

Englisch · Szczepanowski

*A VC-1541-es
lemezegység
programozása*

(A nagy floppy könyv)

*Lemezkezelés
Commodore 64-en kezdőknek,
haladóknak és profiknak*

DATA BECKER – NOVOTRADE

Englisch · Szczepanowski

1366 B.F. →

4,8, ... STB 255 i kNi

A VC-1541-es lemezegység programozása

(A nagy floppy könyv)

Lemezkezelés

**Commodore 64-en kezdőknek,
haladóknak és profiknak**

Csornagyó '85

DATA BECKER – NOVOTRADE

A mű eredeti címe: Das Große Floppy Buch (1983)

Fordította: DOBOSNÉ HARTYÁNYI MÁRIA

Szaklektorok: DR. OBÁDOVICS J. GYULA ÉS DR. LENGYEL JÓZSEF

A programokat lektorálta: SZERENCSI RÓBERT

A kiadásért felel: RÉNYI GÁBOR, a NOVOTRADE RT. igazgatója

Budapest, 1985

Kiadványmenedzser: BÉKÉS TAMÁS

Sorozatszerkesztő és a kötetet szerkesztette: ROCHLITZ ANDRÁS

Műszaki szerkesztő: DÉVÉNYI ERIKA

Szedte: az Alföldi Nyomda, Debrecen

Készült a Nyíregyházi Nyomdában, 20 A/5 ív terjedelemben

ISBN 963 02 3984 1

Hungarian Translation © Dobosné Hartyányi Mária

Copyright – © 1983 DATA BECKER GmbH – Merowingerstr. 30. 4000 Düsseldorf

Minden jog fenntartva. A DATA BECKER cég írásbeli hozzájárulása nélkül tilos a jelen könyvet vagy annak részeit bármilyen eljárással (nyomtatás, fotokópia vagy egyéb technika), elektronikus rendszerek felhasználásával másolni, sokszorosítani, terjeszteni.

FONTOS TUDNIVALÓ

A jelen könyv keretén belül ismertetett kapcsolások, eljárások és programok nem tekintendők szabadalmi oltalom alá eső ipari termékeknek. Ezek elsősorban amatőr és oktatási célokat szolgálnak. A szerzők rendkívül nagy gondot fordítottak a kapcsolások, műszaki adatok és programok helyességére, a részletek kidolgozása során többszöri ellenőrzést végeztek. Mind-ez azonban nem zárja ki az esetleges hibalehetőségeket.

Az előforduló hibákért és az ebből adódó következményekért a DATA BECKER cég sem szavatosságot, sem jogi felelősséget nem vállal. Az esetlegesen előforduló hibák közlését a szerzők hálásan fogadják.

SOROZATINDÍTÓ

Miután a Commodore 64 típusú személyi számítógép a mikroszámítógépek közül Magyarországon az egyik legelterjedtebb, és így az egyik legközkedveltebb is, magától értetődik, hogy a gépek tömeges elterjedését követően a felhasználók, érdeklődők számára biztosítani kell azokat az alapvető kézikönyveket, amelyek lehetővé teszik a gépek minél sokoldalúbb kihasználását.

A DATA BECKER nyugatnémet kiadó vállalat Európában az egyik legrangosabb számítástechnikai kiadványokat megjelentető cég, mely sorozatban foglalkozik a Commodore gépekkel, a kapcsolódó perifériákkal, ill. az alkalmazott szoftverekkel.

A Commodore gépek egyik magyarországi forgalmazója, a NOVOTRADE RT. tervbe vette a DATA BECKER-könyvek egy részének, mintegy 10 kötetből álló sorozatnak a magyar nyelvű megjelentetését. Célunk a felhasználói igények jobb kiszolgálása, a mind szélesebb érdeklődés felkeltése, valamint a lehetőségek bemutatása.

A fordítás mellett szakembereink ellenőrzik a könyvekben bemutatott programok helyes működését. Ezenkívül tervezzük a könyvben szereplő programok közreadását lemezen is.

Külön hangsúlyt helyezünk arra, hogy könyveinkben magyar nyelvű, elterjedten használt (és szabványok által is javasolt) szakkifejezéseket használjunk.

A sorozat tervezett első 5 kötete a következő:

1. A VC-1541-es lemezegység programozása
2. Tippek és trükkök a C-64-en
3. A C-64 belső felépítése
4. A C-64 programozása haladóknak
5. Gépi kódú programozás

(A címek és a sorrend változhat!)

Célszerűnek látszott először ezt a kötetet közreadni, mivel a Commodore 64-et nálunk elsősorban a vállalati adminisztrációban használják kisebb adathalmazok kezelésére. Könyvünkkel a lemezkezelő műveletek mélyreható ismertetése terén mutatkozó űrt szeretnénk kitölteni.

Reméljük, hogy a könyvek nálunk is kedvelt és hasznos segédeszközei lesznek a programozási munkának.

Budapest, 1985. augusztus

Rochlitz András

ELŐSZÓ

A VC-1541 lemezegység (drive) beszerzésével a COMMODORE típusú személyi számítógépek felhasználói viszonylag olcsón jutottak hozzá egy rendkívül sokoldalú, nagyteljesítményű háttértárolóhoz. A lemezegység által kínált gazdag lehetőségek kiaknázásához azonban a szakirodalom kellő mélységű tanulmányozása is szükséges.

A könyv szerzői – Lothar Englisch és Norbert Szczepanowski – hónapokig tartó alapos munkával dolgozták fel a VC-1541-es készülék működtetésének minden titkát.

A könyv kimerítő részletességgel tárgyalja a legegyszerűbb alapismereteket – mint pl. a programok tárolása lemezen – majd fokozatosan vezeti el az Olvasót a legbonyolultabb lemezkezelési műveletek elsajátításához – mint pl. a közvetlen elérésű adathalmazok szervezése, vagy az overlay (átfedés) technika. A kezdők számára hasznos segítséget nyújtanak majd a szemléltető programok. A gyakorlott programozók viszont feltehetően kellő elégedettséggel olvassák a pontos műszaki leírásokat és örömmel tanulmányozzák a DOS (Disk Operating System) részletes dokumentációját.

A könyvet rendkívüli módon gazdagítják a futtatásra kész programok, amelyeket a felhasználónak csak be kell gépelnie és máris számos kész, használható, a lemezkezelést megkönnyítő segédprogram, illetve rutin birtokába jut. A könyv a BASIC nyelv bővítésein, a hasznos rutinokon kívül egy teljes háztartási könyvelési rendszert, illetve egy kényelmes Disk-Monitor programot is tartalmaz.

A könyv tanulmányozásához, feladatainak megoldásához és a VC-1541-es lemezegység használatához jó munkát, sőt jó szórakozást kívánunk!

Dr. Achim Becker

TARTALOMJEGYZÉK

1. FEJEZET

Bevezetés a VC-1541-es programozásába

1.1. Első találkozás a lemezegységgel	13
1.1.1. Az operációs rendszer	13
1.1.2. A mellékelt TEST/DEMO lemez	14
1.1.3. A lemezek előkészítése	14
1.1.4. A VC-1541-es néhány paramétere	14
1.2. A programok tárolása lemezen	15
1.2.1. A SAVE – BASIC programok tárolása	15
1.2.2. A LOAD – BASIC programok betöltése	15
1.2.3. A VERIFY – a tárolt programok ellenőrzése	16
1.2.4. A SAVE "@:..." – programok felülírása	16
1.2.5. A gépi kódú programok betöltése	17
1.2.6. A gépi kódú programok tárolása	18
1.3. A lemezegység rendszerutasításai	20
1.3.1. Az utasításátvitel a lemezegységhez	20
1.3.2. A NEW – a lemez formálása	21
1.3.3. A hibacsatorna leolvasása	22
1.3.4. A LOAD "\$", 8 – a tartalomjegyzék betöltése	23
1.3.5. A SCRATCH – file-ok betöltése	24
1.3.6. A RENAME – file-ok átnevezése	25
1.3.7. A COPY – file-ok másolása	26
1.3.8. Az INITIALIZE – a lemez inicializálása	26
1.3.9. A VALIDATE – a lemez érvényesítése	27
1.3.10. ?* – a "Joker"	28
1.4. A soros adattárolás	29
1.4.1. A soros tárolás alapelve	30
1.4.2. A soros file megnyitása	31
1.4.3. A lemezegység és alapgép közötti adatátvitel	32
1.4.4. A soros file bővítése	35
1.4.5. A soros file lezárása	36
1.4.6. Elsődleges output átírányítása lemezre	37
1.4.7. Soros file táblázatos kezelése a tárban	38
1.4.8. Keresés a táblázatban	40
1.4.9. Táblázat egyszerű rendezése	43
1.4.10. Címkezelés soros adattárolással	45
1.4.11. A soros adattárolás alkalmazási területei	51

1.5. A relatív adattárolás	51
1.5.1. Az elv	51
1.5.2. A relatív adattárolás előnyei	52
1.5.3. A relatív file megnyitása	53
1.5.4. Adatelőkészítés relatív tároláshoz	55
1.5.5. A lemezegység és a gép közötti adatátvitel	56
1.5.6. A relatív file lezárása	59
1.5.7. A bináris kezelés	60
1.5.8. Egy rekord keresése index-file segítségével	62
1.5.9. A rekordok módosítása	64
1.5.10. A relatív file bővítése	65
1.5.11. HÁZTARTÁSI NAPLÓ relatív adattárolással	66
1.6. A lemezegység hibaüzenetei és ezek okai	72
1.7. BASIC utasítások összehasonlító áttekintése	76
2. FEJEZET	
Programozás haladók részére	82
2.1. A lemez blokkjainak közvetlen elérése	82
2.2. A közvetlen elérésű utasítások	84
2.2.1. A Block-Read (B-R) utasítás	84
2.2.2. A Block-Pointer (B-P) utasítás	85
2.2.3. A Block-Write (B-W) utasítás	86
2.2.4. A Block-Allocate (B-A) utasítás	87
2.2.5. A Block-Free (B-F) utasítás	88
2.2.6. A Block-Execute (B-E) utasítás	88
2.3. A közvetlen elérés alkalmazásai	89
2.4. A DOS közvetlen elérése – a Memory utasítások	90
2.4.1. A Memory-Read (M-R) utasítás	90
2.4.2. A Memory-Write (M-W) utasítás	91
2.4.3. A Memory-Execute (M-E) utasítás	92
2.4.4. A User (U) utasítás	93
3. FEJEZET	
A lemezegység és a lemez műszaki felépítése	95
3.1. Az 1541-es felépítése	95
3.1.1. A lemezegység kapcsolási rajza	95
3.1.2. A DOS térkép (Memory Map) – ROM, RAM, I/O	96
3.2. A DOS működési elve	99
3.3. A VC-1541-es lemezformátuma	100

3.3.1. A VC-1541-es BAM-ja	100
3.3.2. A tartalomjegyzék fejléce	101
3.3.3. A tartalomjegyzék formátuma	102
3.4. A relatív file-ok szervezése	106
3.5. DOS lista a VC-1541-hez	111
4. FEJEZET	
Programok és tippek a VC-1541-hez	237
4.1. Segédprogramok	237
4.1.1. Az összes file-paraméter kiírása	237
4.1.2. File-védelem	241
4.1.3. Backup program – a lemezek másolása	245
4.1.4. Az egyes file-ok átmásolása másik lemezre	247
4.1.5. A tartalomjegyzék beolvasása BASIC programból	247
4.2. A TEST/DEMO lemez segédprogramjai	248
4.2.1. A DOS 5.1	248
4.2.2. A COPY/ALL	249
4.2.3. A DISK ADDR CHANGE program	250
4.2.4. A DIR	250
4.2.5. A VIEW BAM	250
4.2.6. A CHECK DISK	250
4.2.7. A DISPLAY T & S	251
4.2.8. A PERFORMANCE TEST	251
4.3. BASIC bővítések és programok a VC-1541-es készülék kényelmes használatához	251
4.3.1. Tetszőleges hosszúságú füzérek beolvasása lemezről	251
4.3.2. A rekordok kényelmes előkészítése	254
4.3.3. A spooling – közvetlen nyomtatás lemezről	258
4.4. Az overlay (átfedés) technika – a programok láncolása	260
4.5. A Merge-BASIC programok összefüggése	262
4.6. A Disk-Monitor	264
5. FEJEZET	
A nagy CBM lemezegek	276
5.1. Az IEC busz és a soros busz	276
5.2. A CBM lemezegek összehasonlítása	277

1. FEJEZET

BEVEZETÉS A VC-1541-es PROGRAMOZÁSÁBA

1.1. Első találkozás a lemezegységgel

Az újonnan megvásárolt gyors és nagyteljesítményű háttértároló mellett az öt fejezetből álló kézikönyv terjedelme feltehetően riasztóan hat az olvasóra. Aggodalomra azonban semmi ok, a könyv szerzői ugyanis mindent megtettek annak érdekében, hogy a kezdők számára is érthető, világos magyarázatokkal, lépésről lépésre mutassák be a lemezegység programozási lehetőségeit. Meglepetéssel tapasztalják majd, hogy milyen egyszerűek a lemezkezelő programozási műveletek jó szakirodalom birtokában. Azok a kezdők, akik eddig csak programok tárolására használták a lemezegységet, megismerkedhetnek a további gazdag alkalmazási lehetőségekkel, azok a programozók pedig, akik eddig mágnesszalagos adattárolással dolgoztak, megtanulhatják és élvezhetik a lemezes adattárolás szolgáltatata lényeges előnyöket.

Annak ellenére, hogy a könyv első fejezete elsősorban a kezdők számára készült, azt javasoljuk, hogy a gyakorlott programozók is tanulmányozzák át, mert egészen biztos, hogy számukra is tudunk újat nyújtani, különösen pl. a relatív file kezelését illetően.

1.1.1. Az operációs rendszer

A lemezegységnek a VC-20-as és a COMMODORE 64-es alapgépekhez hasonlóan saját operációs rendszere van, melynek feladata a belső lemezműveletek vezérlése, illetve a géptől érkező utasítások végrehajtása.

A továbbiakban az operációs rendszer jelölésére a DOS (Disk Operating System) rövidítést fogjuk használni.

A DOS, melynek változatszámja CBM DOS V2.6 1541, természetesen kompatibilis a VC-20-as és a COMMODORE 64-es alapgépekkel. A V2.6 változat tartalmaz néhány olyan BASIC rövidítést is, amely alapkiépítésben a fent említett gépeken nem használható.

A COMMODORE 64-es és a VC-20-as gépek ugyanis a BASIC 2.0 változattal ellátva kerülnek forgalomba, a VC-1541-es azonban a BASIC 4.0 által tartalmazott, bővített lemezkezelő utasításokat is képes értelmezni, amelyek a fenti gépeken csak szimulálhatók.

A fejezet végén felsoroljuk a BASIC 2.0 összes utasítását a megfelelő BASIC 4.0 utasításokkal együtt, amelyeket a nagyobb CBM gépek (4000-es, 8000-es, 600-as és 700-as sorozat) már alapkiépítésben képesek értelmezni.

Természetesen a BASIC 4.0 bővítésként a COMMODORE 64-hez és a VC-20-hoz is csatolható, az alábbi szoftver, illetve hardver kiegészítések alkalmazásával:

VC-20: DATA BECKER IEC-Bus és DISC BASIC
CBM-64: DATA BECKER IEC-Bus és DISC BASIC
SUPERTWIN
MASTER 64.

A DATA BECKER cég kiadványa a VC-INFO tartalmazza a fenti termékek részletes leírását.

1.1.2. A mellékelt TEST/DEMO lemez

Ne zavarja a kedves felhasználót, ha kezdetben semmit sem tud kezdeni a lemezegységgel együtt megvásárolt lemezzel. A mintaprogramokon kívül ugyanis a lemez olyan segédprogramokat is tartalmaz, amelyeket bizonyos alapismeretek nélkül nem tudunk alkalmazni.

A könyv áttanulmányozása után azonban az olvasók többsége nemcsak a programok hasznos alkalmazására, hanem azok önálló megírására is képes lesz.

Célszerű tehát egyelőre félretenni a demonstrációs lemezt, amelynek részletes ismertetésére alkalmas helyen a könyvben is vissza fogunk térni.

1.1.3. A lemezek előkészítése

A boltban megvásárolt új lemezeket nem lehet előkészítés nélkül programok, illetve adatok tárolására használni. Az előkészítési folyamatot *formálásnak* nevezzük. Mit takar ez a fogalom? A különböző típusú lemezegységek más-más mechanikus elven működnek. Így legtöbb esetben a különböző típusú egységeken használt lemezek nem cserélhetők fel, azaz az egyik típusú egység nem képes a másik által „felírt” információk „elolvasására”. Ennek egyik oka az, hogy a lemezek információhordozó területeinek felosztása a különböző típusú egységeken eltérő. Minden lemez sávokra, és azon belül szektorokra van felosztva. A sávok és szektorok száma azonban az adott típusra jellemző adat. A formálás során minden szektor egy ún. *címet* kap, amellyel a DOS a továbbiakban az adott lemezterületet azonosítja. A cím az adott sáv, illetve szektor sorszámából tevődik össze. Az egyes szektorokra ekkor azonosító információként egy 2 karakterből álló kód is felíródik, amelynek alapján a DOS felismeri, hogy a lemez formálása a VC-1541-es egységen történt. A VC-1541-es típusnál ez a kód mindig 2A. A szektor további területén 256 karakterből álló információ tárolható.

A formálás utolsó lépése a tartalomjegyzék (directory) kialakítása. A későbbi lemezhasználat során a DOS a tartalomjegyzék alapján dönti el, hogy egy szektor (vagy *blokk* – a két kifejezést a későbbiekben azonos értelemben használjuk) foglalt, vagy sem. A tartalomjegyzék mindig a lemez 18-as sávján foglal helyet.

1.1.4. A VC-1541-es néhány paramétere

Lemez:

Sávok száma:	35
Sávonkénti szektorok száma:	17–21 (a sáv mindenkori nagyságától függően)
Byte-ok (jelek) száma blokkonként:	256
Blokkok száma:	683
Szabad blokkok száma:	644 (a többit a tartalomjegyzék foglalja el)
Programok, file-ok száma lemezenként:	144

Lemezegység:

- intelligens periféria, saját processzorral és operációs rendszerrel
- csatlakozás a CBM 64-es vagy a VC-20-as soros IEC buszra; egységszám: 4–15 (alapértelmezés: 8)

1.2. A programok tárolása lemezen

A kazettás egységekhez viszonyítva a háttértárként alkalmazott lemezegység fölénye már a programok tárolásánál is megmutatkozik. A lemezes tárolás sokkal kényelmesebb, mint a szalagos. Az előbbi lényeges előnye a számítógépbe irányuló vagy a számítógépből történő átvitel sebességében mutatkozik meg. Nézzünk meg erre két példát:

Egy 3 kbyte-os program tárolásának időtartama:

- VC-1530-as kazettás egységen 75 s,
- VC-1541-es lemezegységen 12 s.

Egy 16 kbyte-os program betöltésének időtartama:

- VC-1530-as kazettás egységről 330 s,
- VC-1541-es lemezegységről 50 s.

A lemezes tárolás további előnye az áttekinthetőség. Egy program betöltéséhez elég megnézni a lemez tartalomjegyzékét, majd kiválasztani a kívánt programot. Bár a mágnesszalagon is több program tárolható, az egyes programok megkeresése rendkívül körülményes, miután a megfelelő szalagpozíció csak a szalag áttekerésével kereshető meg.

Mielőtt hozzáfognánk a következő fejezetekben közölt példák kipróbálásához, ne feledkezzünk meg az új lemez formálásáról. Bár az 1.3.2. alfejezetben részletesen tárgyalni fogjuk, itt előzetesen bemutatjuk a lemezformálás BASIC utasítását:

```
OPEN1,8,15,"N:TESZTLEMEZ,TL": CLOSE1
```

1.2.1. A SAVE – BASIC programok tárolása

A lemezes programtárolás BASIC utasítása alig tér el a szalagos tárolásra vonatkozó utasítástól. Tegyük fel, hogy írtunk egy BASIC programot, amelyet TESZT néven mágnesszalagra akarunk rögzíteni. A megfelelő utasítás:

```
SAVE"TESZT"
```

Ha ugyanezt a programot lemezre kívánjuk rögzíteni, az eltérés mindössze annyi, hogy meg kell adnunk annak az egységnek a számát, amelyen a rögzítés történik.

Alapkiépítésben minden VC-1541-es egység a 8-as egységszámot viseli. A megfelelő utasítás tehát:

```
SAVE"TESZT",8
```

Az utasítás végrehajtása után a NEW paranccsal törölhetjük a programot a tárból, hiszen az a továbbiakban a lemezről bármikor visszatölthető.

1.2.2. A LOAD – BASIC programok betöltése

Az egység számtól eltekintve most is azonos utasítást használhatunk a mágnesszalagról, illetve a lemezről történő programbetöltéshez.

A megfelelő utasítás kazettás egységnél:

LOAD"TESZT"

Lemezegységnél:

LOAD"TESZT",8

Az utasítás hatására az a program, amelyet TESZT néven a lemezen tároltunk, visszatöltődik a tárba.

Ha a betöltés megtörtént, a LIST paranccsal győződhetünk meg arról, hogy a program valóban a tárban van.

Ha esetleg előzőleg már volt egy program a tárban, az a betöltés során törlődik. Ennek egyszerű oka, hogy a betöltés mindig a tár egy fix helyétől (címétől) történik, amely a BASIC programok rögzített tárbeli kezdőcíme. Ennek ellenére lehetőségünk van arra is, hogy folyamatos betöltéssel egymás után több programot összefűzzünk a tárban. Az összefűzést az ún. MERGE funkció végzi, melynek használatakor a betöltés kezdőcímét meg kell változtatnunk ahhoz, hogy a már tárban lévő program ne törlődjék. A művelet részletes ismertetésére a későbbiekben kerül sor.

1.2.3. A VERIFY – a tárolt programok ellenőrzése

Nagyon ritkán, de előfordulhat, hogy egy program tárolása közben valamilyen hiba történik és így a tárolt információ nem azonos a tárbelivel. Az ilyen hibák kiküszöbölésére szolgál a VERIFY utasítás, melynek formátuma a következő:

VERIFY"PROGRAMNÉV",8

Ez az utasítás karakterenként összehasonlítja a tárban levő programot a lemezen tárolt programmal. Ha a két program azonos, a gép az OK üzenetet írja ki a képernyőre. Írjunk néhány programsort, majd gépeljük be a következő két utasítást:

SAVE"TESZT.1",8

(A program TESZT.1. néven a lemezre íródik)

VERIFY"TESZT.1",8

(Megtörténik az ellenőrzés, azaz a tárbeli és a tárolt program összehasonlítása)

A gép szinte biztosan az OK üzenetet írja ki, ugyanis tárolási hiba valóban ritkán fordul elő.

1.2.4. A SAVE "@:..." – programok felülírása

Kísérjük meg a már lemezen lévő programunkat azonos névvel újból tárolni. A gép a FILE EXISTS hibaüzenetet küldi, a lemezegység piros jelzőlámpája (LED) villog és a parancs végrehajtása nem történik meg. A VC-1541-es nem engedi meg, hogy két programot azonos névvel tároljunk a lemezen, hiszen a programok azonosítását a DOS a név alapján végzi el. Érthető tehát a "file már létezik" hibaüzenet. Előfordulhat azonban, hogy egy programon

valamilyen módosítást végeztünk és most a javított változatot ismét szeretnénk a lemezen tárolni. Ekkor háromféle megoldással is élhetünk:

1. Az új változatot új névvel tároljuk.
2. A régi változatot töröljük a lemezről, így az új programot tárolhatjuk a régi néven.
3. A SAVE utasításban a program neve elé az "@:" jeleket írjuk (ez egy írott "a" betű, amelynek a "lába" visszakanyarodik a betű fölé).

A harmadik megoldással tulajdonképpen egy, a már lemezen meglévő program felülírására kerül sor. A DOS ezt a folyamatot a következő lépésekben végzi el:

1. Megkeresi a lemezen az első szabad blokkot és ennek címét tárolja a régi program tartalomjegyzékbeli bejegyzésében.
2. Az új programot tárolja a szabad blokkon.
3. Az új program elhelyezésének címét bejegyzzi a régi helyére.
4. A régi program által lefoglalt területeket "felszabadítja".

Tehát valójában nem a régi program tényleges fizikai helyén történik az új program tárolása, hanem a lemezen lévő szabad területeken, és ezzel párhuzamosan a tartalomjegyzékben megtörténik a program elhelyezkedésére vonatkozó adminisztrációk kijavítása is. Ennek az eljárásnak alapvető következménye, hogy ha a lemezen már nincs elegendő szabad terület, a DOS a fenti utasítás végrehajtásakor hibaüzenetet küld, holott a régi program helyén az új elférne.

1.2.5. A gépi kódú programok betöltése

A gépi kódú programok a processzor elemi utasításaiból állnak. Ezek végrehajtásához a gépnek nincs szüksége az értelmező programra (interpreterre).

A gépi kódú programok tehát nem a BASIC programok fix helyére töltődnek, hanem egy ún. *abszolút tárcímre*, amely a lemezen levő program első két byte-jában van elhelyezve. A betöltés során a gépnek fel kell ismernie, hogy BASIC vagy gépi kódú programról van szó. Hogy melyik program betöltése történt meg, azt a LOAD utasításban egy ún. *másodlagos cím* megadásával jelezhetjük. A következő utasítás

```
LOAD"PROFI-MON 64",8,1
```

a PROFÍ-MON 64 nevű gépi kódú program betöltését végzi el, és a betöltés a lemezen levő program első két byte-jában megadott tárcímtől kezdődik, mely ez esetben decimálisan 49152. Betöltés után a gépi kódú program indítása a SYS 49152 utasítással történhet. A fenti LOAD utasításban a másodlagos cím 1. Ha egy gépi kódú programot másodlagos cím nélkül töltünk be, vagyis úgy, mint egy BASIC programot, majd megpróbáljuk RUN paranccsal elindítani, a SYNTAX ERROR IN... (szintaktikai hiba) hibaüzenetet kapjuk. Ez természetes, hiszen az interpreter a gépi kódú programot BASIC programként próbálja értelmezni, ami nem lehetséges. Ennek megfelelően a LIST parancs hatására is program helyett egy zavaros képet kapunk.

A DOS hátrányos sajátossága, hogy a lemez tartalomjegyzékében nem különbözteti meg a gépi kódú programot a BASIC programtól. Mindkettőt a PRG file-típussal jellemzi, következésképpen a tartalomjegyzék alapján nem tudjuk eldönteni, hogy a betöltést másodlagos címmel (LOAD"...",8,1) vagy anélkül (LOAD"...",8) kell elvégeznünk. A felhasználónak magának kell megjegyeznie, hogy a lemezen milyen programokat tárol. Ha betöltés és RUN parancs után a SYNTAX ERROR üzenetet kapjuk, akkor feltehetően gépi kódú programot töltöttünk be másodlagos cím nélkül. Ekkor meg kell ismételni a betöltést, most már helyesen. A gépi kódú

program indítása nem történhet RUN paranccsal. Először meg kell határoznunk az indítási címet, amelyre többféle lehetőség van. Használhatjuk erre a célra a könyvben a későbbiekben ismertetett file-paraméter listázó programok valamelyikét. Ha megkaptuk a kezdőcímet és az történetesen 49152, akkor a programot a SYS 49152 utasítással indíthatjuk. A kezdőcím meghatározását végzi el az alábbi néhány soros program is:

P. 1.

```
1 input"programnev: ";a$
20 open 1,8,2,"0:"+a$
30 get#1,x$:if x$="" then x$=chr$(0)
40 lb=asc(x$)
50 get#1,x$:if x$="" then x$=chr$(0)
60 hb=asc(x$)
70 close1
80 ad=hb*256+lb
90 print"start cim: ";ad
```

A program a RUN parancs hatására decimálisan kiírja az adott nevű gépi program kezdőcímét.

A BASIC program működése:

A 20-as sor OPEN utasítása megnyitja a lemezen levő gépi kódú programot soros file-ként, és mivel a kezdőcím az első két byte-ban helyezkedik el, ezek tartalmát GET utasítással beolvassa. A tároláskor azért van szükség két byte-ra, mert a tárcím 255-nél nagyobb szám is lehet, az egy byte-ban tárolható legnagyobb számérték pedig 255. A két byte külön nevet visel, az első az ún. alsó byte (LOW-byte), a második az ún. felső byte (HIGH-byte). Ha a cím pl. 300, akkor az LB=44, a HB=1. ($HB = \text{INT}(CIM/256)$, $LB = CIM - 256 * HB$, tehát HB a cím 256-tal történő osztás hányadosának egész része, LB pedig a maradék.)

A BASIC program tehát beolvassa a lemezről az alsó, majd a felső byte-ot és ezekből előállítja a tényleges decimális címet. Ha az utasítássorozat működése az Olvasó előtt a magyarázat ellenére nem lenne világos, a további fejezetekben levő részletes leírás során biztosan lehetősége lesz a megértésre.

1.2.6. A gépi kódú programok tárolása

A monitor- vagy assembler segédprogramok alatt megírt gépi kódú programok tárolása is ugyanezekkel a segédprogramokkal történik. A gépi kódú programok kezelését azonban egyszerű BASIC programmal is elvégezhetjük. A gépi utasításoknak megfelelő decimális kódokat DATA sorokba kell rögzíteni, majd ezeket beolvasás után POKE utasítással kell elhelyezni a megfelelő tárcímekre.

Az alábbi BASIC program futtatásával betöltünk a tárba egy gépi kódú programot, a 10-es sorban megadott kezdőcímtől a 20-as sorban megadott címig terjedően:

```
10 AA = KEZDŐCÍM
20 EA = VÉGCÍM
30 FOR I=AA TO EA
40 READ X
50 POKE I,PEEK(X)
```

```

60 NEXT I
80 DATA .....
90 DATA .....

```

A kezdőcímet és a végcímet szintén decimális értékben kell megadni, mivel a POKE utasítás argumentuma decimális.

Ennek a betöltési módnak hátránya, hogy minden betöltés egy BASIC program futtatásával jár együtt, amelyben a READ-DATA végrehajtása meglehetősen lassú. A tényleges gépi kódú rutin indításához ismernünk kell a kezdőcímet, hiszen ez a SYS utasításhoz szükséges.

Gyorsabb és elegánsabb megoldás egy olyan betöltő program használata, amely a lemezről közvetlenül a gépi kódú programnak megfelelő karaktereket olvassa be, majd a POKE utasítással az azoknak megfelelő ASCII kódokat írja be a kiválasztott tárcímre. Ahhoz azonban, hogy ezt a betöltési módot használhassuk, a gépi kódú programot utasításonként karakteres formában kell a lemezre kiírni. Ezt a feladatot végzi el az alábbi program:

```

10 AA = KEZDŐCÍM
20 EA = VÉGCÍM
30 OPEN 1,8,1 "PROGRAMNÉV"
40 HB = INT (AA/256) : LB = AA - HB * 256
50 PRINT # 1, CHR$(LB); CHR$(HB);
60 FOR I = AA TO EA
70 PRINT # 1, CHR$(PEEK(I));
80 NEXT I
90 CLOSE 1

```

A 10-es és 20-as sorokban itt is meg kell adni a tár kezdő- illetve végcímét.

Természetesen egyszer most is le kell futtatnunk az előző BASIC programot ahhoz, hogy a gépi kódú program tényleg az adott tárterületre kerüljön.

Ha a két feladatot (a gépi kódú program tárbeli elhelyezését és annak karakteres formában történő lemezre írását) egy lépésben akarjuk elvégezni, akkor a következő BASIC programmal dolgozhatunk:

```

10 AA = KEZDŐCÍM
20 EA = VÉGCÍM
30 OPEN 1,8,1, "PROGRAMNÉV"
40 HB = INT(AA/256):LB = AA - HB * 256
50 PRINT # 1, CHR$(LB); CHR$(HB);
60 FOR I = AA TO EA
70 READ X
80 PRINT # 1, CHR$(X);
90 NEXT I
100 CLOSE 1
110 DATA .....
120 DATA .....

```

A program egyszeri lefuttatása után a gépi kódú programot a LOAD "PROGRAMNÉV",8,1 utasítással (és nem a BASIC programmal!) bármikor betölthetjük a lemezről arra a tárterületre, ahonnan kivittük. Az indítást most is a SYS utasítással kell elvégezni, amelyhez ismerni kell a tárbeli kezdőcímet. Ezt azonban egy betöltő programmal könnyen kiküszöbölhetjük:


```
10 IF A=0 THEN A=1:LOAD"PROGRAMNÉV", 8,1
20 SYS (Kezdőcím)
```

A 10-es sorban elhelyezett IF utasításra feltétlenül szükség van. Próbáljuk meg IF utasítás nélkül elvégezni a betöltést:

```
10 LOAD"PROGRAMNÉV",8,1
20 SYS (Kezdőcím)
```

Tapasztalni fogjuk, hogy a 20-as utasításra sohasem adódik át a vezérlés. Ha ugyanis a LOAD utasítást nem parancsként, hanem programutasításként használjuk gépi kódú program betöltésére, a betöltés után a vezérlést ismét az első BASIC sorra adja a rendszer. Az előbbi megoldásban, bár a vezérlés betöltés után ismét a 10-es sorra adódik, az A változó értéke már nem nulla, tehát a LOAD-ot a program másodszor nem hajtja végre.

A rövid betöltő programok használatának előnye, hogy nem kell fejből ismerni a gépi kódú program indítási címét.

1.3. A lemezegység rendszerutasításai

Amint azt a korábbiakban már említettük, a VC-1541-es egység a nagyobb kategóriájú CBM lemezegységekhez hasonlóan saját processzorral és operációs rendszerrel rendelkező intelligens periféria.

Az operációs rendszer, a DOS nem foglal el külön tárterületet az alapgép központi tárából, ami nem megszokott dolog, hiszen a legtöbb periféria egy, a központi tárba betöltendő operációs rendszerrel dolgozik. További érdekessége és ugyanakkor előnyös tulajdonsága a DOS-nak, hogy a lemezműveleteket teljesen önállóan, az alapgép igénybevétele nélkül hajtja végre. Minthogy azonban így a lemezműveletekre vonatkozó utasítások nem szerepelnek a COMMODORE 64-es és a VC-20-as utasításkészletében, ezeket az utasításokat valamilyen módon el kell juttatni a lemezegységhez. Átvitel után ezek az utasítások meghívják a kívánt feladatot ténylegesen elvégző DOS rutinokat.

1.3.1. Utasításátvitel a lemezegységhez

Minden utasítást vagy parancsot egy ún. *csatornán* keresztül küldünk el a lemezegységhez. A rendelkezésre álló 16 csatorna közül a 15-ös a parancscsatorna (vagy utasításcsatorna). Az adatátvitel a parancscsatornán a következőképpen történik:

- a csatorna megnyitása (OPEN)
- adatátvitel (PRINT)
- a csatorna lezárása (CLOSE)

Az OPEN utasításban mindig meg kell adni annak az egységnek a fizikai számát, amelyhez a parancsot küldjük, továbbá egy ún. logikai file számot, amelyhez a parancscsatornát hozzárendeltük.

OPEN logikai file szám, 8,15,"utasítás"

Ebben az utasításban a címzett egység a 8-as, a parancscsatorna a 15-ös, a logikai file szám értéke 1–127 közé eső tetszőleges egész szám.

A logikai file szám (lfn) az egységre vonatkozó átviteli utasítások (PRINT #, INPUT #, GET #) egyértelmű hozzárendelését szolgálja. A tényleges rendszerutasításokat vagy közvetlenül az OPEN után kell elhelyezni, vagy egy külön PRINT utasításban, a megnyitást (OPEN) követően. A parancscsatorna lezárásáig tetszőleges számú rendszerutasítást kiadhatunk, de természetesen a PRINT után mindig a megfelelő logikai file számot kell beírni.

1.3.2. A NEW – a lemez formálása

A korábbiakban már szó esett az új lemezek előkészítéséről, vagy más néven a formálásról. A formálást a NEW utasítással végezhetjük el, melyet a kezdőbetűjével (N) rövidítve is használhatunk.

Az utasítás formátuma:

NEW: lemeznév, azonosító

(Az azonosító helyett gyakran használjuk az "ID" – identifier = azonosító, angol szóból eredő rövidítést.)

A lemeznév maximum 16 karakterből állhat és bekerül a lemez tartalomjegyzékének fejlécébe. Az azonosító (ID) két tetszőleges karakter, amelynek alapján a DOS felismeri, ha a lemezegységben munka közben lemezcseré történt. Azáltal, hogy az ID tetszőlegesen választható, lehetővé válik, hogy a felhasználó a saját elképzelése szerint valamilyen rendszert alakítson ki a lemezei között. (Pl., ha 99-nél nincs több lemeze, célszerű a lemezek egyszerű sorszámozása.)

Egy példa a lemez formálására:

OPEN 1,8,15,"NEW:TESZTLEMEZ,TL"

Tegyünk egy lemezt a 8-as egységbe, gépeljük be a fenti utasítást, majd nyomjuk meg a RETURN billentyűt.

Az egység sajátos kerregő hangot adva megkezd a lemez formálását, amely kb. 80 másodpercig tart. Formálás közben a gép szabadon használható, hiszen a lemezműveletet az egység saját processzora végzi. Az utasítás rövidített alakja:

OPEN 1,8,15,"N:TESZTLEMEZ,TL"

Az alábbi két utasítás együtt egyenértékű a fentivel:

OPEN 1,8,15 (a parancscsatorna megnyitása)
PRINT # 1,"N:TESZTLEMEZ,TL"

Megnyitás után mindkét megoldásnál tetszőleges számú további rendszerutasítást adhatunk ki mindaddig, amíg a parancscsatornához rendelt logikai file-t le nem zártuk (CLOSE 1). A PRINT utasításokban azonban következetesen az OPEN-ben szereplő logikai file számot kell használnunk.

1.3.3. A hibacsatorna leolvasása

A programozási munka során időnként előfordul, hogy a program nem működik megfelelően, vagy legalábbis nem úgy működik, ahogyan a programozó szeretné. A hibák „kellemesebb” fajtáját a BASIC interpreter vagy az operációs rendszer felismeri és annak okáról hibaüzenetet küld a programozónak.

A lemezműveletek közben fellépő hiba esetén általában villog az egységen a piros lámpa, a hiba jellegéről azonban az alapgép operációs rendszere nem tud tájékoztatni, hiszen ezeket a műveleteket a lemezegység processzora végzi.

Ahhoz, hogy a hiba okát megállapíthassuk, a 15-ös parancscsatornán keresztül INPUT utasítással le kell olvasnunk a lemezegység által küldött hibaüzenetet.

Minden hibaüzenet négy mezőből áll:

1. a hiba azonosító száma (numerikus)
2. a hiba szöveges megnevezése (karakteres)
3. a hiba előfordulási helyének sávja (numerikus)
4. a hiba előfordulási helyének szektora (numerikus)

A sáv és szektor meghatározza a hiba helyét. A hibaüzenetnek ezt a 4 mezőjét 4 változóba kell beolvasni, ahol a második kötelezően fűzér (string). Tehát az INPUT utasítást 4 változóknak kell követnie.

Példa a hibacsatorna leolvasására:

```
OPEN 1,8,15                                (ha még nem történt meg)
INPUT #1,FN,FB$,SP,SE
CLOSE 1
```

Miután azonban az INPUT utasítás parancsként nem használható, a hibát a programon belül kell leolvasni. Ez gyakorlatilag annyit jelent, hogy a fenti utasításokat sorszámmal kell ellátni, s a programot RUN-nal indítani:

P. 2.

```
10 open1,8,15
20 input#1,hs,hm$,sa,se
30 prinths;hm$;sa;se: rem kiiras a kepernyore
40 close1
```

A program kipróbálásához idézzünk elő egy lemezhibát:

```
OPEN 1,8,15, "NEW TESZTLEMEZ,T1"
CLOSE 1
```

Ha végre akarjuk hajtani ezeket az utasításokat, a vörös színű LED villog az egységen. Felismertük a hibát?

Hiányzik a kettőspont a NEW utasítás után. Gépeljük be most a hibacsatorna leolvasásához szükséges utasítássorozatot és indítsunk RUN-nal. Ekkor a képernyőn az alábbi üzenet jelenik meg:

```
34 SYNTAX ERROR 0 0
```

A 34 a hiba száma, ezt követi a szöveges hibaüzenet. A sáv és a szektor mező 0, mert ez a hiba nem igényli ezeket az adatokat. Ha hiba észlelése nélkül olvassuk le a hibacsatornát, a

0 OK 0 0

üzenetet kapjuk.

Ha a lemezegység használata közben a vörös színű LED villog, mindenekelőtt az általunk írt utasításokat ellenőrizzük, mert így a hiba többnyire könnyen felismerhető, mint ezt a fenti példában is láthattuk. Az 1.6. fejezet tartalmazza az összes hibaüzenetet és a hibák okainak részletes leírását.

1.3.4. A LOAD "\$",8 – a tartalomjegyzék betöltése

A DOS a tartalomjegyzékben katalogizálja a lemezen tárolt összes file-t (a programokat és az adathalmazokat).

Sohase feledkezzünk meg arról, hogy a tartalomjegyzék betöltésekor elvesz az a program, amely előzőleg a tárban volt. A tartalomjegyzéket a

LOAD"\$",8

parancs végrehajtásával lehet betölteni és a LIST paranccsal a képernyőre íratni.

Vegyük elő az egységhez mellékelt TEST/DEMO lemezt és töltsük be a tartalomjegyzéket a fenti paranccsal. Ekkor a képernyőn az alábbiak jelennek meg:

```
0 1541TEST/DEMO " ZX 2A
13 "HOW TO USE" PRG
5 "HOW PART TWO" PRG
4 "VIC-20 WEDGE" PRG
1 "C-64 WEDGE" PRG
4 "DOS 5.1" PRG
11 "COPY/ALL" PRG
9 "PRINTER TEST" PRG
4 "DISK ADDR CHANGE" PRG
4 "DIR" PRG
6 "VIEW BAM" PRG
4 "CHECK DISK" PRG
14 "DISPLAY T&S" PRG
9 "PERFORMANCE TEST" PRG
5 "SEQUENTIAL FILE" PRG
13 "RANDOM FIAL" PRG
23 "CBM-64 DEMO" PRG
8 "LEMEZFOGLALTSAG" PRG
65 "BETETPROGRAM" PRG
5 "LEMEZJAVITAS" PRG
440 BLOCKS FREE.
```

(Elképzelhető, hogy az olvasó lemezének tartalomjegyzéke eltér attól, amit mi közlünk, ugyanis időközönként a COMMODORE cég kisebb módosításokat végez a DEMO lemezen.) Vizsgáljuk meg részleteiben a tartalomjegyzéket.* Az első sorban levő 0 karakternek nincs

* Valójában a képernyőn megjelenő kiírás a lemez tényleges tartalomjegyzékének csak a fejléce. L. 3.4.3. (A ford. megjegyzése.)

különösebb jelentősége. Mellette látható a lemez neve és ID-je, amiről a formálás ismertetése során már szó esett. A 2A karakterek szimbolizálják a lemezformátumot. Ha ez a formátum nem 2A, akkor ezt a lemezt nem ezen az egységtípuson formálták, így ezzel az egységgel nem is használható.

A következő sorokban a lemezen levő file-ok adatai láthatók. A file blokkhosszúsága a sor elején, típusa pedig a sor végén olvasható. Ezen a lemezen három különböző file-típus található:

PRG – ezek a programfile-ok, vagyis a BASIC vagy gépi nyelven írt programok

SEQ – ez a soros file-ok jelölése, amelyekről a későbbiekben bőven lesz szó

REL – ez az adattárolásnak egy másik formája, amelynek részletes ismertetésére szintén a továbbiakban kerül sor

A file-ok hossza blokkban van megadva, a blokkok mindegyike 256 byte-ot foglal magában. Így könnyen meghatározható egy program nagysága. Az egyes blokkok 256 byte-jából mindössze 2 byte-ot kell leszámítani, nevezetesen azokat, amelyek az egyes blokkok láncolásához szükségesek.

Az utolsó sorban a lemez szabad blokkjainak száma látható. Ha a file-ok hosszát összeadjuk, majd ehhez hozzáadjuk a szabad blokkokat, megkapjuk a lemezen lefoglalható blokkok számát (664).

Ha van nyomtatónk, a tartalomjegyzéket programlista formájában ki tudjuk nyomtatni. Ehhez az alábbi utasítássorozatot használhatjuk:

OPEN 1,4	megnyitja a nyomtatót
CMD 1	a vezérlést átadja a nyomtatóra*
LIST	kinyomtatja a tartalomjegyzéket
PRINT # 1	egy RETURN érkezik a nyomtatóhoz
CLOSE 1	ismét lezárja a nyomtatót

A nyomtatásnak értelemszerűen előfeltétele, hogy a tartalomjegyzéket LOAD "\$",8 paranccsal előzetesen tényleg betöltsük a tárba. Ha a tárban BASIC program van, az is ezzel a rutinnal nyomtatható ki.

Az 1.3.10. alfejezetben bemutatjuk, hogyan lehet a tartalomjegyzéknek csak egy részét kiírni, ha csak bizonyos programokra vagyunk kíváncsiak.

1.3.5. A SCRATCH – file-ok törlése

Azokat a file-okat, amelyekre a további munkánk során nincs szükségünk, törölhetjük a lemezről. Erre szolgál a SCRATCH utasítás. Mielőtt ezt az utasítást alkalmaznánk, okvetlenül győződjünk meg arról, hogy a SCRATCH utasításban megadott név a törlendő file nevével megegyezik-e. Ha tévedésből törölünk egy file-t, ezáltal több órás, sőt több napos munkánk is veszendőbe mehet.

A törlő utasítás formátuma:

```
PRINT # lfn, "SCRATCH: FILE-NÉV1, FILE-NÉV2,..."
```

* Elsődleges output egység a képernyő, alapértelmezésben minden kiíró művelet (PRINT, LIST) erre vonatkozik. A CMD utasítás ezt az állapotot módosítja. (A ford. megjegyzése.)

Több file is törölhető egyetlen utasítással. Az egy utasítással törölhető file-ok számának csak az szab határt, hogy a PRINT utasítás után 40 karakternél többet nem írhatunk. A következő példa a TESZT nevű file-t törli a lemezről:

```
OPEN 1,8,15,"S:TESZT"  
CLOSE 1
```

Ha a 15-ös csatornát előzőleg már megnyitottuk, elegendő az alábbi PRINT utasítás:

```
PRINT # 1, "S:TESZT"
```

Az egész lemez tartalmát is törölhetjük. Ehhez az 1.3.10. alfejezetben leírt JOKER (* – csillag karakter) használata szükséges:

```
PRINT # 1, "S:*"
```

Végzetes lehet a fenti utasítás hatása, ha előzőleg nem győződünk meg arról, hogy nincs számunkra egyetlen használható file sem a lemezen. A törlő utasítás után a hibacsatornából érkező üzenet:

```
01 FILES SCRATCHED nn 00
```

ahol az "nn" adja meg a törölt file-ok számát. Ez az üzenet az 1.3.3. alfejezetben lévő rutinnal olvasható ki.

1.3.6. A RENAME – file-ok átnevezése

Ahhoz, hogy egy file másik nevet kaphasson, a file-bejegyzésben meg kell változtatni a file nevét. Erre szolgál a RENAME utasítás, amelynek formátuma a következő:

```
RENAME: új név = régi név.
```

Ha például a file nevét TESZT-ről TESZT.01-re kell módosítani, úgy az alábbi utasításokat használjuk:

```
OPEN 1,8,15,"R:TESZT.01 = TESZT"  
CLOSE 1
```

vagy

```
OPEN 1,8,15  
PRINT # 1, "R:TESZT.01 = TESZT"  
CLOSE 1
```

Egy már megnyitott, de még le nem zárt file-nak nem adható új név!

1.3.7. A COPY – file-ok másolása

Ezzel az utasítással egy file egy lemezen belül másolható. Több soros (szekvenciális) file-ból képezhetünk így egy file-t. Ha pl. a háztartásunkban a kiadásokat havi bontásban soros file-okban tároljuk és ezeknek az KIAD.01, KIAD.02 stb. nevet adjuk, egyetlen utasítással kialakíthatjuk az év első negyedében esedékes (például KIAD.N1) kiadásaink file-ját. Mivel az utasítás formátuma:

```
COPY: új file = régi file1, régi file2,.....,
```

az említett file-ok összevonását az alábbi utasításokkal végezhetjük el:

```
OPEN 1,8,15, "C:KIAD.01 = KIAD.01,KIAD.02,KIAD.03"  
CLOSE 1
```

Ezt az összefűzési módszert a programoknál nem alkalmazhatjuk. Egy lemezen belül csak egy programot tudunk átmásolni, és azt is csak akkor, ha a másolással kapott új program neve még nem szerepel a tartalomjegyzékben.

A COPY utasítást ritkán használjuk. Ennek oka, hogy a file-nak ugyanarra a lemezre történő másolása lényegében értelmetlen. Ennek az utasításnak az egyetlen ésszerű felhasználása az az eset, amikor több soros- vagy user file-t* kapcsolunk össze adathalmazzá. Ezzel szemben gyakran szükség van arra, hogy egy file-t egy másik lemezre másoljunk át. Ez elengedhetetlenül fontos az adatok biztonságos tárolásához. Ha két lemezegységünk van, a COPY/ALL program segítségével a file-ok átmásolhatók az egyik egységről a másikra, de csak akkor, ha az egyik egység száma 9 (a COPY/ALL program rajta van a TEST/DEMO lemezen).

Van persze másolási lehetőség azok számára is, akik csak egy egységgel rendelkeznek. Ez a felhasználói kör a 4.1. fejezetben ismertetett kiszolgálóprogramokkal az egyes file-okat, sőt az egész lemezt is átmásolhatja.

1.3.8. Az INITIALIZE – a lemez inicializálása

A DOS a lemez minden blokkjáról nyilvántartja, hogy az foglalt vagy sem. Ezt a nyilvántartást röviden BAM-nak nevezzük (Block Availability Map). Ha egy lemezzel éppen dolgozunk, a DOS a lemezműveleteket mindig az egység RAM területén lévő BAM alapján végzi el, ill. ezen hajtja végre a szükséges módosításokat. Ha munka közben lemezt cserélünk, ezt a DOS a lemez azonosítója (ID) alapján „észreveszi”. Ha azonban az új lemez ID-je azonos a korábbi lemez ID-jével, a DOS nem figyel fel a lemezcserére. Ugyanakkor az első lemeznek a még a tárban lévő BAM-ja már nem azonos a most behelyezett lemez BAM-jával. Így azok az utasítások, amelyek nem a végrehajtás előtt olvassák be a BAM-ot a tárba (például az összes közvetlen elérésű utasítás), a lemezegység tárban lévő BAM-ot használják (hibásan!) a blokk foglaltsági állapotának adminisztrálására.

Megszívlelendő tehát az a javaslat, hogy formáláskor sohase használjunk azonos ID-eket. Az INITIALIZE utasítás betölti az éppen az egységben levő lemez BAM-ját a lemeztárba. Az utasítás formátuma a következő:

* L. az 1.4.2. és az 1.4.6. alfejezeteket

```
PRINT # lfn, "INITIALIZE"
```

vagy rövidített formában:

```
PRINT # lfn, "I"
```

Példa:

```
OPEN 1,8,15,"I"  
CLOSE 1
```

A fent leírt súlyos hibák elkerülése érdekében célszerű minden lemezcsere után kiadni az inicializálási utasítást, és ez vonatkozik arra az esetre is, amikor egy program futása közben kell lemezt cserélni.

1.3.9. A VALIDATE – a lemez érvényesítése

A VALIDATE utasítás a lemez összes olyan foglaltnak minősített blokkját, amely ugyanakkor egyetlen „élő” file-hoz sem tartozik, ismét felszabadítja. Ha például megnyitunk a lemezen egy file-t, az adatokat beleírjuk, de CLOSE utasítással nem zárjuk le, a file VALIDATE (érvényesítés) esetén ismét törlődik. Hasonlóan, látszólag foglalt blokkokat állítunk elő, ha közvetlen lemezművelettel (Block-Write) a blokkokat foglaltnak minősítjük. Ezek a blokkok valójában egyetlen file-hoz sincsenek hozzárendelve és így az érvényesítés során felszabadíthatóak.

A VALIDATE utasításnak van még egy fontos funkciója. Ha a lemezeről SCRATCH utasítással törölünk egy file-t, a DOS valójában nem hajtja végre a törlést, csak a file-típust változtatja meg „törölt file-típusra”, tehát a tartalomjegyzékben a file-ra vonatkozó bejegyzés – a file neve – a továbbiakban nem jelenik meg. Az ilyen módon törölt file-t egy gyakorlott programozó a Disk-Monitor programmal újra helyreállíthatja, hiszen a file tartalma sértetlenül ott van a lemezen.

Érvényesítés során ezek a látszólagosan törölt file-ok ténylegesen törlődnek a lemezeről.

Az utasítás formátuma:

```
PRINT # lfn, "VALIDATE"
```

vagy rövidített formában:

```
PRINT # lfn, "V"
```

Egy példa:

```
OPEN 1,8,15,"V"  
CLOSE 1
```

A DOS fentiekben leírt lemezkezelő sajátosságai miatt előfordulhat, hogy egy lemezen látszólag több, mint 664 blokk van. Természetesen ez nem igaz, a lemez érvényesítése után értesülhetünk a tényleges helyzetről.

Az ellenkező eset is előfordulhat. Egy file tárolása közben a DISK FULL üzenetet kapjuk, pedig a tartalomjegyzék alapján kiszámolt szabad blokkokra elférne a file. Az érvényesítés ekkor is segít.

1.3.10. ?* – a "Joker"

Két joker karaktert használhatunk, a csillagot (*) és a kérdőjelet (?). A csillag a file-név egy meghatározott helyén azt jelenti, hogy a lemezen arra a sorrendben első programra vagyunk kíváncsiak, amelynek a neve a csillag előtti karakterekkel kezdődik. Egy példa:

```
LOAD "TESZT*",8
```

Ez az utasítás betölti az első programot, amelynek az első öt betűje "TESZT". A

```
LOAD"*",8
```

utasítás betölti a lemez első programját, mivel a csillag előtt nem adtunk meg egyéb karaktert. A SCRATCH utasításban a csillag más funkciót lát el. Itt nem az első file törlésére kerül sor, hanem az összes olyan file törlődik, melynek neve a csillag előtti karakterekkel kezdődik. Az

```
OPEN 1,8,15, "S:TESZT*"
CLOSE 1
```

utasítás például a "TESZT" betűkkel kezdődő összes file-t törli. Ezt mindenkor tartsuk szem előtt! Az utóbbi lehetőséget a tartalomjegyzék betöltésénél is használhatjuk. A

```
LOAD "$A*",8
```

utasítás a tartalomjegyzéknek csak azt a részét tölti be, amelyben a file-ok neve az "A" betűvel kezdődik.

A csillag használatával a file-típusok is kiválogathatók, ha a csillag után egy egyenlőségjelet teszünk s ezután az első betűvel a kívánt file-típusra utalunk. Egy ilyen válogatás:

*=S	csak a soros file-okat válogatja ki
*=P	a programfile-okat válogatja ki
*=R	a relatív file-okat válogatja ki
*=U	a user file-okat válogatja ki

Írjuk be például a

```
LOAD "$*=P",8
```

utasítást. Betöltés után a LIST parancsra csak a programfile-ok jelennek meg a tartalomjegyzékben.

A SCRATCH utasítással például a lemezen lévő összes soros file az alábbi utasítással is törölhető:

```
OPEN 1,8,15, "S:*=S"
CLOSE 1
```

A csillag előtt természetesen egy jelsorozatot is megadhatunk, s így csak azokat a soros file-okat töröljük, amelyeknek a neve ezzel a jelsorozattal kezdődik.

A kérdőjellel a betűk a file-névben tetszőleges helyen „nem érdekes”-nek minősíthetők. A kérdőjel funkciójának megértéséhez nézzük a következő példákat:

- A????? – keressük azokat az 5 helyértékű file-neveket, amelyeknek az első betűje "A",
????TEST – keressük azokat a 8 helyértékű file-neveket, amelyeknek az utolsó négy betűje "TEST".

A csillag és a kérdőjel kombinálása is megengedett. Ebben az esetben ne feledkezzünk meg arról, hogy a csillag után sem betű, sem pedig kérdőjel nem következhet, miután ezek a kombinációk értelmetlenek. Nézzük meg a csillag és a kérdőjel társításának két példáját:

- ????.* – keressük az összes olyan file-nevet, amelynél a pont előtt 4 tetszőleges karakter áll.
TEST.??* – keressük az összes olyan, legalább 7 helyértékű file-nevet, amelyeknél az első 5 karakter TEST.-ot tartalmaz.
TEST-??01*=S – keressük az összes olyan, legalább 9 helyértékű soros file-t, amelynek a nevében az első 5 helyértékben TEST-, a 8. és 9. helyértéken pedig 01 áll.

1.4. A soros adattárolás

A lemezegység nemcsak programtárolásra használható. Előbb-utóbb minden kezdő haladóvá válik és nagy adatmennyiségek kezeléséhez akar saját programokat írni. Bár a soros adattárolás nem a leggyorsabb, de mégis a legegyszerűbb adatkezelési eljárás, ami főleg a „közép-haladók” számára fontos. Ez az adatszervezés hasonló a mágnesszalagos soros adatfeldolgozáshoz, melynek logikai felépítése lehet pl. a következő:

1. a program betöltése
2. a teljes adatállomány betöltése a tárba
3. adatok kezelése a tárban (változtatás, törlés, hozzátoldás)
4. a felújított állomány tárolása háttértárolón (szalagon, lemezen)
5. kilépés a programból

Ezt a szervezési módot használva a maximális adatmennyiség a gép tárkapacitásának függvénye, miután egy soros file-ban levő állomány egyes adatai közvetlenül nem módosíthatók, vagy törölhetőek. Ehhez az egész file beolvasása, megváltoztatása és újratárolása szükséges.* Lemezes tárolás esetén a file betöltése és tárolása gyorsabb a szalagos tárolásnál. Ez a lemezes adattárolás egyik előnye.

Másik nagy előnye, hogy a lemezen tárolt soros adatállomány bővítéséhez nem szükséges az egész file beolvasása. A lemezes soros file-t ugyanis megnyithatjuk bővítésre is (APPEND-re), ami kazettás egységen nem lehetséges.

* A módosítás megoldható úgy is, hogy folyamatos feldolgozással átmásoljuk a megváltoztatott adatokat egy másik file-ba, de ez nagy adathalmaznál rendkívül lassú eljárás. (A ford. megjegyzése.)

A felhasználók számára fontos tény, hogy az eddig kazettás szalagon soros állományokkal dolgozó programok egyszerűen átalakíthatóak lemezen dolgozó programokká. Ehhez csak a megfelelő OPEN utasítások megváltoztatása szükséges.

1.4.1. A soros tárolás alapelve

A soros file több rekordból tevődik össze, amelyek mezőkre tagolódnak. Egy címfile példáján ezt könnyen megérthetjük, amelyben egyes címek képezik a file rekordjait. Egy címtétel több mezőből áll (vezetéknév, keresztnév stb.). A file szerkezete az alábbiak szerint ábrázolható:

1. MEZŐ:	2. MEZŐ:	3. MEZŐ:	1. MEZŐ:	2. MEZŐ:	3. MEZŐ:
1. REKORD			2. REKORD		
FILE					

Egy file rekordjai ugyanúgy, mint a rekordokban a mezők, egymást követve, vagyis sorban helyezkednek el. A mezők, s így a rekordok is különböző hosszúságúak lehetnek. Pl. az 1. rekord 1. mezőjének hossza meghaladhatja a 2. rekord 1. mezőjének hosszát. Ez a lehetőség abból adódik, hogy a mezőket egy RETURN karakter választja el egymástól, amit a PRINT utasítás állít elő és az INPUT utasítás ismer fel. Adatkezeléskor általában minden mezőhöz egy változót rendelünk, ezeket a PRINT/INPUT utasításokkal írjuk, olvassuk. Egyetlen utasítással azonban egy egész rekordot is olvashatunk vagy írhatunk. Ennek feltétele az, hogy az összes rekord azonos hosszúságú legyen, miután a programon belül ezeket a rekordokat speciális utasításokkal mezőkké kell felbontani. Ez csak akkor lehetséges, ha a rekordon belül minden mező kezdőpozícióját pontosan ismerjük.

Az elmondottakat egy telefon-file bemutatásával szemléltetjük. Tegyük fel, hogy minden előfizetőről három adatot tartunk nyilván:

- 1. MEZŐ: Vezetéknév
- 2. MEZŐ: Keresztnév
- 3. MEZŐ: Telefonszám

A file a következőképpen nézhet ki (a RETURN helyett egy + jelet írunk):

Karakterek: 11111111112222222222333333333344444444445
12345678901234567890123456789012345678901234567890

Adat: SZABO + ANNA + 236 + BIRO + PÁL + 1213 + KOVÁCSI + ÉVA + 65432 + ...

Mint látható, a különböző hosszúságú mezőket a rekordon belül egy RETURN választja el egymástól. Ez a RETURN egy PRINT utasítással történő átvitelkor az adatok mögé kerül, hacsak az említett PRINT utasítást nem pontosvessző (;) követi, amely a RETURN-t elnyomja. Az első INPUT utasítással a rekord első karakterei bekerülnek egy változóba, egészen a RETURN-ig. A következő INPUT beolvassa a következő mezőt a következő változóba ismét a RETURN-ig stb. Ezután az ízelítő után az 1.4.2. alfejezetben minden olyan programozás-technikai eszközt részletesen elemzünk, ami a soros adatállományok kezeléséhez szükséges.

1.4.2. A soros file megnyitása

Minden file-t létrehozás előtt meg kell nyitni. A soros file-t megnyithatjuk írásra, olvasásra és bővítésre. Ha írásra nyitjuk meg a DOS az alábbi műveleteket végzi el:

1. ellenőrzi, hogy a lemezen van-e már ilyen nevű file, ha van, a rendszer a FILE EXISTS hibaüzenetet küldi,
2. a hiba kiküszöbölése után a megfelelő *file-bejegyzést* beírja a tartalomjegyzékbe. Listázáskor, ha egy file-t megnyitottunk, de nem zártunk le, a tartalomjegyzékben a file-típus előtt egy csillag jelenik meg,
3. keres egy szabad blokkot, amelyben az első adatok tárolhatók. A címeket (sáv és szektor) a file-bejegyzésben tárolja,
4. a file által lefoglalt blokkok számát 0-ra állítja, mivel a file még egyetlen blokkot sem tartalmaz.

A létrehozott, adatokkal feltöltött soros állományt módosíthatjuk vagy bővíthetjük. Az OPEN utasításban határozzuk meg, hogy a file-t milyen célra akarjuk megnyitni. Az OPEN utasítás formátuma a következő:

OPEN lfn,8,sa, "file-név, file-típus, mód"

Ha azt akarjuk, hogy egy file-ra vonatkozó PRINT utasítás csak egy RETURN-t írjon a file-ba, a logikai file-számot 1–127 között kell megválasztani. Ha ugyanis a logikai file-szám nagyobb 127-nél (128–255), a PRINT utasítás minden egyes RETURN után még egy „soremelés” (LINE-FEED) karaktert is továbbít. Ez például olyan nyomtatóknál szükséges, amelyeknél RETURN után nincs automatikus soremelés.

Az "sa" az ún. másodlagos cím (secondary address); ez jelöli a lemezegységnek azt a csatornáját, amelyen keresztül az adatok továbbítódnak. A 0 és az 1 másodlagos címet az operációsrendszer a programok tárolásához és betöltéséhez tartja fenn. A 15-ös másodlagos cím az utasítás- és a hibacsatornára vonatkozik. Ha egyidejűleg több file-t nyitunk meg, a logikai file-szám mellett a másodlagos címeknek is feltétlenül eltérőeknek kell lenniük, mert egy file-ra nézve mindig csak egy adatcsatorna lehet illetékes. Ha azonban egy file-t olyan másodlagos címmel nyitunk meg, amellyel előzőleg már megnyitottunk egy másik file-t, úgy az első file lezárul. Gyakran szokták figyelmen kívül hagyni azt a feltételt, hogy minden egységre maximum három csatorna nyitható meg. A *relatív file*-ok kezeléséhez a DOS-nak azonban egyidejűleg két csatornára van szüksége. Ennek megfelelően tehát az alábbi kombinációkról lehet szó:

- 1 relatív és 1 soros file,
- 3 soros file.

A file-név megadásakor ne feledkezzünk meg annak ellenőrzéséről, hogy ilyen nevű file létezik-e már a lemezen. Ha már létező file-t akarunk írásra megnyitni, a SAVE utasításhoz hasonlóan itt is az @ jelet kell a file-név elé beírni, amit egy kettőspont követ. Például:

OPEN 1,8,2,"@:CÍMEK,S,W"

A file megnyitásakor mindig meg kell adni a file-típust. Az OPEN utasításban a file-típusok rövidítése a következő:

- S – soros file,
- U – user file,
- P – programfile
- R – relatív file.

A user file-ok olyan soros file-ok, amelyek a tartalomjegyzékben USR file-típussal szerepelnek, és tulajdonképpen nem is file-ok. Ez a file-típus jól alkalmazható azokban az esetekben, amikor lemezen kell tárolni az egyébként képernyőn megjelenítendő, vagy nyomtatásra kerülő szövegeket (BASIC lista vagy tartalomjegyzék). Ennek az eljárásnak a leírása az 1.4.6. alfejezetben olvasható.

Az utolsó paraméter (modus) határozza meg az adott csatorna használatának mikéntjét. Az alábbi négy lehetőség áll rendelkezésre:

- W – egy file írása (WRITE – 1.4.3. alfejezet)
- R – egy file olvasása (READ – 1.4.4. alfejezet)
- A – egy soros file bővítése (APPEND – 1.4.4. alfejezet)
- M – egy, még nem lezárt file olvasása (1.4.5. alfejezet)

Nyissuk meg írásra a "SEQU.TEST" nevű soros file-t:

```
OPEN 1,8,2,"SEQU.TEST,S,W"
```

Ha ezután a LOAD "\$",8-cal a tartalomjegyzéket betöltjük és kilistázzuk, látunk a file-típus előtt egy csillagot, ami arra utal, hogy a file létezik, de nem használható, mert elfelejtettük lezárni:

```
Ø SEQU.TEST *SEQ
```

A továbbiakban sajnos már nem is tudjuk lezárni. Jegyezzük meg tehát, hogy egy file megnyitása után, a tartalomjegyzék betöltése előtt elengedhetetlen a file lezárása!

Ha egy file-t megnyitottunk, megnyithatjuk a parancs/hibacsatornát is. A hibacsatorna lezárása után azonban minden nyitott file automatikusan lezáródik. Erről nem szabad megfeledkezni!

- | | |
|------------------------------|---|
| OPEN 1,8,2,"SEQU.TEST,S,R" | – egy soros file megnyitása olvasásra |
| OPEN 2,8,3,"SEQU.TEST,U,W" | – egy userfile megnyitása írásra |
| OPEN 3,8,4,"TEST,P,R" | – egy programfile megnyitása olvasásra |
| OPEN 4,8,5,"SEQU.TEST,S,A" | – egy soros file megnyitása bővítésre |
| OPEN 5,8,6,"UGYFEL.1983,S,M" | – a felhasználói file nem szabályosan zárult le, így újra kell olvasni. |

1.4.3. A lemezegység és az alapgép közötti adatátvitel

Egy írásra megnyitott file-ba PRINT utasítással írhatunk adatokat. A PRINT utasítás végrehajtásával a DOS egy RETURN karaktert is továbbít, amely az adatok elválasztásához szükséges. Az alábbiakban egy file megnyitására, írására és lezárására mutatunk példát. Az utasítások közvetlenül (sorszám nélkül) is használhatók, így egymás után begépelhetjük, majd egyenként végrehajthatjuk őket. Nyissuk meg a TEST.1 nevű file-t írásra:

OPEN 1,8,2,"TEST.1,S,W"

A lemezegységen kigyullad a vörös színű LED. Ez azt jelenti, hogy egy file megnyitott állapotban van, vagyis írhatunk bele adatokat. Példaként az előző címfile egy rekordját (amely négy mezőből áll) írjuk fel lemezre az alábbi PRINT # parancsokkal:

```
PRINT # 1,"KOVACSI"  
PRINT # 1,"ANNA"  
PRINT # 1,"POZSONYI UTCA 7"  
PRINT # 1,"5900 BEKESCSABA"
```

A végrehajtás után a file-t a CLOSE 1 paranccsal lezárhatjuk. A vörös színű LED ezzel egyidejűleg kialszik. Ha vissza akarjuk olvasni a lemezről ezeket az adatokat, a file-t olvasásra kell megnyitni (R). Mivel az INPUT utasítás parancsként nem használható, egy kis programot kell írunk:

P. 3.

```
10 open1,8,2,"teszt.1,s,r"  
20 input#1,vn$  
30 input#1,nn$  
40 input#1,st$  
50 input#1,or$  
60 close1  
70 print"vezeteknev:      ";vn$  
80 print"keresztnev:     ";nn$  
90 print"lakascim,utca:  ";st$  
100 print"                ,hszam: ";or$
```


A program magyarázata egyszerű:

10-es sor	a TEST.1 file-t megnyitjuk olvasásra
20-50. sor	az adatokat visszaolvassuk a felírás sorrendjében
60-as sor	a file-t lezárjuk
70-100. sor	az adatokat megfelelő kísérszöveggel együtt kiírjuk a képernyőre.

Ha ezt az utasítássorozatot begépeljük és RUN-nal indítunk, a képernyőn megjelennek a file-ba előzetesen beírt adatok:

vezetéknév:	KOVACSI
keresztnev:	ANNA
utca:	POZSONYI UTCA 7
irányítószám/helység:	5900 BEKESCSABA

Az adatok beolvasása négy INPUT utasítást igényel, miután egy rekord négy mezőből áll. Ha például egy olyan file-t kell tárolnunk, amelynek rekordjai 20 mezőből tevődnek össze, a beolvasáshoz 20 INPUT utasításra van szükség. Ciklusutasítás használatával a feladat lényegesen leegyszerűsíthető:



P. 4.

```
10 open1,8,2,"teszt.1,s,r"  
20 for i=1 to 4  
30 input#1,d$(i)  
40 next  
50 close1  
60 print"vezeteknev:      ";d$(1)  
70 print"keresztnev:     ";d$(2)  
80 print"lakascim,utca:  ";d$(3)  
90 print"                ,hszam: ";d$(4)
```

A négy füzér (string) helyett egy négy elemű indexes változót használtunk. Ne feledkezzünk meg arról, hogy a BASIC 2.0-nál az index legfeljebb 10 lehet, ha a tömböt DIM utasítással előzetesen nem deklaráltuk nagyobb indexhatárral. Ha a példánkban egy 20 mezős rekordot akarunk beolvasni, a tömböt először deklarálnunk kell a DIM D\$(20) utasítással. A beolvasás és kiírás rövidítésére még egy további lehetőség is rendelkezésre áll: a billentyűzetről történő adatbevitelnél az INPUT utasítással több, egymástól vesszővel elválasztott változót beolvashatunk. Például:

```
INPUT VN$,NN$,TE
```

Ennél az utasításnál a három változót például az alábbiak szerint kell beírni:

```
MOLNAR,LAJOS,7465
```

A beolvasott adatokat ekkor a

```
PRINT VN$,NN$,TE
```

ismét megjeleníti a képernyőn.

A képernyőre illetve a soros file-ra vonatkozó PRINT utasítások között az egyetlen különbség, hogy az utóbbinál a füzéreket idézőjel közé zárt vesszőkkel kell elválasztani egymástól. Ha például az említett változókat egy file-ba kell beírni, úgy ehhez a PRINT utasítást az alábbiak szerint kell módosítani:

```
PRINT # 1,VN$,"NN$","TE
```

A numerikus változókat csak vesszővel kell elválasztani a többi változótól. Ebben az esetben az adatok beolvasásához az

```
INPUT # 1,VN$,NN$,TE
```

utasítást használjuk. Miután azonban az INPUT utasítással bevihető karakterek száma maximálisan 88, ez korlátot szab az ilyen típusú adatbevitel használatának. Ha egy rekordon belüli mező hossza meghaladja a 88 karaktert, a beolvasáshoz másik utasítást kell alkalmaznunk. Ez a GET utasítás, amely az egyes karaktereket külön-külön olvassa be. Tegyük fel, hogy egy olyan rekordot akarunk olvasni, amely egyetlen 100 karakter hosszúságú mezőből áll. Ez a rekord az alábbi rutinnal olvasható be a lemezről egy füzérbe:

```

10 OPEN 1,8,.....
20 D$ = ""
30 FOR I = 1 TO 100
40 GET # 1, X$
50 D$ = D$ + X$
60 NEXT I
70 GET # 1, X$
80 CLOSE 1

```

A fenti utasítássorozat lefutását követően a D\$ füzér egy 100 karakteres rekordot fog tartalmazni. Minden soros file megnyitása után a DOS beállít egy *mutatót* (pointert), amely mindig az eddig olvasott adatok utáni karakterre mutat. Tegyük fel, hogy a 100 karakteres rekordot lezáró pontosvessző nélkül írtuk be PRINT-tel a file-ba, így a rekordot egy RETURN zárta le. A 100. karakter olvasása után a mutató ezen a RETURN karakteren áll. A következő GET utasítás a 70. sorban tehát azért szükséges, hogy ezt a RETURN-t is beolvassuk. Így a következő rekord olvasására szolgáló első GET utasítás nem a RETURN-t, hanem valóban a következő rekord első karakterét éri el.

A fenti példában feltételeztük, hogy a file rekordjainak hossza állandó, 100 karakter. Általában azonban a soros file-ban szereplő rekordok hossza nem konstans. Ha a rekord maximális hosszúsága túllépi a 88 karakteres input határt, az adatbevitelt GET ciklussal kell megszervezni, amely az elválasztó RETURN-t rekordvéggként észleli.

Egy ilyen rutin a következőképpen néz ki:

```

10 OPEN 1,8,.....
20 S$ = ""
30 GET # 1, X$
40 IF X$ = CHR$(13) THEN 80
50 S$ = S$ + X$
60 IF ST < > 64 THEN 30
70 CLOSE 1:END
80 PRINT S$
90 GOTO 20

```

A program egy változó hosszúságú rekordokból álló file olvasását és a képernyőn történő megjelenítését végzi el.

Ha el akarjuk kerülni a 88 karakternél hosszabb rekordokkal kapcsolatos problémáinkat, célszerű felosztani a rekordot több részre, majd beolvasás után a részeket összekapcsolni.

1.4.4. A soros file bővítése

Ha a soros file bővítését úgy kellene elvégeznünk, hogy először beolvassuk a teljes adatállományt a tárba, ott kibővítjük, majd a bővített állományt visszaírjuk a lemezre, ez bizonyára rendkívül sok időt venne igénybe. A DOS szerencsére kényelmes lehetőséggel szolgál a soros file bővítésére anélkül, hogy a file-t előzetesen be kellene olvasni a tárba. A file-t ekkor APPEND-re (bővítésre) kell megnyitnunk, azaz az OPEN utasításban az A üzemmódot kell választanunk.

Gépeljük be a következő utasításokat:


```
OPEN 1,8,2,"TEST.2,S,W"  
PRINT # 1,"1.REKORD"  
CLOSE 1
```

Ezzel egy 1 rekordot tartalmazó soros file-t állítottunk elő. Bővítsük most a file-t további két rekorddal:

```
OPEN 1,8,2,"TEST.2,S,A"  
PRINT # 1,"2.REKORD"  
PRINT # 1,"3.REKORD"  
CLOSE 1
```

A TEST.2 file most már három rekordot tartalmaz. Ezt az alábbi programmal ellenőrizhetjük:

P. 5.

```
100 open 1,8,2,"test.2,s,r"  
110 for i=1 to 3  
120 input #1,ds#  
130 print ds#  
140 close 1
```

A fenti program beolvassa a rekordokat a file-ból és megjeleníti őket a képernyőn. Az A üzemmód soros adatszervezés esetén gyors adatbővítést (file-bővítést) tesz lehetővé.

1.4.5. A soros file lezárása

A CLOSE utasítással lezárhatjuk a már megnyitott file-okat. Az utasítás formátuma a következő:

```
CLOSE lfn
```

Az lfn paraméter a megfelelő OPEN utasításnál megadott logikai file-szám. Amennyiben több file-t kell lezárunk, minden egyes file-hoz egy külön CLOSE utasítást kell használni. Az utolsó file lezárásával a lemezegységen kialszik a vörös színű LED. Adatátvitelnél az adatok egy csatornán keresztül érkeznek a lemezegységhez. Ez a csatorna egy tárolón belüli tár (*puffer*), ahol a géptől érkező adatok közbenső tárolása történik. A pufferben lévő adatok csak akkor továbbítódnak a lemezre, ha ez a puffer már megtelt.

A file lezárásakor a lemezre íródnak azok az adatok, amelyek még a pufferben voltak. Egy nem lezárt file nem teljes, mivel a puffer nem ürült ki, így a DOS a file-t szabálytalannak minősíti és nem engedi READ-re megnyitni; ilyen kísérletnél a WRITE FILE OPEN üzenetet küldi.

Persze rendkívül bosszantó lenne, ha egy adathalmaz véglegesen elveszne a felhasználó számára, ezért a DOS tartalmaz egy lehetőséget az ilyen jellegű hibák áthidalására. A szabálytalannak minősített file-ok olvasására szolgál az M üzemmód. Célszerűbb megoldás természetesen a file-ok szabályos lezárása.

A következő program egy szabálytalan file tartalmát „átmenti” egy normál file-ba:

P. 6.

```
100 input "eredeti file";u$
110 input "cel file      ";z$
120 open 1,8,2,u$+"",s,m"
130 open 2,8,3,z$+"",s,w"
140 input #1,x$
150 print #2,x$
160 if st<>64 then 140
170 close 1:close 2
180 open 1,8,15,"s:"+u$
190 close 1
```

A program végén a rossz file törlődik.

1.4.6. Elsődleges output átirányítása lemezre

Minden parancsként (sorszám nélkül) vagy utasításként kiadott LIST vagy PRINT alapértelmezésben a képernyőre vonatkozik, azaz az output a képernyőn jelenik meg.

Ezt az állapotot megváltoztathatjuk CMD utasítással, melynek formátuma:

```
CMD lfn,
```

ahol az lfn egy logikai file-számot jelöl. Az utasítás használata előtt az adott logikai file-t meg kell nyitni.

Elsődleges output egységként használhatjuk a lemezegységet is azzal a megszorítással, hogy a lemezen megnyitott file-nak ún. USR (user) típusú soros file-nak kell lennie azért, hogy a DOS meg tudja különböztetni a normális soros file-októl.

A következő parancsokkal a tárban lévő programot szöveg-file-ként tároljuk a TEST.LIST nevű soros USR típusú lemezes file-ban:

```
OPEN 1,8,2,"TEST.LIST,U,W"
CMD 1
LIST
CLOSE 1
```

A CLOSE 1 utasítás végrehajtásakor megszűnik a CMD utasítás hatása, azaz az elsődleges output ismét a képernyő lesz.

Mire használhatjuk ezt a lehetőséget?

Tegyük fel, hogy egy szövegfeldolgozó programmal olyan dokumentációt szeretnénk készíteni, amelyben mintaprogramok is szerepelnek. Eddigi tudásunk alapján a feladatot úgy oldanánk meg, hogy a szövegrészeket lemezen tároljuk, a mintaprogramokat LIST parancsokkal kinyomtatjuk és végül a megfelelő szövegrészekbe a programlistákat kézzel beszerkesztjük. Sokkal kényelmesebb megoldás azonban, ha a programokat is szöveggént tároljuk, hiszen így a szövegszerkesztő programmal nyomtatásra kész dokumentációt állíthatunk elő. Arra is van magyarázat, hogy miért van szükségünk az USR file-típusra, miért nem kezelhetjük a programfile-t szöveggént. A programok tárolása ugyanis nem karakteresen történik, hanem utasításszimbólumokkal (ún. *token*ekkel), amelyeket a szövegszerkesztő program nem ismer. Az alábbi rutinnal visszaolvashatjuk és kiíráthatjuk a lemezen tárolt szöveg-file-t:

P. 7.

```
10 open 1,8,2,"teszt.list,u,r"  
20 get#1,x$  
30 print x$;  
40 if st<>64 then 20  
50 close 1
```

A rutin lényegében egy ciklus, amely a file összes karakterét (byte-ját) végigolvassa és kiírja a képernyőre. A file vége az ST (status) *rendszeráltozó* alapján ismerhető fel, amelynek értéke az utolsó karakter beolvasásakor 64, egyébként 0. A soros file nyomtatásához az alábbi utasítássorozat szükséges:

P. 8.

```
10 open 1,8,2,"teszt.list,u,r"  
20 open 2,4  
30 get#1,x$  
40 print#2,x$;  
50 if st<>64 then 30  
60 close 1
```

A 20-as sorban megnyitottuk a 4-es egység számú nyomtatót (hozzárendeltük a 2-es logikai file-hoz).

1.4.7. Soros file táblázatos kezelése a tárban

Ha egy adathalmazt soros file-ként tároltunk és olyan jellegű feldolgozást akarunk elvégezni, amelyhez az adathalmaz összes elemére szükségünk van – mivel a file-t csak sorosan tudjuk végigolvasni – feldolgozás előtt az egészet be kell olvasnunk a tárba.* Mielőtt a beolvasás megkezdődne, DIM utasítással helyet kell foglalni (deklarálni kell) a tárban az indexes változó számára. Rekord szerkezetű adathalmaz kezelésére alkalmas a kétindexes változó (táblázat), melynek első indexe a rekord-, a második pedig a rekordon belüli mező sorszáma. Tekintsünk egy ilyen táblázatot:

	1. mező	2. mező	3. mező
1. rekord	D\$(1,1)	D\$(1,2)	D\$(1,3)
2. rekord	D\$(2,1)	D\$(2,2)	D\$(2,3)
3. rekord	D\$(3,1)	D\$(3,2)	D\$(3,3)
4. rekord	D\$(4,1)	D\$(4,2)	D\$(4,3)
5. rekord	D\$(5,1)	D\$(5,2)	D\$(5,3)
6. rekord	D\$(6,1)	D\$(6,2)	D\$(6,3)

* Ha az adatok feldolgozásának sorrendje azonos a tárolás sorrendjével, egy munkafájl (esetleg munkafájlok) létrehozásával elkerülhetjük az adathalmaz tárbeli kezelését. (A ford. megjegyzése.)

Ez a táblázat egy olyan file tárbeli elhelyezését szemlélteti, amely 6, egyenként 3 mezőt tartalmazó rekordból áll. A D\$ változót DIM D\$(6,3) utasítással deklarálhatjuk.

A következő program a lemezen létrehoz egy ilyen szerkezetű file-t:

P. 9.

```
100 open 1,8,2,"tesztfile.seq,s,w"
110 for x=1 to 6
120 print chr$(147);
130 print"adatsorszam";x
140 print"-----"
150 for y=1 to 3
160 print"mezoszam ";y;": ";
170 input x#
180 print#1,x#
190 next y
200 next x
210 close1
```

Az adathalmaz létrehozása kétszeresen egymásba ágyazott ciklussal történt, amelyben a ciklusváltozók adják meg a rekordok, azon belül a mezők sorszámát. A program lefutása után a 6 rekord soros file-ként helyezkedik el a lemezen. Célszerű ezt a programot SAVE "TEST. INP",8 utasítással tárolni a lemezen, a későbbiekben szükség lehet rá.

A file visszaolvasására szolgáló program szerkezete hasonló az előzőhöz, az eltérés mindössze annyi, hogy az egyes mezőket azonnal a táblázat, illetve az indexes változó megfelelő elemébe töltjük.

P. 10.

```
100 open 1,8,2,"tesztfile.seq,s,r"
110 dim d$(6,3)
120 for x=1 to 6
130 for y=1 to 3
140 input#1,d$(x,y)
150 next y
160 next x
180 close1
```

Végrehajtás után PRINT utasítással ellenőrizhetjük, hogy az adatokat szabályos helyen tároltuk-e.

Mivel az indexekkel minden mező címezhető, írjuk be például a PRINT D\$ 1,2 utasítást az 1. rekord 2. mezőjének ellenőrzésére. Célszerű egy kiválasztott rekord összes mezőjét ellenőrizni. Tároljuk ismét a fenti programot, majd az alábbi rutinnal végezzük el ezt az ellenőrzést:

P. 11/a

```
100 input"a rekord sorszama: ";x
120 print"-----"
130 print"1. mezo: ";d$(x,1)
140 print"2. mezo: ";d$(x,2)
150 print"3. mezo: ";d$(x,3)
```

A program bekéri a rekord sorszámát, majd kiírja az összes mezőt úgy, hogy az első index a beírt változó, a második pedig felveszi az összes lehetséges értéket.

A táblázat tartalmát a tárban tetszőlegesen megváltoztathatjuk. Toldjuk be a fenti programba az alábbi sorokat:

P. 11/b

```
160 print "-----"
170 input "modositando mezoszam: " ; y
180 input "uj tartalom " ; d$(x,y)
190 print "o.k"
200 print "tovabbi javitas (i/n)? "
210 get x$:if x$="" then 210
220 if x$="i" then 100
230 if x$="n" then end
240 goto 210
```

A megváltoztatandó mező sorszámát második indexként használjuk. A módosított táblázatot ismét tárolnunk kell a lemezen, erre alkalmas a következő rutin (előzőleg azonban tároljuk a módosított rutint!):

P. 12.

```
100 open 1,0,2,"@:tesztfle.seq,s,w"
110 for x=1 to 6
120 for y=1 to 3
130 print#1,d$(x,y)
140 next y
150 next x
160 close 1
```

Az egymásba ágyazott ciklus alkalmazásával ez a rutin is viszonylag rövid. A file-név előtt elengedhetetlen az "@:", miután a már meglévő régi file-t felül kell írni.

Az ilyen táblázatok használatánál rendkívül gyors az adatelérés. Az elérési idő nem függ a táblázat nagyságától, a táblázat nagysága viszont, s így az adatmennyiség is a tárhelykapacitás függvénye. Ha például a címkekezeléshez egy olyan programot írunk, amely 8 kbyte-ot vesz igénybe, még mindig 30 kbyte marad a címek tárolásához. Miután egy cím tárolásához kb. 80 karakter szükséges, így nem kevesebb, mint 384 címet kezelhetünk a tárban! S mindezt olyan elérési idővel, amelyet a legbonyolultabb adatszervezéssel (index-szekvenciális) sem lehet túlszárnyalni.

1.4.8. Keresés a táblázatban

Mint a táblázatos feldolgozás kapcsán elmondottakból már tudjuk, egy táblázat bármelyik eleme indexelhető. A táblázat kétdimenziós, amelyben az első index adja meg a rekord sorszámát. Ha a tárba betöltünk egy ilyen táblázatos szerkezetű adathalmazt, majd abban meg akarunk keresni egy rekordot, ismernünk kell a keresett rekord sorszámát. Adott esetben ez a szám például a cikk- vagy vevőszám lehet. Vannak azonban olyan file-ok is, amelyek nem tartalmaznak megfelelő mezőt a rekordok sorszámozásához, tehát a keresést a mezők tartalma alapján kell elvégezni. Ehhez végig kell nézni a táblázatban lévő összes rekordot, majd egyenként összehasonlítani a rekordon belüli mezőt a keresettel. Nézzünk meg erre egy gyakorlati példát, de előbb az alábbi programmal állítsunk elő egy file-t, amelyben neveket és telefonszámokat tárolunk:

P. 13.

```
100 open 1,8,2,"teldat,s,w"
110 printchr$(147)
120 input"Vezeteknev      :";nn$
130 input"Keresztnev     :";vn$
140 input"Korzetszam     :";kn$
150 input"Allomasszam    :";an$
160 print"Rendben? (i/n)"
170 getx$:ifx$="" or x$<>"i" and x$<>"n" then170
180 ifx$="n"then110
190 print"További bevitel? (i/n)"
200 getx$:ifx$="" or x$<>"i" and x$<>"n" then170
210 ifx$="n"then240
220 print#1,nn$,"vn$","kn$","an$
230 goto 110
240 close1
```

A program dokumentálása a következő:

- | | | |
|----------|-------|--|
| 100. | sor | a TELEDAT soros file megnyitása írásra |
| 110. | sor | a képernyő törlése |
| 120–150. | sorok | beolvassuk klaviatúráról a négy mezőt |
| 160–180. | sorok | javítási lehetőséget adunk |
| 190–210. | sorok | az adatbevitel és a program vége |
| 220. | sor | a rekord négy mezőjét egymás után felírjuk a file-ba |
| 230. | sor | folytatjuk az adatbevitelt |
| 240. | sor | a 100. sorban megnyitott file-t lezárjuk. |

Gépeljük be ezt a programot, indítsuk el és töltsük fel a file-t adatokkal. A tesztprogramot lemezen tároljuk azzal a céllal, hogy a munka végén a kész rutinokat egyetlen programmá fűzhessük össze. (A témakör utolsó fejezetében azonban megtalálhatjuk a telefonregiszterünk kezeléséhez szükséges teljes programot.)

A létrehozott adathalmazban többféle módszerrel végezhetünk keresést. Ha például egy név egy telefonszámot szeretnénk megtudni, kiirathatjuk az egész file-t képernyőre vagy nyomtatóra. Ez az eljárás meglehetősen időigényes, különösen akkor, ha a file sok rekordot tartalmaz.

Egy meghatározott név telefonszám szerinti megkeresését rábízhatjuk a gépre, amely egy ciklusban átfut az egész adathalmazon és megkeresi, majd kiírja a képernyőre vagy nyomtatóra azt a rekordot, amelyben a kívánt név szerepel:

P. 14.

```
100 open 1,8,2,"teledat,s,r"
110 dim d$(100,4):x=1
120 input#1,d$(i,1),d$(i,2),d$(i,3),d$(i,4)
130 ifst<>64then x=x+1:goto120
140 close1
150 printchr$(147)
160 input"a keresett nev: ";s$
170 fori=1tox
180 if d$(i,1)=s$ then210
190 nexti
200 print"Nincs ilyen nev":goto 280
210 print"A keresett nev:"
```

```

220 print"-----"
230 print"Vezeteknev      :";d$(i,1)
240 print"Keresztnev     :";d$(i,2)
250 print"Korzetszam     :";d$(i,3)
260 print"Allomasszam    :";d$(i,4)
270 print"-----"
280 print"További kereses? (i/n)"
290 getx$:ifx$="" or x$<>"i" and x$<>"n" then290
300 ifx$="i"then150
310 print"program vege...":end

```

A program dokumentálása:

100.	sor	a TELEDAT soros file megnyitása olvasásra
110.	sor	a rendszer a táblázatot 100 rekordra deklarálja és az indexet az 1-re állítja
120.	sor	a táblázat feltöltése
130.	sor	a file végét jelző státusz-változó (ST) ellenőrzése; ha nincs file-vég, az index 1-gyel nő
140.	sor	a file lezárása
150.	sor	képernyőtörlés
160.	sor	a keresett név beolvasása a billentyűzetről, tárolása az S\$ változóban
170–190.	sorok	a ciklus a táblázatban azt a rekordot keresi, amelynek a névmezője meg- egyezik a keresett névvel. A rekord megtalálása után elágazás az output rutinhoz
200.	sor	nincs meg a név
210–270.	sorok	a keresett nevet tartalmazó rekord teljes kiírása
280–310.	sorok	lehetőség további keresésre

Láthatjuk, hogy ez a keresési folyamat nagyobb adatmennyiségnél is gyors, miután már a keresést megelőzően a file-t táblázatként töltöttük be a tárba. A táron belüli keresés gyorsabb a lemezen való keresésnél. A program könnyen módosítható úgy, hogy ne csak a név, hanem egy tetszőleges másik mező szerint is keressen. A fenti program a keresési szempontnak megfelelő első rekord megtalálása után megszakítja a keresést, ez azonban nem mindig célszerű. Ha például az előállított telefon-file-ban egy meghatározott lakcímnek megfelelő összes rekordot kell megkeresni és kiírni, egy másik rutinra van szükség. Szervezzük úgy a programot, hogy miután a rutin megtalált egy rekordot, annak kiírása után folytassa a keresést. A fenti követelményeknek az alábbi program felel meg:

P. 15.

```

100 open 1,8,2,"teledat,s,r"
110 dim d$(100,4):x=1
120 input#1,d$(i,1),d$(i,2),d$(i,3),d$(i,4)
130 ifst<>64then x=x+1:goto120
140 close1
150 printchr$(147)
160 input"A keresett korzetszam:";s$
170 fori=1tox
180 if d$(i,1)=s$ then210
190 nexti
200 print"Adatsor vege!":goto 270
210 print"-----"
220 print"Vezeteknev      :";d$(i,1)
230 print"Keresztnev     :";d$(i,2)
240 print"Korzetszam     :";d$(i,3)

```

```

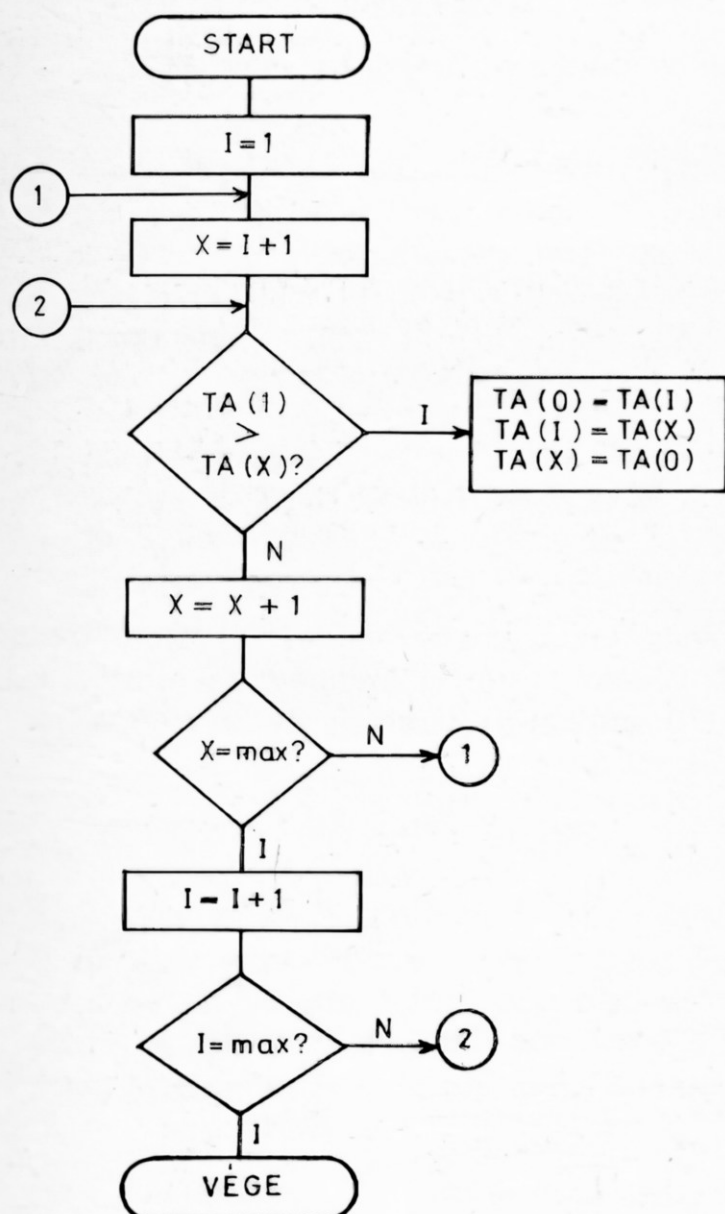
250 print "Allomasszam      :";d$(i,4)
260 print "-----"
270 print "További kereses? (i/n)"
280 getx$:ifx$="" or x$<>"i" and x$<>"n" then280
290 ifx$="i"then150
300 print "program vege...":end

```

A keresett rekord megtalálása és kiírása után nem fejeződik be a ciklus, a program a keresést addig folytatja, ameddig a felhasználó kívánja, illetve, amíg a file végét nem érzékelte. Ha az olvasó megértette ennek a programnak a működését, a vezetéknev szerint kereső programot önállóan is meg tudja írni, a fenti utasítássorozatot igénybevételel.

1.4.9. Táblázat egyszerű rendezése

Az adatfeldolgozás során gyakran válik szükségessé egy adathalmaz numerikus vagy alfa-numerikus átrendezése. Mivel a rendezés meglehetősen időigényes munka még a gép számára is, a programozók újabb és újabb rendezési eljárásokat dolgoznak ki a futási idő lerövidítése érdekében. A BASIC értelmező (interpreter) alatt írt rendezési eljárás az értelmező működési elvéből adódóan különösen sok időt vesz igénybe.



Miért kell tulajdonképpen rendezni az adatokat? Képzeljünk el egy olyan telefonkönyvet, amely a neveket rendezetlen sorban tartalmazza. Ahhoz, hogy egy bizonyos nevet megtaláljunk, elejétől végig át kell néznünk a telefonkönyvet. A rendezettség tehát előnyös egy adathalmazon belüli adatkeresésnél. A gép is jóval gyorsabban kiismeri magát egy rendezett file-ban.

Több rendezési eljárás létezik, amelyek elsősorban a végrehajtási sebesség tekintetében térnek el egymástól. A legegyszerűbb rendezési eljárás az, amely egyenként a megfelelő helyre viszi az elemeket. Ha egy számsort emelkedő sorrendbe kell rendezni, az első elemet összehasonlítjuk a másodikkal. Ha az első a nagyobb, a program felcseréli az elemeket. Ezután az első és a harmadik elem összehasonlítására kerül sor, és így tovább egészen addig, míg az utolsó elemet elérjük. Ezután már a legkisebb elem került előre, azaz megfelelő helyre. A következő futás tehát már figyelmen kívül hagyhatja az első elemet. Ezt a logikát mutatja be az itt látható folyamatábra.

Ez a rendezőprogram az 1. indextől indul, amelyet kezdőindexként tárol az I változóban. A 2. index az X változó, amely eggyel nagyobb mint az I kezdőindex. Ezután következik az első és második elem összehasonlítása. Amennyiben a TA(I) tartalma nagyobb a TA(X) tartalmánál, ezeket az elemeket a TA(0) segédváltozón keresztül a programnak fel kell cserélnie egymással. Ezután az X index értéke eggyel nő, vagyis három lesz, majd a TA(I)-t, azaz ismét az első elemet hasonlítjuk össze a TA(X) harmadikkal és így tovább. Az utolsó elem elérésekor (X > utolsó index) az első helyen a legkisebb elem lesz és az I kezdőindexet eggyel növelhetjük. Ezután kezdődik előlről a ciklus.

A vázolt rendezési eljárás az első pillantásra elég körülményesnek tűnik. Az összehasonlításokat a tárban végezzük, viszonylag gyorsan. Kisebb rendezendő adathalmaznál ez a módszer nem rossz. Ha nem számsort, hanem karakteres adathalmazt akarunk abc sorrendbe rendezni, a programozástechnikai módszer megegyezhet az előzővel, ha figyelembe vesszük, hogy a BASIC hogyan végzi el két fűzér összehasonlítását.

Töltsünk fel egy 12 elemű karakteres indexes változót tetszőleges szövegekkel:

P. 16/a

```
100 dim ta$(12)
110 for i=1 to 12
120 input ta$(i)
130 next i
```

Adatbevitel után a következő programrész abc-be rendezi a szövegeket, majd az eredményt kiírja képernyőre:

P. 16/b

```
140 i=1
150 x=i+1
160 if ta$(i) < ta$(x) then 180
170 ta$(0)=ta$(i):ta$(i)=ta$(x):ta$(x)=ta$(0)
180 x=x+1
190 if x <= 12 then 160
200 i=i+1
210 if i <> 12 then 150
220 for i=1 to 12
230 print ta$(i)
240 next i
```

Ha névsor helyett teljes rekordokat, azaz egy egész táblázatot kell rendezni a tárban (pl. az előző telefon-file-unkat), rendezés közben az összes mezőt, azaz egész rekordokat kell felcserélni. A név szerinti rendezéshez a 160–170. sorokat az alábbiak szerint módosítjuk:

P. 17

```
100 dim ta$(12,3)
110 for i=1 to 12
120 input ta$(i,1),ta$(i,2),ta$(i,3)
130 next i
140 i=1
150 x=i+1
160 if ta$(i,1) < ta$(x,1) then 180
170 ta$(0,1)=ta$(i,1):ta$(i,1)=ta$(x,1):ta$(x,1)=ta$(0,1)
171 ta$(0,2)=ta$(i,2):ta$(i,2)=ta$(x,2):ta$(x,2)=ta$(0,2)
172 ta$(0,3)=ta$(i,3):ta$(i,3)=ta$(x,3):ta$(x,3)=ta$(0,3)
180 x=x+1
190 if x <= 12 then 160
200 i=i+1
```

```

210 if i <> 12 then 150
220 for i=1 to 12
230 print ta$(i)
240 next i

```

Nagyobb adatállomány ilyen módon történő rendezése rendkívül időigényes. Ha gyors rendezést akarunk végezni, használhatjuk pl. a DATA BECKER által kiadott "Tippek és trükkök a C 64-en"* c. könyvben levő rendkívül gyors gépi kódú rendező rutint.

1.4.10. Címkezelés soros adattárolással

A fejezet végén közlünk egy kényelmes címkezelő programot, amelyet valószínűleg minden olvasó célszerűen fel tud használni. Ez a program különböző jellegű adatállományok feldolgozására alkalmas.

A programban használt címrekord szerkezete:

- NÉV 1.
- NÉV 2.
- UTCA/HÁZSZÁM
- IRÁNYÍTÓSZÁM/HELYSÉG
- TELEFON
- MEGJEGYZÉS

A NÉV 1. és a NÉV 2. mező használata a felhasználó belátására van bízva. Tárolhatjuk a NÉV 1.-ben a vezetéknevet, a NÉV 2.-ben pedig a keresztnévet, vagy az egyik mezőben a cég nevét, a másikban a címzett személy nevét stb.

A MEGJEGYZÉS mező például a címek csoportosításához használható (családtagok, hivatali munkatársak, barátok stb.).

Az adathalmazt kezelő program menüje az alábbi lehetőségeket tartalmazza:

- 1- ADATHALMAZ BETÖLTÉSE
- 2- ADATHALMAZ MENTÉSE
- 3- ADATBEVITEL
- 4- ADATJAVÍTÁS
- 5- KERESÉS/LISTÁZÁS
- 6- ADATOK TÖRLÉSE
- 0- PROGRAM BEFEJEZÉSE

-1- AZ ADATHALMAZ BETÖLTÉSE

Ez a rutin megkérdezi a felhasználótól az adathalmaz nevét, majd ha ilyen nevű file létezik a lemezen, annak tartalmát beolvassa a tárba. Ezután a képernyőn megjelenik a file által tartalmazott rekordok száma. Ha beolvasás során hiba lép fel, vagy a file egyáltalán nem létezik, a rutin a LEMEZHIBA üzenetet írja ki. A rutin RETURN-nel történő befejezése után ismét megjelenik a menü.

* 64 Tips und tricks (DATA BECKER, 1984), magyarul előkészületben (a szerk. megjegyzése).

-2- ADATHALMAZ MENTÉSE

Ha az adathalmazt betöltés után megváltoztattuk vagy bővítettük, a program befejezése előtt ezzel a rutinnal a módosított állományt ki kell írunk a lemezre. A mentés során a file ugyanazon a néven kerül fel a lemezre, amilyen néven eddig szerepelt (vagyis amit a betöltés rutinban a felhasználó megadott).

Ezt a rutint célszerű a feldolgozás során többször behívni, előfordulhat ugyanis pl. egy rövid áramszünet, amikor nyilván az összes aktuális módosításunk elveszhet. Mentés után nyugodtan dolgozhatunk tovább a tárban lévő adathalmazzal.

-3- ADATBEVITEL

Ennek a rutinnak két funkciója van:

1. Ha még üres az adathalmaz, ezzel a rutinnal létrehozhatjuk, majd feltölthetjük adatokkal. A felhasználónak meg kell adnia a file nevét, lehetőleg ügyelve arra, hogy a lemezen ilyen nevű állomány még ne szerepeljen, azt ugyanis a mentést végző rutin értelemszerűen felülírja.
2. Ha már vannak adatok a tárban, a rutin elvégzi az adathalmaz bővítését. Minden rekord bevitele után megjelenik a HELYES(I/N)? üzenet. Itt lehetőség nyílik a beírt adatok helyesbítésére. Ha az összes adatot szabályosan írtuk be, úgy az I-t kell leütöni. Most megjelenik a TOVÁBBI BEVITEL(I/N)? üzenet. Ha az N billentyűt nyomjuk meg, a program visszatér a menühez.

-4- ADATJAVÍTÁS

A módosító rutinnal bármely rekord mezőit megváltoztathatjuk. Valamilyen módon azonban közölni kell a géppel, hogy melyik a javítandó rekord.

A program először bekéri a felhasználótól a keresett rekordban szereplő két nevet és azt a rekordot írja ki módosításra, amelyben ezek a nevek szerepelnek. Módosítás előtt tájékozódhatunk az adathalmazban a KERESŐ/LISTÁZÓ rutin segítségével.

Miután a gép kiírta a javítandó rekordot, meg kell adnunk a módosítandó mező számát. Ezt követi az új tartalom meghatározása. A címet még egyszer kiírja a gép módosított formában. Ha ebben a rekordban további módosítások nem szükségesek, a 9 billentyűvel fejezhetjük be a rekord javítását. Végül a program megkérdezi, akarunk-e további rekordokat javítani. Ezt a kérdést az I és az N billentyűvel válaszolhatjuk meg.

-5- KERESÉS/LISTÁZÁS

Ez a rutin rendkívül komplex és sokoldalú. Kérdés alapján választhatunk, hogy a keresett címeket a képernyőre (B billentyű) vagy a nyomtatóra (D billentyű) akarjuk listázni. Ha a nyomtató mellett döntöttünk, még egyszer kell választanunk az alábbi két lehetőség közül:

- a címek kinyomtatása az összes mezővel közönséges nyomtatópapíron
- az 1-5. mezők kinyomtatása felragasztható címkéken.

Az első esetben a P, a másodikban az A billentyűt kell leütni. A felragasztható cím-cimkéek egysorosak és 89 × 36 mm formátumúak lesznek.

Az adatok válogatásához ki kell töltenünk egy ún. *keresési maszkot*. Ha egy mező nem meghatározott a keresésnél, a RETURN-t kell leütni. Ha például az összes olyan címet keressük, amelyben az irányítószám 4000, minden mezőnél üres RETURN-t kell ütni kivéve az irányítószámot. Az IRÁNYÍTÓSZÁM/HELYSÉG mezőben a 4-es számot adjuk meg, majd utána a RETURN-t.

Néhány példa a válogatásra:

VEZETEKNEV	RETURN
KERESZTNEV	RETURN
UTCA/HAZSZAM	RETURN
IRANYITOSZAM/HELYSEG	4000
TELEFON	RETURN
MEGJEGYZES	RETURN

A fenti válogatással minden 4000-es irányítószámú rekordot kiír a gép.

VEZETEKNEV	M
KERESZTNEV	RETURN
UTCA/HAZSZAM	RETURN
IRANYITOSZAM/HELYSEG	RETURN
MEGJEGYZES	CSALAD

Az utóbbi esetben minden olyan családtag címét kiírja a gép, ahol a VEZETEKNEV mező első betűje M.

-6- ADATOK TÖRLÉSE

A VEZETÉKNÉV és a KERESZTNÉV beírása után a gép kiírja a neveket és megkérdezi, hogy ezt a címet valóban törölni kell-e. A törlésre csak az I billentyű megnyomása után kerül sor.

-0- A PROGRAM BEFEJEZÉSE

Előfordulhat, hogy a menütől a program végét kérjük, de előtte elfelejtettük lemezre vinni (menteni) az adatállományt. Ekkor GOTO 110-zel újra elindíthatjuk a programot anélkül, hogy az adatok törlódnének;

Nézzük át a program listáját:

P. 18.

```
100 poke 53280,5:poke53281,2:printchr$(158);:dimd$(100,7)
110 gosub2030
120 print"Valassza ki a funkciót:"
130 print"-----":print
140 print"      -1- adathalmaz betoltese
150 print"      -2- adathalmaz mentese
160 print"      -3- adat bevitel
170 print"      -4- adat javitas
```

```

180 print"          -5- adat kereses,listazas"
190 print"          -6- adat torles";print
200 print"          -0- program befejezes"
210 print
220 print"          valasszon (0-6)?"
230 getx$:ifx$<"0"orx$>"6"then230
240 ifx$<>"0"then340
250 print:print"          biztos (i/n)?"
260 getx$:ifx$<>"n"andx$<>"i"then260
270 ifx$="n"then110
280 gosub2030
290 printtab(3);"A program ujra indithato"
300 printtab(15);"goto 110";print
310 printtab(3);"utasitással - adat elvesztes nelkul!!":print
330 end
340 onval(x$)gosub360,540,680,880,1190,1770
350 goto110
360 rem *****
370 rem adat olvasas
380 rem *****
390 gosub2030
400 input"Az adatfile neve:";dn$
410 open15,8,15
420 open1,8,2,dn$+",s,r"
430 input#15,fe:if fe=0then460
440 print"disk hiba !!!"
450 goto510
460 x=1
470 input#1,d$(x,1),d$(x,2),d$(x,3),d$(x,4),d$(x,5),d$(x,6),d$(x,7)
480 if st<>64 then x=x+1:goto 470
490 print"A filebol osszesen";x
500 print"rekord kerult beolvasasra.:print
510 close1:close15
520 print"tovabb - [RETURN]"
530 inputx$:return
540 rem *****
550 rem mentes
560 rem *****
570 if x>0then590
580 gosub2230:return
590 gosub2030
600 open1,8,2,"@:"+dn$+",s,w"
610 fori=1tox
620 print#1,d$(i,1)","d$(i,2)","d$(i,3)","";
630 print#1,d$(i,4)","d$(i,5)","d$(i,6)","d$(i,7)
640 next
650 print"Adatok kimentve!":close1:print
660 print"tovabb - [RETURN]"
670 inputx$:return
680 rem *****
690 rem adatbevitel
700 rem *****
710 ifx>0thengoto730
720 gosub2030:input"Az adatfile neve:";dn$
730 x=x+1
740 gosub2030
750 print"Adat bevitel:"
760 print"-----":print
770 i=x:gosub2110
780 fori=1to7:printchr$(145);:next
790 fori=1to7:printtab(15);:inputd$(x,i):next
800 print:print"rendben (i/n)?"
810 getx$:ifx$<>"n"andx$<>"i"then810
820 ifx$="i"then840
830 goto740
840 print"Tovabbi bevitel (i/n)?"
850 getx$:ifx$<>"i"andx$<>"n"then850

```

```

860 ifx$="i"then730
870 return
880 rem *****
890 rem adat javitas
900 rem *****
910 ifx>0then930
920 gosub2230:return
930 gosub2030
940 input"Vezeteknev: ";n1$
950 input"Keresztnev: ";n2$
960 fori=1tox
970 ifd$(i,1)=n1$andd$(i,2)=n2$then1010
980 nexti
990 print"Ilyen nev nincs!"
1000 print"tovabb - [RETURN]":inputx$:return
1010 gosub2030
1020 print"-1- vezeteknev      ";d$(i,1)
1030 print"-2- keresztnev     ";d$(i,2)
1040 print"-3- lakcim - utca  ";d$(i,3)
1050 print"-4-          - varos:";d$(i,4)
1060 print"-5- irányitoszam   ";d$(i,5)
1070 print"-6- telefonszam   ";d$(i,6)
1080 print"-7- megjegyzes    ";d$(i,7):print:print
1090 print"Kerem valasszon: ":print"(9=nem modosit)":print
1100 getx$:ifval(x$)<1 or val(x$)>7andval(x$)<>9then1100
1110 ifval(x$)=9then1150
1120 y=val(x$)
1130 input"Uj adattartalom:";d$(i,y):print
1140 goto1010
1150 print"Tovabbi javitas (i/n)?"
1160 getx$:ifx$<>"i"andx$<>"n"then1160
1170 ifx$="i"then880
1180 return
1190 rem *****
1200 rem adat valasztas - listazas
1210 rem *****
1220 ifx>0then1240
1230 gosub2230:return
1240 gosub2030:print"Lista printerre (p), vagy kepernyore (s)?"
1250 getx$:ifx$<>"s"andx$<>"p"then1250
1260 o$=x$:ifo$="s"then1300
1270 print:print"papier (p), vagy level cimke (m)?"
1280 getx$:ifx$<>"p"andx$<>"m"then1280
1290 d$=x$
1300 gosub2030
1310 print"A keresesi kulcsot kerem."
1320 print"Ha nincs feltetel - csak [RETURN]"
1330 print"-----":print
1340 i=0:gosub2110
1350 fori=1to7:printchr$(145);:s$(i)="" :next
1360 fori=1to7:printtab(15);:inputs$(i):next
1370 ifo$="s" or d$="m"then1450
1380 gosub2030:print"A printer rendben (i)?"
1390 getx$:ifx$<>"i"then1390
1400 open1,4
1410 print#1,"Nev 1";spc(8);"Nev 2";spc(9);"utca ";spc(10);
1420 print#1,"varos":print#1,"ir.szam  tabv.sz. megj."
1430 fori=1to79:print#1,"=";:next:print#1
1440 close1
1450 fori=1tox
1460 fory=1to7
1470 ifs$(y)=left$(d$(i,y),len(s$(y)))thenz=z+1:goto1480
1480 nexty
1490 ifz=7then gosub 1550
1500 z=0:nexti
1510 print:print"Adatsor vege!":print
1520 print"tovabb - [RETURN]":print

```

```

1530 inputx$
1540 return
1550 ifo$="s"then1730
1560 ifd$="m"then1670
1570 open1,4
1580 print#1,d$(i,1);spc(10-len(d$(i,1)));
1590 print#1,d$(i,2);spc(20-len(d$(i,2)));
1600 print#1,d$(i,3);spc(20-len(d$(i,3)));
1610 print#1,d$(i,4)
1620 print#1,spc(3);d$(i,5);spc(25-len(d$(i,5)));
1630 print#1,d$(i,6);spc(15-len(d$(i,6)));
1640 print#1,d$(i,7)
1650 print#1:close1
1660 return
1670 open2,4
1680 print#2
1690 forj=1to5:print#2,d$(i,j):next
1700 print#2:print#2:print#2
1710 close2
1720 return
1730 gosub2030:gosub2110
1740 print:print"tovabb (i)?"
1750 getx$:ifx$<>"i"then1750
1760 return
1770 rem *****
1780 rem adat torles
1790 rem *****
1800 ifx>0then1820
1810 gosub 2230:return
1820 gosub2030
1830 input"Vezeteknev   : ";n1$
1840 input"Keresztnev   : ";n2$
1850 fori=1tox
1860 ifd$(i,1)=n1$andd$(i,2)=n2$then1900
1870 nexti
1880 print"Ilyen nev nincs!":print
1890 print"tovabb - [RETURN]":inputx$:return
1900 gosub2030:gosub2110
1910 print:print"Torli a rekordot (i/n)?"
1920 getx$:ifx$<>"i"andx$<>"n"then1920
1930 ifx$="n"thenreturn
1940 fory=itox-1
1950 forj=1to7
1960 d$(y,j)=d$(y+1,j)
1970 nextj,y
1980 forj=1to7:d$(x,j)="":nextj
1990 x=x-1
2000 print"A rekord torolve!"
2010 print"tovabb - [RETURN]"
2020 inputx$:return
2030 rem *****
2040 rem program fej
2050 rem *****
2060 printchr$(147);
2070 printtab(8);"=====
2080 printtab(8);"C I M   nyilvantartas
2090 printtab(8);"=====":print:print
2100 return
2110 rem *****
2120 rem rekord iras
2130 rem *****
2140 print"Vezeteknev     : ";d$(i,1)
2150 print"Keresztnev     : ";d$(i,2)
2160 print"Lakcim - utca     : ";d$(i,3)
2170 print"                varos: ";d$(i,4)
2180 print"Iranyitoszam     : ";d$(i,5)
2200 print"Telefonszam    : ";d$(i,6)

```

```

2210 print "Megjegyzes      : ";d$(i,7)
2220 return
2230 rem *****
2240 rem nincs adat !
2250 rem *****
2260 gosub 2030
2270 print "Nincs adat a memoriaban!";print
2280 print "tovabb - [RETURN]"
2290 input x$;return

```

1.4.11. A soros adattárolás alkalmazási területei

A következő fejezetekben ismertetendő relatív- és közvetlen elérésű file-okhoz viszonyítva a soros file egyik előnye a lemezterülettel való rendkívül takarékos bánásmód. A legkülönbözőbb hosszúságú adatok tárolhatók folyamatosan egymás után anélkül, hogy ehhez előre rögzítenünk kellene a rekordhosszúságot.

Ezzel a lehetőséggel élhetünk olyan esetben, amikor az adathalmaz részeit nem kell megváltoztatni, s amikor a rekordokat nem kell közvetlenül elérni. Az idevonatkozó példák a következők:

Könyvelői file-ok

Egy könyvelési napló folyamatosan ellenőrzi az összes könyvelési folyamatot. Változtatásokra nincs mód.

Kiértékelési file-ok

Egy közvetlen elérésű file feldolgozása során például az 5000 Ft-nál nagyobb értékben vásároló összes vevőt, és a további nyomtatáshoz a megtalált rekordokat beírhatjuk egy soros file-ba.

Ha az olvasó még nem rendelkezik elegendő programozási tapasztalattal, soros file segítségével szimulálhatja a közvetlen elérésű feldolgozást (a tárban dolgozva). Ajánlatos azonban az adattárolás egyéb lehetőségeit is áttanulmányozni, mert ezzel saját munkánkat könnyítjük meg.

1.5. A relatív adattárolás

A relatív adattárolást és ennek programozását a VC-1541-es felhasználói kézikönyve nem ismerteti. Ennek magyarázata, hogy a VC-20-as és a COMMODORE 64-es BASIC 2.0 programozási nyelve nem tartalmazza a relatív file-ok kezelésével kapcsolatos utasításokat. Így elvileg a CBM 64-gyel és a VC-20-szal nincs lehetőség relatív adattárolásra – de csak elvileg. A gyártó ugyanis kifejlesztett néhány mesterfogást, amelyekkel megkerülhetjük a BASIC 2.0 korlátait, s a relatív adattárolást a VC-20-as és a COMMODORE 64-es gépeken is használhatjuk. Előfordulhat egyes esetekben, hogy ez kissé nehézkesnek tűnik – például amikor a rekordhosszúsággal kapcsolatos adatokat CHR\$(x)kóddal kell átvinni a lemezegységhez – azonban a kényelmesebb adatkezelésért érdemes ennyi fáradságot vállalni.

1.5.1. Az elv

A relatív file azonos hosszúságú, sorszámokkal ellátott rekordokkal dolgozik. A sorszám alapján minden rekord közvetlenül címezhető, azaz ha megadjuk a rekordszámot, a rekordot

közvetlenül beolvashatjuk. A továbbiakban a rekord sorszámát *kulcsnak* nevezzük. A kulcs alapján a DOS felismeri, hogy a file kezdetéhez „viszonyítva” a rekord hol helyezkedik el a lemezen, így az olvasófejet erre a helyre pozicionálva a rekordot el tudja olvasni. Tehát nem kell beolvasni a teljes adathalmazt vagy indextáblázatot a tárba, hanem csak az éppen szükséges rekordokat.

A relatív file kezelésének lépései

A) A relatív file létrehozása:

1. a file-t megnyitjuk. Ekkor történik a rekordok hosszúságának meghatározása.
2. az utolsó rekord deklarációja
3. a file-t lezárjuk

B) Egy rekord írása a file-ba:

1. a file megnyitása
2. pozicionálás a kívánt rekordra
3. a rekord kiírása
4. a file lezárása

C) Egy rekord olvasása a file-ból:

1. a file megnyitása
2. pozicionálás a kívánt rekordra
3. a rekord olvasása
4. a file lezárása.

Ez természetesen csak egy durva áttekintés. A következő fejezetekben az említett folyamatok részletes elemzése következik.

1.5.2. A relatív adattárolás előnyei

- a rekordokat gyorsabban elérjük
- tehermentesítjük a gép tárát

A soros file-oknál lényeges feltétel volt, hogy az adatkezeléshez a soros file-nak a tárban kellett lennie. Ellenkező esetben ugyanis egy rekord keresésekor az egész file-t végig kellett volna olvasnunk. Ez gyakorlatilag annyit jelent, hogy az összes rekord beolvasásán túl a rekordokat a keresési kulccsal is össze kellene hasonlítani. A keresés ezzel az eljárással időigényessége miatt teljes képtelenség lenne.

A relatív file-oknál mindez jóval egyszerűbb. Mivel a kulcs segítségével minden rekordot közvetlenül beolvashatunk, a file mérete független a tárkapacitástól. Ez azt jelenti, hogy egy olyan programmal, amely a VC–20-as 3,5 kbyte-ját teljesen lefoglalja, egy max. 163 kbyte-nyi területet elfoglaló file-t tudunk kezelni.

Az a programozó, aki egyszer megismerte a relatív file-szervezés előnyeit, a továbbiakban ha csak teheti, egészen biztosan ezt az adatszervezési módot használja. Itt mutatkoznak meg igazán a relatív file-ban rejlő lehetőségek.

1.5.3. A relatív file megnyitása

A relatív file-okat is OPEN utasítással nyitjuk meg. Ez az utasítás alig tér el a soros file-ok megnyitásához szükséges utasítástól. A relatív file megnyitásának formátuma:

```
OPEN lfn,ga,csatorna,"file-név,L," + CHR$(rekordhosszúság)
```

Az első négy paraméter azonos a soros file OPEN utasításában szereplő paraméterekkel. Azaz a paraméterek sorrendben:

- a logikai file-szám,
- az egységyszám (általában 8),
- a csatornaszám (2-14),
- a file neve.

Az L betű közli a DOS-szal, hogy relatív file-t nyitottunk meg, amelyben a rekordok hossza a CHR\$ argumentuma. A rekordhossz 1 és 254 között lehet, azaz egy rekord legfeljebb 254 karaktert tartalmazhat. Ha a rekordhosszúság 88-nál kisebb, a rekord egy INPUT utasítással olvasható. Az INPUT utasítás csak akkor működik helyesen, ha a PRINT utasítás a rekordot egy lezáró RETURN-nel együtt írja a lemezre, tehát ha a PRINT utasítást követő változó mögé nem írtunk pontosvesszőt. A RETURN a rekordoknak elengedhetetlen része, ha tehát a rekordokat INPUT-tal akarjuk beolvasni, az OPEN utasításban a tényleges rekordhossznál mindig 1-gyel nagyobb értéket kell megadnunk. Ezek szerint egy 80 karakteres rekordokból álló file-t a következőképpen kell megnyitni:

```
OPEN1,8,2,"FILE.REL,L" + CHR$(81)
```

A FILE.REL nevű relatív file megnyitása a 2. csatornán keresztül történt. A rekord teljes hossza a RETURN-nel együtt 81 karakter.

A rendelkezésre álló csatornák korlátozott száma miatt egy lemezegységen egyszerre csak egy relatív file-t nyithatunk meg. Ha két relatív file-lal akarunk dolgozni, az egyiket mindig le kell zárni, míg a másikkal dolgozunk.

A relatív file létrehozásakor célszerű a teljes file-területet előkészíteni, mert így a későbbi feldolgozás sokkal gyorsabbá válik. Az előkészítés azt jelenti, hogy a file legnagyobb kulcsú (sorszámú) rekordjába CHR\$(255) karaktert írunk. Ha olyan rekord olvasásával próbálkozunk, amelynek a kulcsa nagyobb a file eddigi utolsó rekordjának kulcsánál, ez a RECORD NOT PRESENT hibához vezet. Ha azonban ugyanilyen kulcsú rekordot *írunk* a file-ba, a DOS az új rekord kulcsánál kisebb kulcsú összes rekordot automatikusan teleírja CHR\$(255) karakterekkel. Az említett tartomány rekordjainak további olvasása ekkor hibamentesen valósul meg.

Az olyan rekordokat, amelyekben CHR\$(255) van, *felszabadított rekordoknak* nevezzük. Ha a file összes rekordja fel van szabadítva, a feldolgozás sokkal gyorsabb, mint egyébként. Nézzünk erre egy példát:

Tegyük fel, hogy megnyitunk egy 100 rekordra tervezett relatív file-t, de az utolsó (100.) rekordot nem szabadítjuk fel. Ha most például először az 50-es kulcsú rekordot írjuk fel a file-ba, a DOS az első 49 rekordot automatikusan felszabadítja, azaz teleírja CHR\$(255) karakterekkel, ez pedig elég soká tart. Ha a file legelső megnyitásakor a tervezett legnagyobb

kulcsú rekordba írunk egy CHR\$(255) karaktert, a file összes rekordja felszabadul, azaz előkészítettük a lemezterületet. Így további feldolgozásunkat nem lassítja a rekordok felszabadításának művelete. A relatív file kezelésének legfontosabb része egy adott kulcsú rekord beolvasása és felírása, minthogy most a rekordokat nem folyamatosan olvassuk és írjuk, hanem közvetlenül a kiválasztott rekordra pozicionálunk. A pozicionálás fizikailag is lezajlik, hiszen a DOS a rekord kulcsából meghatározza azt a pozíciót, ahol a rekord a lemezen fizikailag elhelyezkedik és az író/olvasófejet az adott lemezterületre irányítja. A pozicionálásra szolgáló utasítás formátuma:

```
PRINT #lfn,"P" + CHR$(csatorna) + CHR$(alsó) + CHR$(felső) + CHR$(byte)
```

A lemezterület előkészítésekor még egyetlen rekord sincs felszabadítva, hiszen éppen most akarjuk ezt megtenni. A tervezett legnagyobb kulcsú rekordba írunk egy CHR\$(255) karaktert. Írás előtt kiadjuk a fenti pozicionáló utasítást, ekkor az egységen a LED villogni kezd és a RECORD NOT PRESENT hibaüzenetet olvashatjuk le a hibacsatornáról. Ez azonban nem hiba, a rekord felírását a DOS elvégzi. A látszólagos hiba minden olyan esetben fellép, amikor az eddig felszabadított legnagyobb kulcsú rekordnál nagyobb kulccsal írunk fel egy rekordot. Felírás után a LED abbahagyja a villogást, a hibajelenség megszűnik. A pozicionáló utasításban az alsó és felső paraméterek adják meg a rekordok kulcsát. Miután az egy byte-ban ábrázolható legnagyobb szám 255, s egy relatív file maximum 65535 rekordot tartalmazhat, a kulcsot két byte-ban kell megadni. Ez a két byte az alábbi képlet segítségével számítható ki:

$$HB = \text{INT}(RN/256)$$

$$LB = RN - HB * 256, \text{ ahol}$$

HB = High Byte (felső byte)

LB = Low Byte (alsó byte)

RN = Record Number, a rekordok kulcsa (sorszáma).

Az utolsó paraméter a megadott rekordon belül egy meghatározott karakterre történő pozicionálásra szolgál.

```
PRINT #2,"P" + CHR$(2) + CHR$(10) + CHR$(1) + CHR$(5)
```

A fenti pozicionálás a 266. rekord 5. byte-jára történik. A 266-os kulcsot a 10 (alsó byte) és 1 (felső byte) paraméterek határozzák meg.

A teljes rekord olvasásához vagy írásához a 1. karakterre (byte-ra) kell pozicionálnunk. Ha az utolsó paraméter nincs megadva, a pozicionálás a lezáró RETURN-re (CHR\$(13)) történik. Egy egyenként 80 karakterből álló 1000 rekord hosszúságú file előkészítéséhez szükséges BASIC-készlet a következő:

P.19.

```
100 rn=1000
110 hb=int(rn/256)
120 lb=rn-hb*256
130 open1,8,2,"file.rel,1,"+chr$(80)
140 open2,8,15
150 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(lb)+chr$(hb)+chr$(1)
160 print#1,chr$(255)
170 close1:close2
```

Az 1000 rekord felszabadítása kis időt vesz igénybe. Ne feledkezzünk meg arról, hogy ezekben a 80 karakteres rekordokban csak 79 karakteres rekordok helyezhetőek el.

1.5.4. Adatelőkészítés relatív tároláshoz

A relatív tároláshoz elengedhetetlen a fix rekordhosszúság. Ha a rekord több mezőből áll, a mezőket össze kell kapcsolni arra ügyelve, hogy az egész file-ban minden rekordon belül az egyes mezők egy és ugyanazon pozíción kezdődjenek.

Legjobb, ha ezt a problémát egy példán keresztül vizsgáljuk meg. Tegyük fel, hogy anyagnyilvántartást akarunk készíteni, amely a következő szerkezetű rekordokból áll:

CIKKSZÁM	4 helyértékű
RAKTÁRI SZÁM	5 helyértékű
BESZERZÉSI ÁR	6 helyértékű
MEGNEVEZÉS	15 helyértékű
ELADÁSI ÁR	6 helyértékű
Rekordhossz	<u>36 byte</u>

A cikkcsalád 36 byte rekordhosszúsággal kb. 200 cikket foglal magában. Hozzuk létre ezt a file-t:

P.20.

```

100 rn=200:rem a rekordok varhato max. szama
110 rl=36:rem a rekordok hossza
120 hb=int(rn/256)
130 lb=rn-hb*256
140 open1,8,2,"file.rel,1,"+chr$(rl)
150 open2,8,15
160 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(lb)+chr$(hb)+chr$(1)
170 print#1,chr$(255)
180 close1:close2

```

Tegyük fel, hogy a cikkfile sorosan van megadva, 200 rekordból tevődik össze, amelyek egyenként 5 mezőből állnak. Ezeket a mezőket össze kell kapcsolni fix hosszúságú mezőkből álló rekordokká és felírni a relatív file-ba. A megoldásnál gondot okozhat, hogy pl. a cikk megnevezése nem mindig tölti ki a 15 karaktert. A relatív file szerkezetének a következőnek kell lennie:

POZÍCIÓ

111111111122222222223333333
123456789012345678901234567890123456

MEZŐ

AN\$

BE\$

LN\$

EP\$

VP\$

TARTALOM

1	2 mm LEMEZ	1344	23.40	42.30
2	3 mm CSAVAR	1231	9.00	14.00
3	A3A4 SZELEP	1243	23.45	29.90
.
.
200	12 mm TÖMLŐ	2321	6.70	9.80

A soros file mezőit az alábbi változókba olvassuk be:

Cikkszám	AN\$
Megnevezés	BE\$
Raktári szám	LN\$
Beszerzési ár	EP\$
Eladási ár	VP\$

Bár a következő utasításban ezeket a mezőket összekapcsoljuk, de amint látni fogjuk, nem várt eredménnyel:

$$RC\$ = AN\$ + BE\$ + LN\$ + EP\$ + VP\$$$

Az RC\$ rekord nem felel meg a kívánt file-szerkezetnek. Ez azzal magyarázható, hogy a cikk megnevezése után közvetlenül a raktári szám következik. Miután azonban a raktári számnak okvetlenül a 20-as helyértéktől kell kezdődnie, holott a cikk megnevezése nem állandóan 15 karakter, a raktári szám mező „elcsúszik”. Ahhoz, hogy a rekordokból visszaolvasás során az egyes mezőket egyértelműen visszanyerjük, elengedhetetlen a rekordszerkezet feltétel nélküli betartása. Azokat a mezőket, melyek hossza rövidebb a tervezettnél, a rekord összeállításánál üres jelekkel kell kiegészítenünk. Mindezek figyelembevételével a láncolás az alábbi formát ölti:

```
BL$ = "          "  
RC$ = AN$ + LEFT$(BL$,4-LEN(AN$))  
RC$ = RC$ + BE$ + LEFT$(BL$,15-LEN(BE$))  
RC$ = RC$ + LN$ + LEFT$(BL$,5-LEN(LN$))  
RC$ = RC$ + EP$ + LEFT$(BL$,6-LEN(EP$))  
RC$ = RC$ + VP$ + LEFT$(BL$,6-LEN(EP$))
```

Az összekapcsolás bonyolultabbnak tűnik, mint amilyen a valóságban. Minden egyes mezőt annyi üres karakterrel (space) kell kiegészíteni, amennyi a mező tervezett és tényleges hosszának különbsége. Ezeket az üres jeleket a program elején definiált BL\$ füzér (string) szolgáltatja. Az említett füzér olyan hosszú, mint a rekord leghosszabb mezője, vagyis a mi esetünkben 15 karakter.

Nézzünk meg részleteiben egy példát. Tegyük fel, hogy az első cikkszám 8. Ha a mező maximális hosszából (4) elvonjuk a tényleges hosszúságot (1), 3-at kapunk. Az AN\$ füzért tehát három üres (LEFT\$(BL\$,3)) jellel kell kiegészíteni.

Az adatokat a relatív file-ba történő átvitel előtt a fenti eljárással elő kell készíteni, ezért indokolt, hogy saját munkánk megkönnyítésére a relatív file-kezelő programokba egy olyan szubrutint írjunk, amely az egyes mezőket a tervezett hosszúságig kitölti üres jelekkel.

1.5.5. A lemezegység és a gép közötti adatátvitel

Ez az adatátvitel elvileg semmiben sem tér el a soros tárolásnál alkalmazott módszertől. A tételeket a PRINT-tel írjuk, s az INPUT-tal vagy a GET-tel olvassuk. Az egyetlen különbség az, hogy egy rekord olvasása vagy írása előtt pozicionálnunk kell az adott rekordra. Ez a P utasítással történik. Készítsünk most az alábbi programmal egy relatív file-t:

P.21.

```
100 bl$="
105 open1,8,2,"test.rel,1,"+chr$(41)
110 open2,8,15
120 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(100)+chr$(0)+chr$(1)
130 print#1,chr$(255)
140 printchr$(147)
150 print"Adat bevitel"
160 print"-----"
170 input"Rekordszam (1-100) : ";rn
180 if rn<1 or rn>100 then print chr$(145);:goto 160
190 input"Mezo 1 (max. 10 karakter): ";f1$
200 if len(f1$)>10 then printchr$(145);:goto190
210 input"Mezo 2 (max. 5 karakter): ";f2$
220 if len(f1$)> 5 then printchr$(145);:goto210
230 input"Mezo 3 (max. 10 karakter): ";f3$
240 if len(f1$)>10 then printchr$(145);:goto230
250 input"Mezo 4 (max. 15 karakter): ";f4$
260 if len(f1$)>15 then printchr$(145);:goto250
270 print"Rendben (i/n)?"
280 getx$:if x$<>"i" and x$<>"n" then280
290 if x$="n" then 140
300 rc$=f1$+left$(bl$,10-len(f1$))
310 rc$=rc$+f2$+left$(bl$, 5-len(f2$))
320 rc$=rc$+f3$+left$(bl$,10-len(f3$))
330 rc$=rc$+f4$+left$(bl$,15-len(f4$))
340 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(rn)+chr$(0)+chr$(1)
350 print#1,rc$
360 print"További bevitel (i/n)?"
370 getx$:if x$<>"i" and x$<>"n"then 370
380 ifx$="i" then 140
390 close 1:close 2:end
```

Ennek a programnak a működési elvét jobban megérthetjük a soronkénti elemzés alapján:

100	egy 15 hosszúságú üresjel-füzér definiálása
105	egy 41 karakter hosszú rekordokból álló relatív file megnyitása
110	a 15-ös parancscsatorna megnyitása
120	a relatív file előkészítéséhez pozicionálás az utolsó rekord első byte-jára
130	az utolsó rekord felszabadítása és az inicializálás kezdete
140	képernyőtörlés
150-260	a rekord kulcsszám és az 1-4. mezők bevitele, a mezők hosszának ellenőrzése
270-290	a beírt adatok egyszer helyesbíthetők
300-330	a rekord előkészítése
340	pozicionálás az adott kulcsú rekord első byte-jára
350	a rekord felírása lemezre
360-380	további bevitel
390	a program vége

Írjunk ki néhány rekordot ezzel a programmal a file-ba. Ne feledkezzünk meg a program tárolásáról, mert a továbbiakban is szükségünk lehet rá.

Most írjunk egy olyan programot, amely a felírt rekordokat visszaolvassa:

P.22

```
100 open1,8,2,"test.rel,1,"+chr$(41)
110 open2,8,15
115 printchr$(147)
120 input"Rekordszam: ";rn
130 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(rn)+chr$(0)+chr$(1)
140 input#1,rc$
150 if asc(rc$)=255 then print"A rekord ures":goto250
160 printrc$
250 close1:close2
```

Ez a rutin egy meghatározott rekordot beolvas a file-ból. Ha a rekord üres, azaz nem írtunk bele eddig tényleges adatot, akkor az adatok helyén CHR\$(255) van, hiszen ezt írtuk bele előkészítéskor.

Ha a rekordot kitöltöttük, a program kiírja annak tartalmát a képernyőre. A kiírásból láthatjuk, hogy az 1–4. mezők mindig azonos helyeken vannak. Ha a rekordot ismét fel akarjuk bontani mezőkre, a MID\$ utasítást használhatjuk. Ahhoz például, hogy az 1. mezőt kivehessük a rekordból, a rekord megkeresése után az alábbi utasításokat próbáljuk ki parancs üzemmódban:

```
FL$ = MID$(RC$,1,10)
PRINT F1$
```

Most az 1. mező az F1\$ változóban van. A rekordnak ez az „ízekre szedése” a fenti rutinba beépíthető.

P.23

```
100 open1,8,2,"test.rel,1,"+chr$(41)
110 open2,8,15
115 printchr$(147)
120 input"Rekordszam: ";rn
130 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(rn)+chr$(0)+chr$(1)
140 input#1,rc$
150 if asc(rc$)=255 then print"A rekord ures":goto250
160 printrc$
170 f1$=mid$(rc$, 1,10)
180 f2$=mid$(rc$,11, 5)
190 f3$=mid$(rc$,16,10)
200 f4$=mid$(rc$,26,15)
210 print"Mezo 1: ";f1$
220 print"Mezo 2: ";f2$
230 print"Mezo 3: ";f3$
240 print"Mezo 4: ";f4$
250 print"Tovabbi olvasas (j/n)?"
260 getx$:ifx$<>"i"andx$<>"n"then260
270 ifx$=""i"then115
280 close1:close2
```

Lényeges, hogy a MID\$ utasításban lévő adatok a rekordon belül megfeleljenek a mező pontos pozíciójának. A zárójelek közötti első adat az a füzér, amelyet részre szedünk. A második paraméter az a pozíció, ahol a füzéren belül a mező kezdődik, a harmadik pedig a mező hossza.

Eddig a rekordokat az INPUT utasítással olvastuk be. Ha azonban a rekord hossza meghalja a 88 karaktert, az INPUT utasítás nem használható. Használjunk helyette GET utasítást,

amely a rekord byte-jait egyenként olvassa, s egy füzérré kapcsolja össze. Tegyük fel, hogy egy 128 karaktert tartalmazó relatív file-t készítettünk elő és töltöttünk fel adatokkal. A file 10. rekordját akarjuk az RC\$ változóba beolvasni.

P.24

```
100 open 1,8,2,"test.get,1,"+chr$(128)
110 open 2,8,15
120 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(10)+chr$(0)+chr$(1)
130 rc$=""
140 for i=1 to 128
150 get#1,x$
160 rc$=rc$+x$
170 next i
180 print rc$
190 close1:close2
```

A fenti rutin lefutása után a rekord az RC\$ változóban áll rendelkezésre. Ha ezt a rekordot egy PRINT utasítással írtuk fel pontosvessző nélkül, akkor az RC\$ füzérben az utolsó karakter egy RETURN. A helyes megoldásban tehát a 140-es sorban lévő ciklust csak a 127-ig kell futtatni.

Mint már tudjuk; a P utasítás utolsó paramétere határozza meg, hogy az olvasás a rekord melyik karakterétől kezdődjön. Ha például az előző feladat 127 karakteres rekordjában a 40–60. pozíciójú mezőt szeretnénk olvasni, az utolsó paramétert a pozicionálásban 40-re kell állítani.

P.25

```
100 open 1,8,2,"test.get,1,"+chr$(128)
110 open 2,8,15
120 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(10)+chr$(0)+chr$(40)
130 f$=""
140 for i=1 to 21
150 get#1,x$
160 f$=f$+x$
170 next i
180 print f$
190 :
200 rem további ciklusok, feldolgozás
210 :
220 close1:close2
```

Miután a 120. sor a 10. rekord 40. byte-jára pozicionál és a 140–170-es sorokban a ciklus 21 byte-ot olvas be az F\$-ba (a rekord 40–60. byte-jai), a ciklus lefutása után az ott lévő mező az F\$-ban lesz.

A fentiekből következik, hogy ha csak a rekord egyik részére van szükségünk, nem kell az egész rekordot beolvasni. Ezt a pozicionálás negyedik paramétere teszi lehetővé.

1.5.6. A relatív file lezárása

A relatív file lezárásakor ugyanúgy járunk el, mint a soros file lezárásakor. Mivel azonban a relatív file kezeléséhez a pozicionálásnál szükségünk van a 15-ös parancscsatornára, az utóbbit is le kell zárni. A CLOSE és OPEN utasításokban természetesen a file-számoknak meg kell egyezni.

1.5.7. A bináris keresés

Normális körülmények között minden rekord elérése a rekord sorszámával történik. Előfordulhat azonban, hogy egy relatív címfile-ban Szántó urat keresünk, a megfelelő rekordsorszám azonban nem ismeretes. Egyik lehetőség az, hogy minden rekordot beolvassunk, s összehasonlítsuk a Szántó névvel stb. Ez a megoldás rendkívül nagy időráfordítást igényel. Ha a file rekordjai már rendezettek, akkor hatékonyabb keresési eljárást is alkalmazhatunk. Ilyen eljárás a *bináris keresés*.

A bináris keresés csak rendezett adathalmazon használható, ezért, ha egy új rekordot hozzáveszünk a rendezett adathalmazhoz, azt a megfelelő helyre kell beilleszteni.

A bináris keresést egy egyszerű példa alapján meg lehet érteni. Ha egy telefonkönyvben a név ismeretében keressük a telefonszámot, bizonyára nem sorosan járunk el. Felütjük a telefonkönyv közepét és megnézzük, hogy a keresett név első betűje megtalálható-e a felüti oldalon. Amennyiben a keresett név kezdőbetűje az abc-ben előbb van, a telefonkönyv első részét meglezzük és így tovább.

Bináris keresésnél, ha egy adott lépésben nem találtuk meg a kívánt rekordot, a rendezettség alapján megállapítjuk, hogy az a pillanatnyi pozíciótól számítva előre vagy hátra lehet és a keresést az így kapott részhalmaz felénél folytatjuk.

Tekintsük az alábbi növekvő sorba rendezett számhalmazt:

KULCSSZÁM	TARTALOM
1	1985
2	1999
3	2005
4	2230
5	2465
6	2895
7	3490
8	3539
9	4123
10	5000
11	5210
12	6450
13	6500
14	6550
15	6999

A felsorolt 15 rekord közül a 3490 tartalmú rekordot keressük. Nem tudjuk, hogy hol van tárolva.

Először megállapítjuk, hogy a file hány rekordot tartalmaz. Ebben az esetben 15-öt. Ezt a számot 2-vel elosztjuk. A file közepe 8, vagyis a 3539 tartalmú rekordról van szó. Most megnézzük, hogy ez a rekord a 3490 értéket tartalmazza-e. Ha nem, a keresett érték kisebb, vagy nagyobb a megtalált tartalomnál, ebben az esetben 3539-nél. Az összehasonlítás eredménye szerint most éppen kisebb. Így a keresett rekord az aktuális kulcsnál kisebb kulcsú rekordok között van. Így jutunk el a 2230 tartalmú 4. rekordhoz. Az összehasonlítási eredmény arra utal, hogy a 3490 nagyobb a 4. rekordnál megtalált 2230 tartalomnál. A harmadik keresés a 4. és 8. kulcsok közötti középre irányul, vagyis a 2897 tartalmú 6. rekordra. Az összehasonlítási eredmény most kisebb értékre utal; ez azt jelenti, hogy a következő lépésben megtaláljuk a keresett értéket.

Bináris keresésnél a szükséges lépések számát az alábbi képlet alapján határozhatjuk meg:

$$S = \text{INT}(\text{LOG}(N)/\text{LOG}(2) + 1), \text{ ahol}$$

S a lépések száma, N pedig a file által tartalmazott rekordok száma. Egy 1000 rekordos rendezett relatív file-nál például maximálisan 10 lépés szükséges egy tetszőleges rekord megkereséséhez!

Állítsunk elő egy 15 rekordot tartalmazó rendezett relatív file-t, amelyben bináris keresést végezhetünk:

P.26

```
100 open 1,8,2,"bin.rel,1,"+chr$(5)
110 for i=1 to 15
120 read rc$
130 print#1,rc$
140 next i
150 data 1985,1999,2005,2230,2465,2897,3490
160 data 4123,5000,5210,6450,6500,6550,6999
```

Itt nincs szükség a pozicionálási utasításra, miután a file-t az első tételtől az utolsóig teleírjuk. A mutató a relatív file megnyitása után az első rekordon áll. Ebben a file-ban kell binárisan keresnünk a rekordokat:

P.27

```
100 open 1,8,2,"bin.rel,1,"+chr$(5)
110 open2,8,15
120 printchr$(147)
140 n=15: rem a rekordok száma
150 i=log(n)/log(2)
160 if i-int(i)<>0 then i=int(i)+1
170 m=i-1
180 i=2^i
190 x=i/2
210 input "Keresett érték (* - vege)";sb$
220 if sb$="*" then 320
230 if m<0 then print "Nincs ilyen rekord": goto 140
240 m=m-1
250 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(x)+chr$(0)+chr$(1)
260 input#1,rc$
270 if sb$=rc$ then 340
280 if sb$<rc$ then x=x-2^m: goto 230
290 x=x+2^m
300 if x>i then print "A file-t tulleptuk": goto 140
310 goto 230
320 close1: close2
330 end
340 print "A rekord tartalma: ";rc$
360 goto 140
```

A program dokumentálása:

- 100 a BIN.REL relatív file megnyitása
- 110 a parancscsatorna megnyitása
- 120 képernyőtörlés
- 140 a rekordok száma az N változóban van
- 150–190 Ha N nem hatványa 2-nek, képezzük 2-nek az N-nél nagyobb, de hozzá legközelebb eső hatványát. Ekkor a file-tartomány felfelé bővül, de egyetlen rekordot sem ha-

gyunk ki. A hatványkitevőt indexként használjuk. X az aktuális rekord sorszáma, ennek értéke a hatványérték fele, amely pontosan a file aktuális részhalmazának közepére mutat.

210–220 a keresett érték beolvasása. A program befejezése * karakter beütésével.

230 ha $M < 0$, a keresett érték nincs az adathalmazban

240 M eggyel csökken. Az M-mel történő következő hatványra emelés tehát a file megmaradó részének a fele.

250–260 pozicionálás az X. sorszámú rekordra.

270 ha a beolvasott rekord megfelelt a keresett értéknek, a keresés megszakad, a rekord tartalmát kiírjuk.

280–310 megállapítjuk, hogy a keresett érték kisebb vagy nagyobb az olvasott rekord tartalmánál. Ennek megfelelően az X változó a felső vagy az alsó maradék középértékét tárolja.

320–330 A file-ok lezárása és a program befejezése

340–360 a megtalált rekord kiírása.

Ez egy általános célú binárisan kereső BASIC program. Csupán a rekordok számát, valamint a keresett értéket és a rekordok közötti összehasonlítást kell kicserélni benne, az aktuális feladatnak megfelelően.

1.5.8. Egy rekord keresése index-file segítségével

Ha gyakran van szükségünk bizonyos rekordokra, s ezeket olyan alfanumerikus kulcsokkal szeretnénk gyorsan elérni, amelyek nem felelnek meg a logikai rekord-sorszámoknak, és a file-unkat nem akarjuk megfelelő rendezett formában tárolni, egy másik módszert kell a keresésre alkalmazni.

Minden kiválasztott adattípushoz ki kell alakítani egy saját index-file-t, amely rekordonként az alábbiakat tartalmazza:

- a mindenkori index
- a hozzátartozó kulcs.

Amikor szükség van rá, ezt a file-t betöltjük a tárba. Egy példa: a címkezelésünkhöz egy olyan relatív file-t állítottunk össze, amely a következőkből áll:

- vezetéknév
- keresztnév
- utca
- irányítószám
- lakhely
- telefonszám.

A keresést a keresztnév és a vezetéknév szerint egyaránt szeretnénk lehetővé tenni. Alakítsunk ki tehát még két relatív file-t, amelyek csak a kívánt mezőt – pl. a keresztnévet – és a fő-file-ban lévő megfelelő rekord kulcsát tartalmazzák.

A kívánt index-file-okat teljes egészükben mindig a tárban tartjuk, miután itt van lehetőség a leggyorsabb indexkeresésre. Ha például a TAMAS keresztnévű rekordot akarjuk elérni, menjünk végig a tárban a megfelelő index-file-on, majd a megtalált kulccsal közvetlenül olvassuk be a címfile kívánt rekordját.

Tegyük fel, hogy a vezetéknevekre nézve egy fő-file és egy index-file áll rendelkezésre:

Fő-file:			Index-file:		
VEZETÉKNÉV	KERESZTNÉV	TOVÁBBI MEZŐK	INDEX (vezetéknév)	KULCS	
				LB	HB
Török	Tamás	Török	01	00
Máté	Csaba	Máté	02	00
Rendik	Zoltán	Rendik	03	00
Molnár	Lajos	Molnár	04	00
.	.		.		
.	.		.		
.	.		.		
Terpák	Csaba	Terpák	99	00

A file tehát 99 rekordot tartalmaz. Ahhoz, hogy a programot futtathassuk, be kell olvasni az index táblázatot. Ez lehet egy olyan soros file, amelyet a DIM IT\$(99) utasítással deklarált változóba olvasunk be. Az IT\$(99) tömbváltozó minden eleme tartalmaz egy vezetéknévet (első 20 karakter), továbbá egy alsó byte és egy felső byte értéket, amelyek az adott vezetéknévet tartalmazó rekord kulcsát határozzák meg. Az alábbi rutinnal egy tetszőleges rekord megkereshető.

```

100 INPUT "VEZETEKNEV";N$
110 FOR I=1TO99
120 IF LEFT$(IT$,20) = N$ THEN 150
130 NEXT I
140 PRINT "ILYEN NEV NINCS!":END
150 PRINT "MEGTALALTAM!"
160 OPEN 1,8,2,"CIMEK,L," + CHR$(81)
170 OPEN 2,8,15
180 PRINT #2,"P" + CHR$(2) + MID$(IT$,21,1) + CHR$(0) + CHR$(1)
190 INPUT #1,RC$
.
.
.

```

A 110–130. sorok által alkotott ciklus sorosan fut át az index táblázaton, és a keresett nevet összehasonlítja az első 20 karakterrel.

Amennyiben a vezetéknévet nem sikerült megtalálni, a rutin kilép a ciklusból s mielőtt a program befejeződne, a 140. sorban megjelenik a megfelelő üzenet.

Ha a rutin a 120. sorban megtalálja a keresett vezetéknévet, a 150. sorhoz ágazik le. Kíírja a „Megtaláltam” üzenetet, majd megnyitja a fő-file-t és a parancscsatornát. Pozicionál a megfelelő kulcsú rekordra. (Az alsó és felső byte-ok értékét MID\$ függvénnyel az aktuális indexelemből állítja elő.)

Ezután a 190. sorban beolvassa a rekordot.

Az index-file-okkal történő keresés szintén gyors és rendkívül rugalmas formája az adatszervezésnek. Elméletileg minden fő-file-hoz tetszőleges számú index-file-t alkalmazhatunk, szem előtt tartva az alábbiakat:

1. A fő-file-ban a mezőket érintő változtatásoknál a megfelelő index-file-okon is végre kell hajtani a módosítást. Ez, különösen több index-file esetén rendkívül munkaigényes lehet.
2. Minthogy az index-file-okat, a gyors elérés érdekében a tárban kell tartanunk, azok számát a tárhelykapacitás korlátozza.

1.5.11. HÁZTARTÁSI NAPLÓ relatív adattárolással

Ebben a fejezetben egy kisebb adatfeldolgozási rendszer programját mutatjuk be, amit bárki felhasználhat a saját háztartásának nyilvántartására, vagy alapul szolgálhat egy bonyolultabb rendszer kifejlesztéséhez.

Az alapadatokat relatív file-ban fogjuk tárolni, tehát a rendszer kulcsos adatszerkezetre épül. Tegyük fel, hogy valaki nyilván akarja tartani háztartási kiadásait, azzal a céllal, hogy mindig napra készen tudja összesíteni és visszamenőleg rendszerezni a különböző jellegű kiadásokat. A feladat megoldásához az első lépés a tárolni kívánt adatok szerkezetének megállapítása. A nyilvántartás alapját a számlatípusok képezik, a tárolt adatállomány egy rekordja tehát egy számlatípus lesz. Ha a számlatípusokat sorrendben megszámozzuk, ez a sorszám egyedi, tehát képezheti a relatív file kulcsát. Tegyük fel, hogy háztartásunkban 20 féle számlatípus fordul elő, a relatív file tehát 20 rekordot fog tartalmazni.

Milyen legyen a rekord belső szerkezete?

Ha a számlatípusokat csak a kódokkal különböztetjük meg egymástól, a feldolgozás során mindig fejből kell tudnunk, hogy melyik kódnak milyen számlatípust feleltettünk meg az adathalmaz létrehozásakor. Saját munkánk megkönnyítésére célszerű tehát a számlatípus szöveges megnevezését is tárolni.

Legyen minden számlarekord első mezője egy 20 karakteres szöveges megnevezés.

Kiadásainkat és bevételeinket havi bontásban célszerű nyilvántartani, ezért minden rekordban 12, egyenként 10 karakteres mezőben tároljuk a havi göngyöltett összegeket. Az, hogy a tárolás karakteres változókkal történik, nem zavaró, hiszen a VAL függvénnyel ezeket a változókat bármikor konvertálhatjuk, ha számításokat akarunk végezni velük.

A rekord hossza $20 + 12 \cdot 10 + \text{RETURN} = 141$ karakter, felépítése pedig a következő:

MEZŐ	HOSSZUSÁG	POZÍCIÓ
A számla neve	20	1–20
Januári összeg	10	21–30
Februári összeg	10	31–40
.	.	.
Novemberi összeg	10	121–130
Decemberi összeg	10	131–140

Kiadásainkat visszamenőleg több évre tárolhatjuk, ha minden év adatait külön file-ba helyezzük el. Egy év adatait egy 20 rekordból álló, egyenként 141 karaktert tartalmazó relatív file tartalmazza.

Minden adatfeldolgozási feladat megoldásának kiindulópontját a fenti elemzések alkotják, azzal az eltéréssel, hogy nem minden adathalmaz szerkezete ilyen egyszerű. A feladat megoldásának ezt az előkészítő fázisát *rendszerstruktúra* nevezük.

A rendszerstruktúra második lépése azoknak a funkcióknak a meghatározása, amelyeket az adathalmazon dolgozó programnak el kell tudni végezni.

A mi nyilvántartási rendszerünket az alábbi feladatok ellátására szeretnénk felkészíteni:

- számlák előkészítése
- könyvelés
- számlaáttekintés

```

380 for i=1 to 4
390 print "Mezo"; i; ": "; f$(i)
400 next i
410 print "-----"
420 rem =====
430 rem      mezo modositasa
440 rem =====
450 print "Valassza ki a modositando mezo szamat!"
460 get x$: if x$ < "1" or x$ > "4" then 460
470 input "Uj tartalom: "; f$(val(x$))
480 print "Ebben a rekordban modosit meg (i/n)?"
490 get x$: if x$ <> "i" and x$ <> "n" then 500
500 if x$ = "i" then 340
510 rem =====
520 rem      mezok osszerakasa
530 rem =====
545 rc$ = ""
550 rc$ = f$(1) + left$(bl$, 10 - len(f$(1)))
560 rc$ = rc$ + f$(2) + left$(bl$, 5 - len(f$(2)))
570 rc$ = rc$ + f$(3) + left$(bl$, 10 - len(f$(3)))
580 rc$ = rc$ + f$(4) + left$(bl$, 15 - len(f$(4)))
590 rem =====
600 rem      rekord visszairas
610 rem =====
620 print #1, rc$
630 rem =====
640 rem      program befejezes?
650 rem =====
660 print "Tovabbi adatmodositas (i/n)?"
670 get x$: if x$ <> "i" and x$ <> "n" then 670
680 if x$ = "i" then 160
690 close 1: close 2

```

A módosított program segítségével bármely rekordot és azon belül bármely mezőt megváltoztathatunk, de ügyeljünk arra, hogy a program az új mezők hosszát nem ellenőrzi, felesleges hosszukat egyszerűen levágja.

1.5.10. A relatív file bővítése

A relatív file-ban tárolt rekordok számát a felhasználók általában előre megbecsülik. Célszerű ezzel a becsült értékkel lefuttatni az 1.5.4. alfejezetben ismertetett előkészítő programot. Ez azonban nem jelenti azt, hogy a megbecsült rekordszámot a feldolgozás során nem léphetjük túl.

Ha a lemez kapacitása megengedi, a létrehozott relatív file bármikor bővíthető. Célszerű az újonnan meghatározott legnagyobb sorszámú rekordba CHR\$(255)-öt írni, ekkor ugyanis a korábbi és az új file végződése közötti összes rekordok felszabadulnak.

Az elmondottak alapján tehát nem okoz gondot egy olyan rekord felírása a relatív file-ba, amely túllépi a file végét. Igaz, hogy ez a lépés a RECORD NOT PRESENT hibaüzenetet eredményezi, de a rekord felírását a DOS elvégzi. Ha viszont a file bővítésére kevés a lemez szabad területe, a FILE TOO LARGE hibaüzenetet olvashatjuk le a hibacsatornáról.

A RECORD NOT PRESENT hibaüzenet olvasás közben tényleges hibát jelez, nevezetesen, hogy egy nem létező rekordot próbálunk beolvasni.

1.5.11. HÁZTARTÁSI NAPLÓ relatív adattárolással

Ebben a fejezetben egy kisebb adatfeldolgozási rendszer programját mutatjuk be, amit bárki felhasználhat a saját háztartásának nyilvántartására, vagy alapul szolgálhat egy bonyolultabb rendszer kifejlesztéséhez.

Az alapadatokat relatív file-ban fogjuk tárolni, tehát a rendszer kulcsos adatszerkezetre épül. Tegyük fel, hogy valaki nyilván akarja tartani háztartási kiadásait, azzal a céllal, hogy mindig napra készen tudja összesíteni és visszamenőleg rendszerezni a különböző jellegű kiadásokat. A feladat megoldásához az első lépés a tárolni kívánt adatok szerkezetének megállapítása. A nyilvántartás alapját a számlatípusok képezik, a tárolt adatállomány egy rekordja tehát egy számlatípus lesz. Ha a számlatípusokat sorrendben megszámozzuk, ez a sorszám egyedi, tehát képezheti a relatív file kulcsát. Tegyük fel, hogy háztartásunkban 20 féle számlatípus fordul elő, a relatív file tehát 20 rekordot fog tartalmazni.

Milyen legyen a rekord belső szerkezete?

Ha a számlatípusokat csak a kódokkal különböztetjük meg egymástól, a feldolgozás során mindig fejből kell tudnunk, hogy melyik kódnak milyen számlatípust feleltettünk meg az adathalmaz létrehozásakor. Saját munkánk megkönnyítésére célszerű tehát a számlatípus szöveges megnevezését is tárolni.

Legyen minden számlarekord első mezője egy 20 karakteres szöveges megnevezés.

Kiadásainkat és bevételeinket havi bontásban célszerű nyilvántartani, ezért minden rekordban 12, egyenként 10 karakteres mezőben tároljuk a havi göngyöltett összegeket. Az, hogy a tárolás karakteres változókkal történik, nem zavaró, hiszen a VAL függvénnyel ezeket a változókat bármikor konvertálhatjuk, ha számításokat akarunk végezni velük.

A rekord hossza $20 + 12 \cdot 10 + \text{RETURN} = 141$ karakter, felépítése pedig a következő:

MEZŐ	HOSSZÚSÁG	POZÍCIÓ
A számla neve	20	1–20
Januári összeg	10	21–30
Februári összeg	10	31–40
.		
.		
Novemberi összeg	10	121–130
Decemberi összeg	10	131–140

Kiadásainkat visszamenőleg több évre tárolhatjuk, ha minden év adatait külön file-ba helyezzük el. Egy év adatait egy 20 rekordból álló, egyenként 141 karaktert tartalmazó relatív file tartalmazza.

Minden adatfeldolgozási feladat megoldásának kiindulópontját a fenti elemzések alkotják, azzal az eltéréssel, hogy nem minden adathalmaz szerkezete ilyen egyszerű. A feladat megoldásának ezt az előkészítő fázisát *rendszerstruktúra* nevezük.

A rendszerstruktúra második lépése azoknak a funkcióknak a meghatározása, amelyeket az adathalmazon dolgozó programnak el kell tudni végezni.

A mi nyilvántartási rendszerünket az alábbi feladatok ellátására szeretnénk felkészíteni:

- számlák előkészítése
- könyvelés
- számlaáttekintés

- számlanevek kiírása
- havi áttekintés
- éves áttekintés

A számlák előkészítése

Ez a rutin összeállítja az évi file-t. Lekérdezi a létező számlatípusok számát és megnevezését. Felépíti az egyes számlatípusok rekordjait, az összegmezőkbe nullát ír. Ha már létezett ez a file, ezzel a rutinnal törölhetjük és újra felépíthetjük.

A könyvelés

A könyvelendő számla számának beírása után meg kell adni, hogy a számlán levő összeg bevétel vagy kiadás.

A gép ekkor kiírja az aktuális számlaértéket, bekönyveljük a megfelelő összeget, amely mindig pozitív. Ha korrekciós könyvelést végzünk (azaz javítunk), negatív összeget is megadhatunk. Végül a rutin kiírja az új számlaértéket és átléphetünk a következő tétel könyvelésére.

A számlaáttekintés

A számlaszám beírása után megkapjuk az egyes hónapokban elkönyvelt összegeket és az évi teljes összeget.

A számlanevek kiírása

Az adathalmaz létrehozásakor minden számlatípust számlaszámmal azonosítottunk. Előfordulhat azonban, hogy valamelyik számlatípus azonosítóját elfelejtettük. Ez a rutin kilistázza az azonosítókat a hozzájuk tartozó megnevezésekkel együtt.

Havi áttekintés

Ha arra vagyunk kíváncsiak, hogy egy adott hónapban az egyes számlatípusokon milyen pénzforgalmat bonyolítottunk le, ezzel a rutinnal lekérdezhettük. A rutin számlatípusonként kilistázza egy adott hónap pénzforgalmát.

Éves áttekintés

Az egész évi pénzforgalom áttekintéséhez (számítógép nélkül) át kellene lapoznunk a teljes számlakészletünket. Végül is ebben a rutinban a gép sem tesz mást, mint végigolvassa az összes számlatípus rekordját ahhoz, hogy havi és évi egyenleget készíthessen. A többi rutinhoz képest ennek a programrésznek a futtatása a legidőigényesebb.

Ezzel gyakorlatilag befejeztük a háztartási könyvelési program áttekintését. Alapos tanulmányozásával azonban sok ötletet meríthetünk bonyolultabb adatfeldolgozó rendszerek elkészítéséhez.

A program listája:

```

P.29
100 poke53280,2:poke53281,2:printchr$(158);:bl$="":dims(12)
110 gosub2050
120 input"aktualis ev : ";j$
130 ifj$<"1984"ory$>"1999"thenprintchr$(145);:goto120
140 gosub2050
150 print"Valasszon !"
160 print"-----":print
170 print"      -1- Szamlak elokeszítése"
180 print"      -2- Konyveles"

```



```

190 print"      -3- Szamlaattekintes"
200 print"      -4- Szamlanevek kiirasa"
210 print"      -5- Havi attekintes"
220 print"      -6- Eves attekintes":print
230 print"      -0- Program befejezese"
240 get x$:if x$<"0" or x$>"6" then 240
250 if x$<>"0"then270
260 end
270 on val(x$)gosub 290,560,920,1160,1370,1720
280 goto140
290 rem =====
300 rem szamla felfektetes
310 rem =====
320 gosub2050
330 print"Figyelem! Valamennyi ezevi adatfile      "
340 print"torlesre kerul!":print
350 print"folytassam (i/n)?"
360 getx$:ifx$<>"i"and x$<>"n"then 360
370 if x$="i"then390
380 close1:close2:return
390 open2,8,15,"s:szamlak"+j$
400 open1,8,2,"szamlak"+j$+",1,"+chr$(141)
410 gosub2050
420 input"A szamlak szama (1-20)? : ";kz
430 print
440 ifkz<1orkz>20thenprintchr$(145);:goto420
450 fori=1tokz
460 print"A szamla neve:      ";i": ";
470 inputkn$
480 iflen(kn$)>20thenprintchr$(145);:goto460
490 rc$=kn$+left$(bl$,20-len(kn$))
500 forx=1to12
510 rc$=rc$+str$(0)+left$(bl$,8)
520 nextx
530 print#1,rc$
540 next i
550 close1:close2:return
560 rem =====
570 rem konyveles
580 rem =====
590 gosub2050
600 input"A szamla szama ";kn
610 ifkn<1orkn>20thenprintchr$(145);:goto600
620 gosub2140
630 print"-----"
640 printkn;" - ";kn$
650 print"-----"
660 print"bevetel vagy kiadas (b/k)?"
670 print"-----"
680 getx$:ifx$<>"b"andx$<>"k"then680
690 input"honap (1-12) : ";m
700 ifm<1orm>12thenprintchr$(145);:goto690
710 print"-----"
720 print"elozo szamlaertek : ";s(m)
730 print"-----"
740 input"konyvelendo osszeg:";bb
750 print"-----"
760 ifx$="b"then s(m)=s(m)+bb:goto780
770 s(m)=s(m)-bb
780 print"jelenlegi osszeg: ";s(m)
790 print"-----"
800 rc$=kn$+left$(bl$,20-len(kn$))
810 fori=1to12
820 s$=str$(s(i))
830 rc$=rc$+s$+left$(bl$,10-len(s$))
840 nexti
850 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(kn)+chr$(0)+chr$(1)

```

```

860 print#1,rc$
870 close1:close2
880 print"Tovabbi konyveles (i/n)?"
890 getx$:ifx$<>"i"andx$<>"n"then890
900 ifx$="i"thengosub2050:goto600
910 return
920 rem =====
930 rem  szamlaattekintes
940 rem =====
950 gosub2050
960 input"A szamla szama : ";kn
970 ifkn<1orkn>20thenprintchr$(145);:goto960
980 gosub2140
990 gosub2050:printchr$(145);chr$(145);
1000 print"-----"
1010 printkn;" - ";kn$
1020 print"-----"
1030 print"Havi egyenleg"
1040 print"-----"
1050 gs=0
1060 fori=1to12
1070 printi;tab(8);s(i)
1080 gs=gs+s(i)
1090 nexti
1100 print"-----"
1110 print"Osszes: ";tab(8);gs
1120 printtab(8);"====="
1130 print"tovabb - [RETURN]"
1140 inputx$
1150 close1:close2:return
1160 rem =====
1170 rem  szamlanevek kiirasa
1180 rem =====
1190 gosub2050
1200 open1,8,2,"szamlak"+j$+",1,"+chr$(141)
1210 open2,8,15
1220 fori=1to20
1230 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(i)+chr$(0)+chr$(1)
1240 rc$=""
1250 forx=1to20
1260 get#1,x$
1270 rc#=rc#+x$
1280 nextx
1290 input#2,x
1300 ifx=50then 1340
1310 gs=gs+val(s$)
1320 printi;" - ";rc$
1330 i=i+1:goto1230
1340 print"tovabb - [RETURN]"
1350 inputx$
1360 close1:close2:return
1370 rem -----
1380 rem  havi attekintes
1390 rem -----
1400 gosub2050
1410 input"honap : ";m
1420 gosub2050
1430 print"-----"
1440 print"sz.  sz.nev                osszeg  "
1450 print"-----"
1460 open1,8,2,"szamlak"+j$+",1,"+chr$(141)
1470 open2,8,15
1480 gs=0
1490 for kn=1to20
1500 kn$="":s$=""
1510 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(kn)+chr$(0)+chr$(1)
1520 for i=1to20

```

```

1530 get#1,x$
1540 kn$=kn$+x$
1550 nexti
1560 input#2,f
1570 iff<>50then 1590
1580 goto1670
1590 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(kn)+chr$(0)+chr$(20+(m-1)*10)
1600 for i=1to10
1610 get#1,x$
1620 s$=s$+x$
1630 next i
1640 gs=gs+val(s$)
1650 print kn;tab(6);kn$;tab(26);s$
1660 next kn
1670 print"-----"
1680 print"Egyenleg      ";tab(26);str$(gs)
1690 printtab(26);"======"
1700 print"tovabb - [RETURN]"
1710 inputx$:close1:close2:return
1720 rem =====
1730 rem  eves  attekintes
1740 rem  =====
1750 gosub2050
1760 open1,8,2,"szamlak"+j$+",1,"+chr$(141)
1770 open2,8,15
1780 print"-----"
1790 print"sz.  szamla nev          eves egyenl."
1800 print"-----"
1810 gs=0
1820 for kn=1to20
1830 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(kn)+chr$(0)+chr$(1)
1840 rc$=""
1850 fori=1to140
1860 get#1,x$
1870 rc$=rc$+x$
1880 nexti
1890 input#2,f:iff=50then1980
1900 kn$=left$(rc$,20)
1910 js=0
1920 fori=1to12
1930 js=js+val(mid$(rc$,20+(i-1)*10,10))
1940 nexti
1950 gs=gs+js
1960 printkn;tab(6);kn$;tab(26);js
1970 nextkn
1980 print"-----"
1990 close1:close2
2000 print"Egyenleg      ";tab(26);gs
2010 printtab(26);"======"
2020 print"tovabb - [RETURN]"
2030 inputx$
2040 return
2050 rem =====
2060 rem  program fejrész
2070 rem  =====
2080 printchr$(147);
2090 printtab(4);"======"
2100 printtab(4);" H A Z I szamla-konyveles "+j$
2110 printtab(4);"======"
2120 print:print
2130 return
2140 rem =====
2150 rem  szamlak beolvasasa
2160 rem  =====
2170 open1,8,2,"szamlak"+j$+",1,"+chr$(141)
2180 open2,8,15
2190 print#2,"p"+chr$(2)+chr$(kn)+chr$(0)+chr$(1)

```

```

2200 rc$=""
2210 for i=1 to 140
2220 get #1, x$
2230 rc$=rc$+x$
2240 next i
2250 input #2, f
2260 iff <> 50 then 2300
2270 print "Eves file, vagy szamla nincs!!!": print
2280 print "tovabb - [RETURN]"
2290 close 1: close 2: return
2300 kn$=left$(rc$, 20)
2310 gs=0
2320 for i=1 to 12
2330 s(i)=val(mid$(rc$, 20+(i-1)*10, 10))
2340 gs=gs+s(i)
2350 next i
2360 return
2370 open 15, 8, 15
2380 input #15, x1$, x2$
2390 print x1$, x2$
2400 close 15

```

A program dokumentálása:

A program indításához szükséges előkészítések:

- 100 Beállítjuk a képernyő és a karakterek színét, feltöltünk egy változót üres karakterekkel, deklaráljuk a számlaösszeg-változót.
- 110–130 Kiírjuk a fejléct és bekérjük az aktuális évet.
- 140–280 Kiírjuk a menüt és beolvassuk a felhasználó választását, majd meghívjuk a kívánt rutint.

A számlák előkészítése:

- 390–400 Az esetlegesen létező évi file-t töröljük, az új file-t megnyitjuk.
- 480 Az RC\$ rekord 1–20. pozícióira elhelyezzük a felhasználó által beírt megnevezést.
- 500–540 A havi összegeket kinullázzuk, beillesztjük a rekordba.
- 530 A rekordot beírjuk a file-ba.

Könyvelés:

- 590 Meghívjuk a „számla beolvasása” rutint. Ez a rutin a számla havi összegeit S(1)-től S(12)-ig változókba helyezi.
- 660 Megkérdezzük, hogy a könyvelendő összeg bevétel vagy kiadás.
- 800 A számlanevet elhelyezzük a rekordba.
- 810–840 A számlaösszeget beírjuk a rekordba.
- 850–860 A módosított rekordot visszairjuk a file-ba.

A számla áttekintése:

- 980 A kívánt számlát beolvassuk és a havi összegeket előkészítjük az S(1)-től S(12)-ig terjedő változókban.
- 1050–1090 A havi összegeket kiírjuk és göngyölítjük a GS változóban.
- 1110 A teljes összeget kiírjuk.

A számlanevek kiírása:

- 1220 Beállítjuk a kezdő számlaszámot.
- 1230 Pozicionálás a megfelelő számla rekordjára.
- 1240–1280 A számla megnevezését beolvassuk az RC\$ változóba.

1290–1300 Ha az 50 RECORD NOT PRESENT hiba lép fel a csatornán, visszatérünk a főprogramunkba.

1320 Kiírjuk a számlaszámot és a megnevezést.

Havi áttekintés:

1490–1660 Beolvassuk az összes számlát.

1510 Pozicionálunk a rekordra.

1520–1550 Beolvassuk a számla nevét.

1560–1580 Megvizsgáljuk, hogy a számla valóban létezik-e.

1590 Pozicionálunk a kívánt hónap összegmezőjére.

1600–1630 Beolvassuk a havi összeget.

1640 A havi összegeket összeadjuk.

1650 A számlaszám, a számlanév és a havi összeg kiírása.

1680 Kiírjuk az egyenleget.

Éves áttekintés:

1820–1970 Beolvassuk az összes számlát.

1830 Pozicionálunk a rekordra.

1850–1880 Beolvassuk a rekordot a változóba.

1890 Ellenőrizzük, hogy fellépett-e a RECORD NOT PRESENT hiba.

1900 Meghatározzuk a számla megnevezését.

1920–1940 Beolvassuk a havi összegeket, numerikus alakra konvertáljuk és gyűjtjük a JS változóba.

1950 Kiszámítjuk a végösszeget (GS).

1960 Kiírjuk a számlaszámot, a számla nevét és az évi összeget.

2000 Kiírjuk az egyenleget.

A számlák beolvasása:

2190 Pozicionálás a KN kulcsú rekordra.

2210–2240 A rekordot beolvassuk az RC\$-ba.

2250–2260 Ellenőrizzük, hogy fellépett-e a RECORD NOT PRESENT hiba.

2300 A rekordból kiolvassuk a számlaszámot.

2320–2350 A havi összegeket kiolvassuk a rekordból, átalakítjuk numerikus formába és az S(1)-től S(12)-ig terjedő változókat feltöltjük.

1.6. A lemezegység hibaüzenetei és ezek okai

Ha lemezkezeléskor hibát vétünk vagy fizikai lemezhiba lép fel, a vörös LED villogni kezd az egységen. A LED mindaddig villog, amíg a hibaüzenetet le nem olvassuk, vagy amíg nem küldünk egy új utasítást a lemezegységhez.

Mindenekelőtt azt nézzük meg, hogyan olvasható le a lemezegység hibaüzenete.

Meg kell nyitnunk a 15 másodlagos című hiba- vagy parancscsatornát:

100 OPEN 15,8,15

110 INPUT # 15, A,B\$,C,D

120 PRINT A,B\$,C,D

Ha nem volt hiba, a rutin a következő üzenetet írja ki:

0 OK 0 0

Itt az első szám (A) a hiba száma, a mi esetünkben tehát 0: nincs hiba. Ezután következik a szöveges hibaüzenet (B\$ változó). A C és a D változó azt a sáv- és szektorszámot tartalmazza, ahol a hiba fellépett, ha ezt a hiba jellege megengedi (főként hardverhibáknál és blokk-orientált utasításoknál).

A hibacsatornát a következőképpen is leolvashatjuk:

```
100 OPEN 15,8,15
110 GET #15,A$:PRINT A$;IF ST < > 64 THEN 110
00, OK,00,00
```

A következőkben ismertetjük az összes lehetséges hibaüzenetet:

00, OK, 00, 00

Ez az üzenet abban az esetben jelentkezik, ha az utolsó lemezművelet hibamentesen zajlott le, vagy az utolsó hibaüzenet olvasása után nem érkezett adat vagy utasítás az egységhez.

01, FILES SCRATCHED, XX, 00

Ez egy SCRATCH utasítást követő visszajelzés. Az XX szám adja meg a törölt file-ok számát, hiszen több file-t is törölhetünk a JOKER utasítás használatakor. Ez tulajdonképpen nem hibaüzenet, így a LED sem villog. Ha a BASIC 4.0 SCRATCH utasítással dolgozunk, a rendszer a visszajelzést automatikusan behozza és kijelzi.

20, READ ERROR, TT, SS

Olvadási hiba, amely azt jelenti, hogy nem sikerült megtalálni a *blokk fejlécében* (header). Ez a hiba általában hibás lemez olvasásakor lép fel. A TT és az SS arra a sávra és szektorra vonatkozik, amelynél a hiba fellépett. Teendő: a meghibásodott lemezt le kell cserélni.

21, READ ERROR, TT, SS

Ez is olvadási hiba. Egy blokkhoz nem sikerült megtalálni a megfelelő SYNC karaktert (szinkronkaraktert).

A hibaüzenet oka az lehet, hogy nincs az egységben lemez, vagy ha mégis van, nincs megformálva, vagy elállítódott az író/olvasófej. Teendő: megpróbáljuk formálni a lemezt, ha nem sikerül, kicseréljük. Ha az új lemezzel is baj van, be kell állítani az egység író/olvasófejét.

22, READ ERROR, TT, SS

Ez a hibaüzenet azt jelenti, hogy egy adatblokk fejlécében *kontrollsumma* (ellenőrzőösszeg) hiba van, ami egy blokk hibás írásából eredhet.

23, READ ERROR, TT, SS

Valószínű, hogy egy olyan adatblokkot olvastunk a DOS-pufferbe, amelyben kontrollsumma hiba van. Egy vagy több adatbyte hibás. Teendő: mentsük a lemezen levő file-okat másik lemezre, ha még lehetséges.

24, READ ERROR, TT, SS

Ennél a hibaüzenetnél is kontrollsumma hiba lépett fel az adatblokkban, vagy az előző blokk-fejlécben. Hibás file-okat próbálunk beolvasni. Teendő: ugyanaz, mint a 23. hibánál.

25, WRITE ERROR, TT, SS

Minden adatblokk felírása után az adatokat a DOS még egyszer visszaolvassa és összehasonlítja a pufferben lévő adatokkal (VERIFY). Ezt a hibát a rendszer abban az esetben jelzi, ha az összehasonlítás során nincs azonosság. Teendő: a hibát kiváltó utasítást meg kell ismételni. Ha ez az intézkedés eredménytelennek bizonyul, a megfelelő adatblokkot le kell zárni Block-Allocate utasítással (l. 2.2.4. fejezet).

26, WRITE PROTECT ON, TT, SS

Írásvédelem. A vezérlőnek egy blokkot kellene írnia a lemezre, holott írásvédelmet érzékelt, azaz a lemezen rajta van az írásvédelmi tapasz. Teendő: az írásvédelem eltávolítása.

27, READ ERROR, TT, SS

Olvasási hiba a fejlécben (headerben). A vezérlő hibát talál az adatblokk fejlécében. A DOS a blokkot ekkor nem olvassa be a tárba. Ez az üzenet földelési problémát is jelezhet. Teendő: az utasítás megismétlése vagy a blokk lezárása.

28, WRITE ERROR, TT, SS

Íráshiba (hosszú adatblokk). A vezérlő megpróbálja érzékelni a következő blokk szinkronjelét az adatblokk írása után. Ha a szinkronjel egy megadott időn belül nem jelenik meg, hibaüzenetet kapunk. Vagy hardver eredetű hiba lépett fel, vagy rossz a lemez formálása. Teendő: a lemez újraformálása vagy kicserélése.

29, DISK IN MISMATCH, TT, SS

Lemez ID-hiba. A hiba akkor jelentkezik, ha az egységben lévő lemez ID-je nem azonos a DOS-ban tárolt ID-vel. A hiba oka vagy egy blokk-fejléc megsérülése, vagy az, hogy nem inicializáltuk a lemezt. Teendő: a lemez inicializálása.

30, SYNTAX ERROR, 00, 00

Szintaktikus hiba. A DOS nem tudja értelmezni a parancscsatornára kapott utasítást. Teendő: az utasítás ellenőrzése és helyesbítése.

31, SYNTAX ERROR, 00, 00

Szintaktikus hiba (nem létező utasítás). A DOS olyan utasítást kapott, amely nem szerepel az utasításkészletében. Ilyen pl. a BACKUP DUPLICATE utasítás. Teendő: az utasítást csak BASIC bővítő programmal együtt használjuk.

32, SYNTAX ERROR, 00, 00

Szintaktikus hiba (hosszú sor). A kapott utasítás 40 karakternél hosszabb. Teendő: az utasítás lerövidítése.

33, SYNTAX ERROR, 00, 00

Szintaktikus hiba (nem létező file-név). Az OPEN vagy SAVE utasításban szabálytalanul használtuk a JOKER-t ("*", "?"). Teendő: a szöveget ki kell javítani.

34, SYNTAX ERROR, 00, 00

Szintaktikus hiba (nincs megadva a file). A DOS nem találja meg a file-nevet egy utasításban, mert pl. az utasításból lemaradt a ":". Teendő: az utasítás ellenőrzése.

39, FILE NOT FOUND, 00, 00

Szintaktikus hiba (nem létező file). Automatikus végrehajtáshoz nem sikerült megtalálni egy MSR típusú felhasználói programot. Teendő: a file-név ellenőrzése.

50 RECORD NOT PRESENT, 00, 00

A rekord nincs jelen. Egy relatív file-nál olyan rekordot akarunk olvasni vagy írni, amelybe eddig még nem írtunk adatot. Írásnál ez tulajdonképpen nem hiba, az üzenet csak arra utal, hogy üres rekordra írunk. Írásnál a hibaüzenet elkerülhető, ha a relatív file létrehozásakor a legmagasabb kulcsú rekordra CHR\$ (255) karaktert írunk.

51, OVERFLOW IN RECORD, 00, 00

Túlcsordulás a rekordban. A rekord hossza (beleértve a RETURN karaktert is) a relatív file-ba történő íráskor meghaladja az OPEN-ben megadott értéket. A fölösleges karakterek figyelmen kívül maradnak.

52, FILE TOO LARGE, 00, 00

A file túl nagy. A rekordok száma a relatív file-ban túl sok, meghaladja a lemezkapacitást. Teendő: másik lemez használata vagy a rekordok számának csökkentése.

60, WRITE FILE OPEN, 00, 00

A file írásra van nyitva. Ez az üzenet akkor keletkezik, ha olyan file-t akarunk olvasásra megnyitni, amit írásnál nem zártunk le. Teendő: az OPEN utasításban az M üzemmód használata file-olvasáshoz.

61, FILE NOT OPEN, 00, 00

A file nincs megnyitva. Ez az üzenet akkor keletkezik, ha a DOS-ban egy nem megnyitott file-hoz akarunk hozzáférni. Teendő: a file megnyitása, vagy a file-név ellenőrzése.

62, FILE NOT FOUND, 00, 00

Nincs meg a file. Egy olyan program betöltésével vagy egy olyan file megnyitásával próbálkoztunk, amely a lemezen nem létezik. Teendő: a file-név ellenőrzése.

63, FILE EXISTS, 00, 00

A file létezik. A létrehozott file neve a lemezen egyszer már megtalálható. Teendő: másik file-név vagy az @ használata.

64, FILE TYPE MISMATCH, 00, 00

File-típus hiba. Egy file megnyitásakor a file-típus nem egyezik a tartalomjegyzékben lévő file-típussal. Teendő: a file-típus helyesbítése.

65, NO BLOCK, TT, SS,

Nincs blokk. Ez a hibaüzenet a Block-Allocate utasításnál jelentkezik, ha a lefoglalandó blokk már nem szabad. A DOS ebben az esetben automatikusan egy, az első szabad blokkhoz tartozó sáv/szektor értékét írja ki. Ha már nincs szabad blokk, két 0-t ír ki.

66, ILLEGAL TRACK OR SECTOR, TT, SS

Illegális sáv vagy szektor. B-R utasítással olyan szektorhoz próbálunk hozzáférni, amely nem létezik.

67, ILLEGAL TRACK OR SECTOR, TT, SS

Egy file sáv/szektor láncolása egy nem létező sávra vagy szektorra mutat. (l. 3.4.3. alfejezet)

70, NO CHANNEL, 00, 00

Nincs csatorna. Több file-t próbáltunk megnyitni, mint amennyi csatorna rendelkezésre áll, vagy az adott közvetlen elérésű csatorna már foglalt.

71, DIR ERROR, TT, SS

Tartalomjegyzék hiba. A DOS-tárban levő szabad blokkok száma nem egyezik a BAM nyilvántartásával. Előfordulhat, hogy elmaradt a lemez inicializálása.

72, DISK FULL, 00, 00

A lemezen már 3-nál kevesebb szabad blokk van, vagy a rendszer elérte a tartalomjegyzék bejegyzések maximális számát (A VC 1541-nél: 144).

73, CBM DOS V2.6 1541, 00, 00

Ez az üzenet a VC 1541-es készülék bekapcsolási üzenete. Abban az esetben jelent hibaüzenetet, ha az írást egy olyan lemezen kíséreljük meg, amelynek formálása nem azonos DOS változattal történt, például a CBM 4040-nel, a CBM 3040 elődjével (1.0 DOS változat).

74, DRIVE NOT READY, 00, 00

Ez a hibaüzenet akkor jelentkezik, ha lemezműveletet akarunk végezni anélkül, hogy lemez lenne a meghajtóegységben vagy az egység be lenne kapcsolva.

75, FORMAT SPEED ERROR, 00, 00

A formálás során rossz a fordulatszám. Ezt a hibaüzenetet csak a CBM 8250 tartalmazza.

1.7. BASIC utasítások összehasonlító áttekintése

BASIC 2.0	BASIC 4.0 (lerövidítve)	DOS 5.1.
OPEN – Modus 'A'	APPEND (aP)	
LOAD "\$",8&LIST	BACKUP (bA)	@ \$ vagy > \$
V(alidate)	CATALOG (cA)	@ V vagy > V
C(opy)	COLLECT (coL)	@ C:... vagy > C:...
CLOSE...	CONCAT (conC)	
LOAD "...",8	COPY (coP)	
OPEN..,8,.....	DCLOSE(dC)	↑file vagy /file
OPEN 1,8,15....	DLOAD (dL)	@ vagy >
	DOPEN (dO)	
	D\$\$,DS	

BASIC 2.0	BASIC 4.0 (lerövidítve)	DOS 5.1.
SAVE "...",8	DSAVE (dS)	
N(ew)	HEADER (hE)	@N:.. vagy >N:..
I(nitialise)	I(nitialise)	@I vagy >I
P	RECORD (reC)	
R(ename)	RENAME (reN)	@R:.. vagy >R:..
S(cratch)	SCRATCH (sC)	@S:.. vagy >S:..

A fenti táblázat tartalmazza a különböző BASIC-változatokat. A DOS 5.1 rajta van a TEST/ DEMO lemezen, leírását pedig a 4.2.1. alfejezetben találja meg az olvasó.

A BASIC 2.0 és a BASIC 4.0 közötti lényeges eltérés az, hogy a BASIC 2.0-nál a lemezműveleteket és a parancsokat a 15. csatornán keresztül kell továbbítani. A BASIC 4.0 lemezműveletei az említett csatornát önállóan kezelik (az INITIALISE kivételével). Ez a BASIC változat pl. a HEADER D0,"DISK1", IHJ utasításból ugyanazt az utasítássorozatot állítja elő, amelyet a BASIC 2.0 változatban a következőképpen kell megadni:

```
OPEN 1,8,15,"N:DISK1,HJ"
CLOSE 1
```

Ismerkedjünk meg részletesebben a BASIC 4.0 utasításokkal!

A magyarázatokban az alábbi jelöléseket használjuk:

lfn = logikai file-szám

dn = a meghajtóegység száma – a kettős meghajtóegységeknél DRIVE0 (D0) és DRIVE1 (D1); az egyszeres meghajtóegységek címzése D0-val történik

ga = egységszám (U4-től U31-ig)

A zárójelek közé írt paraméterek megadása nem kötelező.

APPEND

Az utasítás egyenértékű a BASIC 2.0 "A" módú file-megnyitásával. APPEND-del soros file-t bővíthetünk. Az utasítás formátuma:

```
APPEND # lfn, "file-név" (,Ddn, Uga)
```

A következő példában a 0-s egységben lévő lemezen a SEQU.1 soros file-t bővítjük egy rekorddal

```
100 APPEND # 1, "SEQU.1", D0
110 PRINT # 1, X$
120 CLOSE 1
```

BACKUP

Ezzel az utasítással teljes lemezt másolhatunk, de csak akkor, ha kettős meghajtóegységgel rendelkezünk. Az utasítás formátuma:

BACKUP Ddn TO Ddn(,Uga)

Fontos, hogy a két egységet – amelyről és amelyre másolunk – mindig megadjuk! Például:

BACKUP D1 TO D0

CATALOG

Az utasítás betölti a lemez tartalomjegyzékét anélkül, hogy a tár aktuális tartalmát felülírná.
Formátuma:

CATALOG (Ddn,Uga)

Például a CATALOG D0 utasítás betölti a D0-ban levő lemez tartalomjegyzékét.
Ha nem adunk meg egységsszámot, az utasítás hatására kétszeres meghajtónál mindkét lemez tartalomjegyzéke megjelenik a képernyőn.

COLLECT

Azonos hatású a BASIC 2.0 VALIDATE utasításával.
Formátuma:

COLLECT(Ddn)

CONCAT

Soros file-ok összefűzésére szolgál.
Formátuma:

CONCAT(Ddn,)"file1" TO(Ddn)"file2"(ON Uga)

Ha például a D0-ban levő SEQ,2 file-t a D1-ben levő SEQ.1 file mögé akarjuk illeszteni, a következő utasítást kell megadni:

CONCAT D0,"SEQ.2" TO D1, "SEQ.1"

COPY

Ezzel az utasítással file-okat – a relatív file-ok kivételével – másolhatunk egyik meghajtóegységről a másikra. Az utasítás tehát az egyszeres meghajtóegységeknél nem alkalmazható.
Formátuma:

COPY (Ddn,)"file1" TO (Ddn,) ("file2")

Ha az összes file-t át akarjuk vinni (például a 0. meghajtóegységről az 1. meghajtóegységre), elegendő az alábbi utasítást végrehajtani:

COPY D0 TO D1

DCLOSE

A DCLOSE utasítás funkciója ugyanaz, mint az egyszerű CLOSE utasításé, az alábbi eltérésekkel:

DCLOSE	lezárja az összes file-t
DCLOSE # 1	az 1-es számú file-t zárja le
DCLOSE # 1 ON U9	a 9-es egység összes file-ját lezárja
DCLOSE U8	a 8-as egység összes file-ját lezárja

Az utasítás formátuma a következő:

DCLOSE (#Ifn) (ON Uga)

DLOAD

A DLOAD utasítás előnye, hogy alapértelmezésben a 8-as egységről végzi a betöltést. Formátuma a következő:

DLOAD "program" (,Ddn) (,Uga)

Ha például a PRG.2 programot akarjuk betölteni a 0 meghajtóegységről vagy egy egyszeres meghajtóegységről, az alábbi utasítást kell végrehajtanunk:

DLOAD "PRG.2"

DOPEN

A BASIC 4.0-nak ez az utasítása rendkívül sokrétű, ami a formátumán is látszik:

DOPEN #Ifn, "file" (,Ddn) (,Uga) (,file-paraméter)

Sokoldalúságát elsősorban a választható file-paraméterek adják. Két file-paramétert használhatunk, amelyek jelentését a következő táblázatban foglaltuk össze:

L PARAMÉTER	W PARAMÉTER	FUNKCIÓ
IGEN	NEM	Relatív file megnyitása írásra
NEM	IGEN	Soros file megnyitása írásra
NEM	NEM	Tetszőleges file megnyitása olvasásra (REL, SEQ, PRG, USR)

Az L paraméterhez a rekord hosszúságát is meg kell adni (pl. L80):

DOPEN # 1, "FILE.REL", D0, L80

Egy 80 byte-os rekordhosszúságú relatív file-t nyitottunk meg írásra. Ha nem adunk meg file-paramétert, a file megnyitása olvasásra történik.

DS\$ & DS

A DS\$ és a DS rendszerváltozók, amelyekben a hibaüzenet szövege, illetve száma van elhelyezve.

Lemezhiba után kiírhatjuk a teljes hibaüzenetet PRINT DS\$ vagy PRINT DS utasítással. A hibát programon belül is lekérdezhethetjük:

```
100 IF DS = 19 THEN GOTO.....
```

DSAVE

Programok tárolása lemezen.

Formátuma:

```
DSAVE (Ddn) "programnév" (,Uga)
```

HEADER

A BASIC 4.0 változatban a HEADER utasítással történik a lemezek formálása. Ez a BASIC 2.0 NEW utasításának felel meg.

Az utasítás formátuma a következő:

```
HEADER "lemez neve",D0,lid(,Uga)    vagy  
HEADER Ddn, "lemez neve",lid
```

Az egységet kétféleképpen adhatjuk meg. Az lid itt is a lemez azonosítására szolgál. Ha nem adjuk meg, akkor a már megformázott lemezek csak új nevet kapnak és az összes rajtuk levő file törlődik.

RECORD

Ez az utasítás a BASIC 2.0, illetve a DOS 2.6. pozicionálási utasításának felel meg. A RECORD utasítással egy relatív file-ban anélkül is pozicionálhatunk egy rekordra, hogy ezt a pozicionálást továbbítanunk kellene a 15. csatornán keresztül. Formátuma:

```
RECORD #lfn,rn,(,bp)
```

A logikai file-szám a már megnyitott relatív file-ra vonatkozik. Az rn a rekord kulcsát (1-65535), a bp a rekordon belüli pozíciót (1-254) adja meg.

Egy példa: tegyük fel, hogy egy 2-es logikai számú relatív file 128. rekordjának 12. byte-jára akarunk pozicionálni.

A megoldás:

```
RECORD #2,128,12
```

RENAME

Azonos a BASIC 2.0 RENAME utasításával.

Formátuma:

```
RENAME (Ddn,) "korábbi név" TO "új név" (,Uga)
```

SCRATCH

Ez a file-törlési eljárás lényegesen kényelmesebb, mint a BASIC 2.0 változat SCRATCH utasítása, mivel egy utasítással elvégezhető. Formátuma a következő:

```
SCRATCH (Ddn,) "file" (,Uga)
```

Egy SCRATCH utasítás beírását követő ARE YOU SURE? (biztos vagy benne?) üzenetre adott válasszal érvényteleníthetjük az utasítást. Ha a file-t tényleg törölni akarjuk, az Y-t kell leütni, ha nem, az N-t. A file törlése után a FILES SCRATCHED üzenet jelenik meg a képernyőn.

2. FEJEZET PROGRAMOZÁS HALADÓK RÉSZÉRE

2.1. A lemez blokkjainak közvetlen elérése

Programozási munkánk során az adatfeldolgozási feladatoknál nem kell foglalkoznunk azzal, hogy fizikailag hogyan történjen az adatállományok elhelyezése a lemezen. Erről a DOS gondoskodik. Igényesebb feladatoknál azonban előfordul, hogy szükségünk van a lemez egy adott blokkjának tartalmára és rendkívül körülményes lenne, ha ezt a feladatot az eddig megismert file-kezelő utasításokkal kellene megoldanunk. A DOS megadja a lehetőséget arra, hogy a lemez elemi adatterületeit, a blokkokat közvetlenül elérjük, azaz tartalmukat beolvassuk, vagy felülírjuk. Ezekhez a műveletekhez egy adatcsatornát és egy puffert kell használnunk. Az adatpuffer feladata az adatok átmeneti tárolása írás vagy beolvasás előtt. Az OPEN utasításban a # file-név utal arra, hogy közvetlen blokkműveleteket akarunk végezni:

```
OPEN 1,8,2, "#"
```

A fenti utasítással az 1-es logikai file-hoz (a 8-as egységen) hozzárendelünk egy *közvetlen elérésű* (random) file-t. Az adatátvitel a 2-es csatornán keresztül történik. A csatornaszám értékének 2–14 közé kell esnie. A program további részében ezt az adatcsatornát más célra nem használhatjuk, a második alkalmazás pillanatában ugyanis a DOS az elsőt automatikusan lezárja.

Az OPEN végrehajtásakor a DOS keres egy szabad adatpuffert és hozzárendeli az általunk használt adatcsatornát. Az OPEN-t követő GET utasítással lekérdezhetjük ezt a pufferszámot:

```
100 OPEN 1,8,2, "#"  
110 GET # 1, A$  
120 PRINT ASC (A$ + CHR$(0))  
RUN  
3
```

A mi esetünkben tehát a 3. puffer volt szabad. A pufferek számozása 0-tól 4-ig terjed. Ezek egyenként 256 byte-ot foglalnak le (ugyanúgy, mint a lemezen levő blokkok), és a VC 1541-es egység tárában az alábbi tárcímeken helyezkednek el:

PUFFERSZÁM	TÁRTERÜLET
0	\$300–\$3FF, 768–1023
1	\$400–\$4FF, 1024–1279
2	\$500–\$5FF, 1280–1535
3	\$600–\$6FF, 1536–1791
4	\$700–\$7FF, 1792–2047

A 4. puffer általában foglalt, mivel a DOS a BAM-ot itt tárolja. Ha file-okkal dolgozunk, a 3. puffer sem használható, mivel ezt a tartalomjegyzék foglalja el. Ha közvetlen lemezműveleteknél egy meghatározott puffertárat akarunk lefoglalni, ezt a következőképpen adhatjuk meg:

```
OPEN 1,8,2, "#3"
```

Az utasítás a 3. puffert rendeli hozzá a 2. csatornához (\$600-\$6FF), ha az még szabad. Általában jobb, ha a pufferválasztást a DOS-ra bizzuk.

Konkrét pufferválasztásnál le kell kérdeznünk a hibacsatornát:

```
130 OPEN 15,8,15
140 GET #15, A$: PRINT A$: : IF ST 64 THEN 140
```

Ha a puffer már foglalt, az alábbi hibaüzenetet kapjuk:

```
70, NO CHANNEL, 00, 00
```

Ha nem dolgozunk más file-lal, maximum 4 csatornát nyithatunk meg közvetlen eléréshez.

P. 30

```
10 open 1,8,15,"i0":i=2:rem parancscsatorna
20 open 2,8,2,"#": gosub100
30 open 3,8,3,"#": gosub100
40 open 4,8,4,"#": gosub100
50 open 5,8,5,"#": gosub100
60 open 6,8,6,"#": gosub100
70 end
100 get#i,a$:print asc(a$+chr$(0))
110 i=i+1: rem pufferszam
120 get#1,a$:printa$;:ifst<>64then120
130 return
```

```
3
00, OK,00,00
2
00, OK,00,00
1
00, OK,00,00
0
00, OK,00,00
199
70, NO CHANNEL,00
```

A P.30-as program futtatási eredményéből láthatjuk, hogy mi történik az 5. csatorna megnyitásakor.

A közvetlen elérésű utasítások a lemezről beolvasott információt a pufferbe továbbítják, amelyeket innen a szokásos módon INPUT # vagy GET # utasításokkal olvashatunk be a tárba.

Az INPUT # utasítást a pufferben tárolt szövegtípusú változók beolvasására csak akkor használhatjuk, ha hosszuk nem több, mint 88 karakter, CHR\$ (13) karakterrel vannak egymástól elválasztva, és ha a szövegben vezérlőkérekek vagy elválasztókérekek (vesz-

szó, kettőspont) nem szerepelnek. Ha ezek a feltételek nem teljesülnek, az INPUT # helyett a GET # utasítást alkalmazhatjuk, amely karakterenként végzi a beolvasást.

A karakterenkénti beolvasás során az üres füzért külön kell kezelni:

```
100 GET #2,A$ : IF A$=" " THEN A$=CHR$(0)
```

A legkényelmesebb megoldás a 4.3.1. alfejezetben ismertetett INPUT* utasítás, amelyben paraméterként megadhatjuk a beolvasandó karakterek számát (ennek értéke maximum 255 byte, tehát majdnem a teljes puffertár), és nem kell külön foglalkoznunk sem az elválasztó karakterekkel, sem a nulla-byte-tal (CHR\$(0)). Az alábbiakban részletesen bemutatjuk az összes közvetlen elérésre alkalmas utasítást és számos példát arra, hogy milyen speciális programozási feladatokban használhatók célszerűen.

2.2. A közvetlen elérésű utasítások

A címben jelzett utasításokkal a lemez tetszőleges adatblokkját közvetlenül kezelhetjük; beolvashatjuk, tartalmát módosíthatjuk. Minden ilyen utasítást a 15-ös parancscsatornán keresztül küldünk az egységhez, tehát a parancscsatornát előzetesen mindig meg kell nyitni. A közvetlen elérésű utasításokat leggyakrabban a lemeze, ill. a lemezen tárolt file-okra vonatkozó adminisztratív információkkal való manipulálás során alkalmazzuk. Ezeket az információkat a DOS minden lemezen fix helyen, a 18-as sávon tárolja. A 18-as sáv belső szerkezetét a 3.4. fejezetben behatóan ismertetni fogjuk, de mivel a közvetlen elérésű utasítások bemutatására szolgáló mintaprogramok többnyire a 18-as sávon lévő adatblokkokkal dolgoznak, előzetesen közlünk néhány adatot az itt tárolt információkról. Az adminisztrációs bejegyzéseket három alapvető részre oszthatjuk:

1. a lemez adatai
2. a lemez blokkjainak foglaltsági térképe (BAM)
3. a lemezen tárolt file-okra vonatkozó bejegyzések

A lemez adatai és a BAM a 18 sáv 0-s szektorán helyezkednek el, a file bejegyzések pedig a 18-as sáv 1-es szektorán. A lemezen tárolt file-ok adatblokkjait a DOS ún. *láncolással* tartja nyilván. Ez azt jelenti, hogy minden adatblokk első két byte-ja az adott file következő adatblokkjának sávját és szektorát tartalmazza. Mivel a 18-as sáv is egy speciális file-ként szerepel, ennek adatblokkjai is a fent leírt módon vannak összeláncolva.

2.2.1. A Block-Read (B-R) utasítás

A Block-Read utasítással beolvashatunk egy blokkot egy előzetesen megnyitott pufferbe. Az utasítás rövidítése: B-R.

A 2.4.4. alfejezetben felsorolt ún. *user utasítások* közül az U1 majdnem azonos a B-R utasítással, a különbség mindössze annyi, hogy míg a B-R az olvasást a második byte-tól kezdi, az U1 a teljes adatblokkot beolvassa. Az utasítás formátuma:

```
U1 Csatornaszám Meghajtóegység Sávját Szektor
```

A csatornaszám azonos azzal, amit az OPEN-ben megadtunk, a meghajtóegység száma a VC 1541-nél mindig 0. Az alábbi programmal beolvassuk a 18-as sáv 0-s szektorából az első két byte tartalmát:

P. 31

```
10 open 1,8,15
20 open 2,8,2,"#"
30 print#1,"u1 2 0 18 0"
40 get#2, a$,b$
50 printasc(a$+chr$(0)),asc(b$+chr$(0))
60 close2:close1
```

Az eredmény 18 1. Mivel ez a két byte egy adatblokk két első byte-ja, láncolási információt tartalmaz, nevezetesen azt mutatja, hogy a 18-as sávon elhelyezett nyilvántartás következő adatblokkja a 18-as sáv 1-es szektora, ami éppen a tartalomjegyzék első adatblokkja.

A B-R utasítás alkalmazására több mintaprogramot találunk az alábbiakban. A TEST/DEMO lemez DISPLAY T&S programja is ezt az utasítást használja a BAM beolvasására, ill. annak grafikus kijelzésére.

A B-R utasítással beolvasott adatblokk 256 byte-ját GET # utasítással olvashatjuk be a tárba. A P.33. programmal a 18-as sáv 0-s szektorából a lemez nevét és azonosítóját olvassuk be a 144. byte-tól kezdődően.

A fejezet elején leírt láncolási szabályt alkalmazva, B-R utasítással kiírhatjuk képernyőre azokat a sáv- és szektorszámokat, amelyek egy meghatározott file adatblokkjai találhatóak. Ehhez csak a file első adatblokkjának helyét kell meghatározni (l. 4.1.1. alfejezet), majd az adatblokk első két byte-ját rendre beolvasva a láncoláson végighaladni. A file végét az jelzi, hogy a következő adatblokk sávjainak száma helyett a nulla áll. Ekkor a következő byte megadja, hogy az utolsó sávon hány byte-ot foglal még el a file. Ha az alábbi mintaprogramnak indulásként a 18-as sáv- és a 0-s szektorszámot adjuk, a BAM, ill. a tartalomjegyzék adatblokkjainak sáv- és szektorszámát kapjuk meg.

P.32

```
100 open 1,8,15
110 open 2,8,2,"#"
120 input "Sav es szektor";t,s
130 print#1,"u1 2 0";t;s
140 get#2,t$,s$
150 t=asc(t$+chr$(0)):s=asc(s$+chr$(0))
160 if t=0 then close2:close1:end
170 print t;"sav",s;"szektor"
180 goto 130
```

2.2.2. A Block-Pointer (B-P) utasítás

Ha a lemez nevét és azonosítóját (amely a 18-as sáv 0-s szektorának 144. byte-ján kezdődik) akarjuk beolvasni, az előző módszerrel 143 byte-ot át kell olvasnunk, hogy a névhez hozzájuthassunk. Egy tetszőleges byte elérését megkönnyíti a Buffer-Pointer utasítás. Ezzel az utasítással tetszőlegesen beállíthatjuk azt a *mutatót* (pointer), amely meghatározza az aktuális írás vagy olvasás kezdőpozícióját a pufferben. Az utasítás formátuma a következő:

B-P Csatornaszám Pozíció

Most már közvetlenül olvasható a lemeznév:

P.33

```
100 open 1,8,15
110 open 2,8,2,"#"
120 print#1,"u1 2 18 0"
130 print#1,"b-p 2 144"
140 for i= 1 to 16: rem maximalis hossz
150 get#2,a$:ifa$=chr$(160)then170
160 printa$;:next
170 close2:close1
```

A blokk beolvasása után a puffermutatót 144-re állítottuk, ezután 16 byte olvasása következik, hacsak közben a rendszer nem talált CHR\$(160) karaktert (Shift Space), amely a név végét jelenti. A byte-ok a pufferban 0-tól 255-ig vannak számozva, így az első byte a 0. Egy blokknak U1-gyel történő olvasásakor a puffermutató automatikusan a nulladik byte-ra állítódik. A puffermutató mozgatásakor teljesen szabadon járhatunk el. A fenti példánkban például a név olvasása után a 2. byte olvasása egyszerűen megvalósítható, ha a puffermutatót erre a byte-ra állítjuk:

```
PRINT 1, "B-P 2 2"
```

2.2.3. A Block-Write (B-W) utasítás

A Block-Write utasítással a puffertár tartalmát beírhatjuk a lemez bármely blokkjába. A Block-Read és Block-Write utasítások együttes használatával bármely blokk tartalmát közvetlenül módosíthatjuk. A B-W utasítással egyenértékű az U2 user utasítás (l. 2.4.4. alfejezet), azzal a különbséggel, hogy a B-W utasítás a kiírási művelet végrehajtása közben a puffermutató pillanatnyi tartalmát beírja a puffer első byte-jába. Ha írás során ezt el akarjuk kerülni, az U2 utasítást kell használnunk. Az utasítás formátuma ugyanolyan, mint a B-R utasításé:

```
U2 Csatornaszám Meghajtóegység Sáv Szektor
```

P.34

```
100 open 1,8,15
110 open 2,8,2,"#"
120 print#2,"teszt adat"
130 print#1,"u2 2 0 1 0"
140 close2:close1
```

A TESZT ADAT szöveget először a kettes csatornához tartozó pufferbe, majd a lemez 1. sávjának 0. szektorába írjuk. Az U1 utasítással a puffer tartalma és a puffermutató nem változik.

Nézzük meg, hogyan használhatjuk a Block-Write utasítást a lemez nevének megváltoztatására. Ha az új lemeznév 16 karakternél rövidebb, CHR\$(160) karakterekkel 16 karakterre kell kiegészítenünk, mielőtt felírnánk a lemezre. Ismét a B-P utasítást alkalmazzuk, mellyel a mutatót a pufferen belül a kívánt pozícióra állítjuk:

P.35

```
100 open 1,8,15
110 open 2,8,2,"#"
120 print#1,"u1 2 0 18 0"
130 print#1,"b-p 2 144"
140 a$="lemeznev"
150 if len(a$)<16 then a$=a$+chr$(160):goto 150
160 print#2,a$;
170 print#1,"u2 2 0 18 0"
180 close2
190 print#1,"i0":close1
```

Először beolvassuk a 18. sáv 0. szektorát a pufferba, majd beállítjuk a puffermutatót a lemeznév pozíciójára és beírjuk a 16 karakter hosszú nevet a pufferbe. A 170. sorban a puffer tartalmát visszaírjuk az eredeti blokkba és a 2. csatornát lezárjuk. Végül a lemezt inicializáljuk, hogy a BAM-ot és a nevet a DOS tár átvehesse. Ha most a tartalomjegyzéket betöltjük,

```
LOAD "$",8
LIST
```

látható, hogy a lemez új nevet kapott.

2.2.4. A Block-Allocate (B-A) utasítás

A Block-Allocate utasítás feladata, hogy egy blokkot a BAM-ban foglaltnak minősítsen. Erre akkor van szükség, ha közvetlen eléréssel olyan blokkokat írtunk a lemezre, amelyek nem tartoznak egy file-hoz sem, így automatikusan nem is minősülnek foglaltnak. Ha ezt az utasítást nem hajtjuk végre, egy soron következő írás műveletnél a blokkot a DOS lefoglalja és felülírja. A Block-Allocate utasítás formátuma a következő:

B-A Meghajtóegység Sáv Szektor.

Ha a lefoglalandó blokk már foglalt volt, úgy a 65,NO BLOCK hibaüzenetet kapjuk.

P.36

```
100 open 1,8,15
110 input"sav, szektor";t,s
120 print#1,"b-a 0";t;s
130 input#1,a$$,b$,c$$,d$
140 print a$,b$,c$,d$
```

A program bekéri azt a sávot és szektort, amelyeket foglaltnak akarunk minősíteni. Ha a blokk még szabad, a program lefoglalja és a 00, OK,00,00 üzenet jelenik meg. Ha viszont a blokk már foglalt volt, a 65, NO BLOCK,TT,SS üzenetet kapjuk. Az üzenet sáv- és szektorszám – TT és SS – adja meg az első szabad szektort és sávot. Ha azonban a 65-ös hibaüzenetnél a sáv- vagy a szektorszám egy nullát ad vissza, az azt jelenti, hogy már nincs szabad sáv- és/vagy szektor-számú blokk. Az alábbi program automatikusan mindig a következő szabad szektort foglalja le:

P.37

```
100 open 1,8,15
110 input"sav, szektor";t,s
120 print#1,"b-a 0";t;s
130 input#1,a$,b$,tt,ss
140 if a$="00"then190
150 ifa$<>"65"thenprinta$,"b$","tt","ss:end
160 if tt = 0 then print"Nincs több szabad blokk":end
170 if tt=18 then tt=19:ss=0
180 t=tt:s=ss:goto120
190 print tt". sav"ss". szektor lefoglalva."
```

A 170. sorban a 18-as sáv lekérdezése megakadályozza, hogy a tartalomjegyzékhez tartozó blokkot foglaljunk le, hiszen ezzel a lemez legfontosabb információterületét rontanánk el. Ha olyan blokkot próbálunk lefoglalni, amely egyáltalán nem létezik, például a 20. sáv 21. szektorát, az alábbi hibaüzenetet kapjuk:

```
66, ILLEGAL TRACK OR SECTOR,20,21
```

Ha a BAM-ban egy blokk foglaltnak minősül, akkor a blokkot más file nem tudja felülírni. A blokk egészen addig foglaltnak minősül, amíg a lemez nem kap VALIDATE utasítást (a BASIC 4.0-ban COLLECT). Ez az utasítás egy új BAM-ot állít össze, ami a következőképpen történik. Mivel egy file összes blokkja össze van láncolva, a lemezen a file nyomon követhető. A láncolást a VALIDATE utasítás érvényesíti, azaz minden blokkot foglaltnak jelez, amely egy file-hoz tartozik. A tartalomjegyzékben * -gal jelölt, még le nem zárt file-ok ekkor törölődnek. Így a B-A utasítással lefoglalt, de szabályos file-hoz nem tartozó összes blokkok is újra felszabadulnak. Ha tehát blokkokat foglalunk le, melyek nem tartoznak a tartalomjegyzékben nyilvántartott egyetlen file-hoz sem, a VALIDATE utasítást nem célszerű használni, ilyenkor ugyanis az összes ilyen blokk ismét felszabadul.

2.2.5. A Block-Free (B-F) utasítás

A Block-Free utasítás a Block-Allocate utasítás ellentéte, azaz egy blokkot újra felszabadít a BAM-ban.

Formátuma hasonló a Block-Allocate utasításáéhoz:

B-F Meghajtóegység Sáv Szektor

```
100 OPEN 1,8,15
110 PRINT #1,"B-F 0 20 9"
```

A fenti példában felszabadítjuk a BAM-ban a 20. sáv 9. szektorán levő blokkot. Ha a blokk már szabad volt, nem kapunk hibaüzenetet. A blokkok lefoglalása és felszabadítása nem érinti a Block-Write és a Block-Read utasításokat. A B-W utasítással ugyan felülírhatunk egy blokkot, de az ettől még nem válik foglalttá a BAM-ban. Ha a lemezen csak közvetlen elérésű file-ok vannak, elvileg nem szükséges a leírt blokkokat foglaltnak minősíteni, miután más file-t már nem írunk a lemezre. Ilyen esetben akár a tartalomjegyzék-blokkokat is teleírhatjuk a 18. sávon, s így 672 blokkot használhatunk a VC 1541-es készülék lemezén.

2.2.6. A Block-Execute (B-E) utasítás

A Block-Execute utasítás feladata az, hogy egy blokkot lemezzől beolvasson a pufferbe és a puffer tartalmát gépi kódú programként futtassa a DOS-ban. Azokat a rutinokat, amelyeket ily módon akarunk futtatni, a B-W vagy az U2 utasítással felírhatjuk a lemez valamely szektorára, a későbbiek során a Block-Execute utasítás segítségével tölthetjük egy pufferbe, majd ezt gépi programként futtathatjuk. Ehhez természetesen a DOS felépítésének beható ismerete szükséges. A B-E utasítás alkalmazásakor, ha a gépi kódú rutint egy fix területre, azaz egy meghatározott pufferbe akarjuk elhelyezni, a közvetlen elérésű csatorna megnyitáskor meg kell adni a pufferszámot. A Block-Execute utasítás formátuma a következő:

B-E Csatornaszám Meghajtóegység Sáv Szektor

100 OPEN 1,8,15

110 OPEN 2,8,2, " # 3"

120 PRINT # 1, "B-E 2 0 17 12"

Itt a 3. puffert (\$600-\$6FF) a 2. csatornához rendeljük hozzá. Ezután a 17. sáv 12. szektorának tartalmát betöltjük ebbe a pufferbe, s itt programként futtatjuk.

A Block-Execute utasítás a Block-Read és a Memory-Execute utasítással helyettesíthető. A gépi kódú programok DOS-ban történő futtatására vonatkozó példákat a 2.4. fejezetben ismertetjük.

2.3. A közvetlen elérés alkalmazásai

A közvetlen elérésű utasítások alkalmazására számos lehetőség kínálkozik. A BAM-szektoron belüli manipulálásokkal megváltoztathatjuk a lemez nevét vagy az ID-t. A tartalomjegyzék használaton kívüli byte-jait igénybe vehetjük járulékos információk tárolására. A file-oknak adhatunk egy másik nevet, nyomon követhetjük egy file egyes blokkjainak láncolását, s ha szükséges, a saját elképzeléseink szerint eszközölhetünk változtatásokat.

Manipulálhatunk a lemezen levő file-ok típusával. Készíthetünk például soros file-ból program-file-t. A tartalomjegyzéken egy nem lezárt file-t a 7. bit beállításával lezárhatunk (a \$02-ből \$82 lesz). Az ilyen file-okat a tartalomjegyzékben csillag különbözteti meg a szabályos file-októl. A fenti változtatást követően a csillag eltűnik. Egy file-nak a DOS által figyelembe vett, de utasítással mégsem elérhető tulajdonsága a törléssel szembeni védelem. Ehhez csak a file-típus 6. bitjét kell beállítani (a \$82-ből \$C2 lesz). A tartalomjegyzékben kiíratáskor a változtatás után egy < jelenik meg. A file most a SCRATCH-csel szemben immunis. Ezzel fontos rendszerprogramokat védhetünk meg a lemezen a spontán törlés ellen. Ezeket az alkalmazási területeket a 4.1. fejezet ismerteti, ahol még egyéb lehetőségekre is kitérünk.

Az említett manipulációk alkalmazása akkor lenne a legkényelmesebb, ha beolvashatnánk egy szektort a lemezzől, az megjelenne a képernyőn, majd a szükséges módosítás elvégzése után ismét visszairhatnánk a lemezre. Ennek a feladatnak a 4.6. fejezetben ismertetett Disk-Monitor tesz eleget. Minden Disk-Monitorral végzett művelet előtt célszerű a lemezünkről másolatot készíteni. Ha ugyanis a tartalomjegyzékben vagy a BAM-ban vétünk hibát, előfordulhat, hogy a lemez egész tartalmát elveszítjük. Ha tévedésből töröltünk egy file-t vagy egy programot a lemezen, bosszantó lenne, ha a teljes programot újra be kellene gépelnünk. Ha a törlés óta még nem írtunk semmit a lemezre, a file-t nagyon egyszerűen megmenthetjük. Egy file törlésekor ugyanis a file adatblokkjai nem törlődnek, csak a file-típus helyére kerül

a tartalomjegyzékben nulla, és a BAM-ban a lefoglalt blokkok felszabadulnak. Ha a file tartalomjegyzék bejegyzését megkeressük és a file-típust ismét beállítjuk (a SEQ-hoz \$81-et, a PRG-hez \$82-t, az USR-hoz \$83-at és a REL-hez \$84-et), majd végrehajtunk egy VALIDATE utasítást, hogy a file blokkjai ismét foglaltnak minősüljenek, visszanyerjük az elveszített programot vagy adathalmazt.

A közvetlen elérést felhasználhatjuk olyan saját file-szerkezetek előállítására, amelyeket a DOS nem ismer. Ilyen esetben az új típusú file kezelését saját magunknak kell megszerveznünk, olvasáshoz és íráshoz pedig alkalmazhatjuk a közvetlen elérésű utasításokat. Egy ilyen file-forma például az ISAM-file. Az ISAM-ot az angol Index Sequential Access Method kifejezésből, indexsoros elérésű szervezésnek fordíthatjuk. Az ISAM-file minden rekordja közvetlenül elérhető, ugyanúgy, mint a relatív file esetében. Itt azonban az elérés nem a rekordsorszámokon keresztül történik, hanem egy ún. elérési kulcs vagy index alapján. Ez az index nem más, mint a rekord egyik mezője. Ha például egy rekord 5 mezőből áll – családnév, keresztnév, utca, irányítószám és helység – a családnévet elérési kulcsként is definiálhatjuk. Ha ezek után egy olyan rekordot keresünk, amelyben a név „Békés”, az ehhez szükséges utasítást a „Békés” rekord olvasásának nevezzük. Nem kell tehát törődni a rekordszámmal, vagy egyéb rendezési kritériummal, s szöveges formában is megadhatjuk, hogy melyik rekord olvasása, megváltoztatása, írása vagy törlése szükséges.

Az ISAM-féle rendszerben az elérési kulcsot többnyire még egyszer különállóan is tárolni kell azokkal az információkkal, amelyek arra utalnak, hogy a rekord a lemezen hol található. A COMMODORE 64-hez is beszerezhető a MASTER programfejlesztő rendszer, amely az ISAM-hoz hasonló file-szerkezetekkel dolgozik és további lehetőségeket is szolgáltat.

2.4. A DOS közvetlen elérése – a Memory utasítások

A 2.2.6. alfejezetben bemutattuk, hogy miként lehet a programokat a DOS tárba betölteni és ott futtatni. A Memory utasításokkal – melyeket most ismertetünk – a DOS minden byte-ját elérhetjük és a RAM-ban, ill. a ROM-ban tetszőleges programot futtathatunk.

Elérhetjük például a DOS operatív tárát, beolvashatjuk a szabad blokkok számát vagy a lemez nevét a BAM pufferből stb. A DOS RAM-ba történő írással megváltoztathatjuk az állandókat, például az egységszámot, vagy a blokk hibaüzenet előtti olvasási kísérleteinek számát. Rutinokat futtathatunk a DOS táron belül is. Ezek lehetnek a DOS saját rutinjai vagy általunk a puffer tárban elhelyezett programok, amiről már szó esett a Block-Execute utasítás tárgyalásánál.

A Memory utasítások sikeres alkalmazása természetesen feltételezi a 6502-es gépi nyelv és a DOS működési elvének, társzervezésének ismeretét.

2.4.1. A Memory-Read (M-R) utasítás

Ezzel az utasítással a DOS minden byte-ja olvasható. Az utasítást a parancscsatorna közvetíti, s az olvasott byte-ot is a parancscsatornában kapjuk vissza, ahonnan a GET#-tel az információ beolvasható.

Az utasítás formátuma a következő:

M-R CHR\$(LO) CHR\$(HI)

Az LO és a HI a kívánt tárcímek alsó, ill. felső byte-ja. A következő program beolvas egy tárcímet, majd annak tartalmát betölti a DOS-ból:

P.38

```
100 open 1,8,15
110 input "Tarcim      ";a
120 hi=int(a/256)
130 lo=a-256*hi
140 print#1,"m-r";chr$(lo)chr$(hi)
150 get#1,a$
160 print asc(a$+chr$(0))
170 close 1
```

Ha például egy lemezen lévő szabad blokkok számát szeretnénk megtudni, nem kell a teljes tartalomjegyzéket beolvasnunk, csak a megfelelő byte-okat, közvetlenül a DOS tárból.

P.39

```
100 open 1,8,15,"i0"
110 print#1,"m-r";chr$(250)chr$(2)
120 get#1,a$:ifa$="" then a$=chr$(0)
130 print#1,"m-r";chr$(252)chr$(2)
140 get#1,b$:ifb$="" then b$=chr$(0)
150 print asc(a$)+256*asc(b$) " blokk szabad"
160 close 1
```

Ezzel a megoldással minden egyes olvasandó byte-hoz M-R utasítást kell végrehajtanunk. Ha egyszerre több byte-ot akarunk beolvasni, az M-R utasításban meg kell adni az olvasandó byte-ok számát (harmadik paraméterként):

M-R CHR\$ (LO) CHR\$ (HI) CHR\$ (SZÁM)

Ezt a lehetőséget felhasználva egy M-R utasítással a lemez nevét is beolvashatjuk a BAM puffer tárból, ha tudjuk, hogy inicializáláskor vagy a file-elérés előtt a BAM a \$700-as címtől kezdődően töltődik be a pufferbe.

P.40

```
100 open 1,8,15,"i0"
110 print#1,"m-r "chr$(144)chr$(7)chr$(16)
120 input#1,a$
130 print a$
140 close 1
```

A fenti rutinnal a programból ellenőrizhetjük, hogy megfelelő lemezt helyezett-e a felhasználó az egységbe.

Az M-R és az alábbiakban következő M-W utasításokkal megtehetjük, hogy a DOS RAM-területről betöltünk egy DOS rutint a puffer tárba, ott saját elképzelésünk szerint módosítjuk, majd innen futtatjuk.

2.4.2. A Memory-Write (M-W) utasítás

A Memory-Read-del ellentétes utasítás, melynek feladata az, hogy adatokat írjon a DOS tárba. Természetesen csak a DOS-RAM-0-s lap (zero page), a verem (stack), a puffertár, valamint az esetleges input/output területek írhatók felül M-R utasítással. Az utasítás formátuma a következő:

M-W CHR\$ (LO) CHR\$ (HI) CHR\$ (SZÁM) CHR\$ (ADAT1) CHR\$ (ADAT2)

Itt annyi adatot vihetünk át, amennyit a „szám”-ban meghatároztunk, elméletileg tehát 255-öt. Az input puffer mérete miatt az átvihető byte-ok száma utasításonként 34-re korlátozódik. Az utasítás az egység szám megváltoztatására is alkalmas (l. a DISK ADDR CHANGE programot a 4.2.3. alfejezetben). Az egység szám két tárrekeszt foglal el a 0-s lapon. A \$77 címen (119) van az egység szám + \$20 (32) LISTEN esetén, vagyis amikor a géptől érkeznek az adatok az egységhez. Az ezt követő címen van az egység szám + \$40 TALK esetén, vagyis amikor az adatok érkeznek a géphez. Mivel a címek tárolása külön-külön történik, az adáshoz és a vételhez különböző egységek is használhatók. Az alábbi példában a vevő egység számát 9-re, az adó egység számát 10-re állítottuk be. A géptől érkező információk a 9-es egységhez irányítódnak, a géphez érkező információk a 10-es egységről jönnek.

P.41

```
100 open 1,8,15
110 print#1,"m-w"chr$(119)chr$(0)chr$(2)chr$(9+32)chr$(10+64)
120 close1
140 open1,9,15
150 open2,10,15
160 print#1,"i0"
170 input#2,a$,b$,c$,d$
180 print a$,"b$","c$","d$"
190 close2:close1
```

Programok ezen a módon nem tölthetők be, ugyanis a DOS arról az egységről kísérli meg a program betöltését, ahonnan a file-név érkezett.

Az egység számot nyilván akkor kell módosítanunk, ha egy géphez egynél több lemezegységet kötünk, és a másodikat pl. 9-es egységként szeretnénk használni.

A fenti szoftveres változtatás azonban csak addig marad érvényben, amíg nem következik egy RESET (pl. ha kikapcsoljuk a gépet). Ha az egység számot véglegesen meg akarjuk változtatni, az egységben az elektromos összeköttetést meg kell szakítani (ez egy vékony ónréteg átszakítását jelenti, ami bármikor visszafordítható).

Miután a DOS számos paramétere a ROM-ban helyezkedik el, a DOS funkcióit messzemenően változtathatjuk. Például azt a lépéstávolságot, amellyel egy sávon a szektorok foglalttá válnak (a 105-nek megfelelő \$69 cím tartalma alapállapotban 100), vagy egy hibaüzenet kialakulása előtt az olvasási kísérletek számát (a \$6A cím 106 tartalma általában 5). A paraméterek további címeit a 3.1.2. alfejezet foglalja össze.

2.4.3. A Memory-Execute (M-E) utasítás

Ezzel az utasítással behívhatjuk és futtathatjuk a DOS tárban lévő programot. A programokat RTS-sel (Return from Subroutine, \$60) kell lezárni.

Az utasítás formátuma a következő:

M-E CHR\$(LO) CHR\$(HI)

Itt a LO és HI a gépi rutin kezdőcímének alsó és felső byte-ja. Az M-E utasítással nemcsak a DOS – ROM rutinjait futtathatjuk, hanem az M-W-vel írt, puffertárban elhelyezett saját rutinjainkat is. Példaként nézzük most meg, hogyan hívhatunk le egy hibaüzenetet előállító DOS rutint a ROM-ból. A \$EFC9 címen a 72, DISK FULL üzenetet kiíró rutin található. Behívása a következőképpen néz ki:

P.42

```
100 open 1,8,15
110 print#1,"m-e"chr$(201)chr$(239)
120 input#1,a$,b$,c$,d$
130 print a$,"b$","c$","d$
140 close1
```

A 110-es sorban a rutin kezdőcímét (\$EFC9) felbontjuk alsó és felső byte-ra (239=\$EF, 201=\$C9) és ezt adjuk meg az M-E utasítás paraméterenként. Ezután következik a hibacsatorna lekérdezése és az üzenet kiírása:

```
72, DISK FULL, 00, 00
```

Ha saját programot akarunk futtatni, azt az M-E utasítás előtt be kell írunk valamelyik puffertárba. Ha a programot gyakrabban használjuk, a puffer tartalmát a lemezen tárolhatjuk, s a továbbiak során egy olyan B-E utasítással futtathatjuk, amely az adott blokk tartalmát beolvassa a pufferbe, majd automatikusan indítja a programot. A DOS rutinjaival próbáljuk meg kiírni a tartalomjegyzéket a megszokottól eltérő formában (a járulékos paraméterek ugyanolyanok, mint a 4.1.1. alfejezetben leírt programban), majd számoljuk meg, hány file van a lemezen. A rutin elkészítésénél használjuk fel a DOS-listát. Ha megterveztük a tartalomjegyzék új formátumát, a file-bejegyzésekből minden nehézség nélkül meghatározhatjuk a kívánt paramétereket és kialakíthatjuk a kívánt formátumot is.

2.4.4. A User (U) utasítások

A user utasítások lehetőséget adnak a lemeztárban elhelyezett programok futtatására. Az utasítások formátuma a következő:

UX

Itt az X az abc egy tetszőleges betűje A-tól J-ig, vagy egy egész szám 1 és 9 között illetve "." (a kettőspont a 10-et helyettesíti). Az utasítás behívásakor a rendszer a DOS-ban az alábbi címekre ugrik:

UA	U1	\$CD5F	Block-Read helyett
UB	U2	\$DC97	Block-Write helyett
UC	U3	\$0500	
UD	U4	\$0503	
UE	U5	\$0506	
UF	U6	\$0509	

UG	U7	\$050C	
UH	U8	\$050F	
UI	U9	\$FF01	
UJ	U:	\$EAA0	Bekapcsolás-RESET

Az U1 és az U2, valamint az UA és az UB utasítást már ismerjük; ezek a Block-Read és a Block-Write utasításokat helyettesítik. Az U3–U8, illetőleg az UC–UH utasítások az 1280–\$500 címtől kezdődően a 2. pufferbe ugranak (l. a 2.1. fejezetet). Amennyiben több utasítást akarunk használni, a 2. pufferben elhelyezhetjük a rutinok címtáblázatát; ha viszont csak egy user utasítás (U3) használatos, a program közvetlenül \$500-nál kezdődhet.

Az UJ user utasítás a RESET vektorra ugrik: ezáltal az egység bekapcsolás utáni állapotba (alapállapot) kerül.

P.43

```

100 open 1,8,15
110 print#1,"uj"
120 for i=1 to 1000:next
130 get#1,a#:print a#;:if st<>64 then 130
140 close 1

```

A 120. sor megvárja az egység RESET-jét. Ezután a 130. sorban beolvassuk az egység bekapcsolási üzenetét.

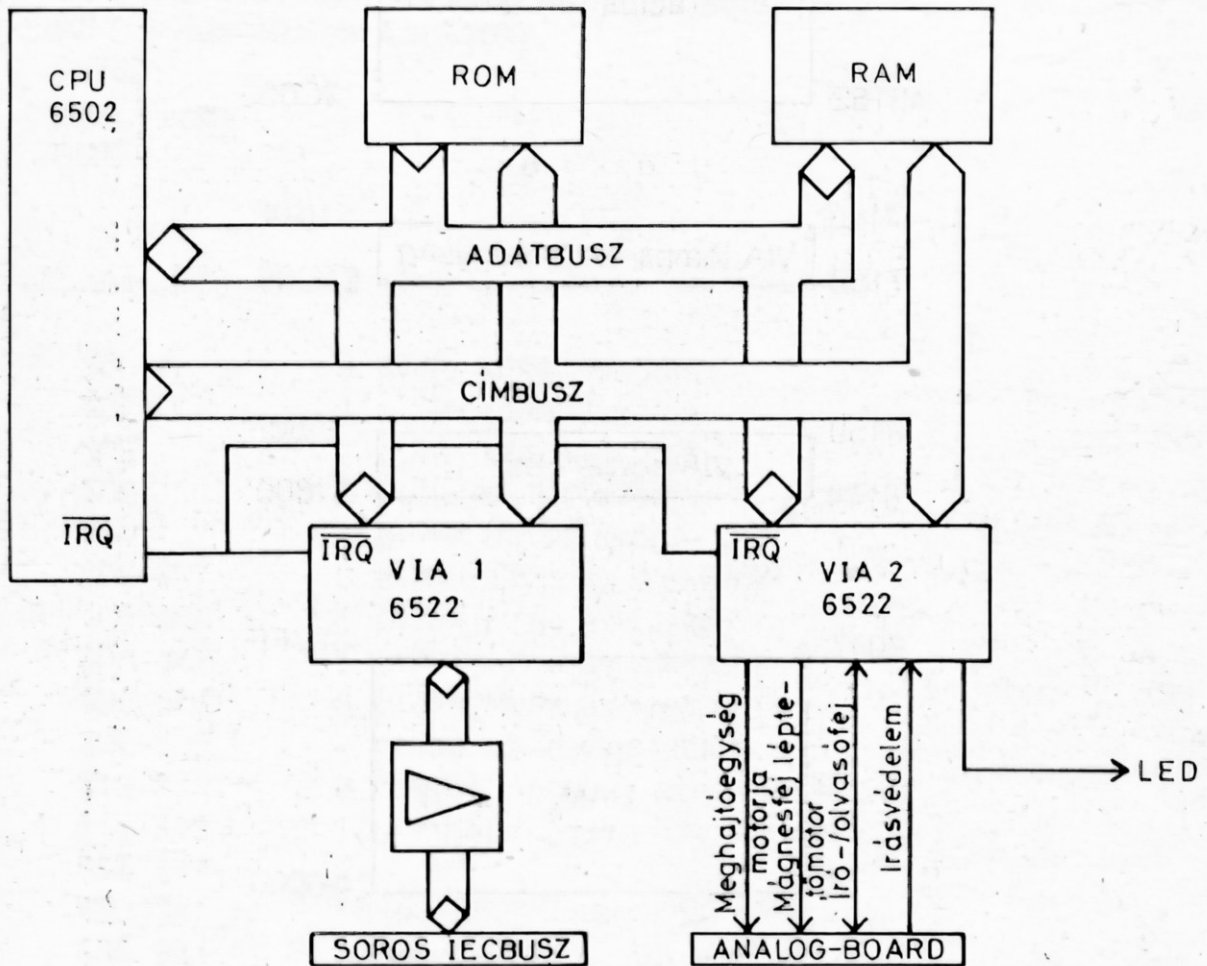
A user utasítások alkalmazásakor paramétereket is átadhatunk a rutinoknak. Az utasításfüzér az 512-es (\$200) címtől kezdődően helyezkedik el az input-pufferben. Itt a paraméterek például a címek, az utasításkódok és a file-nevek lehetnek.

A user utasítások arra is felhasználhatók, hogy a lemezegység utasításkészletét bővítsük vagy egy saját file-szerkezetet valósítsunk meg. Az összes user utasítás helyettesíthető a megfelelő címeket tartalmazó M–E utasításokkal, a user behívás azonban rövidebb és áttekinthetőbb.

3. FEJEZET A LEMEZEGYSÉG ÉS A LEMEZ MŰSZAKI FELÉPÍTÉSE

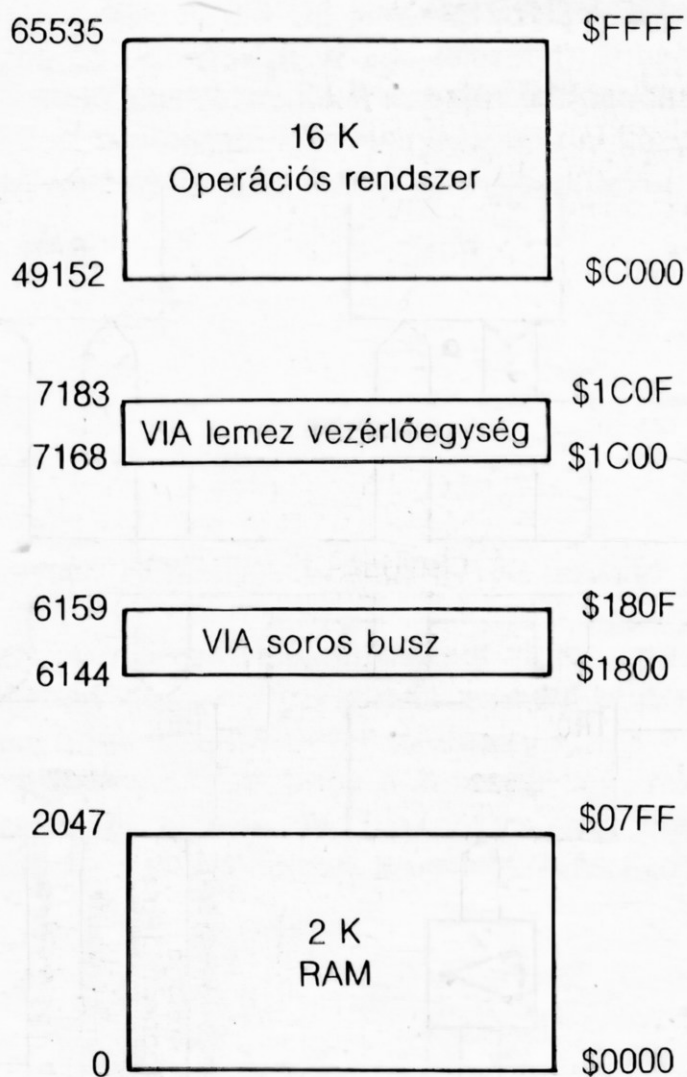
3.1. Az 1541-es felépítése

3.1.1. A lemezegység kapcsolási rajza



3.1.2. A DOS tártérképe (Memory-Map) – ROM, RAM, I/O

A VC 1541-es lemezegység tártérképe:



Az I/O foglaltsága (VIA 6522):

VIA 6522 1, a soros busz kapuja

\$1800	B kapu
\$1800	A kapu
\$1802	B kapu – adatáramlási irány
\$1803	A kapu – adatáramlási irány
PB 0:	DATA IN
PB 1:	DATA OUT
PB 2:	CLOCK IN
PB 3:	CLOCK OUT
PB 4:	ATN A
PB 5,6:	egységszám
CB 2:	ATN IN

\$1C00	B kapu, vezérlőkapu
\$1C01	A kapu, adatok az író-/olvasófejtől és az író-/olvasófejhez
\$1C02	B kapu – adatáramlási irány
\$1C03	A kapu – adatáramlási irány
PB 0:	STP I
PB 1:	STP O – a fejmozgást végző motor
PB 2:	MTR – a meghajtóegység motorja
PB 3:	ACT – LED a meghajtóegységen
PB 4:	WPS – írásvédelem kapcsoló
PB 7:	SYNC
CA 1:	Byte Ready
CA 2:	SOE

A rendszerváltozók tárcímei:

0	\$00	0. puffert utasításkódja
1	\$01	1. puffert utasításkódja
2	\$02	2. puffert utasításkódja
3	\$03	3. puffert utasításkódja
4	\$04	4. puffert utasításkódja
6	\$06–\$07	0. puffert sávja és szektora
8	\$08–\$09	1. puffert sávja és szektora
10	\$0A–\$0B	2. puffert sávja és szektora
12	\$0C–\$0D	3. puffert sávja és szektora
14	\$0E–\$0F	4. puffert sávja és szektora
18	\$12–\$13	0. meghajtóegység azonosítója (ID)
20	\$14–\$15	1. meghajtóegység azonosítója (ID)
22	\$16–\$17	ID
32	\$20–\$21	Fejtoábbítási kapcsoló (flag)
48	\$30–\$31	A vezérlés puffertmutatója
57	\$39	8 állandó fejléc (header) kezdete
58	\$3A	Az adatpuffert paritása
61	\$3D	Egységsszám a lemezvezérlő (Disk-controller) számára
63	\$3F	A puffertszám a lemezvezérlő számára
67	\$43	Sávonkénti szektorok száma formátumszervezéskor
71	\$47	A 7 állandó adatblokk kezdetének jelölése
73	\$49	Stackmutató (veremmutató)
74	\$4A	Fejtoábbítás lépés-számlálója
81	\$51	Aktuális sávsszám formátumszervezéskor
105	\$69	Olvasási kísérletek száma (5)
106	\$6A	Lépéstávolság szektorhozrendeléskor (10)
111	\$6F–\$70	Címmutató az M- és a B-utasításnál
119	\$77	Egységsszám + \$20 LISTEN-nél
120	\$78	Egységsszám + \$40 TALK esetén
121	\$79	LISTEN-kapcsoló (1/0)
122	\$7A	TALK-kapcsoló (1/0)

124	\$7C	ATN-kapcsoló vétele a soros buszról
125	\$7D	EOI-kapcsoló soros busza
127	\$7F	Meghajtóegység-szám
128	\$80	Sávszám
129	\$81	Szektorszám
130	\$82	Csatornaszám
131	\$83	Másodlagos cím
132	\$84	Másodlagos cím
133	\$85	Adatbyte
139	\$8B-\$8D	Operatív tár osztáshoz
148	\$94-\$95	Aktuális puffermutató
153	\$99-\$9A	0. puffer címe - \$300
155	\$9B-\$9C	1. puffer címe - \$400
157	\$9D-\$9E	2. puffer címe - \$500
159	\$9F-\$A0	3. puffer címe - \$600
161	\$A1-\$A2	4. puffer címe - \$700
163	\$A3-\$A4	Az input-puffer mutatója (\$200)
165	\$A5-\$A6	A hibaüzenet-puffer mutatója (\$2D5)
181	\$B5-\$BA	#lo rekord, alsó (LO) blokkok száma
187	\$BB-\$C0	#hi rekord, felső (HI) blokkok száma
193	\$C1-\$C6	Relatív file írásmutatója
199	\$C7-\$CC	Rekordhosszúság relatív file-oknál
212	\$D4	Rekordon belüli mutató relatív file-nál
213	\$D5	Oldalszektor-szám
214	\$D6	Az oldalszektorban lévő adatblokkon belüli mutató
215	\$D7	A relatív file adatblokkjának mutatója
231	\$E7	File-típus
249	\$F9	Pufferszám
\$100-\$145	256-325	Sáv
\$200-\$228	512-552	Utasításfüzér-puffer
\$24A	586	File-típus
\$258	600	Rekordhosszúság
\$25A	601	Oldalszektor sávja
\$274	602	Oldalszektor sektora
\$278	628	Input sor hosszúsága
\$278	632	File-nevek száma
\$297	663	File üzemmód
\$280-\$284	640-644	Egy file sávja
\$285-\$289	645-649	Egy file sektora
\$2D5-\$2F9	725-761	Hibaüzenet-puffer
\$2FA/\$2FC	762/764	Szabad blokkok száma
\$300-\$3FF	768-1023	0. puffer
\$400-\$4FF	1024-1279	1. puffer
\$500-\$5FF	1280-1535	2. puffer
\$600-\$6FF	1536-1791	3. puffer
\$700-\$6FF	1792-2047	4. puffer

3.2. A DOS működési elve

A VC 1541-es készülék intelligens lemez meghajtó egység, amely saját mikroprocesszorral és operációs rendszerrel (DOS, Disk Operating System) rendelkezik. A DOS-nak nincs szüksége az alapgép tárhelykapacitására és nem veszi igénybe az alapgép műveleti idejét sem. A gép feladata csak annyi, hogy közvetíti az egységhez a felhasználó utasításait, amelyeket aztán az utóbbi maga hajt végre.

A fentiek miatt a DOS-ra egyidejűleg három feladat hárul:

1. Biztosítani kell az adatforgalmat a géphez és megfordítva.
2. Az utasításokat értelmeznie kell, irányítani kell a file-ok, az ezekhez rendelt átviteli csatornák és a blokkpuffer kezelését.
3. Le kell bonyolítani az egység hardver-műveleteit. Ide tartozik az egyes blokkok felírása a lemezre, visszaolvasásuk, valamint a lemezek formálása.

A VC 1541-es készüléknél a fenti feladatokat a 6502-es mikroprocesszor végzi el. A feladatok látszólagos egyidejű elvégzése azonban csak a megszakítás-technika (interrupt) segítségével lehetséges.

A DOS főprogramja gondoskodik a közölt utasítások értelmezéséről és futtatásáról. Az adatok és az utasítások átvitele megszakítások formájában zajlik. Ha a gép egy perifériát akar igénybevenni, úgy az ATN vezetéken keresztül egy impulzust küld (ATN = attention, figyelem – l. az 5.1. fejezetet). Ez a külső egységen megszakítást idéz elő. Az egység megszakítja a futó programját és megjegyzi, hogy a gép adatokat akar továbbítani. Ezután dolgozza fel az eredeti utasítást. Ezt követően az egység további adatokat és utasításokat fogadhat el a géptől, s ezeket feldolgozhatja. A kapott utasítások feldolgozása után az egység várakozó ciklusban van, amíg nem érkezik új utasítás a géptől.

Az utasításfeldolgozás ezen a szinten azonban csak az utasítás logikai feldolgozására, a géptől érkező és a gép felé irányuló átviteli csatornák kezelésére és a feladathoz rendelt puffertárba írandó vagy olvasandó adatok behozására korlátozódik. A lemezvezérlő (Disk Controller) feladatait – mint pl. lemezek formálása, valamint az egyes blokkok tényleges írása és olvasása – szintén a processzor látja el.

A lemez műveletek elvégzése is megszakításvezérléssel történik. Egy beépített óra (Timer) kb. 14 milliszekundumonként megszakítja a lemezegység szabályos programját és az egységet egy olyan programhoz ágaztatja el, amely a lemezvezérlő feladatait végrehajtja. A két önálló program közötti kommunikáció azokon a közösen használt tárrekeszekben keresztül valósul meg, ahová a főprogram a lemezvezérlő program utasításkódjait elhelyezi. Amikor a megszakítás program aktív, ezekben a tárrekeszekben megvizsgálja, hogy szükséges-e valamilyen műveletvégzés, például lemezformálás. Ha igen, működésbe lépnek a meghajtóegység- és mágnesfejmotorok. Miután a megszakítás rutin véget ért, a főprogram ismét ellenőrzi a közösen használt tárterületen lévő információk alapján, hogy a lemezvezérlő végrehajtotta-e a feladatot, vagy további várakozás szükséges. Hasonló módon a főprogram arról is értesül, hogy valamilyen hiba lép fel, például a Read Error, vagy írás közben a DOS írásvédelmi tapaszt érzékelt. Így a főprogram megfelelően reagálhat, például előkészíthet egy hibaüzenetet. A nagy CBM lemezegységnél a lemezvezérlő feladatát egy saját, második 6504 típusú mikroprocesszor látja el. A kommunikáció ebben az esetben is a közös tárrekeszekben belül történik. A DOS tártérképét, valamint a lemez és a soros busz kezeléséhez az I/O elemek áttekintését az előző fejezet tartalmazza. A DOS működésének ez a rövid áttekintése természetesen csak vázlatosan ismerteti a funkciókat. Amennyiben az Olvasó behatóbban kíván tájékozódni, elemezze a VC 1541-es egységnek a 3.5. fejezetben ismertetett DOS listáját, amely részletesen dokumentálja a teljes 16 K-s operációs rendszert.

3.3. A VC-1541-es lemezformátuma

Az egységen használt lemez 35 sávra, a sávok pedig 17–21 szektorra vannak felosztva. A szektorok össz-száma 683.

Miután a tartalomjegyzék és a BAM az egész 18-as sávot lefoglalja, 664, egyenként 256 byte-os blokk áll rendelkezésre az adatok és programok tárolására.

A sávok felosztása a következő:

SÁV	SZEKTOROK SZÁMA
1-től 17-ig	21
18-től 24-ig	19
25-től 30-ig	18
31-től 35-ig	17

A szektorok sávonkénti eltérő számának magyarázata, hogy a középpont felé a sávok rövidülnek.

3.3.1. A VC-1541-es BAM-ja

A BAM (*Block Availability Map*) feladata, hogy a blokkok foglaltságát nyilvántartsa. Minden blokkművelet után (tárolás, törlés stb.) a BAM aktualizálódik. Ha a BAM alapján megállapítható, hogy egy tárolandó file több blokkot igényel, mint amennyi rendelkezésre áll, akkor egy hibaüzenet kiírására kerül sor. Egy file megnyitásakor az átviteli utasítások aktualizálásával párhuzamosan a BAM-ot átveszi a DOS tár, majd a file lezárásakor visszaírja a lemezre. Az írás vagy törlés funkciójú utasítások a BAM-ot olvassák, aktualizálják és visszaírják. A 18-as sáv 0. szektorának a felépítése a következő:

18-as sáv 0. szektora

BYTE	TARTALOM	JELENTÉS
0,1 (\$00-\$01)	\$12,\$01	a tartalomjegyzék első blokkjának sávja és szektora
2 (\$02)	\$41	"A" ASCII-karakter; az 1541-es formátumára utal
3 (\$03)	\$00	a jövőbeni használathoz szükséges 0-kapcsoló
4–143 (\$04-\$8F)		foglalt és szabad blokkok térképe (a 35 sáv ábrázolásához éppen $35 * 4 = 140$ byte-ra van szükség)

A blokkok térképe úgy van kialakítva, hogy minden 4 byte jelöl egy sávot. Mint az alábbi táblázatból is látható, az első byte a sáv szabad blokkjainak számát tartalmazza. A fennmaradó 3 byte 24 bitjén helyezkednek el a sáv blokkjainak foglaltsági mutatói (minden blokknak megfelel egy bit).

Egy sáv BAM bejegyzésének szerkezete a következő:

BYTE	TARTALOM
0	A sáv szabad blokkjainak száma
1	0–7. szektorok bittérképe
2	8–15. szektorok bittérképe
3	16–23. szektorok bittérképe

A következő táblázat a lemez 1. sávjához rendelt 4 byte tartalmát mutatja.

18-as sáv 0. szektora, 4–7. byte (1. sáv)

00001010 (\$0A)	00000000 (\$00)	00000011 (\$03)	11111111 (\$FF)
10 szabad blokk összesen	1 = szabad a blokk 0 = foglalt a blokk		

Egy olyan programciklussal, amely minden 4 byte-os sávbejegyzésből beolvassa az első byte tartalmát és ezeket összegzi, meghatározhatjuk a lemezen levő szabad blokkok számát.

3.3.2. A tartalomjegyzék fejléce

A tartalomjegyzék fejléce az alábbi információkat tartalmazza:

- a lemez neve,
- a lemez azonosítója (ID)
- a DOS-változat száma,
- a file neve
- a file típusa
- a file-onkénti blokkok száma
- szabad blokkok.

A fenti adatokat LOAD "\$",8 paranccsal betölthetjük a tárba, majd LIST paranccsal kiíráthatjuk a képernyőre.

A BAM és a tartalomjegyzék a lemez 18-as sávját teljesen lefoglalja. Az első adatblokkon (0-s szektor) található a BAM és a tartalomjegyzék fejléce, azután következnek a file-bejegyzések. Minden további blokk legfeljebb 8 file-bejegyzést tartalmazhat. Miután a BAM és a tartalomjegyzék fejléce 1 blokkot foglal le, a file-bejegyzésekhez még 18 blokk áll rendelkezésre. Így egy lemezen maximálisan 144 file kezelhető (18 blokk, blokkonként 8 bejegyzés). A 18-as sáv 0-s szektor első 143 byte-jának tartalmát már bemutattuk (ez a BAM).

A tartalomjegyzék fejlécének formátuma a következő:

18. sáv 0. szektora

BYTE	TARTALOM	JELENTÉS
144-161 \$90-\$A1		a lemez neve SHIFT SPACE-szel kiegészítve
162, 163 \$A2,\$A3		a lemez azonosítója (ID)
164 \$A4	\$A0	SHIFT SPACE
165, 166 \$A5,\$A6	\$32, \$41	"2A" ASCII karakter (formátum)
167-170 \$A7-\$AA	\$A0	SHIFT SPACE
171-255 \$AB-\$FF	\$00	használaton kívüli nullákkal kitöltve*

A lemez neve

A lemez nevét (amely maximum 16 karakterből állhat) formáláskor kell megadni. 16-nál kevesebb karakter esetén a fennmaradó részt a DOS SHIFT SPACE-szel (\$A0) tölti ki. Az alábbi BASIC rutin beolvassa a lemez nevét:

P.44

```
100 open 15,8,15,"i0": rem utasitascsatorna nyitas es inicializalas
110 open 2,8,2,"#": rem adatcsatorna
120 print#15,"b-r";2;0;18;0: rem 18 sav 0 szektora olvasva
130 print#15,"b-p";2;144: rem buffer-pointer a 144. byte-ra allitva
140 dn$="" : rem fuzer torlese
150 : rem 16 byte beolvasas (lemeznev)
160 : :fori=1to16
170 : :get#2,x$: rem egy byte olvasasa
180 : :if asc(x$)=160 then 200: rem shift+space utan nem kell olvasni
190 : :dn$=dn$+x$: rem byte a dn$-be
200 nexti
210 close2:close15: rem csatornak zarasa
```

A fenti rutin lefutása után a lemez neve a DN\$ füzérben lesz.

A lemez azonosítója (ID)

A lemez azonosítóját, mely két karakterből áll, szintén formáláskor kell megadni. A DOS ennek alapján veszi észre a lemezcserét és tölti be az új lemez BAM-ját; ez tulajdonképpen az inicializálás. Miután a DOS az aktuális BAM-ot mindig a tárban tartja, ha véletlenül két lemez ID-je azonos, nem veszi észre a lemezcserét, nem inicializál automatikusan és ez súlyos hibához vezethet (az egyik lemez blokkfoglaltsági térképét ráírja a másikkra!)

3.3.3. A tartalomjegyzék formátuma

A 18-as sáv 1-től 19-ig terjedő blokkjai tartalmazzák a file-bejegyzéseket. Ezen belül egy blokk első két byte-ja a következő file-bejegyzéseket tartalmazó blokkra mutat. Ha a file-bejegyzéseknek vége, akkor ez a két byte \$00-t és \$FF-et tartalmaz.

* A 180-tól 191-ig terjedő byte-ok egyes lemezekon a BLOCKS FREE-t tartalmazzák.

18-as sáv 1. szektora

BYTE	TARTALOM	
0,1	(\$00,\$01)	A tartalomjegyzék következő blokkjának sávja és szektora
2-31	(\$02-\$1F)	1. file bejegyzése
34-63	(\$22-\$3F)	2. file bejegyzése
66-95	(\$42-\$5F)	3. file bejegyzése
98-127	(\$62-\$7F)	4. file bejegyzése
130-159	(\$82-\$9F)	5. file bejegyzése
162-191	(\$A2-\$BF)	6. file bejegyzése
194-223	(\$C2-\$DF)	7. file bejegyzése
226-255	(\$E2-\$FF)	8. file bejegyzése

A file-bejegyzés formátuma

Minden egyes file-bejegyzés 30 byte-ból áll, amelyek funkcióit a következő táblázat foglalja össze:

BYTE	TARTALOM	
0	(\$00)	File-típus
1,2	(\$01,\$02)	Első adatblokk sáv- és szektorcíme
3-18	(\$03-\$12)	File-név (SHIFT SPACE-szel kiegészítve)
19,20	(\$13,\$14)	Csak relatív file-oknál használatos az első oldalszektor-blokk sáv- és szektorcíme
21	(\$15)	Csak relatív file-oknál használatos (rekordhosszúság)
22-25	(\$16-\$19)	Használaton kívül
26,27	(\$1A-\$1B)	Az új file sáv- és szektorcíme @-val történő felülírásnál
28,29	(\$1C-\$1D)	Blokkok száma a file-ban (Low-byte, High-byte)

A file-típus jelölése

A file-bejegyzés 0. byte-ja adja meg a file-típust. A DOS file-típussal dolgozik, ezek megkülönböztetésére szolgál a 0. byte utolsó három bitje. A 7. bit arra utal, hogy szabályosan történt-e a file lezárása. Egy file megnyitásakor a típusnak megfelelően a DOS beállítja a 0. byte tartalmát, majd a file lezárásakor a 7. bitet. A nem lezárt file-t a kilistázott tartalomjegyzékben a file-típus előtt egy csillag jelöli. Ha megnyitunk egy TESZT nevű soros file-t, majd betöltjük és kiíratjuk a tartalomjegyzéket, a file a következőképpen jelenik meg:

12 "TESZT" *SEQ

Ha a file-t lezárjuk, a tartalomjegyzék következő kiírásánál a csillag már nem jelenik meg. Ha a file-t elfelejtjük lezárni és a későbbiekben meg akarjuk nyitni, a WRITE FILE OPEN hibaüzenetet kapjuk.

A file-típus

Az alábbi táblázat összefoglalja az összes file-típust, a 0. byte megfelelő jelentését:

FILE-TÍPUS	BITMASZK (nyitva)			BITMASZK (zárva)		
	7654	3210	HEX	7654	3210	HEX
DELETED (törölt)	0000	0000	\$00	1000	0000	\$80
SEQuential	0000	0001	\$01	1000	0001	\$81
PRoGram	0000	0010	\$02	1000	0010	\$82
USer	0000	0011	\$03	1000	0011	\$83
RELative	0000	0100	\$04	1000	0100	\$84

A táblázat alapján úgy tűnik, hogy a 0. byte 3-tól 6-ig terjedő bitjeinek nincs funkciója. A DOS-listából azonban kiderül, hogy ez nem így van.

A file-típus 6-os bitje védett file-ra utal!

Ha ezt a bitet 1-re állítjuk, a file a szokásos módon nem törölhető. Arra, hogy a file védett, a tartalomjegyzékben a file-típus után egy < karakter utal.

A könyv 4. fejezete tartalmaz egy programot, amely segítségével lehetővé válik a file-ok védelme, felszabadítása és törlése.

Az első adatblokk sávja és szektora

A file-bejegyzés 1. és 2. byte-ja a file első adatblokkjának sáv- és szektorszámát adja meg. Az 1. byte a sáv, a 2. pedig a szektor száma. A blokláncolás úgy történik, hogy az adatblokk első két byte-ja mutat a második adatblokkra és így tovább. Az utolsó adatblokkot arról lehet felismerni, hogy első byte-jának tartalma \$00. A második byte az ezen az utolsó blokkon levő, de még a file-hoz tartozó byte-ok számát tartalmazza (alsó byte, felső byte).

A láncolási folyamatot jól szemlélteti a könyvben közölt Disk-Monitor program:

```

>:B0 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00 .....
>:B8 00 00 00 00 00 00 0B 00 .....
>:C0 00 00 81 13 09 54 31 32 ...T12
>:C8 2F 53 30 6 A0 A0 A0 A0 /S01
>:D0 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00 ...
>:D8 00 00 00 00 00 00 06 00 .....
>:E0 00 00 82 10 00 44 49 53 ...DIS
>:E8 4B 20 41 44 44 52 20 43 K ADDR C
>:F0 48 41 4E 47 45 00 00 00 HANGE...
>:F8 00 00 00 00 00 00 04 00 .....

```

file-típus
az I. adatblokk sávja
az I. adatblokk szektora
blokkok száma

Ez egy kivonat a TEST/DEMO lemez tartalomjegyzékéből (18-as sáv 1. szektor). Kövessük most nyomon a DISK ADDR CHANGE file szervezését. Az említett file bejegyzése \$E2 byte-tal kezdődik és \$FF byte-tal végződik. Ez egy PRG-file, ami a \$E2 byte-ban a \$82 file-típusról ismerhető fel. Ez a file 4 blokkot foglal el a lemezen, amit a \$FE és a \$FF byte-ok mutatnak. A bejegyzés \$E3 és \$E4 byte-ja a file első adatblokkjának címét adja (a \$10, \$00 a 16-os sáv 0. szektorának felel meg).

A file tehát a 16. sáv 0. szektorán kezdődik:

```

>:00 10 0A 01 04 0F 04 64 00 .....$.
>:08 97 35 39 34 36 38 2C 31 .59468,1
>:10 32 00 39 04 6E 00 99 22 2.9....."
>:18 93 13 11 11 11 11 44 52 .....DR
>:20 49 56 45 20 41 44 44 52 IVE ADDR
>:28 45 53 53 20 43 48 41 4E ESS CHAN
>:30 47 45 20 50 52 4F 47 52 GE PROGR
>:38 41 4D 22 00 59 04 6F 00 AM".Y./
>:40 99 22 11 54 55 52 4E 20 ".TURN
>:48 4F 46 46 20 41 4C 4C 20 OFF ALL

```

a 2. adatblokk címe

Ez a blokk tartalmazza a program első részét, amely ebben a formában nehezen olvasható. A BASIC programot a DOS a lemezen ugyanolyan formában tárolja, mint ahogyan a gép tárában. A BASIC utasításokat 1 byte-os kódokkal ún. *token*ekkel helyettesíti. Ebben az ábrázolásban csak a szövegek ismerhetők fel. Az első adatblokk első két byte-ja a második adatblokkra mutat (\$10 és \$0A, vagyis a 16-os sáv 10. szektora), melynek kivonata a következő:

```

>:00 10 14 34 30 00 1D 05 A0 ..40...
>:08 00 8D 20 33 30 30 3A 20 ..300:
>:10 8F 20 46 49 4E 44 20 44 . FIND D
>:18 52 49 56 45 20 54 59 50 RIVE TYP
>:20 45 00 39 05 AA 00 8D 20 E.9. ...
>:28 36 30 30 3A 20 8F 20 43 600: . C
>:30 48 41 4E 47 45 20 41 44 HANGE AD
>:38 44 52 45 53 53 00 68 05 DRESS.<.
>:40 B4 00 99 22 11 54 48 45 ..".THE
>:48 20 53 45 4C 45 43 54 45 SELECTE

```

a 3. adatblokk címe

A program ebben a blokkban folytatódik. A \$00 és a \$01 byte most a file 3. adatblokkjára mutat (\$10, \$14, a 16-os sáv 20-as szektora):

```

>:00 10 08 31 30 30 30 00 23 ..1000.#
>:08 06 54 01 8B 20 43 B2 32 .T.. C 2
>:10 35 34 20 A7 20 4D 54 B2 54 MT
>:18 31 31 39 3A 20 8F 3A 20 119: ..
>:20 32 30 33 31 20 56 32 2E 2031 V2.
>:28 36 00 45 06 5E 01 8B 20 6. E. ...
>:30 43 B2 32 32 36 20 A7 20 C 226
>:38 4D 54 B2 35 30 3A 20 8F MT 50:
>:40 3A 20 32 30 34 30 20 56 : 2040 V
>:48 31 2E 32 00 67 06 68 01 1.2. (.

```

a 4. adatblokk címe

Ez a program utolsó előtti blokkja. Az Olvasó már biztosan észrevette, hogy bár az adatblokkok ugyanazon a sávon helyezkednek el, mégsem egymás után következnek. Ez azonban nem jelenti a blokkok minden rendszer nélküli lefoglalását. Az első adatblokk a 0. blokk, a következő a 10. blokk, tehát a számolás 10 blokkonként folytatódik, mindig 9 blokk marad

ki. A későbbiekben látni fogjuk ennek a látszólag nehézkes szervezésnek az értelmét. A 3. adatblokk a 20-as blokk. A láncolás ismét az első blokknál folytatódik, ha a 10-zel növelt blokkszám túllép az adott sávon! Miután a 16-os sávon 21 blokk van, az utolsó adatblokk a sáv 8-as blokkja, amelyet a 3. blokk első két byte-ja mutat.

>:00	00	F8	5A	42	B2	31	20	A7	. ZB 1	
>:08	20	34	34	30	00	14	07	AE	440...	az utolsó blokk jelölése
>:10	01	8B	20	53	54	20	A7	20	.. ST	
>:18	31	30	30	30	00	45	07	B8	1000.E.	
>:20	01	98	31	35	2C	22	4D	2D	..15,"M-	az utolsó blokk file-hoz tartozó
>:28	52	22	C7	28	31	37	32	29	R"(172)	byte-jainak száma
>:30	C7	28	31	36	29	3A	A1	23	(16):#	
>:38	31	35	2C	5A	43	24	3A	5A	15,ZC\$:Z	
>:40	C7	28	30	29	29	00	66	07	C f(ZC\$	
>:48	C7	28	30	29	29	00	66	07	g (00).&	

Itt a program végét a \$00 byte \$00 értéke jelzi. A \$01 byte adja meg azoknak a byte-oknak a számát, amelyeket a program ebben az utolsó blokkban lefoglalt (a \$F8 248 byte-nak felel meg). Most már könnyen meghatározható a program nagysága:

3, egyenként 254 byte-ot tartalmazó blokk =	762 byte
utolsó blokk	= 248 byte
a program nagysága:	<u>1010 byte</u>

A file-név

A file nevét a file-bejegyzés 3–18. byte-jai tartalmazzák. Ha a file neve kevesebb 16 karakter-nél, az üres helyeket \$A0 (SHIFT SPACE) karakter tölti ki.

Az új file sávja és szektora "átírásnál"

Ha tárolásnál a file-név elé @ jelet teszünk, a DOS a file-t felülírja. Valójában ez nem felülírás, mert először elhelyezi az új file-t a lemez szabad blokkjain, és mivel a file ilyen néven már létezik, nem készít új tartalomjegyzék bejegyzést. Az új file első blokkjának címét a bejegyzés 26. és 27. byte-ja tárolja. Az új program tárolása után a korábbi program törlődik és az eddig lefoglalt blokkok felszabadulnak a BAM-ban. Az új file első adatblokkjának címe betöltődik a bejegyzés 1. és 2. byte-jába, vagyis a file első adatblokkjának címébe, s ezzel megtörtént a file "felülírása".

A file-ban levő blokkok száma

A file-bejegyzés 28. és 29. byte-jában van megadva a file hosszúsága blokkokban. Egy file legalább 1 és legfeljebb 644 blokkot foglalhat le. Az első byte az alsó byte, vagyis a 2 byte-os szám jobboldali része. A másik byte a felső byte.

3.4. A relatív file-ok szervezése

A relatív file-ok szervezése során a rekordok közvetlen eltérését a DOS egy segédfile létrehozásával oldja meg, amely az egyes adatblokkok lemezcímét tartalmazza. Ezt a segéd-file-t a továbbiakban *oldalszektornak* nevezzük.

Az oldalszektorokat a rendszer minden relatív file létrehozásakor automatikusan kialakítja, ezzel a programozónak nem kell foglalkoznia.

A következő feladaton végigkövethetjük a relatív file szerkezeti felépítését. Nyissunk meg egy 100 karakter hosszú rekordokból álló relatív file-t.

```
OPEN 2,8,2, "RELATIV FILE,L," + CHR$(100),
```

majd írjuk bele a 70. rekordot:

```
OPEN 1,8,15  
PRINT # 1, "P" + CHR$(2) + CHR$(70) + CHR$(0) + CHR$(1)  
PRINT # 2, "70.REKORD"  
CLOSE 2 : CLOSE 1
```

A file-bejegyzés tárkivonata a program lefutása után:

```
>:00 .. .. 84 11 00 52 45 4C ...RELATIV  
>:08 2D 44 41 54 45 49 A0 A0 -FILE  
>:10 A0 A0 A0 A0 A0 11 0A 64 ..$  
>:18 00 00 00 00 00 00 1D 00 .....
```

Az első byte a file-típus (\$84), a következő két byte (\$11, \$00; 17-es sáv, 0. szektor) pedig a tényleges adatterület első sávjára és szektorára utal, pontosan, mint egy soros file esetén. Ezt követi a file neve (16 karakter, SHIFT SPACE-szel (\$A0) kitöltve. A következő három byte csak a relatív file-nál használatos. Az első két byte az első oldalszektor-blokk helyét mutatja (sáv, szektor).

Az oldalszektor, mint már említettük, a tényleges adatblokkok címét tartalmazza, ennek belső felépítését részletesen megvizsgáljuk (\$11, \$0A; 17-es sáv 11-es szektor). A következő byte tartalmazza a rekordok hosszúságát, nevezetesen egy 1 és 254 közötti értéket, amely a mi esetünkben \$64 = 100. A fix hosszúságra feltétlenül szükség van, mert a DOS ebből számítja ki, hogy a rekordok helyét melyik oldalszektorban kell keresni. A file-bejegyzés többi byte-jának jelentése ismét a szokásos; a két utolsó byte a file által lefoglalt blokkok számát adja meg (alsó és felső byte, \$1D és \$00 vagyis 29).

Az oldalszektor felépítése és feladata

A közvetlen elérés a következőképpen valósul meg. Ha például a 70. rekordot akarjuk beolvasni a relatív file-ból, a DOS megkeresi az oldalszektorban, hogy a rekord melyik sávon és szektorban van, majd a megtalált címről beolvassa az adatblokkot (soros tárolásnál a láncolás miatt ehhez végig kellene olvasni az első 69 rekordot). Most egy rekord eléréséhez csak néhány blokk olvasására van szükség. A fentiekben vázolt, de egy kissé leegyszerűsített ábrázolás után nézzük meg most közelebbről egy oldalszektor pontos felépítését.

```
>:00 00 47 00 64 11 0A 00 00 .G.$...  
>:08 00 00 00 00 00 00 00 00 .....  
>:10 11 00 11 0B 11 01 11 0C .....  
>:18 11 02 11 0D 11 03 11 0E .....  
>:20 11 04 11 0F 11 05 11 10 .....  
>:28 11 06 11 11 11 07 11 12 .....  
>:30 11 08 11 13 11 09 11 14 .....
```



```

>:38 10 08 10 12 10 06 10 10 .....
>:40 10 04 10 0E 10 02 10 0C .....
>:48 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:50 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:58 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:60 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:68 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:70 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:78 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:80 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:88 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:90 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:98 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:A0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:A8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:B0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:B8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:C0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:C8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:D0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:D8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:E0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:F0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:F8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....

```

Az első két byte (a nulladik és az első) a szokásos módon a következő oldalszektor sávjára és szektorára utal (láncolás). Az általunk létrehozott file-ban a 70. rekord helyének tárolására elég egy oldalszektor, így itt a láncolási cím helyett az első oldalszektor által az ebben a blokkban lefoglalt byte-ok száma van: $\$47 = 71$.

A második byte tartalmazza az oldalszektor sorszámát, ami nulla. Minden relatív file max. hat oldalszektor tartalmazhat és ezek számozása 0-tól indul és 5-ig tart. A harmadik byte-ban van a rekordhossz ($\$64 = 100$). A következő 12 byte (4-től 15-ig számozott byte-ok) tartalmazza a hat oldalszektor lemezcímét (0,0 – ha a blokk még nem él).

Tehát annak ellenére, hogy az oldalszektorok össze vannak láncolva, azaz sorosan is végigolvashatjuk az összeset, a láncoláson túl még minden oldalszektor tartalmazza a saját és az összes többi lemezcímét. Egy rekord megkeresésekor a DOS a rekordhossz alapján először pontosan kiszámítja, hogy az a file hányadik adatblokkjában található. A számítás képlete a következő:

$$(RSZ-1) * RH / 254$$

ahol RSZ a rekord sorszáma, RH a fix rekordhosszúság. A mi példánkban $RSZ = 70$, $RH = 100$, tehát a keresett adatblokk a 27-ik.

Az $(RSZ-1) * RH$ megadja, hogy az RH-adik rekord a file-on belül hányadik byte-on kezdődik, és mivel a file 256 byte-os blokkokra van tördelve, ha a blokk sorszámát akarjuk megkapni, a szorzatot el kellene osztani 256-tal. Minden adatblokkban azonban az első két byte foglalt a láncolásra, ezért csak 254-gyel kell osztani, és a kapott értékhez kettőt hozzáadni. Ha a rekord (a hosszától függően) átnyúlik a következő adatblokkba, akkor két adatblokkot be kell olvasni.

Az adatblokk sorszámának ismeretében most már csak az adatblokk címére van szükség. Minden oldalszektor 120 adatblokk lemezcímét tartalmazza. A mi példánkban a 27. adatblokk lemezcíme a 0. oldalszektorban van. Ha a számítás során 120-nál nagyobb értéket kapunk, pl. 425-öt, ezt el kell osztani 120-szal és az osztás egész része adja az oldalszektor sorszámát (3), az osztás maradéka pedig a szektoron belüli pozíciót (minden cím 2 byte-ot foglal el az oldalszektorban – alsó-, felső byte).

Foglaljuk össze a fenti, kissé bonyolultnak látszó eljárást!

A DOS lépései:

1. Kiszámítja a szükséges adatblokk sorszámát.
2. Kiszámítja, hogy az adatblokk címe hányadik oldalszektorban van.
3. Meghatározza az oldalszektor címét.
4. Beolvassa az oldalszektor, abban megkeresi az adatblokk címét.
5. Beolvassa az adatblokkot, vagy ha szükséges, a két egymást követő adatblokkot.

A fentiek alapján tehát egy rekord eléréséhez maximum négy (de lehet, hogy csak kettő) olvasási művelet elvégzésére van szükség.

```

>:00 00 F3 00 00 00 00 00 00 .....
>:08 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:10 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:18 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:20 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:28 00 00 00 00 44 41 54 45 .....70
>:30 4E 53 41 54 5A 20 37 30 REKORD
>:38 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:40 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:48 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:50 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:58 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:60 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:68 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:70 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:78 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:80 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:88 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:90 FF 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:98 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:A0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:A8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:B0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:B8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:C0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:C8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:D0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:D8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:E0 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:E8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>:F0 00 00 00 00 FF 00 00 00 .....
>:F8 00 00 00 00 00 00 00 00 .....

```

Mivel a relatív file tulajdonképpeni adatblokkjai – hasonlóan a soros file-hoz – össze vannak láncolva, az adathalmazt sorosan is végigolvashatjuk vagy teleírhatjuk a relatív file szerkezeti felépítésének ismeretében.

Programozáskor még a következő elveket kell szem előtt tartani: a relatív file létrehozásához és feldolgozásához két adatcsatornát kell lefoglalni. Egyet a tényleges adatátvitelhez, egyet pedig az oldalszektorok kezeléséhez.

Amikor egy konkrét rekordra pozicionáltunk, az olvasás vagy írási művelet elvégzése előtt a DOS megvizsgálja, hogy a rekord elő van-e már készítve. Az előkészítés során az adatblokk első byte-jára \$FF (CHR\$(255) karakter), a többi byte-ra \$00 kerül. Ha a művelet (írás vagy olvasás) előkészítetlen blokkra vonatkozik, a DOS mindig az 50, RECORD NOT PRESENT hibaüzenetet küldi. Ez írásnál természetesen nem valódi hiba, a DOS fel is írja a rekord tartalmát a lemezre, és ezzel egyidejűleg a kisebb rekordszámú még előkészítetlen rekordokba felírja a CHR\$(255) karaktert. Előfordulhat, hogy ez hosszadalmas folyamat. Ezért célszerű a file legelső létrehozásakor az egész file-területet úgy előkészíteni, hogy lefoglaljuk a tervezett legnagyobb sorszámú rekordokat, vagyis CHR\$(255)-öt írunk bele. Ekkor az is kiderül, hogy a file elér-e a lemezen (ha nem, azt az 52, FILE TOO LARGE hibaüzenet jelzi). Az oldalszektorok korlátozott száma miatt egy relatív file legfeljebb $6 * 120 * 254 = 18\,288$ byte-ot tartalmazhat. A VC 1541-es esetében ez több, mint az egész lemezkapacitás. A nagyobb 8050-es egységnél, amely több mint 500 kbyte tárolására képes, 6 oldalszektor nem elég a lemezkapacitás kihasználásához. Ezért a 2.7 DOS változattól kezdődően kibővítették az oldalszektor eljárást (Super-Side-Sector), s itt egy relatív file maximálisan 25 Mbyte adatot tartalmazhat. Így van ez a CBM 8250-nél, a Commodore szilárdlemezeknél, valamint az újabb 8050-es egységeknél (l. még az 5.2. fejezetet).

Már említettük, hogy a relatív file két adatcsatornát igényel és mivel a VC 1541-es csak három csatorna fölött rendelkezik szabadon, ezért egyszerre csak egy relatív file lehet megnyitott állapotban. A harmadik csatornát felhasználhatjuk egy soros file egyidejű kezelésére. A nagy CBM egységeknél több csatorna áll rendelkezésre (egyidejűleg három relatív file-lal dolgozhatunk; l. az 5.2. fejezetet).

3.5. DOS lista a VC-1541-hez

```
C100 78          SEI
C101 A9 F7      LDA #F7
C103 2D 00 1C   AND 1C00
C106 48          PHA
C107 A5 7F      LDA 7F
C109 F0 05      BEQ C110
C10B 68          PLA
C10C 09 00      ORA #00
C10E D0 03      BNE C113
C110 68          PLA
C111 09 08      ORA #08
C113 8D 00 1C   STA 1C00
C116 58          CLI
C117 60          RTS
```

a LED bekapcsolása

a LED-bit törlése

egységszám
Ø ?

a LED kikapcsolása, ha az egységszám nem Ø

a LED kikapcsolása

```
C118 78          SEI
C119 A9 08      LDA #08
C11B 0D 00 1C   ORA 1C00
C11E 8D 00 1C   STA 1C00
C121 58          CLI
C122 60          RTS
```

a LED bekapcsolása

LED bekapcsolása

```
C123 A9 00      LDA #00
C125 8D 6C 02   STA 026C
C128 8D 6D 02   STA 026D
C12B 60          RTS
```

kapcsolók /flag-ek törlése

```
C12C 78          SEI
C12D 8A          TXA
C12E 48          PHA
C12F A9 50      LDA #50
C131 8D 6C 02   STA 026C
C134 A2 00      LDX #00
C136 BD CA FE   LDA FECA,X
C139 8D 6D 02   STA 026D
C13C 0D 00 1C   ORA 1C00
C13F 8D 00 1C   STA 1C00
C142 68          PLA
C143 AA          TAX
C144 58          CLI
C145 60          RTS
```

az X regiszter tartalmának mentése

8

LED bekapcsolása

X regiszter tartalmának betöltése

```
C146 A9 00      LDA #00
C148 8D F9 02   STA 02F9
C14B AD 8E 02   LDA 028E
C14E 85 7F      STA 7F
C150 20 BC E6   JSR E6BC
C153 A5 84      LDA 84
C155 10 09      BPL C160
C157 29 0F      AND #0F
C159 C9 0F      CMP #0F
C15B F0 03      BEQ C160
C15D 4C B4 D7   JMP D7B4
```

számítógéptől kapott utasítások kiértékelése

az utoljára érintett egység száma
egységszám
az "ok"-üzenet előkészítése
másodlagos cím

15, utasításcsatorna

ugrás az OPEN-re

```
C160 20 B3 C2   JSR C2B3
C163 B1 A3      LDA (A3),Y
C165 BD 75 02   STA 0275
C168 A2 0B      LDX #0B
C16A BD B9 FE   LDA FEB9,X
```

a sorhosszúság meghatározása, kapcsolók törlése
első karakter betöltése és tárolása

a megfelelő utasítás-szó betöltése

C16D	CD 75 02	CMP	0275	az első karakter összehasonlítása
C170	F0 08	BEQ	C17A	megvan?
C172	CA	DEX		
C173	10 F5	BPL	C16A	
C175	A9 31	LDA	#31	nincs meg
C177	4C C8 C1	JMP	C1C8	31, "syntax error"
C17A	8E 2A 02	STX	022A	utasítás-szó sorszáma
C17D	E0 09	CPX	#09	
C17F	90 03	BCC	C184	utasítás-szám < 9?
C181	20 EE C1	JSR	C1EE	"R", "S" és "N" tesztje
C184	AE 2A 02	LDX	022A	utasítás-szm
C187	BD 95 FE	LDA	FE95,X	ugrási cím LO /alsó byte/
C18A	85 6F	STA	6F	
C18C	BD A1 FE	LDA	FEA1,X	ugrási cím HI /felső byte/
C18F	85 70	STA	70	
C191	6C 6F 00	JMP	(006F)	ugrás az utasításra

C194	A9 00	LDA	#00	utasítás végrehajtása után a hibaüzenet előkészítése
C196	8D F9 02	STA	02F9	
C199	AD 6C 02	LDA	026C	kapcsoló be van állítva?
C19C	D0 2A	BNE	C1C8	ha igen, hibaüzenet összeállítása
C19E	A0 00	LDY	#00	
C1A0	98	TYA		hiba-szám 0
C1A1	84 80	STY	80	sáv-szám 0
C1A3	84 81	STY	81	szektor-szám 0
C1A5	84 A3	STY	A3	
C1A7	20 C7 E6	JSR	E6C7	az "ok"-üzenet előkészítése
C1AA	20 23 C1	JSR	C123	a hibakapcsolók törlése
C1AD	A5 7F	LDA	7F	meghajtóegység-szám
C1AF	BD 8E 02	STA	028E	utolsó meghajtóegység számának feljegyzése
C1B2	AA	TAX		
C1B3	A9 00	LDA	#00	
C1B5	95 FF	STA	FF,X	
C1B7	20 BD C1	JSR	C1BD	az input puffer törlése
C1BA	4C DA D4	JMP	D4DA	a belső csatornák lezárása

C1BD	A0 28	LDY	#28	az input puffer törlése
C1BF	A9 00	LDA	#00	41 karakter törlése
C1C1	99 00 02	STA	0200,Y	\$200-től \$228-ig
C1C4	88	DEY		
C1C5	10 FA	BPL	C1C1	
C1C7	60	RTS		

C1CB	A0 00	LDY	#00	a hibaüzenet /sáv + szektor/ kiírása
C1CA	84 80	STY	80	sáv = 0
C1CC	84 81	STY	81	szektor = 0
C1CE	4C 45 E6	JMP	E645	hibaszám az akku-ban, ugrás a hibaüzenet létrehozására

C1D1	A2 00	LDX	#00	az input-sorok ellenőrzése
C1D3	8E 7A 02	STX	027A	az egység szám a vonatkozó mutató /pointer/
C1D6	A9 3A	LDA	#3A	":"
C1D8	20 68 C2	JSR	C268	sor-teszt ":"-ig vagy végig
C1DB	F0 05	BEQ	C1E2	nem volt kettőspont?
C1DD	88	DEY		
C1DE	88	DEY		
C1DF	8C 7A 02	STY	027A	a meghajtóegység-számra mutat
C1E2	4C 68 C3	JMP	C368	az egység szám betöltése és a LED bekapcsolása

C1E5	A0 00	LDY	#00	input-sorok ellenőrzése
C1E7	A2 00	LDX	#00	mutató az input-pufferben
C1E9	A9 3A	LDA	#3A	vessző számlálása
C1EB	4C 68 C2	JMP	C268	":"
				a sorok tesztelése kettőspontig vagy végig

C1EE	20	E5	C1	JSR	C1E5
C1F1	D0	05		BNE	C1F8
C1F3	A9	34		LDA	#34
C1F5	4C	C8	C1	JMP	C1C8
C1F8	88			DEY	
C1F9	88			DEY	
C1FA	8C	7A	02	STY	027A
C1FD	8A			TXA	
C1FE	D0	F3		BNE	C1F3
C200	A9	3D		LDA	#3D
C202	20	68	C2	JSR	C268
C205	8A			TXA	
C206	F0	02		BEQ	C20A
C208	A9	40		LDA	#40
C20A	09	21		ORA	#21
C20C	8D	8B	02	STA	028B
C20F	EB			INX	
C210	8E	77	02	STX	0277
C213	8E	78	02	STX	0278
C216	AD	8A	02	LDA	028A
C219	F0	0D		BEQ	C228
C21B	A9	80		LDA	#80
C21D	0D	8B	02	ORA	028B
C220	8D	8B	02	STA	028B
C223	A9	00		LDA	#00
C225	8D	8A	02	STA	028A
C228	98			TYA	
C229	F0	29		BEQ	C254
C22B	9D	7A	02	STA	027A,X
C22E	AD	77	02	LDA	0277
C231	8D	79	02	STA	0279
C234	A9	8D		LDA	#8D
C236	20	68	C2	JSR	C268
C239	EB			INX	
C23A	8E	78	02	STX	0278
C23D	CA			DEX	
C23E	AD	8A	02	LDA	028A
C241	F0	02		BEQ	C245
C243	A9	08		LDA	#08
C245	EC	77	02	CPX	0277
C248	F0	02		BEQ	C24C
C24A	09	04		ORA	#04
C24C	09	03		ORA	#03
C24E	4D	8B	02	EOR	028B
C251	8D	8B	02	STA	028B
C254	AD	8B	02	LDA	028B
C257	AE	2A	02	LDX	022A
C25A	3D	A5	FE	AND	FEA5,X
C25D	D0	01		BNE	C260
C25F	60			RTS	

input sorok ellenőrzése
sor-teszt ":"-ig vagy végig
ugrás ha kettőspont?

34, "syntax error"

a mutató beállítása a ":" előtti pozícióra
/egységszám!/
vessző a kettőspont előtt
ha igen, "syntax error"

"="

input-sor ellenőrzése
vessző?
nem
a 6. a 0. és az 5. bit beállítása

syntaxis-ellenőrzési kapcsoló

sikerült megtalálni a jokert?
nem

a 7-es bit beállítása

a kapcsoló visszaállítása
"="?

nem

egyenlőségjel előtti vesszők száma

Shift + CR
sorok ellenőrzése
vessző-számláló növelése
a vesszők számának tárolása

sikerült megtalálni a jokert?
nem

a 3-as bit beállítása
egyenlőségjel után vessző?
nem

a 2-es bit beállítása
a 0. és az 1-es bit beállítása

szintaxis ellenőrzéshez szükséges kapcsoló
szintaxis kapcsoló
utasítás-számláló
összekapcsolás az ellenőrző byte-tal
hibás szintaxis?

a hiba-kapcsoló beállítása

30, "syntax error"

C26B	8D	75	02	STA	0275
C26B	CC	74	02	CPY	0274
C26E	B0	2E		BCS	C29E
C270	B1	A3		LDA	(A3),Y
C272	CB			INY	
C273	CD	75	02	CMP	0275
C276	F0	28		BEQ	C2A0
C278	C9	2A		CMP	#2A
C27A	F0	04		BEQ	C280

karakter megkeresése az input-pufferben
karakter tárolása
már vége a sornak?
igen
egy karakter betöltése pufferből

összehasonlítása a keresett karakterrel
megvan
"x"

C27C	C9 3F	CMF	#3F
C27E	D0 03	BNE	C2B3
C280	EE 8A 02	INC	028A
C283	C9 2C	CMF	#2C
C285	D0 E4	BNE	C26B
C287	98	TYA	
C288	9D 7B 02	STA	027B,X
C28B	AD 8A 02	LDA	028A
C28E	29 7F	AND	#7F
C290	F0 07	BEG	C299
C292	A9 80	LDA	#80
C294	95 E7	STA	E7,X
C296	8D 8A 02	STA	028A
C299	E8	INX	
C29A	E0 04	CPX	#04
C29C	90 CD	BCC	C26B
C29E	A0 00	LDY	#00
C2A0	AD 74 02	LDA	0274
C2A3	9D 7B 02	STA	027B,X
C2A6	AD 8A 02	LDA	028A
C2A9	29 7F	AND	#7F
C2AB	F0 04	BEG	C2B1
C2AD	A9 80	LDA	#80
C2AF	95 E7	STA	E7,X
C2B1	98	TYA	
C2B2	60	RTS	

"?"

a joker-kapcsoló beállítása
", "

a vessző-pozíció tárolása
joker-kapcsoló

nincs joker

kapcsoló érték tárolása
joker kapcsolóként
a vessző-számláló növelése
már 4 vessző?
nem, folytatni

a sorvég kapcsoló beállítása

joker kapcsoló

nincs joker

kapcsoló beállítása

C2B3	A4 A3	LDY	A3
C2B5	F0 14	BEG	C2CB
C2B7	88	DEY	
C2B8	F0 10	BEG	C2CA
C2BA	B9 00 02	LDA	0200,Y
C2BD	C9 0D	CMF	#0D
C2BF	F0 0A	BEG	C2CB
C2C1	88	DEY	
C2C2	B9 00 02	LDA	0200,Y
C2C5	C9 0D	CMF	#0D
C2C7	F0 02	BEG	C2CB
C2C9	C8	INY	
C2CA	C8	INY	
C2CB	8C 74 02	STY	0274
C2CE	C0 2A	CPY	#2A
C2D0	A0 FF	LDY	#FF
C2D2	90 08	BCC	C2DC
C2D4	8C 2A 02	STY	022A
C2D7	A9 32	LDA	#32
C2D9	4C C8 C1	JMP	C1CB

sorhosszúság ellenőrzése
a mutató az utasításbeviteli
pufferben nulla?

egyes?
karakter az input-pufferből
"CR"
igen, sorvége

előtte lévő karakter
"CR"
igen

mutató ismét a korábbi értéken
azonos sorhosszúság
összehasonlítása 42-vel

ha kisebb, ok

32, "syntax error", túl hosszú sor

C2DC	A0 00	LDY	#00
C2DE	98	TYA	
C2DF	85 A3	STA	A3
C2E1	8D 58 02	STA	0258
C2E4	8D 4A 02	STA	024A
C2E7	8D 96 02	STA	0296
C2EA	85 D3	STA	D3
C2EC	8D 79 02	STA	0279
C2EF	8D 77 02	STA	0277
C2F2	8D 78 02	STA	0278
C2F5	8D 8A 02	STA	028A
C2F8	8D 6C 02	STA	026C
C2FB	A2 05	LDX	#05
C2FD	9D 79 02	STA	0279,X
C300	95 D7	STA	D7,X
C302	95 DC	STA	DC,X
C304	95 E1	STA	E1,X

az utasításbeviteli kapcsolók törlése

mutató a L0 input-pufferen
rekordhosszúság
file-típus

vessző-számláló

"

"

joker-kapcsoló
hiba-kapcsoló

soranalízis-kapcsolók
tartalomjegyzék-szektorok
puffer-mutató
meghajtóegység-számok

C306 95 E6 STA E6,X
 C308 9D 7F 02 STA 027F,X
 C30B 9D 84 02 STA 0284,X
 C30E CA DEX
 C30F D0 EC BNE C2FD
 C311 60 RTS

joker-kapcsolók
 sáv-számok
 szektor-számok

C312 AD 78 02 LDA 0278
 C315 8D 77 02 STA 0277
 C318 A9 01 LDA #01
 C31A 8D 78 02 STA 0278
 C31D 8D 79 02 STA 0279
 C320 AC 8E 02 LDY 028E
 C323 A2 00 LDX #00
 C325 86 D3 STX D3
 C327 BD 7A 02 LDA 027A,X
 C32A 20 3C C3 JSR C33C
 C32D A6 D3 LDX D3
 C32F 9D 7A 02 STA 027A,X
 C332 98 TYA
 C333 95 E2 STA E2,X
 C335 E8 INX
 C336 EC 78 02 CPX 0278
 C339 90 EA BCC C325
 C33B 60 RTS

egységszám átvétele
 vesszők száma
 tárolás
 egységszámok száma
 utolsó egységszám
 kettőspont pozíciója
 kettőspont előtti egységszám beolvasása
 egységszám a táblázatban
 utolsó egységszám?
 nem, folytatás

C33C AA TAX
 C33D A0 00 LDY #00
 C33F A9 3A LDA #3A
 C341 DD 01 02 CMP 0201,X
 C344 F0 0C BEQ C352
 C346 DD 00 02 CMP 0200,X
 C349 D0 16 BNE C361
 C34B E8 INX
 C34C 98 TYA
 C34D 29 01 AND #01
 C34F AB TAY
 C350 8A TXA
 C351 60 RTS

egységszám megkeresése
 pozíció tárolása
 " : "
 mögötte van a kettőspont?
 igen
 ezen a helyen van a kettőspont?
 nem
 egységszám

C352 BD 00 02 LDA 0200,X
 C355 E8 INX
 C356 E8 INX
 C357 C9 30 CMP #30
 C359 F0 F2 BEQ C34D
 C35B C9 31 CMP #31
 C35D F0 EE BEQ C34D
 C35F D0 EB BNE C34C
 C361 98 TYA
 C362 09 80 ORA #80
 C364 29 81 AND #81
 C366 D0 E7 BNE C34F

az egységszám betöltése
 "0" ?
 igen
 "1" ?
 igen
 nem, az utolsó egységszám érvényes
 utolsó egységszám
 a 7-es bit beállítása, bizonytalan egységszám
 többi bit törlése
 az egységszám rendelkezésre bocsátása

C368 A9 00 LDA #00
 C36A 8D 8B 02 STA 028B
 C36D AC 7A 02 LDY 027A
 C370 B1 A3 LDA (A3),Y
 C372 20 BD C3 JSR C3BD
 C375 10 11 BPL C388
 C377 C8 INY
 C378 CC 74 02 CPY 0274
 C37B B0 06 BCS C383
 C37D AC 74 02 LDY 0274
 C380 88 DEY

az egységszám bevitele
 a szintaxis-kapcsoló törlése
 pozíció az utasítás-sorban
 karakter beolvasása az utasítás-pufferbe
 az egységszám beolvasása
 megbízható szám?
 mutató növelése
 sor vége?
 igen


```

C381 D0 ED BNE C370
C383 CE 8B 02 DEC 028B
C386 A9 00 LDA #00
C388 29 01 AND #01
C38A 85 7F STA 7F
C38C 4C 00 C1 JMP C100

```

a meghajtó-szám utáni sor megkeresése

meghajtó-szám
a LED bekapcsolása

```

*****
C38F A5 7F LDA 7F
C391 49 01 EOR #01
C393 29 01 AND #01
C395 85 7F STA 7F
C397 60 RTS

```

egységszám átkapcsolása
egységszám
0. bit megfordítása

```

*****
C398 A0 00 LDY #00
C39A AD 77 02 LDA 0277
C39D CD 78 02 CMP 0278
C3A0 F0 16 BEQ C3B8
C3A2 CE 78 02 DEC 0278
C3A5 AC 78 02 LDY 0278
C3A8 B9 7A 02 LDA 027A,Y
C3AB A8 TAY
C3AC B1 A3 LDA (A3),Y
C3AE A0 04 LDY #04
C3B0 D9 BB FE CMP FEBB,Y
C3B3 F0 03 BEQ C3B8
C3B5 88 DEY
C3B6 D0 F8 BNE C3B0
C3B8 98 TYA
C3B9 8D 96 02 STA 0296
C3BC 60 RTS

```

a file-típus meghatározása

sikerült megtalálni az egyenlőségjelet?

nem
a mutató betöltése

mutató az "=" mögötti karakterre!

karakter a pufferből
összehasonlítás a file-típus jelöléssel
"S", "P", "U", "R"
egyezik?

```

*****
C3BD C9 30 CMP #30
C3BF F0 06 BEQ C3C7
C3C1 C9 31 CMP #31
C3C3 F0 02 BEQ C3C7
C3C5 09 80 ORA #80
C3C7 29 B1 AND #81
C3C9 60 RTS

```

egységszám ellenőrzése

"0"

"1"

a 7-es bit beállítása, ha nincs 0 vagy 1.

```

*****
C3CA A9 00 LDA #00
C3CC 85 6F STA 6F
C3CE 8D 8D 02 STA 028D
C3D1 48 PHA
C3D2 AE 78 02 LDX 0278
C3D5 68 PLA
C3D6 05 6F ORA 6F
C3D8 48 PHA
C3D9 A9 01 LDA #01
C3DB 85 6F STA 6F
C3DD CA DEX
C3DE 30 0F BMI C3EF
C3E0 B5 E2 LDA E2,X
C3E2 10 04 BPL C3E8
C3E4 06 6F ASL 6F
C3E6 06 6F ASL 6F
C3E8 4A LSR A
C3E9 90 EA BCC C3D5
C3EB 06 6F ASL 6F
C3ED D0 E6 BNE C3D5
C3EF 68 PLA
C3F0 AA TAX
C3F1 BD 3F C4 LDA C43F,X
C3F4 48 PHA

```

egységszám ellenőrzése

egységszámok /sorszámok/ száma

a szintaxis-kapcsoló betöltése

```

C3F5 29 03      AND  #03
C3F7 8D 8C 02  STA  028C
C3FA 68        PLA
C3FB 0A        ASL  A
C3FC 10 3E     BPL  C43C
C3FE A5 E2     LDA  E2
C400 29 01     AND  #01
C402 85 7F     STA  7F
C404 AD 8C 02  LDA  028C
C407 F0 2B     BEQ  C434
C409 20 3D C6  JSR  C63D
C40C F0 12     BEQ  C420
C40E 20 8F C3  JSR  C38F
C411 A9 00     LDA  #00
C413 8D 8C 02  STA  028C
C416 20 3D C6  JSR  C63D
C419 F0 1E     BEQ  C439
C41B A9 74     LDA  #74
C41D 20 C8 C1  JSR  C1C8
C420 20 8F C3  JSR  C38F
C423 20 3D C6  JSR  C63D
C426 08        PHP
C427 20 8F C3  JSR  C38F
C42A 28        PLP
C42B F0 0C     BEQ  C439
C42D A9 00     LDA  #00
C42F 8D 8C 02  STA  028C
C432 F0 05     BEQ  C439
C434 20 3D C6  JSR  C63D
C437 D0 E2     BNE  C41B
C439 4C 00 C1  JMP  C100

C43C 2A        ROL  A
C43D 4C 00 C4  JMP  C400

```

az egységszám leválasztása

egység inicializálása
nincs hiba?
átkapcsolás másik egységre

egység inicializálása
nincs hiba?

74, "drive not ready"

egység inicializálása

átkapcsolás másik egységre

nincs hiba?

egységek száma

egység inicializálása
hiba?
LED kikapcsolása

egységszám Carry-tól a ϕ . bitig

```

*****
C440 00 80 41 01 01 01 01 B1
C44B 81 81 81 42 42 42 42

```

egység ellenőrzési kapcsolók

```

*****
C44F 20 CA C3  JSR  C3CA
C452 A9 00     LDA  #00
C454 8D 92 02  STA  0292
C457 20 AC C5  JSR  C5AC
C45A D0 19     BNE  C475
C45C CE 8C 02  DEC  028C
C45F 10 01     BPL  C462
C461 60        RTS

```

file keresése a tartalomjegyzékben
egység inicializálása

mutató
első tartalomjegyzék-blokk olvasása
van bejegyzés?
világos az egységszám?
nem

```

C462 A9 01     LDA  #01
C464 8D 8D 02  STA  028D
C467 20 8F C3  JSR  C38F
C46A 20 00 C1  JSR  C100
C46D 4C 52 C4  JMP  C452

```

átkapcsolás másik egységre
LED kikapcsolása

```

C470 20 17 C6  JSR  C617
C473 F0 10     BEQ  C485
C475 20 D8 C4  JSR  C4DB
C478 AD 8F 02  LDA  028F
C47B F0 01     BEQ  C47E
C47D 60        RTS

```

következő file keresése a tartalomjegyzékben
nem sikerült megtalálni?
bejegyzés ellenőrzése a tartalomjegyzékben
további file-ok?

```

C47E AD 53 02  LDA  0253
C481 30 ED     BMI  C470
C483 10 F0     BPL  C475

```

nem sikerült megtalálni a file-t?
nem

C485	AD	BF	02	LDA	028F	
C488	F0	D2		BEQ	C45C	
C48A	60			RTS		
C48B	20	04	C6	JSR	C604	következő tartalomjegyzék-blokk olvasása
C48E	F0	1A		BEQ	C4AA	nem sikerült megtalálni?
C490	D0	28		BNE	C4BA	
C492	A9	01		LDA	#01	
C494	8D	8D	02	STA	028D	
C497	20	8F	C3	JSR	C38F	átkapcsolás másik egységre
C49A	20	00	C1	JSR	C100	LED bekapcsolása
C49D	A9	00		LDA	#00	
C49F	8D	92	02	STA	0292	
C4A2	20	AC	C5	JSR	C5AC	tartalomjegyzék-blokk olvasása
C4A5	D0	13		BNE	C4BA	sikerült megtalálni?
C4A7	8D	8F	02	STA	028F	
C4AA	AD	8F	02	LDA	028F	
C4AD	D0	28		BNE	C4D7	
C4AF	CE	8C	02	DEC	028C	
C4B2	10	DE		BPL	C492	
C4B4	60			RTS		
C4B5	20	17	C6	JSR	C617	következő bejegyzés a tartalomjegyzékben
C4B8	F0	F0		BEQ	C4AA	nem sikerült megtalálni?
C4BA	20	D8	C4	JSR	C4D8	bejegyzés ellenőrzése
C4BD	AE	53	02	LDX	0253	
C4C0	10	07		BPL	C4C9	sikerült megtalálni a file-t?
C4C2	AD	8F	02	LDA	028F	
C4C5	F0	EE		BEQ	C4B5	igen
C4C7	D0	0E		BNE	C4D7	ha nem, kész
C4C9	AD	96	02	LDA	0296	
C4CC	F0	09		BEQ	C4D7	
C4CE	B5	E7		LDA	E7,X	file-típus
C4D0	29	07		AND	#07	
C4D2	CD	96	02	CMP	0296	azonos a keresett file-típus?
C4D5	D0	DE		BNE	C4B5	nem
C4D7	60			RTS		
C4D8	A2	FF		LDX	#FF	
C4DA	8E	53	02	STX	0253	megvan a file-kapcsoló
C4DD	EB			INX		
C4DE	8E	8A	02	STX	028A	
C4E1	20	89	C5	JSR	C589	mutató beállítása a file-re
C4E4	F0	06		BEQ	C4EC	
C4E6	60			RTS		
C4E7	20	94	C5	JSR	C594	mutató a következő file-on
C4EA	D0	FA		BNE	C4E6	ha vége, kész
C4EC	A5	7F		LDA	7F	egységszám
C4EE	55	E2		EOR	E2,X	
C4F0	4A			LSR	A	
C4F1	90	0B		BCC	C4FE	
C4F3	29	40		AND	#40	
C4F5	F0	F0		BEQ	C4E7	
C4F7	A9	02		LDA	#02	
C4F9	CD	8C	02	CMP	028C	keresés mindkét egységen
C4FC	F0	E9		BEQ	C4E7	igen
C4FE	BD	7A	02	LDA	027A,X	
C501	AA			TAX		
C502	20	A6	C6	JSR	C6A6	file-név hosszúság behozása
C505	A0	03		LDY	#03	
C507	4C	1D	C5	JMP	C51D	
C50A	BD	00	02	LDA	0200,X	egy karakter betöltése az utasítássorból
C50D	D1	94		CMP	(94),Y	azonos a tartalomjegyzékben lévő karakterrel?
C50F	F0	0A		BEQ	C51B	igen
C511	C9	3F		CMP	#3F	"?"
C513	D0	D2		BNE	C4E7	nem

C515	B1 94	LDA	(94),Y	
C517	C9 A0	CMP	#A0	Shift Blank, név vége?
C519	F0 CC	BEQ	C4E7	igen
C51B	E8	INX		mutató növelése
C51C	C8	INY		
C51D	EC 76 02	CPX	0276	név vége az utasításban?
C520	B0 09	BCS	C52B	igen
C522	BD 00 02	LDA	0200,X	következő karakter
C525	C9 2A	CMP	#2A	"x"
C527	F0 0C	BEQ	C535	igen, sikerült megtalálni a file-t
C529	D0 DF	BNE	C50A	egyébként tovább keresni
C52B	C0 13	CPY	#13	l9
C52D	B0 06	BCS	C535	név végének elérése
C52F	B1 94	LDA	(94),Y	
C531	C9 A0	CMP	#A0	Shift Blank, név vége
C533	D0 B2	BNE	C4E7	nem sikerült megtalálni
C535	AE 79 02	LDX	0279	
C538	8E 53 02	STX	0253	
C53B	B5 E7	LDA	E7,X	
C53D	29 80	AND	#80	
C53F	8D 8A 02	STA	028A	
C542	AD 94 02	LDA	0294	
C545	95 DD	STA	DD,X	
C547	A5 B1	LDA	B1	tartalomjegyzék szektor-száma
C549	95 DB	STA	DB,X	tárolása a táblázatban
C54B	A0 00	LDY	#00	
C54D	B1 94	LDA	(94),Y	file-típus
C54F	C8	INY		
C550	48	PHA		
C551	29 40	AND	#40	a scratch védelmi byte /6/ leválasztása
C553	85 6F	STA	6F	és tárolása
C555	68	PLA		
C556	29 DF	AND	#DF	a 7-es bit törlése
C558	30 02	BMI	C55C	
C55A	09 20	ORA	#20	az 5-ös bit beállítása
C55C	29 27	AND	#27	a 3-as és 4-es bit törlése
C55E	05 6F	ORA	6F	a 6-os bit ismétlése
C560	85 6F	STA	6F	
C562	A9 80	LDA	#80	
C564	35 E7	AND	E7,X	a joker kapcsoló leválasztása
C566	05 6F	ORA	6F	
C568	95 E7	STA	E7,X	joker kapcsoló a táblázatba
C56A	B5 E2	LDA	E2,X	
C56C	29 80	AND	#80	
C56E	05 7F	ORA	7F	egységszám
C570	95 E2	STA	E2,X	
C572	B1 94	LDA	(94),Y	
C574	9D 80 02	STA	0280,X	első file-sáv
C577	C8	INY		
C578	B1 94	LDA	(94),Y	
C57A	9D 85 02	STA	0285,X	és a szektor beolvasása a tartalomjegyzékből
C57D	AD 58 02	LDA	0258	rekordhosszúság
C580	D0 07	BNE	C589	ellenőrzés
C582	A0 15	LDY	#15	
C584	B1 94	LDA	(94),Y	rekordhosszúság
C586	8D 58 02	STA	0258	beolvasása a tartalomjegyzékből
C589	A9 FF	LDA	#FF	
C58B	8D 8F 02	STA	028F	
C58E	AD 78 02	LDA	0278	
C591	8D 79 02	STA	0279	
C594	CE 79 02	DEC	0279	
C597	10 01	BPL	C59A	
C599	60	RTS		
C59A	AE 79 02	LDX	0279	
C59D	B5 E7	LDA	E7,X	joker kapcsoló magas?
C59F	30 05	BMI	C5A6	igen

C5A1	BD 80 02	LDA	0280,X	be van már állítva a sáv-szám?
C5A4	D0 EE	BNE	C594	igen
C5A6	A9 00	LDA	#00	
C5A8	8D 8F 02	STA	028F	
C5AB	60	RTS		
C5AC	A0 00	LDY	#00	
C5AE	8C 91 02	STY	0291	
C5B1	88	DEY		
C5B2	8C 53 02	STY	0253	
C5B5	AD 85 FE	LDA	FE85	18, tartalomjegyzék sávja
C5B8	85 80	STA	80	
C5BA	A9 01	LDA	#01	1. szektor
C5BC	85 81	STA	81	
C5BE	8D 93 02	STA	0293	
C5C1	20 75 D4	JSR	D475	szektor olvasása
C5C4	AD 93 02	LDA	0293	
C5C7	D0 01	BNE	C5CA	
C5C9	60	RTS		
C5CA	A9 07	LDA	#07	
C5CC	8D 95 02	STA	0295	file bejegyzések száma /-1/
C5CF	A9 00	LDA	#00	
C5D1	20 F6 D4	JSR	D4F6	egy karakter beolvasása a pufferból
C5D4	8D 93 02	STA	0293	tárolása /sáv-szám/
C5D7	20 E8 D4	JSR	D4E8	a puffer mutató beállítása
C5DA	CE 95 02	DEC	0295	a számláló csökkentése
C5DD	A0 00	LDY	#00	
C5DF	B1 94	LDA	(94),Y	a tartalomjegyzék első byte-ja
C5E1	D0 18	BNE	C5FB	
C5E3	AD 91 02	LDA	0291	
C5E6	D0 2F	BNE	C617	
C5E8	20 3B DE	JSR	DE3B	a sáv és a szektor-szám betöltése
C5EB	A5 81	LDA	81	
C5ED	8D 91 02	STA	0291	szektor-szám
C5F0	A5 94	LDA	94	
C5F2	AE 92 02	LDX	0292	
C5F5	8D 92 02	STA	0292	puffer mutató
C5F8	F0 1D	BEQ	C617	
C5FA	60	RTS		
C5FB	A2 01	LDX	#01	
C5FD	EC 92 02	CPX	0292	puffer mutató egyesén?
C600	D0 2D	BNE	C62F	
C602	F0 13	BEQ	C617	
C604	AD 85 FE	LDA	FE85	18, BAM sáv száma
C607	85 80	STA	80	sáv-szám
C609	AD 90 02	LDA	0290	
C60C	85 81	STA	81	szektor-szám
C60E	20 75 D4	JSR	D475	ugrás egy blokk olvasására
C611	AD 94 02	LDA	0294	
C614	20 C8 D4	JSR	D4C8	a puffer mutató beállítása
C617	A9 FF	LDA	#FF	
C619	8D 53 02	STA	0253	megtalált file-kapcsoló törlése
C61C	AD 95 02	LDA	0295	
C61F	30 08	BMI	C629	megtörtént az összes file bejegyzés ellen- őrzése?
C621	A9 20	LDA	#20	
C623	20 C6 D1	JSR	D1C6	puffer mutató növelése 32-vel
C626	4C D7 C5	JMP	C5D7	következő bejegyzés és további keresés
C629	20 4D D4	JSR	D44D	puffer mutató beállítása
C62C	4C C4 C5	JMP	C5C4	a következő blokk olvasása
C62F	A5 94	LDA	94	
C631	8D 94 02	STA	0294	
C634	20 3B DE	JSR	DE3B	sáv és szektor-szám beolvasása a pufferból

```

C637 A5 81 LDA B1
C639 BD 90 02 STA 0290
C63C 60 RTS

```

szektor-szám tárolása

```

C63D A5 68 LDA 68
C63F D0 28 BNE C669
C641 A6 7F LDX 7F
C643 56 1C LSR 1C,X
C645 90 22 BCC C669
C647 A9 FF LDA #FF
C649 8D 98 02 STA 0298
C64C 20 0E D0 JSR D00E
C64F A0 FF LDY #FF
C651 C9 02 CMP #02
C653 F0 0A BEQ C65F
C655 C9 03 CMP #03
C657 F0 06 BEQ C65F
C659 C9 0F CMP #0F
C65B F0 02 BEQ C65F
C65D A0 00 LDY #00
C65F A6 7F LDX 7F
C661 98 TYA
C662 95 FF STA FF,X
C664 D0 03 BNE C669
C666 20 42 D0 JSR D042
C669 A6 7F LDX 7F
C66B B5 FF LDA FF,X
C66D 60 RTS

```

meghajtóegység tesztelése és inicializálása

egységszám
volt lemezcsere?
ha nem, kész

a hiba-kapcsoló beállítása
a tartalomjegyzék-sáv olvasása

20, "read error"?
igen
21, "read error"?
igen
74, "drive not ready"?
igen

egységszám

a hiba-kapcsoló tárolása
hiba?
BAM betöltése
egységszám
a hibakód átadása

```

C66E 48 PHA
C66F 20 A6 C6 JSR C6A6
C672 20 88 C6 JSR C688
C675 68 PLA
C676 38 SEC
C677 ED 4B 02 SBC 024B
C67A AA TAX
C67B F0 0A BEQ C687
C67D 90 08 BCC C687
C67F A9 A0 LDA #A0
C681 91 94 STA (94),Y
C683 C8 INY
C684 CA DEX
C685 D0 FA BNE C681
C687 60 RTS

```

file neve a tartalomjegyzék pufferben

a file-név betöltése a pufferbe

hosszúság összehasonlítása a maximális
hosszal

"Shift Space"szel kitölteni

```

C688 98 TYA
C689 0A ASL A
C68A AB TAY
C68B B9 99 00 LDA 0099,Y
C68E 85 94 STA 94
C690 B9 9A 00 LDA 009A,Y
C693 85 95 STA 95
C695 A0 00 LDY #00
C697 BD 00 02 LDA 0200,X
C69A 91 94 STA (94),Y
C69C C8 INY
C69D F0 06 BEQ C6A5
C69F EB INX
C6A0 EC 76 02 CPX 0276
C6A3 90 F2 BCC C697
C6A5 60 RTS

```

puffer-szám

kétszerese a mutatónak

karakter átvitele a pufferbe

megtelt a puffer?

```

*****
C6A6 A9 00 LDA #00
C6A8 8D 4B 02 STA 024B
C6AB 8A TXA
C6AC 4B PHA
C6AD BD 00 02 LDA 0200,X
C6B0 C9 2C CMP #2C
C6B2 F0 14 BEQ C6C8
C6B4 C9 3D CMP #3D
C6B6 F0 10 BEQ C6C8
C6B8 EE 4B 02 INC 024B
C6BB EB INX
C6BC A9 0F LDA #0F
C6BE CD 4B 02 CMP 024B
C6C1 90 05 BCC C6C8
C6C3 EC 74 02 CPX 0274
C6C6 90 E5 BCC C6AD
C6C8 8E 76 02 STX 0276
C6CB 68 PLA
C6CC AA TAX
C6CD 60 RTS

```

név végének megkeresése az utasítástárban
hosszúság előfoglalás
karakter beolvasása a pufferből
", "
"=" "
a név hosszának növelése
15
nagyobb?
vége az input-sornak?
mutató a név végén

```

*****
C6CE A5 83 LDA 83
C6D0 48 PHA
C6D1 A5 82 LDA 82
C6D3 48 PHA
C6D4 20 DE C6 JSR C6DE
C6D7 68 PLA
C6D8 85 82 STA 82
C6DA 68 PLA
C6DB 85 83 STA 83
C6DD 60 RTS

```

másodlagos cím és csatorna-szám
file bejegyzés előállítása
az adatok visszatöltése

```

*****
C6DE A9 11 LDA #11
C6E0 85 83 STA 83
C6E2 20 EB D0 JSR D0EB
C6E5 20 E8 D4 JSR D4EB
C6E8 AD 53 02 LDA 0253
C6EB 10 0A BPL C6F7
C6ED AD 8D 02 LDA 028D
C6F0 D0 0A BNE C6FC
C6F2 20 06 C8 JSR C806
C6F5 18 CLC
C6F6 60 RTS

```

17
másodlagos cím
olvasó csatorna megnyitása
a puffer mutató beállítása
még nem az utolsó bejegyzés?
"blocks free." írása

```

C6F7 AD 8D 02 LDA 028D
C6FA F0 1F BEQ C71B
C6FC CE 8D 02 DEC 028D
C6FF D0 0D BNE C70E
C701 CE 8D 02 DEC 028D
C704 20 8F C3 JSR C38F
C707 20 06 C8 JSR C806
C70A 38 SEC
C70B 4C 8F C3 JMP C38F

```

áttérés másik egységre
"blocks free." írása
áttérés másik egységre

```

C70E A9 00 LDA #00
C710 8D 73 02 STA 0273
C713 8D 8D 02 STA 028D
C716 20 B7 C7 JSR C7B7
C719 38 SEC
C71A 60 RTS

```

egységszám felülíráshoz, felső byte
felülírás

```

C71B A2 18 LDX #18
C71D A0 1D LDY #1D
C71F B1 94 LDA (94),Y

```

hi blokkok száma

C721	8D 73 02	STA	0273	a pufferben
C724	F0 02	BEG	C728	nulla?
C726	A2 16	LDX	#16	
C728	88	DEY		
C729	B1 94	LDA	(94),Y	10 blokkok száma
C72B	8D 72 02	STA	0272	a pufferben
C72E	E0 16	CPX	#16	
C730	F0 0A	BEG	C73C	
C732	C9 0A	CMP	#0A	10
C734	90 06	BCC	C73C	
C736	CA	DEX		
C737	C9 64	CMP	#64	100
C739	90 01	BCC	C73C	
C73B	CA	DEX		
C73C	20 AC C7	JSR	C7AC	puffer törlése
C73F	B1 94	LDA	(94),Y	file-típus
C741	48	PHA		
C742	0A	ASL	A	7-es bit a carry-ba
C743	10 05	BPL	C74A	nincs beállítva a 6-os bit?
C745	A9 3C	LDA	#3C	"<"-t a védett file-hoz
C747	9D B2 02	STA	02B2,X	a file-típus után beírni
C74A	68	PLA		
C74B	29 0F	AND	#0F	0-3 bit leválasztása
C74D	AB	TAY		file-típus jelölési indexként
C74E	B9 C5 FE	LDA	FEC5,Y	file-típus 3. betűje
C751	9D B1 02	STA	02B1,X	a pufferben
C754	CA	DEX		
C755	B9 C0 FE	LDA	FEC0,Y	file-típus 2. betűje
C758	9D B1 02	STA	02B1,X	a pufferben
C75B	CA	DEX		
C75C	B9 BB FE	LDA	FEBB,Y	file-típus 1. betűje
C75F	9D B1 02	STA	02B1,X	a pufferben
C762	CA	DEX		
C763	CA	DEX		
C764	B0 05	BCS	C76B	nincs lezárva a file?
C766	A9 2A	LDA	#2A	"x"
C768	9D B2 02	STA	02B2,X	file-típus előtti helyek kitöltése
C76B	A9 A0	LDA	#A0	"shift space"-szel
C76D	9D B1 02	STA	02B1,X	
C770	CA	DEX		
C771	A0 12	LDY	#12	
C773	B1 94	LDA	(94),Y	file-név
C775	9D B1 02	STA	02B1,X	beírása a pufferbe
C778	CA	DEX		
C779	88	DEY		
C77A	C0 03	CPY	#03	
C77C	B0 F5	BCS	C773	
C77E	A9 22	LDA	#22	'y'
C780	9D B1 02	STA	02B1,X	file-név előtt beírni
C783	E8	INX		
C784	E0 20	CPX	#20	
C786	B0 0B	BCS	C793	
C788	8D B1 02	LDA	02B1,X	karakter a pufferből
C78B	C9 22	CMP	#22	'"?'
C78D	F0 04	BEG	C793	
C78F	C9 A0	CMP	#A0	a név végén a "shift space"
C791	D0 F0	BNE	C783	
C793	A9 22	LDA	#22	'"'-el helyettesíteni
C795	9D B1 02	STA	02B1,X	
C798	E8	INX		
C799	E0 20	CPX	#20	
C79B	B0 0A	BCS	C7A7	
C79D	A9 7F	LDA	#7F	7-es bit
C79F	3D B1 02	AND	02B1,X	
C7A2	9D B1 02	STA	02B1,X	
C7A5	10 F1	BPL	C798	

C7A7 20 B5 C4 JSR C4B5
C7AA 38 SEC
C7AB 60 RTS

áttérés a következő tartalomjegyzék bejegyzésre

C7AC A0 1B LDY #1B
C7AE A9 20 LDA #20
C7B0 99 B0 02 STA 02B0,Y
C7B3 88 DEY
C7B4 D0 FA BNE C7B0
C7B6 60 RTS

a puffer törlése

' ' Blank-t
a pufferbe beírni

C7B7 20 19 F1 JSR F119
C7BA 20 DF F0 JSR F0DF
C7BD 20 AC C7 JSR C7AC
C7C0 A9 FF LDA #FF
C7C2 85 6F STA 6F
C7C4 A6 7F LDX 7F
C7C6 8E 72 02 STX 0272
C7C9 A9 00 LDA #00
C7CB 8D 73 02 STA 0273
C7CE A6 F9 LDX F9
C7D0 BD E0 FE LDA FEE0,X
C7D3 85 95 STA 95
C7D5 AD 88 FE LDA FE88
C7D8 85 94 STA 94
C7DA A0 16 LDY #16
C7DC B1 94 LDA (94),Y
C7DE C9 A0 CMP #A0
C7E0 D0 0B BNE C7ED
C7E2 A9 31 LDA #31
C7E4 2C B1 94 BIT 94B1
C7E7 C9 A0 CMP #A0
C7E9 D0 02 BNE C7ED
C7EB A9 20 LDA #20
C7ED 99 B3 02 STA 02B3,Y
C7F0 88 DEY
C7F1 10 F2 BPL C7E5
C7F3 A9 12 LDA #12
C7F5 8D B1 02 STA 02B1
C7F8 A9 22 LDA #22
C7FA 8D B2 02 STA 02B2
C7FD 8D C3 02 STA 02C3
C800 A9 20 LDA #20
C802 8D C4 02 STA 02C4
C805 60 RTS

lemez inicializálása, ha lemezcsere volt
lemez nevének olvasása
puffer törlése

egységszám
blokkszám alsó byte

blokkok száma /Lo/
puffer-szám
puffer-cím felső byte-ja /Hi/

99, lemeznév pozíciójának
tárolása

"shift space"-kal a puffer kitöltése

"1"
pufferből származó karakter
összehasonlítása a "shift space"-vel

' ' space
a pufferben

"RVS ON"
a pufferben
' ' -t
lemeznév elé
és utána beírni
' ' space
mögötte

a lezáró sor előállítás
puffer törlése
12 "blocks free"
jel
beírása a pufferbe

szabad blokkok száma

"blocks free"

"Scratch" S-utasítás
a file-típus meghatározása
egységszám betöltése
szükséges esetben az egység inicializálása
törölt file-ok

C830	20	9D	C4	JSR	C49D	file megkeresése a tartalomjegyzékben
C833	30	3D		BMI	C872	nem sikerült megtalálni?
C835	20	B7	DD	JSR	DDB7	megnyitott állapotban van a file?
C838	90	33		BCC	C86D	igen
C83A	A0	00		LDY	#00	
C83C	B1	94		LDA	(94),Y	file-típus
C83E	29	40		AND	#40	védelem?
C840	D0	2B		BNE	C86D	igen
C842	20	B6	C8	JSR	C8B6	file törlése
C845	A0	13		LDY	#13	
C847	B1	94		LDA	(94),Y	első oldal-szektor sáv-száma
C849	F0	0A		BEQ	C855	nincs egy sem?
C84B	85	80		STA	80	sáv-szám feljegyzése
C84D	C8			INY		
C84E	B1	94		LDA	(94),Y	és a szektor-szám
C850	85	81		STA	81	
C852	20	7D	C8	JSR	C87D	oldal-szektorok törlés
C855	AE	53	02	LDX	0253	file-szám
C858	A9	20		LDA	#20	
C85A	35	E7		AND	E7,X	az 5-ös bit magas?
C85C	D0	0D		BNE	C86B	igen, a file nincs lezárva
C85E	BD	80	02	LDA	0280,X	sáv
C861	85	80		STA	80	
C863	BD	85	02	LDA	0285,X	és szektor betöltése
C866	85	81		STA	81	
C868	20	7D	C8	JSR	C87D	file törlése
C86B	E6	86		INC	86	törölt file-ok számának növelése
C86D	20	8B	C4	JSR	C48B	áttérés a következő file-ra
C870	10	C3		BPL	C835	törlés
C872	A5	86		LDA	86	törölt file-ok száma
C874	85	80		STA	80	tárolása
C876	A9	01		LDA	#01	1, mint disk-státus
C87B	A0	00		LDY	#00	0, mint szektor
C87A	4C	A3	C1	JMP	C1A3	a "files scratched" üzenet előkészítése

C87D	20	5F	EF	JSR	EF5F	egy file törlése
C880	20	75	D4	JSR	D475	a blokkok felszabadítása a BAM-ban
C883	20	19	F1	JSR	F119	
C886	B5	A7		LDA	A7,X	BAM puffer számnak a betöltése
C888	C9	FF		CMF	#FF	
C88A	F0	08		BEQ	C894	
C88C	AD	F9	02	LDA	02F9	
C88F	09	40		ORA	#40	
C891	8D	F9	02	STA	02F9	
C894	A9	00		LDA	#00	
C896	20	C8	D4	JSR	D4C8	puffer-mutató nullán
C899	20	56	D1	JSR	D156	a sáv-szám betöltése
C89C	85	80		STA	80	
C89E	20	56	D1	JSR	D156	a szektor-szám betöltése
C8A1	85	81		STA	81	
C8A3	A5	80		LDA	80	sáv-szám
C8A5	D0	06		BNE	C8AD	nem egyenlő nullával?
C8A7	20	F4	EE	JSR	EEF4	BAM-bejegyzések
C8AA	4C	27	D2	JMP	D227	a csatorna lezárása
C8AD	20	5F	EF	JSR	EF5F	a blokk felszabadítása a BAM-ban
C8B0	20	4D	D4	JSR	D44D	a következő blokk olvasása
C8B3	4C	94	C8	JMP	C894	és folytatása

C8B6	A0	00		LDY	#00	a file-bejegyzés törlése
C8B8	98			TYA		
C8B9	91	94		STA	(94),Y	file-típus nullára állítása
C8BB	20	5E	DE	JSR	DE5E	blokk írása
C8BE	4C	99	D5	JMP	D599	és ellenőrzése

CBC1	A9 31	LDA	#31
CBC3	4C C8 C1	JMP	C1C8
CBC6	A9 4C	LDA	#4C
CBC8	8D 00 06	STA	0600
CBCB	A9 C7	LDA	#C7
CBCD	8D 01 06	STA	0601
CBD0	A9 FA	LDA	#FA
CBD2	8D 02 06	STA	0602
CBD5	A9 03	LDA	#03
CBD7	20 D3 D6	JSR	D6D3
CBDA	A5 7F	LDA	7F
CBDC	09 E0	ORA	#E0
CBDE	85 03	STA	03
CBE0	A5 03	LDA	03
CBE2	30 FC	BMI	CBE0
CBE4	C9 02	CMP	#02
CBE6	90 07	BCC	CBEF
CBE8	A9 03	LDA	#03
CBEA	A2 00	LDX	#00
CBEC	4C 0A E6	JMP	E60A
CBEF	60	RTS	

D-utasítás, "Backup"

31, "syntax error"
lemez formálása
JMP-utasítás

JMP \$FAC7 a \$600-\$602 után

a sáv- és a szektor-szám beállítása
egységszám
a formálás utasításkódjának
átadása

a formálás végén
visszajelzés ellenőrzése
ha 2-nél kisebb, ok

21, "read error"

CBF0	A9 E0	LDA	#E0
CBF2	8D 4F 02	STA	024F
CBF5	20 D1 F0	JSR	F0D1
CBF8	20 19 F1	JSR	F119
CBFB	A9 FF	LDA	#FF
Cbfd	95 A7	STA	A7,X
CBFF	A9 0F	LDA	#0F
C901	8D 56 02	STA	0256
C904	20 E5 C1	JSR	C1E5
C907	D0 03	BNE	C90C
C909	4C C1 C8	JMP	C8C1
C90C	20 F8 C1	JSR	C1F8
C90F	20 20 C3	JSR	C320
C912	AD 8B 02	LDA	028B
C915	29 55	AND	#55
C917	D0 0F	BNE	C928
C919	AE 7A 02	LDX	027A
C91C	BD 00 02	LDA	0200,X
C91F	C9 2A	CMP	#2A
C921	D0 05	BNE	C928
C923	A9 30	LDA	#30
C925	4C C8 C1	JMP	C1C8
C928	AD 8B 02	LDA	028B
C92B	29 D9	AND	#D9
C92D	D0 F4	BNE	C923
C92F	4C 52 C9	JMP	C952
C932	A9 00	LDA	#00
C934	8D 58 02	STA	0258
C937	8D 8C 02	STA	028C
C93A	8D 80 02	STA	0280
C93D	8D 81 02	STA	0281
C940	A5 E3	LDA	E3
C942	29 01	AND	#01
C944	85 7F	STA	7F
C946	09 01	ORA	#01
C948	8D 91 02	STA	0291

C-utasítás, "Copy"

BAM puffer számának betöltése

az input-sor ellenőrzése

31, "syntax error"

az input-sor ellenőrzése
meghajtószámok tesztelése
szintaxis-ellenőrzés kapcsoló

az utasítás karaktere
"x"

30, "syntax error"

szintaxis-kapcsoló

30, "syntax error"

egységek száma
sáv-szám a tartalomjegyzékben

egységszám

C94B	AD 7B 02	LDA	027B	
C94E	8D 7A 02	STA	027A	
C951	60	RTS		
C952	20 4F C4	JSR	C44F	file megkeresése a tartalomjegyzékben
C955	AD 7B 02	LDA	027B	file-nevek száma az utasításban
C958	C9 03	CMP	#03	3-nál kisebb?
C95A	90 45	BCC	C9A1	igen
C95C	A5 E2	LDA	E2	első egységszám
C95E	C5 E3	CMP	E3	második egységszám
C960	D0 3F	BNE	C9A1	nem azonos egység?
C962	A5 DD	LDA	DD	első file tartalomjegyzék-blokkja
C964	C5 DE	CMP	DE	azonos a 2. file tartalomjegyzék-blokkjával?
C966	D0 39	BNE	C9A1	nem
C968	A5 D8	LDA	D8	első file tartalomjegyzék-szektora
C96A	C5 D9	CMP	D9	azonos a 2. file tartalomjegyzék-szektorával?
C96C	D0 33	BNE	C9A1	nem
C96E	20 CC CA	JSR	CACC	megvan a file?
C971	A9 01	LDA	#01	
C973	8D 79 02	STA	0279	
C976	20 FA C9	JSR	C9FA	
C979	20 25 D1	JSR	D125	a file-típus beolvasása
C97C	F0 04	BEQ	C982	relatív file?
C97E	C9 02	CMP	#02	prg-file
C980	D0 05	BNE	C987	nem
C982	A9 64	LDA	#64	
C984	20 C8 C1	JSR	C1C8	64, "file type mismatch"
C987	A9 12	LDA	#12	18
C989	85 83	STA	83	másodlagos cím
C98B	AD 3C 02	LDA	023C	
C98E	8D 3D 02	STA	023D	
C991	A9 FF	LDA	#FF	
C993	8D 3C 02	STA	023C	
C996	20 2A DA	JSR	DA2A	append előkészítése
C999	A2 02	LDX	#02	
C99B	20 B9 C9	JSR	C9B9	file-ok másolása
C99E	4C 94 C1	JMP	C194	kész
C9A1	20 A7 C9	JSR	C9A7	file-ok másolása
C9A4	4C 94 C1	JMP	C194	kész
C9A7	20 E7 CA	JSR	CAE7	
C9AA	A5 E2	LDA	E2	első file egység száma
C9AC	29 01	AND	#01	
C9AE	85 7F	STA	7F	egység szám
C9B0	20 86 D4	JSR	D486	
C9B3	20 E4 D6	JSR	D6E4	a file bejegyzése a tartalomjegyzékbe
C9B6	AE 77 02	LDX	0277	
C9B9	8E 79 02	STX	0279	
C9BC	20 FA C9	JSR	C9FA	
C9BF	A9 11	LDA	#11	17
C9C1	85 83	STA	83	
C9C3	20 EB D0	JSR	D0EB	
C9C6	20 25 D1	JSR	D125	a file-típus betöltése
C9C9	D0 03	BNE	C9CE	nem relatív file?
C9CB	20 53 CA	JSR	CA53	
C9CE	A9 08	LDA	#08	
C9D0	85 F8	STA	F8	
C9D2	4C D8 C9	JMP	C9D8	
C9D5	20 9B CF	JSR	CF9B	byte beírása a pufferbe
C9D8	20 35 CA	JSR	CA35	és betöltése
C9DB	A9 80	LDA	#80	
C9DD	20 A6 DD	JSR	DDA6	a 7-es bit tesztje
C9E0	F0 F3	BEQ	C9D5	nincs beállítva?
C9E2	20 25 D1	JSR	D125	file-típus ellenőrzése
C9E5	F0 03	BEQ	C9EA	relatív file?

C9E7	20 9B CF	JSR	CF9B	adat-byte beolvasása a pufferbe
C9EA	AE 79 02	LDX	0279	
C9ED	E8	INX		
C9EE	EC 78 02	CPX	027B	
C9F1	90 C6	BCC	C9B9	
C9F3	A9 12	LDA	#12	18
C9F5	85 83	STA	83	
C9F7	4C 02 DB	JMP	DB02	a csatorna lezárása
C9FA	AE 79 02	LDX	0279	
C9FD	B5 E2	LDA	E2,X	egységszám
C9FF	29 01	AND	#01	
CA01	85 7F	STA	7F	tárolása
CA03	AD 85 FE	LDA	FE85	18, tartalomjegyzék-sáv
CA06	85 80	STA	80	tárolása
CA08	B5 D8	LDA	D8,X	tartalomjegyzék-szektor
CA0A	85 81	STA	81	
CA0C	20 75 D4	JSR	D475	blokk olvasása
CA0F	AE 79 02	LDX	0279	
CA12	B5 DD	LDA	DD,X	mutató a blokkban
CA14	20 CB D4	JSR	D4CB	puffer mutató beállítása
CA17	AE 79 02	LDX	0279	
CA1A	B5 E7	LDA	E7,X	file-típus
CA1C	29 07	AND	#07	leválasztása
CA1E	8D 4A 02	STA	024A	és tárolása
CA21	A9 00	LDA	#00	
CA23	8D 58 02	STA	0258	
CA26	20 A0 D9	JSR	D9A0	relatív file paramétereinek olvasása
CA29	A0 01	LDY	#01	
CA2B	20 25 D1	JSR	D125	file-típus beolvasása
CA2E	F0 01	BEQ	CA31	relatív file?
CA30	CB	INY		
CA31	98	TYA		
CA32	4C CB D4	JMP	D4CB	a puffer mutató beállítása
CA35	A9 11	LDA	#11	17
CA37	85 83	STA	83	
CA39	20 9B D3	JSR	D39B	a csatorna megnyitása és a byte betöltése
CA3C	85 85	STA	85	
CA3E	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
CA40	B5 F2	LDA	F2,X	
CA42	29 08	AND	#08	a végjelölések leválasztása
CA44	85 F8	STA	F8	
CA46	D0 0A	BNE	CA52	nincs beállítva?
CA48	20 25 D1	JSR	D125	file-típus betöltése
CA4B	F0 05	BEQ	CA52	relatív file?
CA4D	A9 80	LDA	#80	
CA4F	20 97 DD	JSR	DD97	a 7-es bit beállítása
CA52	60	RTS		
CA53	20 D3 D1	JSR	D1D3	az egységszám beállítása
CA56	20 CB E1	JSR	E1CB	
CA59	A5 D6	LDA	D6	
CA5B	48	PHA		
CA5C	A5 D5	LDA	D5	
CA5E	48	PHA		
CA5F	A9 12	LDA	#12	18
CA61	85 83	STA	83	
CA63	20 07 D1	JSR	D107	írócsatorna megnyitása
CA66	20 D3 D1	JSR	D1D3	egységszám beállítása
CA69	20 CB E1	JSR	E1CB	
CA6C	20 9C E2	JSR	E29C	
CA6F	A5 D6	LDA	D6	
CA71	85 87	STA	87	
CA73	A5 D5	LDA	D5	
CA75	85 86	STA	86	
CA77	A9 00	LDA	#00	

CA79	85	88	STA	88
CA7B	85	D4	STA	D4
CA7D	85	D7	STA	D7
CA7F	68		PLA	
CAB0	85	D5	STA	D5
CAB2	68		PLA	
CAB3	85	D6	STA	D6
CAB5	4C	3B E3	JMP	E33B

CAB8	20	20 C3	JSR	C320
CAB8	A5	E3	LDA	E3
CABD	29	01	AND	#01
CABF	85	E3	STA	E3
CA91	C5	E2	CMP	E2
CA93	F0	02	BEQ	CA97
CA95	09	80	ORA	#80
CA97	85	E2	STA	E2
CA99	20	4F C4	JSR	C44F
CA9C	20	E7 CA	JSR	CAE7
CA9F	A5	E3	LDA	E3
CAA1	29	01	AND	#01
CAA3	85	7F	STA	7F
CAA5	A5	D9	LDA	D9
CAA7	85	81	STA	81
CAA9	20	57 DE	JSR	DE57
CAAC	20	99 D5	JSR	D599
CAAF	A5	DE	LDA	DE
CAB1	18		CLC	
CAB2	69	03	ADC	#03
CAB4	20	C8 D4	JSR	D4C8
CAB7	20	93 DF	JSR	DF93
CABA	A8		TAY	
CABB	AE	7A 02	LDX	027A
CABE	A9	10	LDA	#10
CAC0	20	6E C6	JSR	C66E
CAC3	20	5E DE	JSR	DE5E
CAC6	20	99 D5	JSR	D599
CAC9	4C	94 C1	JMP	C194

R-utasítás "Rename"

egységszám betöltése az utasítás-sorból

2. egységszám

összehasonlítása az első egységszámmal azonos?

file megkeresése a tartalomjegyzékben léteznek a nevek?

egységszám

szektor-szám

a blokk beolvasása a tartalomjegyzékből 0 K -t olvas?

a tartalomjegyzék bejegyzés mutatója

a puffer mutató beállítása
a puffer számának betöltése

16 karakter

név beírása a pufferbe
blokkok felírása a lemezre
Ok?

kész, lemez-státus előkészítése

file-ok lemezen való jelenlétének ellenőrzése
file-típus

tárolása

sáv-szám
nem egyenlő nullával?

62, "file not found"

van korábbi nevű file?

új file-ok sáv-száma
volt file-törlés?

63, "file exists"

CACC	A5	E8	LDA	E8
CACE	29	07	AND	#07
CAD0	8D	4A 02	STA	024A
CAD3	AE	78 02	LDX	0278
CAD6	CA		DEX	
CAD7	EC	77 02	CPX	0277
CADA	90	0A	BCC	CAE6
CADC	BD	80 02	LDA	0280,X
CADF	D0	F5	BNE	CAD6
CAE1	A9	62	LDA	#62
CAE3	4C	C8 C1	JMP	C1C8
CAE6	60		RTS	
CAE7	20	CC CA	JSR	CACC
CAEA	BD	80 02	LDA	0280,X
CAED	F0	05	BEQ	CAF4
CAEF	A9	63	LDA	#63
CAF1	4C	C8 C1	JMP	C1C8
CAF4	CA		DEX	
CAF5	10	F3	BPL	CAEA
CAF7	60		RTS	

```

*****
CAFB AD 01 02 LDA 0201
CAFB C9 2D CMP #2D
CAFD D0 4C BNE CB4B
CAFF AD 03 02 LDA 0203
CB02 85 6F STA 6F
CB04 AD 04 02 LDA 0204
CB07 85 70 STA 70
CB09 A0 00 LDY #00
CB0B AD 02 02 LDA 0202
CB0E C9 52 CMP #52
CB10 F0 0E BEQ CB20
CB12 20 58 F2 JSR F258
CB15 C9 57 CMP #57
CB17 F0 37 BEQ CB50
CB19 C9 45 CMP #45
CB1B D0 2E BNE CB4B
CB1D 6C 6F 00 JMP (006F)

```

M-utasítás, "Memory"
a második karakter a pufferből
"-"

cím a \$6F/\$70 után

3. karakter a pufferből
"R"
ugrás a Memory Read-hoz
/RTS/
"W"
Memory Write-hoz
"E"

Memory Execute-hoz

```

*****
CB20 B1 6F LDA (6F),Y
CB22 85 85 STA 85
CB24 AD 74 02 LDA 0274
CB27 C9 06 CMP #06
CB29 90 1A BCC CB45
CB2B AE 05 02 LDX 0205
CB2E CA DEX
CB2F F0 14 BEQ CB45
CB31 8A TXA
CB32 18 CLC
CB33 65 6F ADC 6F
CB35 E6 6F INC 6F
CB37 8D 49 02 STA 0249
CB3A A5 6F LDA 6F
CB3C 85 A5 STA A5
CB3E A5 70 LDA 70
CB40 85 A6 STA A6
CB42 4C 43 D4 JMP D443

CB45 20 EB D0 JSR D0EB
CB48 4C 3A D4 JMP D43A

CB4B A9 31 LDA #31
CB4D 4C C8 C1 JMP C1C8

```

M-R "Memory Read"
byte olvasása

utasítás-sor hossza
kisebb 6-nál
igen
szám /darabszám/

csak egy byte?
byte-ok száma

plusz a kezdőcím

végmutató

hibaüzenet puffer mutatója
a M-R kezdőcímére

a byte kiírása

olvasócsatorna megnyitása
byte-ok kiírása

31, "syntax error"

```

*****
CB50 B9 06 02 LDA 0206,Y
CB53 91 6F STA (6F),Y
CB55 C8 INY
CB56 CC 05 02 CPY 0205
CB59 90 F5 BCC CB50
CB5B 60 RTS

```

M-W "memory-write"

karakter /karakterek/ olvasása
és tárolása

karakterek száma
már az összes karakter?

```

*****
CB5C AC 01 02 LDY 0201
CB5F C0 30 CPY #30
CB61 D0 09 BNE CB6C
CB63 A9 EA LDA #EA
CB65 85 6B STA 6B
CB67 A9 FF LDA #FF
CB69 85 6C STA 6C
CB6B 60 RTS

```

User utasítás
második karakter
"0"
nem

mutató az USER-címek táblázatán
\$FFEA

```

CB6C 20 72 CB JSR CB72
CB6F 4C 94 C1 JMP C194

```

kész, hibaüzenet előkészítése

CB72	88		DEY		
CB73	98		TYA		
CB74	29	0F	AND	#0F	szám
CB76	0A		ASL	A	kétszerese
CB77	A8		TAY		
CB78	B1	6B	LDA	(6B),Y	a tábla az adatban lévő mutatónál
CB7A	B5	75	STA	75	
CB7C	C8		INY		cím a \$75/\$76 után
CB7D	B1	6B	LDA	(6B),Y	
CB7F	B5	76	STA	76	
CB81	6C	75 00	JMP	(0075)	a művelet végrehajtása

CB84	AD	8E 02	LDA	028E	közvetlen elérésű csatorna megnyitása "#"
CB87	85	7F	STA	7F	utolsó egységszám
CB89	A5	83	LDA	83	egységszám
CB8B	48		PHA		csatorna-szám
CB8C	20	3D C6	JSR	C63D	egység ellenőrzése, esetleg inicializálás
CB8F	68		PLA		
CB90	85	83	STA	83	
CB92	AE	74 02	LDX	0274	file-név hossza
CB95	CA		DEX		
CB96	D0	0D	BNE	CBA5	egynél nagyobb?
CB98	A9	01	LDA	#01	
CB9A	20	E2 D1	JSR	D1E2	csatorna és puffer lefoglalása
CB9D	4C	F1 CB	JMP	CBF1	kapcsolók beállítása, kész
CBA0	A9	70	LDA	#70	
CBA2	4C	C8 C1	JMP	C1C8	70, "no channel"
CBA5	A0	01	LDY	#01	
CBA7	20	7C CC	JSR	CC7C	a puffer-szám betöltése
CBA8	AE	85 02	LDX	0285	puffer-szám
CBA9	E0	05	CPX	#05	nagyobb, 5-tel egyenlő?
CBAF	B0	EF	BCS	CBA0	70, "no channel"
CBB1	A9	00	LDA	#00	
CBB3	B5	6F	STA	6F	
CBB5	B5	70	STA	70	
CBB7	38		SEC		
CBB8	26	6F	ROL	6F	puffer megkeresése a foglaltsági regiszterben
CBBA	26	70	ROL	70	
CBBC	CA		DEX		
CBBD	10	F9	BPL	CBB8	
CBBF	A5	6F	LDA	6F	
CBC1	2D	4F 02	AND	024F	puffer foglalt?
CBC4	D0	DA	BNE	CBA0	
CBC6	A5	70	LDA	70	
CBC8	2D	50 02	AND	0250	puffer foglalt?
CBCB	D0	D3	BNE	CBA0	
CBCD	A5	6F	LDA	6F	
CBCF	0D	4F 02	ORA	024F	
CBD2	8D	4F 02	STA	024F	
CBD5	A5	70	LDA	70	puffer lefoglalása
CBD7	0D	50 02	ORA	0250	csatorna megkeresése és lefoglalása
CBDA	8D	50 02	STA	0250	
CBDD	A9	00	LDA	#00	
CBDF	20	E2 D1	JSR	D1E2	
CBE2	A6	82	LDX	82	csatorna-szám
CBE4	AD	85 02	LDA	0285	puffer-szám
CBE7	95	A7	STA	A7,X	
CBE9	AA		TAX		
CBEA	A5	7F	LDA	7F	egységszám
CBEC	95	00	STA	00,X	
CBEE	9D	5B 02	STA	025B,X	
CBF1	A6	83	LDX	83	másodlagos cím
CBF3	BD	2B 02	LDA	022B,X	
CBF6	09	40	ORA	#40	a READ és a WRITE kapcsolók beállítása


```

CBFB 9D 2B 02 STA 022B,X
CBFB A4 B2 LDY B2
CBFD A9 FF LDA #FF
CBFF 99 44 02 STA 0244,Y
CC02 A9 B9 LDA #B9
CC04 99 F2 00 STA 00F2,Y
CC07 B9 A7 00 LDA 00A7,Y
CC0A 99 3E 02 STA 023E,Y
CC0D 0A ASL A
CC0E AA TAX
CC0F A9 01 LDA #01
CC11 95 99 STA 99,X
CC13 A9 0E LDA #0E
CC15 99 EC 00 STA 00EC,Y
CC1B 4C 94 C1 JMP C194

```

csatorna-szám

végmutató

a READ és a WRITE kapcsolók beállítása
puffer-szám

2-szer /2-szeres/

puffer mutató egyesen

közvetlen elérésű kapcsoló
kész

B-utasítás, "Block"

```

CC1B A0 00 LDY #00
CC1D A2 00 LDX #00
CC1F A9 2D LDA #2D
CC21 20 6B C2 JSR C26B
CC24 D0 0A BNE CC30
CC26 A9 31 LDA #31
CC2B 4C C8 C1 JMP C1C8

```

"_"

minusz jel keresése
megvan?

31, "syntax error"

```

CC2B A9 30 LDA #30
CC2D 4C C8 C1 JMP C1C8

```

30, "syntax error"

```

CC30 8A TXA
CC31 D0 FB BNE CC2B
CC33 A2 05 LDX #05
CC35 B9 00 02 LDA 0200,Y
CC3B DD 5D CC CMP CC5D,X
CC3B F0 05 BEQ CC42
CC3D CA DEX
CC3E 10 FB BPL CC3B
CC40 30 E4 BMI CC26
CC42 8A TXA
CC43 09 B0 ORA #B0
CC45 BD 2A 02 STA 022A
CC4B 20 6F CC JSR CC6F
CC4B AD 2A 02 LDA 022A
CC4E 0A ASL A
CC4F AA TAX
CC50 BD 64 CC LDA CC64,X
CC53 B5 70 STA 70
CC55 BD 63 CC LDA CC63,X
CC5B B5 6F STA 6F
CC5A 6C 6F 00 JMP (006F)

```

ha vessző, akkor hiba!

pufferből kapott karakter
összehasonlítása az "AFRWP"-el
megvan?

összehasonlítás az összes többi karakterrel,
ha nincs meg, akkor hiba!

utasítás-szám,beállítása a 7-es bitnek

a paraméter betöltése

a szám 2-szer nagyobb
az indexnél
utasításcím /Hi/

utasításcím /Lo/

ugrás az utasításhoz

```

CC5D 41 46 52 57 45 50

```

különböző "AFRWEF" blokk-utasítások nevei

```

CC63 03 CD
CC65 F5 CC
CC67 56 CD
CC69 73 CD
CC6B A3 CD
CC6D BD CD

```

blokk-utasítások címei

```

%CD03, B-A
%CCF5, B-F
%CD56, B-R
%CD73, B-W
%CDA3, B-E
%CDBD, B-P

```

```

CC6F A0 00 LDY #00
CC71 A2 00 LDX #00
CC73 A9 3A LDA #3A
CC75 20 6B C2 JSR C26B
CC7B D0 02 BNE CC7C

```

a blokk-utasítások paramétereinek betöltése

":"

a sorok kettőspontig tesztelése
megvan?

CC7A	A0 03	LDY	#03	nincs, a 4. karaktertől kezdeni
CC7C	B9 00 02	LDA	0200,Y	megkeresni az elválasztójelet!
CC7F	C9 20	CMP	#20	' , space
CC81	F0 08	BEQ	CC8B	
CC83	C9 1D	CMP	#1D	kurzor jobbra
CC85	F0 04	BEQ	CC8B	", "
CC87	C9 2C	CMP	#2C	
CC89	D0 07	BNE	CC92	
CC8B	C8	INY		
CC8C	CC 74 02	CPY	0274	sor vége?
CC8F	90 EB	BCC	CC7C	
CC91	60	RTS		
CC92	20 A1 CC	JSR	CCA1	a következő paraméter átvitele!
CC95	EE 77 02	INC	0277	a paraméter-számláló növelése
CC98	AC 79 02	LDY	0279	
CC9B	E0 04	CPX	#04	összehasonlítás
CC9D	90 EC	BCC	CC8B	még nem lépte túl a maximális számot
CC9F	80 8A	BCS	CC2B	30, "syntax error"
CCA1	A9 00	LDA	#00	
CCA3	85 6F	STA	6F	
CCA5	85 70	STA	70	
CCA7	85 72	STA	72	
CCA9	A2 FF	LDX	#FF	
CCAB	B9 00 02	LDA	0200,Y	a karakter betöltése az input-pufferből
CCAE	C9 40	CMP	#40	
CCB0	B0 18	BCS	CCCA	nem számjegy?
CCB2	C9 30	CMP	#30	"0"
CCB4	90 14	BCC	CCCA	nem számjegy?
CCB6	29 0F	AND	#0F	konvertálás hexadecimálisra
CCB8	48	PHA		
CCB9	A5 70	LDA	70	
CCBB	85 71	STA	71	eltolás
CCBD	A5 6F	LDA	6F	
CCBF	85 70	STA	70	
CCC1	68	PLA		
CCC2	85 6F	STA	6F	olvasott szám tárolása
CCC4	C8	INY		mutató növelése
CCC5	CC 74 02	CPY	0274	sor vége?
CCC8	90 E1	BCC	CCAB	nem
CCCA	8C 79 02	STY	0279	mutató tárolása
CCCD	18	CLC		
CCCE	A9 00	LDA	#00	
CCD0	E8	INX		
CCD1	E0 03	CPX	#03	
CCD3	B0 0F	BCS	CCE4	hexadecimális átalakítás
CCD5	B4 6F	LDY	6F,X	
CCD7	88	DEY		
CCD8	30 F6	BMI	CCD0	
CCDA	7D F2 CC	ADC	CCF2,X	decimális érték hozzáadása
CCDD	90 F8	BCC	CCD7	
CCDF	18	CLC		
CCE0	E6 72	INC	72	
CCE2	D0 F3	BNE	CCD7	
CCE4	48	PHA		
CCE5	AE 77 02	LDX	0277	paraméter-számláló
CCE8	A5 72	LDA	72	
CCEA	9D 80 02	STA	0280,X	Hi-byte
CCED	68	PLA		
CCEE	9D 85 02	STA	0285,X	Lo-byte
CCF1	60	RTS		

CCF2 01 0A 64

1, 10, 100 decimális
érték

CCF5 20 F5 CD JSR CDF5

B-F utasítás, "Block free"
a sáv, szektor és egység szám betöltése

CCFB 20 5F EF JSR EF5F
 CCFB 4C 94 C1 JMP C194

a blokk felszabadítása
 kész, hibäuzenet előkészítése

CCFE A9 01 LDA #01
 CD00 8D F9 02 STA 02F9

CD03 20 F5 CD JSR CDF5
 CD06 A5 81 LDA 81
 CD08 48 PHA
 CD09 20 FA F1 JSR F1FA
 CD0C F0 0B BEQ CD19
 CD0E 68 PLA
 CD0F C5 81 CMP 81
 CD11 D0 19 BNE CD2C
 CD13 20 90 EF JSR EF90
 CD16 4C 94 C1 JMP C194

B-A utasítás, "Block Allocate"
 sáv, szektor és az egységszám betöltése
 szektor
 tárolása
 a blokk keresése a BAM-ban
 foglalt a blokk?
 a kívánt szektor
 azonos a következő szabad szektorral?
 nem
 blokk lefoglalása a BAM-ban
 kész

CD19 68 PLA
 CD1A A9 00 LDA #00
 CD1C 85 81 STA 81
 CD1E E6 80 INC 80
 CD20 A5 80 LDA 80
 CD22 CD D7 FE CMP FED7
 CD25 B0 0A BCS CD31
 CD27 20 FA F1 JSR F1FA
 CD2A F0 EE BEQ CD1A
 CD2C A9 65 LDA #65
 CD2E 20 45 E6 JSR E645
 CD31 A9 65 LDA #65
 CD33 20 C8 C1 JSR C1C8

∅ szektor
 következő sáv
 sáv-szám
 36, utolsó sáv-szám + 1
 ha nagyobb vagy egyenlő "no block"
 szabad blokk keresése a következő sávon
 ha nincs, a következő sáv ellenőrzése
 65, "no block" következő szabad blokk
 65, "no block" nincs több szabad blokk

CD36 20 F2 CD JSR CDF2
 CD39 4C 60 D4 JMP D460

csatorna megnyitása, paraméter
 beállítása
 blokk olvasása a lemezzről

CD3C 20 2F D1 JSR D12F
 CD3F A1 99 LDA (99,X)
 CD41 60 RTS

egy byte betöltése a pufferből
 mutató beállítása a pufferen belül
 a byte betöltése

CD42 20 36 CD JSR CD36
 CD45 A9 00 LDA #00
 CD47 20 C8 D4 JSR D4C8
 CD4A 20 3C CD JSR CD3C
 CD4D 99 44 02 STA 0244,Y
 CD50 A9 89 LDA #89
 CD52 99 F2 00 STA 00F2,Y
 CD55 60 RTS

egy blokk olvasása lemezzről
 csatorna megnyitása, blokk olvasása
 puffer mutató nullára állítása
 egy byte beolvasása a pufferből
 az írás- és olvasás-kapcsoló beállítása

CD56 20 42 CD JSR CD42
 CD59 20 EC D3 JSR D3EC
 CD5C 4C 94 C1 JMP C194

B-R utasítás, "Block Read"
 egy blokk olvasása lemezzről
 a byte előkészítése
 a hibäuzenet előkészítése

CD5F 20 6F CC JSR CC6F
 CD62 20 42 CD JSR CD42
 CD65 B9 44 02 LDA 0244,Y
 CD68 99 3E 02 STA 023E,Y
 CD6B A9 FF LDA #FF
 CD6D 99 44 02 STA 0244,Y
 CD70 4C 94 C1 JMP C194

U1 utasítás, "Block Read" helyettesítése
 utasítás paraméterének beolvasása
 blokk olvasása lemezzről
 végmutató tárolása
 adatbyte-ként
 végmutató \$FF-en
 kész, hibäuzenet előkészítése

```

*****
CD73 20 F2 CD JSR CDF2
CD76 20 E8 D4 JSR D4E8
CD79 A8 TAY
CD7A 88 DEY
CD7B C9 02 CMP #02
CD7D B0 02 BCS CDB1
CD7F A0 01 LDY #01
CDB1 A9 00 LDA #00
CDB3 20 C8 D4 JSR D4C8
CDB6 98 TYA
CDB7 20 F1 CF JSR CFF1
CDBA 8A TXA
CDBB 4B PHA
CDBC 20 64 D4 JSR D464
CDBF 68 PLA
CD90 AA TAX
CD91 20 EE D3 JSR D3EE
CD94 4C 94 C1 JMP C194

```

B-W utasítás, "Block Write"
a csatorna megnyitása
a puffer mutató beállítása

puffer mutató 2-nél kisebb /Lo/
nem

puffer mutató nullán

byte beírása a pufferbe

blokk felírása a lemezre

byte kihozása a pufferből
kész, hibüzenet

```

*****
CD97 20 6F CC JSR CC6F
CD9A 20 F2 CD JSR CDF2
CD9D 20 64 D4 JSR D464
CDA0 4C 94 C1 JMP C194

CDA3 20 58 F2 JSR F258
CDA6 20 36 CD JSR CD36
CDA9 A9 00 LDA #00
CDAB 85 6F STA 6F
CDAD A6 F9 LDX F9
CDAF BD E0 FE LDA FEE0,X
CDB2 85 70 STA 70
CDB4 20 BA CD JSR CD8A
CDB7 4C 94 C1 JMP C194

CDBA 6C 6F 00 JMP (006F)

```

U2, "Block Write" helyett
utasítás paraméterének betöltése
csatorna megnyitása
és a blokk beírása a lemezre
kész
"B-E" utasítás, "Block Execute"
/RTS/
csatorna megnyitása és a blokk beolvasása

cím /Lo/
puffer-szám
cím /Hi/

ugrás a rutinhoz
kész

ugrás a rutinhoz

```

*****
CDBD 20 D2 CD JSR CDD2
CDC0 A5 F9 LDA F9
CDC2 0A ASL A
CDC3 AA TAX
CDC4 AD 86 02 LDA 0286
CDC7 95 99 STA 99,X
CDC9 20 2F D1 JSR D12F
CDCC 20 EE D3 JSR D3EE
CDCF 4C 94 C1 JMP C194

```

B-P utasítás, "Block Pointer"
csatorna megnyitása, puffer-szám betöltése
puffer-szám
* 2
indexként
mutató-érték
puffer mutató tárolása
egy byte a pufferből
egy byte előkészítése
kész

```

*****
CDD2 A6 D3 LDX D3
CDD4 E6 D3 INC D3
CDD6 BD 85 02 LDA 0285,X
CDD9 A8 TAY
CDDA 88 DEY
Cddb 88 DEY
CDDC C0 0C CPY #0C
CDDE 90 05 BCC CDE5
CDE0 A9 70 LDA #70
CDE2 4C C8 C1 JMP C1C8

CDE5 85 83 STA 83
CDE7 20 EB D0 JSR D0EB
CDEA B0 F4 BCS CDE0
CDEC 20 93 DF JSR DF93
CDEF 85 F9 STA F9
CDF1 60 RTS

```

csatorna megnyitása

puffer-szám

puffer-szám 14-nél kisebb
igen

70, "no channel"

másodlagos cím
csatorna megnyitása
ha már foglalt, 70 "no channel"
puffer-szám
beállítása

CDF2	20 D2 CD	JSR	CDD2
CDF5	A6 D3	LDX	D3
CDF7	BD 85 02	LDA	0285,X
CDFA	29 01	AND	#01
CDFC	85 7F	STA	7F
CDFE	BD 87 02	LDA	0287,X
CE01	85 81	STA	81
CE03	BD 86 02	LDA	0286,X
CE06	85 80	STA	80
CE08	20 5F D5	JSR	D55F
CE0B	4C 00 C1	JMP	C100

puffer-szám ellenőrzése, csatorna megnyitása
 csatorna-szám
 puffer-cím
 egységszám
 szektor
 sáv
 sáv és szektor ok?
 LED bekapcsolása

CE0E	20 2C CE	JSR	CE2C
CE11	20 6E CE	JSR	CE6E
CE14	A5 90	LDA	90
CE16	85 D7	STA	D7
CE18	20 71 CE	JSR	CE71
CE1B	E6 D7	INC	D7
CE1D	E6 D7	INC	D7
CE1F	A5 8B	LDA	8B
CE21	85 D5	STA	D5
CE23	A5 90	LDA	90
CE25	0A	ASL	A
CE26	18	CLC	
CE27	69 10	ADC	#10
CE29	85 D6	STA	D6
CE2B	60	RTS	

REL-file mutatójának beállítása
 rekord-szám * rekordhosszúság osztva
 254-gyel = adatblokkok száma
 osztás maradéka = adatblokkban lévő mutatóval
 adat-mutató

adatmutató plusz 2 /sáv, szektor-mutató!/
 az osztás eredménye
 egyenlő az oldal-szektor számmal
 az osztás maradéka
 2-szer

plusz 16
 egyenlő az adatblokkon az oldal-
 szektorban lévő mutatóval

CE2C	20 D9 CE	JSR	CED9
CE2F	85 92	STA	92
CE31	A6 82	LDX	82
CE33	B5 B5	LDA	B5,X
CE35	85 90	STA	90
CE37	B5 8B	LDA	8B,X
CE39	85 91	STA	91
CE3B	D0 04	BNE	CE41
CE3D	A5 90	LDA	90
CE3F	F0 0B	BEQ	CE4C
CE41	A5 90	LDA	90
CE43	38	SEC	
CE44	E9 01	SBC	#01
CE46	85 90	STA	90
CE48	B0 02	BCS	CE4C
CE4A	C6 91	DEC	91
CE4C	B5 C7	LDA	C7,X
CE4E	85 6F	STA	6F
CE50	46 6F	LSR	6F
CE52	90 03	BCC	CE57
CE54	20 ED CE	JSR	CEED
CE57	20 E5 CE	JSR	CEE5
CE5A	A5 6F	LDA	6F
CE5C	D0 F2	BNE	CE50
CE5E	A5 D4	LDA	D4
CE60	18	CLC	
CE61	65 8B	ADC	8B
CE63	85 8B	STA	8B
CE65	90 06	BCC	CE6D
CE67	E6 8C	INC	8C
CE69	D0 02	BNE	CE6D
CE6B	E6 8D	INC	8D
CE6D	60	RTS	

operatív tár törlése

csatorna-szám
 rekord-szám /Lo/

rekord-szám /Hi/

nem egyenlő nullával a rekord-szám?

ha nem, egyet levonni

rekordhosszúság

rekord-szám * rekordhosszúság
 regiszter balra léptetése

eredmény a \$8B/\$8C/\$8D-ben

CE6E	A9 FE	LDA	#FE
CE70	2C		

osztás 254-gyel, adatblokk-szám kiszámításához
 254

```

*****
CE71 A9 7B LDA #7B
CE73 85 6F STA 6F
CE75 A2 03 LDX #03
CE77 85 BF LDA BF,X
CE79 4B PHA
CE7A 85 BA LDA BA,X
CE7C 95 BF STA BF,X
CE7E 68 PLA
CE7F 95 BA STA BA,X
CE81 CA DEX
CE82 D0 F3 BNE CE77
CE84 20 D9 CE JSR CED9
CE87 A2 00 LDX #00
CE89 85 90 LDA 90,X
CE8B 95 BF STA BF,X
CE8D E8 INX
CE8E E0 04 CPX #04
CE90 90 F7 BCC CE89
CE92 A9 00 LDA #00
CE94 85 92 STA 92
CE96 24 6F BIT 6F
CE98 30 09 BMI CEA3
CE9A 06 BF ASL BF
CE9C 08 PHP
CE9D 46 BF LSR BF
CE9F 28 PLP
CEA0 20 E6 CE JSR CEE6
CEA3 20 ED CE JSR CEED
CEA6 20 E5 CE JSR CEE5
CEA9 24 6F BIT 6F
CEAB 30 03 BMI CEB0
CEAD 20 E2 CE JSR CEE2
CEB0 A5 BF LDA BF
CEB2 18 CLC
CEB3 65 90 ADC 90
CEB5 85 90 STA 90
CEB7 90 06 BCC CEBF
CEB9 E6 91 INC 91
CEBB D0 02 BNE CEBF
CEBD E6 92 INC 92
CEBF A5 92 LDA 92
CEC1 05 91 ORA 91
CEC3 D0 C2 BNE CEB7
CEC5 A5 90 LDA 90
CEC7 38 SEC
CECB E5 6F SBC 6F
CECA 90 0C BCC CEDB
CECC E6 8B INC 8B
CECE D0 06 BNE CED6
CED0 E6 8C INC 8C
CED2 D0 02 BNE CED6
CED4 E6 8D INC 8D
CED6 85 90 STA 90
CED8 60 RTS

```

az oldal-szektor kiszámítása
120
osztó

az operatív tár törlése

1-es regiszter balra léptetése
0 regiszter tartalmának hozzáadása az 1-es-hez
1-es regiszter balra léptetése

1-es regiszter kétszeri balra léptetése

hányados a \$8B/\$8C/\$8D-ben

maradék a \$90-ben

operatív tár törlése

```

*****
CED9 A9 00 LDA #00
CEDB 85 8B STA 8B
CEDD 85 8C STA 8C
CEDF 85 8D STA 8D
CEE1 60 RTS

```

a regiszter kétszeri balra léptetése

```

*****
CEE2 20 E5 CE JSR CEE5

```

a regiszter egyszeri balra léptetése

CEE5	18		CLC	
CEE6	26	90	ROL	90
CEE8	26	91	ROL	91
CEEA	26	92	ROL	92
CEEC	60		RTS	
CEED	18		CLC	
CEEE	A2	FD	LDX	#FD
CEF0	B5	8E	LDA	8E,X
CEF2	75	93	ADC	93,X
CEF4	95	8E	STA	8E,X
CEF6	E8		INX	
CEF7	D0	F7	BNE	CEF0
CEF9	60		RTS	
CEFA	A2	00	LDX	#00
CEFC	8A		TXA	
CEFD	95	FA	STA	FA,X
CEFF	E8		INX	
CF00	E0	04	CPX	#04
CF02	D0	F8	BNE	CEFC
CF04	A9	06	LDA	#06
CF06	95	FA	STA	FA,X
CF08	60		RTS	
CF09	A0	04	LDY	#04
CF0B	A6	82	LDX	82
CF0D	B9	FA 00	LDA	00FA,Y
CF10	96	FA	STX	FA,Y
CF12	C5	82	CMP	82
CF14	F0	07	BEQ	CF1D
CF16	88		DEY	
CF17	30	E1	BMI	CEFA
CF19	AA		TAX	
CF1A	4C	0D CF	JMP	CF0D
CF1D	60		RTS	
CF1E	20	09 CF	JSR	CF09
CF21	20	B7 DF	JSR	DFB7
CF24	D0	46	BNE	CF6C
CF26	20	D3 D1	JSR	D1D3
CF29	20	8E D2	JSR	D28E
CF2C	30	48	BMI	CF76
CF2E	20	C2 DF	JSR	DFC2
CF31	A5	80	LDA	80
CF33	48		PHA	
CF34	A5	81	LDA	81
CF36	48		PHA	
CF37	A9	01	LDA	#01
CF39	20	F6 D4	JSR	D4F6
CF3C	85	81	STA	81
CF3E	A9	00	LDA	#00
CF40	20	F6 D4	JSR	D4F6
CF43	85	80	STA	80
CF45	F0	1F	BEQ	CF66
CF47	20	25 D1	JSR	D125
CF4A	F0	0B	BEQ	CF57
CF4C	20	AB DD	JSR	DDAB
CF4F	D0	06	BNE	CF57
CF51	20	8C CF	JSR	CF8C
CF54	4C	5D CF	JMP	CF5D
CF57	20	8C CF	JSR	CF8C
CF5A	20	57 DE	JSR	DE57
CF5D	68		PLA	

\$90/\$91/\$92 regiszter tartalmána hozzáadása a \$8B/\$8C/\$8D regiszterhez

csatorna-szám

csatorna-szám

egységszám beállítása

sáv

szektor

1-es byte a pufferből szektor

0. byte a pufferből sáv

file-típus ellenőrzése relatív file?

CF5E	85 81	STA	81	szektor-
CF60	68	PLA		
CF61	85 80	STA	80	és a sáv-szám visszatöltése
CF63	4C 6F CF	JMP	CF6F	
CF66	68	PLA		
CF67	85 81	STA	81	szektor-
CF69	68	PLA		
CF6A	85 80	STA	80	és a sáv-szám visszatöltése
CF6C	20 8C CF	JSR	CF8C	
CF6F	20 93 DF	JSR	DF93	
CF72	AA	TAX		
CF73	4C 99 D5	JMP	D599	és ellenőrzése
CF76	A9 70	LDA	#70	
CF78	4C C8 C1	JMP	C1C8	70, "no channel"
CF7B	20 09 CF	JSR	CF09	
CF7E	20 B7 DF	JSR	DFB7	
CF81	D0 08	BNE	CF8B	
CF83	20 8E D2	JSR	D28E	
CF86	30 EE	BMI	CF76	
CF88	20 C2 DF	JSR	DFC2	
CF8B	60	RTS		
*****				puffer váltás
CF8C	A6 B2	LDX	82	csatorna-szám
CF8E	B5 A7	LDA	A7,X	
CF90	49 80	EOR	#80	
CF92	95 A7	STA	A7,X	
CF94	B5 AE	LDA	AE,X	a 7-es bit megfordítása a táblázatban
CF96	49 80	EOR	#80	
CF98	95 AE	STA	AE,X	
CF9A	60	RTS		
*****				adatbyte beírása a pufferbe
CF9B	A2 12	LDX	#12	18-as csatorna
CF9D	B6 83	STX	83	
CF9F	20 07 D1	JSR	D107	írás-csatorna megnyitása
CFA2	20 00 C1	JSR	C100	LED bekapcsolása
CFA5	20 25 D1	JSR	D125	file-típus ellenőrzése
CFA8	90 05	BCC	CFAF	nem relatív file
CAFA	A9 20	LDA	#20	
CFAC	20 9D DD	JSR	DD9D	puffer váltás
CFAF	A5 83	LDA	83	másodlagos cím
CFB1	C9 0F	CMP	#0F	15 ?
CFB3	F0 23	BEQ	CFD8	igen
CFB5	D0 08	BNE	CFBF	nem
CFB7	A5 84	LDA	84	másodlagos cím
CFB9	29 8F	AND	#8F	
CFBB	C9 0F	CMP	#0F	nagyobb vagy egyenlő mint 15?
CFBD	B0 19	BCS	CFD8	ha igen, - input-puffer
CFBF	20 25 D1	JSR	D125	file-típus ellenőrzése
CFC2	B0 05	BCS	CFC9	relatív file vagy közvetlen elérés?
CFC4	A5 85	LDA	85	adatbyte
CFC6	4C 9D D1	JMP	D19D	betöltése a pufferbe
CFC9	D0 03	BNE	CFCE	közvetlen elérésű file?
CFCB	4C AB E0	JMP	E0AB	adatbyte-ok beírása a relatív file-ba
CFCE	A5 85	LDA	85	
CFD0	20 F1 CF	JSR	CFF1	adatbyte beírása a pufferbe
CFD3	A4 82	LDY	82	következő byte-csatorna számának
CFD5	4C EE D3	JMP	D3EE	előkészítése

CFD8	A9 04	LDA	#04	4-es csatorna
CFDA	B5 82	STA	B2	megfelel az input-puffernek
CFDC	20 E8 D4	JSR	D4E8	a puffer mutató beállítása
CFDF	C9 2A	CMP	#2A	40
CFE1	F0 05	BEQ	CFE8	puffer vége?
CFE3	A5 85	LDA	85	
CFE5	20 F1 CF	JSR	CFF1	adatbyte beírása a pufferbe
CFE8	A5 F8	LDA	F8	be van állítva a kapcsoló?
CFEA	F0 01	BEQ	CFED	igen
CFEC	60	RTS		
CFED	EE 55 02	INC	0255	az utasítás-kapcsoló beállítása
CFF0	60	RTS		
*****				adatbyte beírása a pufferbe
CFF1	48	PHA		adatbyte tárolása
CFF2	20 93 DF	JSR	DF93	puffer-szám betöltése
CFF5	10 06	BPL	CFFD	hozzá van rendelve a puffer?
CFF7	68	PLA		
CFF8	A9 61	LDA	#61	
CFFA	4C C8 C1	JMP	C1C8	61, "file not open"
CFFD	0A	ASL	A	puffer-szám kétszer nagyobb
CFFE	AA	TAX		az indexnél
CFFF	68	PLA		adatbyte
D000	81 99	STA	(99,X)	beírása a pufferbe
D002	F6 99	INC	99,X	puffer mutató növelése
D004	60	RTS		
*****				I-utasítás, inicializálás
D005	20 D1 C1	JSR	C1D1	egység szám megkeresése
D008	20 42 D0	JSR	D042	BAM betöltése
D00B	4C 94 C1	JMP	C194	lemez-státusz előkészítése

D00E	20 0F F1	JSR	F10F	
D011	AB	TAY		
D012	B6 A7	LDX	A7,Y	
D014	E0 FF	CPX	#FF	
D016	D0 14	BNE	D02C	
D018	48	PHA		
D019	20 8E D2	JSR	D28E	
D01C	AA	TAX		
D01D	10 05	BPL	D024	
D01F	A9 70	LDA	#70	
D021	20 48 E6	JSR	E648	70, "no channel"
D024	68	PLA		
D025	AB	TAY		
D026	8A	TXA		
D027	09 80	ORA	#80	
D029	99 A7 00	STA	00A7,Y	
D02C	8A	TXA		
D02D	29 0F	AND	#0F	
D02F	85 F9	STA	F9	
D031	A2 00	LDX	#00	
D033	86 81	STX	81	0 szektor
D035	AE 85 FE	LDX	FE85	18
D038	86 80	STX	80	18-as sáv
D03A	20 D3 D6	JSR	D6D3	paraméter átadása a lemezvezérlőnek
D03D	A9 B0	LDA	#B0	"Block Header lesen" utasításkód átadása
D03F	4C 8C D5	JMP	D58C	a lemezvezérlőnek
*****				BAM betöltése
D042	20 D1 F0	JSR	F0D1	
D045	20 13 D3	JSR	D313	
D048	20 0E D0	JSR	D00E	blokk olvasása
D04B	A6 7F	LDX	7F	egység szám

D04D	A9 00	LDA	#00	
D04F	9D 51 02	STA	0251,X	a "BAM megváltozott" kapcsoló visszaállítása
D052	8A	TXA		
D053	0A	ASL	A	
D054	AA	TAX		
D055	A5 16	LDA	16	
D057	95 12	STA	12,X	
D059	A5 17	LDA	17	ID tárolása
D05B	95 13	STA	13,X	
D05D	20 86 D5	JSR	D586	
D060	A5 F9	LDA	F9	puffer-szám
D062	0A	ASL	A	
D063	AA	TAX		
D064	A9 02	LDA	#02	puffer mutató §200-on
D066	95 99	STA	99,X	
D068	A1 99	LDA	(99,X)	egy karakter betöltése a pufferből
D06A	A6 7F	LDX	7F	egységszám
D06C	9D 01 01	STA	0101,X	
D06F	A9 00	LDA	#00	
D071	95 1C	STA	1C,X	írásvédelem-kapcsoló
D073	95 FF	STA	FF,X	olvasáshiba-kapcsoló

D075	20 3A EF	JSR	EF3A	szabad blokkok kiszámítása
D078	A0 04	LDY	#04	a §6D/§6E utáni puffer-cím
D07A	A9 00	LDA	#00	a 4-es pozíciótól kezdve
D07C	AA	TAX		
D07D	18	CLC		
D07E	71 6D	ADC	(6D),Y	sávonkénti üres bblokkok számának hozzáadása
D080	90 01	BCC	D083	
D082	E8	INX		X, mint Hi byte
D083	C8	INY		
D084	C8	INY		plusz 4
D085	C8	INY		
D086	C8	INY		
D087	C0 48	CPY	#48	18-as sáv?
D089	F0 F8	BEQ	D083	ha igen, kihagyni!
D08B	C0 90	CPY	#90	utolsó sáv-szám?
D08D	D0 EE	BNE	D07D	nem
D08F	48	PHA		Lo byte
D090	8A	TXA		Hi byte
D091	A6 7F	LDX	7F	egységszám
D093	9D FC 02	STA	02FC,X	§2FC utáni Hi byte
D096	68	PLA		Lo byte
D097	9D FA 02	STA	02FA,X	§2FA után
D09A	60	RTS		

D09B	20 D0 D6	JSR	D6D0	paraméter a lemezvezérlőn
D09E	20 C3 D0	JSR	D0C3	blokk olvasása
D0A1	20 99 D5	JSR	D599	ok?
D0A4	20 37 D1	JSR	D137	a byte betöltése a pufferből
D0A7	85 80	STA	80	következő byte sávja
D0A9	20 37 D1	JSR	D137	a pufferből
D0AC	85 81	STA	81	szektor
D0AE	60	RTS		

D0AF	20 9B D0	JSR	D09B	
D0B2	A5 80	LDA	80	sáv
D0B4	D0 01	BNE	D0B7	
D0B6	60	RTS		

D0B7	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer váltás
D0BA	20 D0 D6	JSR	D6D0	paraméter a lemezvezérlőn
D0BD	20 C3 D0	JSR	D0C3	blokk olvasása
D0C0	4C 1E CF	JMP	CF1E	puffer váltás

```
*****
D0C3 A9 80 LDA #80
D0C5 D0 02 BNE D0C9
```

blokk olvasása
olvasás-kód

```
*****
D0C7 A9 90 LDA #90
D0C9 8D 4D 02 STA 024D
D0CC 20 93 DF JSR DF93
D0CF AA TAX
D0D0 20 06 D5 JSR D506
D0D3 8A TXA
D0D4 48 PHA
D0D5 0A ASL A
D0D6 AA TAX
D0D7 A9 00 LDA #00
D0D9 95 99 STA 99,X
D0DB 20 25 D1 JSR D125
D0DE C9 04 CMP #04
D0E0 B0 06 BCS D0E8
D0E2 F6 B5 INC B5,X
D0E4 D0 02 BNE D0E8
D0E6 F6 BB INC BB,X
D0E8 68 PLA
D0E9 AA TAX
D0EA 60 RTS
```

blokk beírása
írás-kód
tárolása
a puffer-szám beolvasása
sáv/szektor betöltése, blokk olvasása, írása

puffer mutató kétszer

mutató a pufferben nullán
a file-típus beolvasása
relativ file, vagy közvetlen elérés?
igen

a blokk-számláló növelése

```
*****
D0EB A5 83 LDA 83
D0ED C9 13 CMP #13
D0EF 90 02 BCC D0F3
D0F1 29 0F AND #0F
D0F3 C9 0F CMP #0F
D0F5 D0 02 BNE D0F9
D0F7 A9 10 LDA #10
D0F9 AA TAX
D0FA 38 SEC
D0FB BD 2B 02 LDA 022B,X
D0FE 30 06 BMI D106
D100 29 0F AND #0F
D102 85 82 STA 82
D104 AA TAX
D105 18 CLC
D106 60 RTS
```

olvasás-csatorna megnyitása
másodlagos cím
19
kisebb?

16

ok kapcsoló

```
*****
D107 A5 83 LDA 83
D109 C9 13 CMP #13
D10B 90 02 BCC D10F
D10D 29 0F AND #0F
D10F AA TAX
D110 BD 2B 02 LDA 022B,X
D113 AB TAY
D114 0A ASL A
D115 90 0A BCC D121
D117 30 0A BMI D123
D119 98 TYA
D11A 29 0F AND #0F
D11C 85 82 STA 82
D11E AA TAX
D11F 18 CLC
D120 60 RTS

D121 30 F6 BMI D119
D123 38 SEC
D124 60 RTS
```

írás-csatorna megnyitása
másodlagos cím
19
kisebb?

csatorna-szám

ok kapcsoló

csatorna-kapcsoló foglalt

REL-file-típus ellenőrzése

```
*****
D125 A6 B2      LDX   B2
D127 B5 EC      LDA   EC,X
D129 4A         LSR   A
D12A 29 07      AND   #07
D12C C9 04      CMP   #04
D12E 60         RTS
```

"REL"?

```
*****
D12F 20 93 DF   JSR   DF93
D132 0A         ASL   A
D133 AA         TAX
D134 A4 B2      LDY   B2
D136 60         RTS
```

puffer- és csatorna-szám beolvasása
puffer-szám beolvasása

```
*****
D137 20 2F D1   JSR   D12F
D13A B9 44 02   LDA   0244,Y
D13D F0 12      BEQ   D151
D13F A1 99      LDA   (99,X)
D141 48        PHA
D142 B5 99      LDA   99,X
D144 D9 44 02   CMP   0244,Y
D147 D0 04      BNE   D14D
D149 A9 FF      LDA   #FF
D14B 95 99      STA   99,X
D14D 60        PLA
D14E F6 99      INC   99,X
D150 60        RTS
```

egy byte beolvasása a pufferből
puffer- és csatorna-szám beolvasása
végmutato

byte beolvasása a pufferből

puffer mutató
azonos a végmutatoval?
nem

puffer mutató /1/
adatbyte
puffer mutató növelése

```
D151 A1 99      LDA   (99,X)
D153 F6 99      INC   99,X
D155 60        RTS
```

egy karakter betöltése a pufferből
a puffer mutató növelése

```
*****
D156 20 37 D1   JSR   D137
D159 D0 36      BNE   D191
D15B 85 85      STA   B5
D15D B9 44 02   LDA   0244,Y
D160 F0 08      BEQ   D16A
D162 A9 80      LDA   #80
D164 99 F2 00   STA   00F2,Y
D167 A5 85      LDA   B5
D169 60        RTS
```

egy byte beolvasása, a következő blokk
byte beolvasása a pufferből
nem az utolsó karakter?
adatbyte tárolása
végmutato
igen

READ-kapcsoló
adatbyte

```
D16A 20 1E CF   JSR   CF1E
D16D A9 00      LDA   #00
D16F 20 C8 D4   JSR   D4C8
D172 20 37 D1   JSR   D137
D175 C9 00      CMP   #00
D177 F0 19      BEQ   D192
D179 B5 80      STA   B5
D17B 20 37 D1   JSR   D137
D17E B5 81      STA   B1
D180 20 1E CF   JSR   CF1E
D183 20 D3 D1   JSR   D1D3
D186 20 D0 D6   JSR   D6D0
D189 20 C3 D0   JSR   D0C3
D18C 20 1E CF   JSR   CF1E
D18F A5 85      LDA   B5
D191 60        RTS
```

puffer váltás, következő blokk olvasása

puffer mutató nullára állítása
első byte a pufferből
sáv-szám nulla?

ha igen, az utolsó blokk
sáv-szám tárolása
utolsó byte, olvasása, tárolása
láncolt szektoronként

puffer váltás, következő blokk olvasása
egység szám tárolása
paraméter a lemezvezérlőn
az olvasási utasítás átadása
puffer váltás, a következő blokk olvasása
adatbyte visszatöltése

```
D192 20 37 D1   JSR   D137
D195 A4 B2      LDY   B2
D197 99 44 02   STA   0244,Y
D19A A5 85      LDA   B5
D19C 60        RTS
```

következő byte beolvasása

tárolása végmutatoként
adatbyte visszatöltése

D19D 20 F1 CF JSR CFF1
D1A0 F0 01 BEQ D1A3
D1A2 60 RTS

pufferban lévő byte és blokk felírása
byte a pufferban
megtelt a puffer?

D1A3 20 D3 D1 JSR D1D3
D1A6 20 1E F1 JSR F11E
D1A9 A9 00 LDA #00
D1AB 20 C8 D4 JSR D4C8
D1AE A5 80 LDA 80
D1B0 20 F1 CF JSR CFF1
D1B3 A5 81 LDA 81
D1B5 20 F1 CF JSR CFF1
D1B8 20 C7 D0 JSR D0C7
D1BB 20 1E CF JSR CF1E
D1BE 20 D0 D6 JSR D6D0
D1C1 A9 02 LDA #02
D1C3 4C C8 D4 JMP D4C8

egységszám beolvasása
szabad blokk keresése a BAM-ban

puffer mutató nullán

sáv-szám, mint első byte

szektor-szám, mint második byte
blokk írása
puffer váltás
paraméter a lemezvezérlőn

puffer mutató 2-n

D1C6 85 6F STA 6F
D1C8 20 E8 D4 JSR D4E8
D1CB 18 CLC
D1CC 65 6F ADC 6F
D1CE 95 99 STA 99,X
D1D0 85 94 STA 94
D1D2 60 RTS

a puffer mutató növelése

a puffer mutató beolvasása

és növelése

D1D3 20 93 DF JSR DF93
D1D6 AA TAX
D1D7 BD 5B 02 LDA 025B,X
D1DA 29 01 AND #01
D1DC 85 7F STA 7F
D1DE 60 RTS

egységszám beolvasása
puffer-szám beolvasása

egységszám leválasztása
és tárolása

D1DF 38 SEC
D1E0 B0 01 BCS D1E3

az írás-csatorna és a puffer keresése
írás-kapcsoló

D1E2 18 CLC
D1E3 08 PHP
D1E4 85 6F STA 6F
D1E6 20 27 D2 JSR D227
D1E9 20 7F D3 JSR D37F
D1EC 85 82 STA 82
D1EE A6 83 LDX 83
D1F0 28 PLP
D1F1 90 02 BCC D1F5
D1F3 09 80 ORA #80
D1F5 9D 2B 02 STA 022B,X
D1F8 29 3F AND #3F
D1FA A8 TAY
D1FB A9 FF LDA #FF
D1FD 99 A7 00 STA 00A7,Y
D200 99 AE 00 STA 00AE,Y
D203 99 CD 00 STA 00CD,Y
D206 C6 6F DEC 6F
D208 30 1C BMI D226
D20A 20 8E D2 JSR D28E
D20D 10 08 BPL D217
D20F 20 5A D2 JSR D25A
D212 A9 70 LDA #70
D214 4C C8 C1 JMP C1C8

az olvasó-csatorna és a puffer keresése
olvasás-kapcsoló
tárolása
pufferek szám
csatorna lezárása
szabad csatorna lefoglalása
csatorna-szám
másodlagos cím

olvasás-csatorna?
olvasás-kapcsoló
beállítása

alapértelmezés

beírása a hozzárendelési táblázatokba

a pufferek számának csökkentése
már kész?
puffer keresése
van?

kapcsolók törlése a táblázatban

70, "no channel"

D217	99	A7	00	STA	00A7,Y	puffer-szám a táblázatban
D21A	C6	6F		DEC	6F	pufferek száma
D21C	30	0B		BMI	D226	már kész?
D21E	20	BE	D2	JSR	D28E	még nem sikerült
D221	30	EC		BMI	D20F	megtalálni?
D223	99	AE	00	STA	00AE,Y	puffer-szám a táblázatban
D226	60			RTS		

D227	A5	B3		LDA	B3	csatorna lezárása
D229	C9	0F		CMP	#0F	másodlagos cím
D22B	D0	01		BNE	D22E	15 ?
D22D	60			RTS		nem
						egyébként kész

D22E	A6	B3		LDX	B3	
D230	BD	2B	02	LDA	022B,X	csatorna-szám
D233	C9	FF		CMP	#FF	nincs hozzárendelve?

D235	F0	22		BEQ	D259	ha nincs, kész
D237	29	3F		AND	#3F	

D239	B5	B2		STA	B2	csatorna-szám
D23B	A9	FF		LDA	#FF	

D23D	9D	2B	02	STA	022B,X	hozzárendelés törlése a táblázatban
D240	A6	B2		LDX	B2	

D242	A9	00		LDA	#00	
D244	95	F2		STA	F2,X	a READ- és a WRITE-kapcsoló törlése

D246	20	5A	D2	JSR	D25A	puffer felszabadítása
D249	A6	B2		LDX	B2	csatorna-szám

D24B	A9	01		LDA	#01	0 bit beállítása
D24D	CA			DEX		

D24E	30	03		BMI	D253	léptetés a helyes pozícióra
D250	0A			ASL	A	

D251	D0	FA		BNE	D24D	
D253	0D	56	02	ORA	0256	és a foglaltsági regiszter felszabadítása
D256	BD	56	02	STA	0256	
D259	60			RTS		

D25A	A6	B2		LDX	B2	a puffer felszabadítása
D25C	B5	A7		LDA	A7,X	csatorna-szám
D25E	C9	FF		CMP	#FF	puffer-szám

D260	F0	09		BEQ	D26B	nincs hozzárendelve?
D262	4B			PHA		

D263	A9	FF		LDA	#FF	
D265	95	A7		STA	A7,X	a puffer-hozzárendelés törlése
D267	6B			PLA		

D268	20	F3	D2	JSR	D2F3	a puffer törlése a foglaltsági regiszterben
D26B	A6	B2		LDX	B2	csatorna-szám

D26D	B5	AE		LDA	AE,X	
D26F	C9	FF		CMP	#FF	a második táblázatban van hozzárendelve?

D271	F0	09		BEQ	D27C	nem
D273	4B			PHA		

D274	A9	FF		LDA	#FF	
D276	95	AE		STA	AE,X	hozzárendelés törlése
D278	6B			PLA		

D279	20	F3	D2	JSR	D2F3	puffer törlése a foglaltsági regiszterben
D27C	A6	B2		LDX	B2	csatorna-szám

D27E	B5	CD		LDA	CD,X	
D280	C9	FF		CMP	#FF	a harmadik táblázatban van hozzárendelve?

D282	F0	09		BEQ	D28D	nem
D284	4B			PHA		

D285	A9	FF		LDA	#FF	
D287	95	CD		STA	CD,X	hozzárendelés törlése
D289	6B			PLA		

D28A	20	F3	D2	JSR	D2F3	puffer törlése a foglaltsági regiszterben
D28D	60			RTS		

puffer keresése

```

D28E 98 TYA
D28F 48 PHA
D290 A0 01 LDY #01
D292 20 BA D2 JSR D2BA
D295 10 0C BPL D2A3
D297 88 DEY
D298 20 BA D2 JSR D2BA
D29B 10 06 BPL D2A3
D29D 20 39 D3 JSR D339
D2A0 AA TAX
D2A1 30 13 BMI D2B6
D2A3 B5 00 LDA 00,X
D2A5 30 FC BMI D2A3
D2A7 A5 7F LDA 7F
D2A9 95 00 STA 00,X
D2AB 9D 5B 02 STA 025B,X
D2AE 8A TXA
D2AF 0A ASL A
D2B0 A8 TAY
D2B1 A9 02 LDA #02
D2B3 99 99 00 STA 0099,Y
D2B6 68 PLA
D2B7 A8 TAY
D2B8 8A TXA
D2B9 60 RTS

D2BA A2 07 LDX #07
D2BC B9 4F 02 LDA 024F,Y
D2BF 3D E9 EF AND EFE9,X
D2C2 F0 04 BEQ D2C8
D2C4 CA DEX
D2C5 10 F5 BPL D2BC
D2C7 60 RTS

D2C8 B9 4F 02 LDA 024F,Y
D2CB 5D E9 EF EOR EFE9,X
D2CE 99 4F 02 STA 024F,Y
D2D1 8A TXA
D2D2 88 DEY
D2D3 30 03 BMI D2D8
D2D5 18 CLC
D2D6 69 08 ADC #08
D2D8 AA TAX
D2D9 60 RTS

D2DA A6 82 LDX 82
D2DC B5 A7 LDA A7,X
D2DE 30 09 BMI D2E9
D2E0 8A TXA
D2E1 18 CLC
D2E2 69 07 ADC #07
D2E4 AA TAX
D2E5 B5 A7 LDA A7,X
D2E7 10 F0 BPL D2D9
D2E9 C9 FF CMP #FF
D2EB F0 EC BEQ D2D9
D2ED 48 PHA
D2EE A9 FF LDA #FF
D2F0 95 A7 STA A7,X
D2F2 68 PLA
D2F3 29 0F AND #0F
D2F5 A8 TAY
D2F6 C8 INY
D2F7 A2 10 LDX #10
D2F9 6E 50 02 ROR 0250

```

bit törlése

bit megfordítása

puffer-szám

puffer-szám

puffer-szám

16

D2FC	6E 4F 02	ROR	024F	16-bit, foglaltsági regiszter állásának tárolása
D2FF	88	DEY		
D300	D0 01	BNE	D303	
D302	18	CLC		puffer-bit törlése
D303	CA	DEX		
D304	10 F3	BPL	D2F9	
D306	60	RTS		

*****				összes csatorna lezárása
D307	A9 0E	LDA	#0E	l4
D309	85 83	STA	83	másodlagos cím
D30B	20 27 D2	JSR	D227	csatorna lezárása
D30E	C6 83	DEC	83	következő másodlagos cím
D310	D0 F9	BNE	D30B	
D312	60	RTS		

*****				a többi egység összes csatornájának lezárása
D313	A9 0E	LDA	#0E	l4
D315	85 83	STA	83	másodlagos cím
D317	A6 83	LDX	83	
D319	BD 2B 02	LDA	022B,X	hozzárendelési táblázat
D31C	C9 FF	CMP	#FF	hozzá van rendelve a csatorna?
D31E	F0 14	BEQ	D334	nincs
D320	29 3F	AND	#3F	
D322	85 82	STA	82	csatorna-szám
D324	20 93 DF	JSR	DF93	puffer-szám betöltése
D327	AA	TAX		
D328	BD 5B 02	LDA	025B,X	egységszám
D32B	29 01	AND	#01	leválasztása
D32D	C5 7F	CMP	7F	azonos az aktuális egység számmal?
D32F	D0 03	BNE	D334	nem
D331	20 27 D2	JSR	D227	csatorna lezárása
D334	C6 83	DEC	83	következő csatorna
D336	10 DF	BPL	D317	
D338	60	RTS		

D339	A5 6F	LDA	6F
D33B	48	PHA	
D33C	A0 00	LDY	#00
D33E	B6 FA	LDX	FA,Y
D340	B5 A7	LDA	A7,X
D342	10 04	BPL	D348
D344	C9 FF	CMP	#FF
D346	D0 16	BNE	D35E
D348	8A	TXA	
D349	18	CLC	
D34A	69 07	ADC	#07
D34C	AA	TAX	
D34D	B5 A7	LDA	A7,X
D34F	10 04	BPL	D355
D351	C9 FF	CMP	#FF
D353	D0 09	BNE	D35E
D355	C8	INY	
D356	C0 05	CPY	#05
D358	90 E4	BCC	D33E
D35A	A2 FF	LDX	#FF
D35C	D0 1C	BNE	D37A
D35E	86 6F	STX	6F
D360	29 3F	AND	#3F
D362	AA	TAX	
D363	B5 00	LDA	00,X
D365	30 FC	BMI	D363
D367	C9 02	CMP	#02
D369	90 0B	BCC	D373
D36B	A6 6F	LDX	6F


```

D36D E0 07 CPX #07
D36F 90 D7 BCC D348
D371 B0 E2 BCS D355
D373 A4 6F LDY 6F
D375 A9 FF LDA #FF
D377 99 A7 00 STA 00A7,Y
D37A 68 PLA
D37B 85 6F STA 6F
D37D 8A TXA
D37E 60 RTS

```

```

D37F A0 00 LDY #00
D381 A9 01 LDA #01
D383 2C 56 02 BIT 0256
D386 D0 09 BNE D391
D388 C8 INY
D389 0A ASL A
D38A D0 F7 BNE D383
D38C A9 70 LDA #70
D38E 4C C8 C1 JMP C1C8

```

```

D391 49 FF EOR #FF
D393 2D 56 02 AND 0256
D396 8D 56 02 STA 0256
D399 98 TYA
D39A 60 RTS

```

```

D39B 20 EB D0 JSR D0EB
D39E 20 00 C1 JSR C100
D3A1 20 A8 D3 JSR D3AA
D3A4 A6 B2 LDX B2
D3A6 BD 3E 02 LDA 023E,X
D3A9 60 RTS

```

```

D3AA A6 B2 LDX B2
D3AC 20 25 D1 JSR D125
D3AF D0 03 BNE D3B4
D3B1 4C 20 E1 JMP E120

```

```

D3B4 A5 B3 LDA B3
D3B6 C9 0F CMP #0F
D3B8 F0 5A BEQ D414
D3BA B5 F2 LDA F2,X
D3BC 29 08 AND #08
D3BE D0 13 BNE D3D3
D3C0 20 25 D1 JSR D125
D3C3 C9 07 CMP #07
D3C5 D0 07 BNE D3CE
D3C7 A9 B9 LDA #B9
D3C9 95 F2 STA F2,X
D3CB 4C DE D3 JMP D3DE

```

```

D3CE A9 00 LDA #00
D3D0 95 F2 STA F2,X
D3D2 60 RTS

```

```

D3D3 A5 B3 LDA B3
D3D5 F0 32 BEQ D409
D3D7 20 25 D1 JSR D125
D3DA C9 04 CMP #04
D3DC 90 22 BCC D400
D3DE 20 2F D1 JSR D12F
D3E1 B5 99 LDA 99,X
D3E3 D9 44 02 CMP 0244,Y
D3E6 D0 04 BNE D3EC

```

csatorna keresése és lefoglalása

a 0. bit beállítása

szabad a csatorna?

bit balra léptetése

megtörtént az összes csatorna ellenőrzése?

70, "no channel"

bitminta megfordítása

bit törlése

csatorna lefoglalása

a byte betöltése kiíráshoz
olvasás-csatorna megnyitása

LED bekapcsolása,

byte betöltése az output-regiszterbe

csatorna-szám

egy byte betöltése

csatorna-szám

file-típus ellenőrzése

nem relatív file?

byte betöltése a relatív file-ból

másodlagos cím

15

igen, hibacsatorna leolvasása

be van állítva a vég-kapcsoló?

nincs

file-típus ellenőrzése

közvetlen elérésű file?

nem

a READ- és WRITE-kapcsoló beállítása

a READ- és WRITE-kapcsoló törlése

másodlagos cím

nulla, LOAD?

a file-típus ellenőrzése

relatív file vagy közvetlen elérés?

nem

puffer- és csatorna-szám betöltése

puffer mutató

azonos a vég-mutatóval?

nem

D3E8	A9	00		LDA	#00		
D3EA	95	99		STA	99,X	puffer mutató nullán	
D3EC	F6	99		INC	99,X	a puffer mutató növelése	
D3EE	A1	99		LDA	(99,X)	egy byte beolvasása a pufferből	
D3F0	99	3E	02	STA	023E,Y	az output regiszterbe	
D3F3	B5	99		LDA	99,X	puffer mutató	
D3F5	D9	44	02	CMP	0244,Y	azonos a vég-mutatóval?	
D3F8	D0	05		BNE	D3FF	nem	
D3FA	A9	B1		LDA	#B1		
D3FC	99	F2	00	STA	00F2,Y	a kapcsolók beállítása	
D3FF	60			RTS			
D400	20	56	D1	JSR	D156	egy byte beolvasása a pufferből	
D403	A6	B2		LDX	B2	csatorna-szám	
D405	9D	3E	02	STA	023E,X	byte az output-regiszterben	
D408	60			RTS			
D409	AD	54	02	LDA	0254	tartalomjegyzék?	
D40C	F0	F2		BEQ	D400	nem	
D40E	20	67	ED	JSR	ED67	a tartalomjegyzék sor előállítás	
D411	4C	03	D4	JMP	D403		
D414	20	E8	D4	JSR	D4E8	a puffer mutató beállítása	
D417	C9	D4		CMP	#D4	a puffer előtt hibaüzenetre utal?	
D419	D0	18		BNE	D433	nem	
D41B	A5	95		LDA	95		
D41D	C9	02		CMP	#02		
D41F	D0	12		BNE	D433		
D421	A9	0D		LDA	#0D	CR	
D423	B5	B5		STA	B5	output-regiszterben	
D425	20	23	C1	JSR	C123	a hibakapcsolók törlése	
D428	A9	00		LDA	#00		
D42A	20	C1	E6	JSR	E6C1	az "OK" üzenet előállítás	
D42D	C6	A5		DEC	A5	a puffer mutató visszaállítás	
D42F	A9	B0		LDA	#B0	a READ-kapcsoló beállítása	
D431	D0	12		BNE	D445		
D433	20	37	D1	JSR	D137	a byte beolvasása a pufferből	
D436	B5	B5		STA	B5	az output-regiszterbe	
D438	D0	09		BNE	D443		
D43A	A9	D4		LDA	#D4		
D43C	20	C8	D4	JSR	D4C8	a hiba előtti puffer mutató beállítása	
D43F	A9	02		LDA	#02		
D441	95	9A		STA	9A,X	cím /Hi/	
D443	A9	B8		LDA	#B8	a READ-kapcsoló beállítása	
D445	B5	F7		STA	F7		
D447	A5	B5		LDA	B5	adatbyte beolvasása	
D449	B0	43	02	STA	0243	az output regiszterbe	
D44C	60			RTS			
*****						következő blokk olvasása	
D44D	20	93	DF	JSR	DF93	puffer-szám beolvasása	
D450	0A			ASL	A	kétszer	
D451	AA			TAX			
D452	A9	00		LDA	#00		
D454	95	99		STA	99,X	puffer mutató nullán	
D456	A1	99		LDA	(99,X)	első byte beolvasása a pufferből	
D458	F0	05		BEQ	D45F	nem folytatóblokk?	
D45A	D6	99		DEC	99,X	puffer mutató l-en	
D45C	4C	56	D1	JMP	D156	következő blokk olvasása	
D45F	60			RTS			
*****						egy blokk olvasása	
D460	A9	B0		LDA	#B0	olvasás-utasításkód	
D462	D0	02		BNE	D466		

*****				egy blokk írása
D464	A9 90	LDA	#90	írás-utasításkód
D466	05 7F	ORA	7F	egységszám
D468	8D 4D 02	STA	024D	a kód tárolása
D46B	A5 F9	LDA	F9	
D46D	20 D3 D6	JSR	D6D3	paraméter a lemezvezérlőn
D470	A6 F9	LDX	F9	
D472	4C 93 D5	JMP	D593	utasítás végrehajtása
*****				puffer lefoglalása és a blokk olvasása
D475	A9 01	LDA	#01	
D477	8D 4A 02	STA	024A	soros adatfeldolgozás
D47A	A9 11	LDA	#11	17
D47C	85 83	STA	83	másodlagos cím
D47E	20 46 DC	JSR	DC46	puffer lefoglalása és a blokk olvasása
D481	A9 02	LDA	#02	
D483	4C C8 D4	JMP	D4C8	puffer mutató 2-n
*****				új blokk létrehozása
D486	A9 12	LDA	#12	18
D488	85 83	STA	83	másodlagos cím
D48A	4C DA DC	JMP	DCDA	új blokk létesítése
*****				tartalomjegyzék-blokk írása
D48D	20 3B DE	JSR	DE3B	a sáv- és szektor-szám beolvasása
D490	A9 01	LDA	#01	
D492	85 6F	STA	6F	egy blokk
D494	A5 69	LDA	69	blokk-foglalásnál lépéstávolság tárolása /10/
D496	48	PHA		
D497	A9 03	LDA	#03	tartalomjegyzéknél 3!
D499	85 69	STA	69	
D49B	20 2D F1	JSR	F12D	egy szabad blokk megkeresése a BAM-ban
D49E	68	FLA		
D49F	85 69	STA	69	lépéstávolság visszatöltése
D4A1	A9 00	LDA	#00	
D4A3	20 C8 D4	JSR	D4C8	puffer mutató nullán
D4A6	A5 80	LDA	80	
D4A8	20 F1 CF	JSR	CFF1	a sáv-szám a pufferban
D4AB	A5 81	LDA	81	
D4AD	20 F1 CF	JSR	CFF1	a szektor-szám a pufferban
D4B0	20 C7 D0	JSR	D0C7	a blokk felírása a lemezre
D4B3	20 99 D5	JSR	D599	és ellenőrzése
D4B6	A9 00	LDA	#00	
D4B8	20 C8 D4	JSR	D4C8	puffer mutató nullán
D4BB	20 F1 CF	JSR	CFF1	puffer kitöltése nullákkal
D4BE	D0 FB	BNE	D4BB	
D4C0	20 F1 CF	JSR	CFF1	nulla, mint láncolt sáv
D4C3	A9 FF	LDA	#FF	
D4C5	4C F1 CF	JMP	CFF1	FF, mint a byte-ok száma
*****				puffer mutató beállítása
D4C8	85 6F	STA	6F	a mutató tárolása
D4CA	20 93 DF	JSR	DF93	puffer-szám betöltése
D4CD	0A	ASL	A	kétszer
D4CE	AA	TAX		
D4CF	B5 9A	LDA	9A,X	puffer mutató /Hi/
D4D1	85 95	STA	95	
D4D3	A5 6F	LDA	6F	
D4D5	95 99	STA	99,X	puffer mutató, új érték /Lo/
D4D7	85 94	STA	94	
D4D9	60	RTS		
*****				a belső csatorna lezárása
D4DA	A9 11	LDA	#11	17
D4DC	85 83	STA	83	
D4DE	20 27 D2	JSR	D227	a csatorna lezárása
D4E1	A9 12	LDA	#12	18
D4E3	85 83	STA	83	
D4E5	4C 27 D2	JMP	D227	a csatorna lezárása

```
*****
D4EB 20 93 DF JSR DF93
D4EB 0A ASL A
D4EC AA TAX
D4ED B5 9A LDA 9A,X
D4EF B5 95 STA 95
D4F1 B5 99 LDA 99,X
D4F3 B5 94 STA 94
D4F5 60 RTS
```

puffer mutató beállítása
a puffer-szám betöltése

puffer mutató /Hi/

puffer mutató /Lo/

```
*****
D4F6 B5 71 STA 71
D4F8 20 93 DF JSR DF93
D4FB AA TAX
D4FC BD E0 FE LDA FEE0,X
D4FF B5 72 STA 72
D501 A0 00 LDY #00
D503 B1 71 LDA (71),Y
D505 60 RTS
```

a byte betöltése a pufferből
mutató /Lo/

a puffer-szám betöltése

puffercím /Hi/
mutató /Hi/

egy byte betöltése a pufferből

```
*****
D506 BD 5B 02 LDA 025B,X
D509 29 01 AND #01
D50B 0D 4D 02 ORA 024D
D50E 4B PHA
D50F B6 F9 STX F9
D511 BA TXA
D512 0A ASL A
D513 AA TAX
D514 B5 07 LDA 07,X
D516 BD 4D 02 STA 024D
D519 B5 06 LDA 06,X
D51B F0 2D BEQ D54A
D51D CD D7 FE CMP FED7
D520 B0 2B BCS D54A
D522 AA TAX
D523 6B PLA
D524 4B PHA
D525 29 F0 AND #F0
D527 C9 90 CMP #90
D529 D0 4F BNE D57A
D52B 6B PLA
D52C 4B PHA
D52D 4A LSR A
D52E B0 05 BCS D535
D530 AD 01 01 LDA 0101
D533 90 03 BCC D53B
D535 AD 02 01 LDA 0102
D538 F0 05 BEQ D53F
D53A CD D5 FE CMP FED5
D53D D0 33 BNE D572
D53F BA TXA
D540 20 4B F2 JSR F24B
D543 CD 4D 02 CMP 024D
D546 F0 02 BEQ D54A
D548 B0 30 BCS D57A
D54A 20 52 D5 JSR D552
D54D A9 66 LDA #66
D54F 4C 45 E6 JMP E645
```

sáv- és szektor-szám ellenőrzése
lemezvezérlő utasításkódja
egységyszám
plusz utasításkód
tárolása
puffer-szám

kétszer

szektor
tárolása

sáv
66, "illegal track or sector".
36, legmagasabb sáv-szám + 1
66, "illegal track or sector".

utasításkód

írás-kód?
nem

"A", formátum-jelölés
73, "cbm dos v2.6 1541"
sáv-szám
maximális szektor-szám beolvasása
és összehasonlítása a szektor-számmal
ha egyenlő: hiba
kisebb?

sáv- és szektor-szám beolvasása

66, "illegal track or sector"

```
*****
D552 A5 F9 LDA F9
D554 0A ASL A
D555 AA TAX
D556 B5 06 LDA 06,X
D558 B5 80 STA 80
D55A B5 07 LDA 07,X
D55C B5 81 STA 81
D55E 60 RTS
```

sáv- és szektor-szám beolvasása
puffer-szám

#2
indexként

sáv

szektor

D55F	A5	80	LDA	80	sáv
D561	F0	EA	BEQ	D54D	ha nulla, akkor hiba
D563	CD	D7 FE	CMP	FED7	36, maximális sáv-szám + 1
D566	B0	E5	BCS	D54D	66, "illegal track or sector"
D568	20	4B F2	JSR	F24B	maximális szektor-szám betöltése
D56B	C5	B1	CMP	81	szektor
D56D	F0	DE	BEQ	D54D	
D56F	90	DC	BCC	D54D	hiba
D571	60		RTS		

D572	20	52 D5	JSR	D552	sáv- és szektor-szám betöltése
D575	A9	73	LDA	#73	
D577	4C	45 E6	JMP	E645	73, "cbm dos v2.6 1541"

D57A	A6	F9	LDX	F9	puffer-szám
D57C	68		PLA		
D57D	8D	4D 02	STA	024D	lemezvezérlő utasításkódja
D580	95	00	STA	00,X	az utasítás-regiszterben
D582	9D	5B 02	STA	025B,X	utasításkód beírása a táblázatba
D585	60		RTS		

*****					blokk olvasása
D586	A9	80	LDA	#80	olvasáskód
D588	D0	02	BNE	D58C	

*****					blokk írása
D58A	A9	90	LDA	#90	íráskód
D58C	05	7F	ORA	7F	egység szám
D58E	A6	F9	LDX	F9	puffer-szám
D590	8D	4D 02	STA	024D	
D593	AD	4D 02	LDA	024D	utasításkód
D596	20	0E D5	JSR	D50E	sáv és szektor ellenőrzése

*****					a végrehajtás ellenőrzése
D599	20	A6 D5	JSR	D5A6	a végrehajtás ellenőrzése
D59C	B0	FB	BCS	D599	

D59E	48		PHA		visszajelzés-kód
D59F	A9	00	LDA	#00	
D5A1	8D	9B 02	STA	029B	a hiba-kapcsoló törlése
D5A4	68		PLA		
D5A5	60		RTS		

D5A6	B5	00	LDA	00,X	az utasításkód /7-es bit/ még a
D5A8	30	1A	BMI	D5C4	regiszterben van?
D5AA	C9	02	CMP	#02	igen, ha a
D5AC	90	14	BCC	D5C2	visszajelzés kisebb 2-nél
D5AE	C9	08	CMP	#08	hibás végrehajtás
D5B0	F0	08	BEQ	D5BA	ha 8,
D5B2	C9	0B	CMP	#0B	Write Protect /írásvédelem/
D5B4	F0	04	BEQ	D5BA	ha 11,
D5B6	C9	0F	CMP	#0F	ID mismatch
D5B8	D0	0C	BNE	D5C6	15
D5BA	2C	9B 02	BIT	029B	
D5BD	30	03	BMI	D5C2	
D5BF	4C	3F D6	JMP	D63F	a hibaüzenet előállítás

D5C2	18		CLC		a végrehajtás befejeződik
D5C3	60		RTS		

D5C4	38		SEC		a végrehajtás még nem fejeződik be
D5C5	60		RTS		

D5C6	98		TYA		
D5C7	48		PHA		
D5C8	A5	7F	LDA	7F	egység szám
D5CA	48		PHA		
D5CB	BD	5B 02	LDA	025B,X	

D5CE	29 01	AND	#01	egységszám
D5D0	B5 7F	STA	7F	
D5D2	A8	TAY		
D5D3	B9 CA FE	LDA	FECA,Y	az egység bit-mintája
D5D6	8D 6D 02	STA	026D	
D5D9	20 A6 D6	JSR	D6A6	olvasási kísérlet
D5DC	C9 02	CMP	#02	visszajelzés
D5DE	B0 03	BCS	D5E3	nem ok?
D5E0	4C 6D D6	JMP	D66D	kész
D5E3	BD 5B 02	LDA	025B,X	utasításkód
D5E6	29 F0	AND	#F0	leválasztása
D5E8	48	PHA		
D5E9	C9 90	CMP	#90	íráskód
D5EB	D0 07	BNE	D5F4	nem
D5ED	A5 7F	LDA	7F	egységszám
D5EF	09 B8	ORA	#B8	
D5F1	9D 5B 02	STA	025B,X	
D5F4	24 6A	BIT	6A	
D5F6	70 39	BVS	D631	
D5F8	A9 00	LDA	#00	
D5FA	8D 99 02	STA	0299	keresés-számláló a sáv mellett
D5FD	8D 9A 02	STA	029A	
D600	AC 99 02	LDY	0299	számláló
D603	AD 9A 02	LDA	029A	
D606	38	SEC		
D607	F9 DB FE	SBC	FEDB,Y	olvasási kísérlet állandói a sáv mellett
D60A	8D 9A 02	STA	029A	
D60D	B9 DB FE	LDA	FEDB,Y	
D610	20 76 D6	JSR	D676	mágnesfej pozicionálása a sáv mellé
D613	EE 99 02	INC	0299	számláló növelése
D616	20 A6 D6	JSR	D6A6	olvasási kísérlet
D619	C9 02	CMP	#02	visszajelzés
D61B	90 08	BCC	D625	2-nél kisebb, ok?
D61D	AC 99 02	LDY	0299	számláló betöltése
D620	B9 DB FE	LDA	FEDB,Y	az állandók beolvasása
D623	D0 DB	BNE	D600	még nem nulla /táblázat vége/?
D625	AD 9A 02	LDA	029A	
D628	20 76 D6	JSR	D676	mágnesfej pozicionálása
D62B	B5 00	LDA	00,X	
D62D	C9 02	CMP	#02	visszajelzés
D62F	90 2B	BCC	D65C	ok?
D631	24 6A	BIT	6A	
D633	10 0F	BPL	D644	
D635	68	PLA		utasításkód
D636	C9 90	CMP	#90	íráshoz?
D638	D0 05	BNE	D63F	nem
D63A	05 7F	ORA	7F	egységszám
D63C	9D 5B 02	STA	025B,X	utasításkód a táblázatban
D63F	B5 00	LDA	00,X	visszajelzés
D641	20 0A E6	JSR	E60A	a hibáüzenet beállítása
D644	68	PLA		
D645	2C 98 02	BIT	0298	
D648	30 23	BMI	D66D	
D64A	48	PHA		
D64B	A9 C0	LDA	#C0	fejpozicionálás utasításkódja
D64D	05 7F	ORA	7F	egységszám
D64F	95 00	STA	00,X	az utasítás-regiszterben
D651	B5 00	LDA	00,X	
D653	30 FC	BMI	D651	végrehajtás /futtatás/ megvárása
D655	20 A6 D6	JSR	D6A6	végrehajtást még egyszer megkísérelni!
D658	C9 02	CMP	#02	visszajelzés
D65A	B0 D9	BCS	D635	hibás?
D65C	68	PLA		
D65D	C9 90	CMP	#90	írás-utasításkód
D65F	D0 0C	BNE	D66D	nem
D661	05 7F	ORA	7F	egységszám

D663	9D 5B 02	STA	025B,X	a táblázatban
D666	20 A6 D6	JSR	D6A6	utasítás végrehajtását még egyszer megismételni!
D669	C9 02	CMP	#02	visszajelzés
D66B	B0 D2	BCS	D63F	hiba?
D66D	68	PLA		
D66E	85 7F	STA	7F	az egység szám visszatöltése
D670	68	PLA		
D671	A8	TAY		
D672	B5 00	LDA	00,X	hibakód
D674	18	CLC		a végrehajtási kapcsoló vége
D675	60	RTS		
D676	C9 00	CMP	#00	
D678	F0 18	BEQ	D692	
D67A	30 0C	BMI	D688	
D67C	A0 01	LDY	#01	
D67E	20 93 D6	JSR	D693	mágnesfej pozicionáláshoz szükséges adatok átadása
D681	38	SEC		
D682	E9 01	SBC	#01	
D684	D0 F6	BNE	D67C	
D686	F0 0A	BEQ	D692	
D688	A0 FF	LDY	#FF	
D68A	20 93 D6	JSR	D693	mágnesfej pozicionáláshoz szükséges adatok átadása
D68D	18	CLC		
D68E	69 01	ADC	#01	
D690	D0 F6	BNE	D688	
D692	60	RTS		
D693	48	PHA		
D694	98	TYA		
D695	A4 7F	LDY	7F	egység szám
D697	99 FE 02	STA	02FE,Y	
D69A	D9 FE 02	CMP	02FE,Y	várakozás a lemezvezérlő visszajelzésére
D69D	F0 FB	BEQ	D69A	
D69F	A9 00	LDA	#00	
D6A1	99 FE 02	STA	02FE,Y	
D6A4	68	PLA		
D6A5	60	RTS		
D6A6	A5 6A	LDA	6A	ismétlések maximális száma
D6A8	29 3F	AND	#3F	
D6AA	A8	TAY		
D6AB	AD 6D 02	LDA	026D	LED-bit
D6AE	4D 00 1C	EOR	1C00	
D6B1	8D 00 1C	STA	1C00	LED kikapcsolása
D6B4	BD 5B 02	LDA	025B,X	utasítás átadása
D6B7	95 00	STA	00,X	a lemezvezérlőhöz
D6B9	B5 00	LDA	00,X	várakozás a visszajelzésre
D6BB	30 FC	BMI	D6B9	
D6BD	C9 02	CMP	#02	ok?
D6BF	90 03	BCC	D6C4	igen
D6C1	88	DEY		számláló csökkentése
D6C2	D0 E7	BNE	D6AB	új kísérlet
D6C4	48	PHA		
D6C5	AD 6D 02	LDA	026D	LED KI
D6C8	0D 00 1C	ORA	1C00	
D6CB	8D 00 1C	STA	1C00	
D6CE	68	PLA		
D6CF	60	RTS		
*****				paraméter átadása a lemezvezérlőnek
D6D0	20 93 DF	JSR	DF93	a puffer-szám betöltése
D6D3	0A	ASL	A	
D6D4	A8	TAY		
D6D5	A5 80	LDA	80	sáv-szám
D6D7	99 06 00	STA	0006,Y	átadása
D6DA	A5 81	LDA	81	szektor-szám

D6DC	99 07 00	STA	0007,Y
D6DF	A5 7F	LDA	7F
D6E1	0A	ASL	A
D6E2	AA	TAX	
D6E3	60	RTS	

átadása
egységszám
2-szer
X után

D6E4	A5 83	LDA	83
D6E6	48	PHA	
D6E7	A5 82	LDA	82
D6E9	48	PHA	
D6EA	A5 81	LDA	81
D6EC	48	PHA	
D6ED	A5 80	LDA	80
D6EF	48	PHA	
D6F0	A9 11	LDA	#11
D6F2	85 83	STA	83
D6F4	20 3B DE	JSR	DE3B
D6F7	AD 4A 02	LDA	024A
D6FA	48	PHA	
D6FB	A5 E2	LDA	E2
D6FD	29 01	AND	#01
D6FF	85 7F	STA	7F
D701	A6 F9	LDX	F9
D703	5D 5B 02	EOR	025B,X
D706	4A	LSR	A
D707	90 0C	BCC	D715
D709	A2 01	LDX	#01
D70B	8E 92 02	STX	0292
D70E	20 AC C5	JSR	C5AC
D711	F0 1D	BEQ	D730
D713	D0 28	BNE	D73D
D715	AD 91 02	LDA	0291
D718	F0 0C	BEQ	D726
D71A	C5 81	CMP	81
D71C	F0 1F	BEQ	D73D
D71E	85 81	STA	81
D720	20 60 D4	JSR	D460
D723	4C 3D D7	JMP	D73D
D726	A9 01	LDA	#01
D728	8D 92 02	STA	0292
D72B	20 17 C6	JSR	C617
D72E	D0 0D	BNE	D73D
D730	20 8D D4	JSR	D48D
D733	A5 81	LDA	81
D735	8D 91 02	STA	0291
D738	A9 02	LDA	#02
D73A	8D 92 02	STA	0292
D73D	AD 92 02	LDA	0292
D740	20 C8 D4	JSR	D4C8
D743	68	PLA	
D744	8D 4A 02	STA	024A
D747	C9 04	CMP	#04
D749	D0 02	BNE	D74D
D74B	09 80	ORA	#80
D74D	20 F1 CF	JSR	CFF1
D750	68	PLA	
D751	8D 80 02	STA	0280
D754	20 F1 CF	JSR	CFF1
D757	68	PLA	
D758	8D 85 02	STA	0285
D75B	20 F1 CF	JSR	CFF1
D75E	20 93 DF	JSR	DF93
D761	AB	TAY	
D762	AD 7A 02	LDA	027A
D765	AA	TAX	

a file bejegyzése a tartalomjegyzékbe
másodlagos cím

csatorna-szám

szektor-szám

sáv-szám
tárolása

#11
17 másodlagos cím

sáv- és szektor-szám betöltése

file-típus
tárolása
egységszám

#01
beállítása
puffer-szám

EOR 025B,X
azonos egységszám?

#01
mutató a tartalomjegyzékben
a tartalomjegyzék betöltése
első bejegyzés
megvan?

LDA 0291
szektor-szám a tartalomjegyzékben
nullával egyenlő
azonos szektor-számok?
igen

STA 81
a szektor-szám tárolása
blokk olvasása

#01
a mutató 1-en
következő bejegyzés
megvan?

JSR D48D
tartalomjegyzék-blokk írása
szektor-szám

#02
mutató 2

D4C8
a puffer mutató beállítása

024A
file-típus
relatív file?
nem

#80
a 7-es bit beállítása
és beírása a pufferbe

0280
láncolt sáv
a pufferben

0285
láncolt szektor
a pufferben
a puffer-szám betöltése

027A
mutató az egységszámra

D766	A9 10	LDA	#10	16, file-név hossza
D768	20 6E C6	JSR	C66E	a file-név beírása a pufferbe
D76B	A0 10	LDY	#10	
D76D	A9 00	LDA	#00	
D76F	91 94	STA	(94),Y	a 16. pozíciótól kezdve nulla!
D771	C8	INY		
D772	C0 1B	CPY	#1B	a 27-es pozíció?
D774	90 F9	BCC	D76F	nem
D776	AD 4A 02	LDA	024A	file-típus
D779	C9 04	CMP	#04	relatív file
D77B	D0 13	BNE	D790	nem
D77D	A0 10	LDY	#10	
D77F	AD 59 02	LDA	0259	sáv
D782	91 94	STA	(94),Y	
D784	C8	INY		
D785	AD 5A 02	LDA	025A	és szektor
D788	91 94	STA	(94),Y	az oldal-szektorokból
D78A	C8	INY		
D78B	AD 58 02	LDA	0258	rekordhossz
D78E	91 94	STA	(94),Y	
D790	20 64 D4	JSR	D464	blokk írása
D793	68	PLA		
D794	85 B2	STA	B2	csatorna-szám
D796	AA	TAX		
D797	68	PLA		
D798	85 B3	STA	B3	másodlagos cím
D79A	AD 91 02	LDA	0291	
D79D	85 D8	STA	D8	
D79F	9D 60 02	STA	0260,X	
D7A2	AD 92 02	LDA	0292	
D7A5	85 DD	STA	DD	
D7A7	9D 66 02	STA	0266,X	
D7AA	AD 4A 02	LDA	024A	file-típus
D7AD	85 E7	STA	E7	
D7AF	A5 7F	LDA	7F	egységyszám
D7B1	85 E2	STA	E2	
D7B3	60	RTS		

D7B4	A5 B3	LDA	B3	OPEN utasítás, (<>) 15 másodlagos cím
D7B6	8D 4C 02	STA	024C	másodlagos cím
D7B9	20 B3 C2	JSR	C2B3	a sorhosszúság, kapcsolók törlése
D7BC	8E 2A 02	STX	022A	
D7BF	AE 00 02	LDX	0200	első karakter a pufferből
D7C2	AD 4C 02	LDA	024C	másodlagos cím
D7C5	D0 2C	BNE	D7F3	nem egyenlő 0-val /LOAD/?
D7C7	E0 2A	CPX	#2A	"x"
D7C9	D0 28	BNE	D7F3	
D7CB	A5 7E	LDA	7E	utolsó sáv-szám
D7CD	F0 4D	BEQ	D81C	
D7CF	85 80	STA	80	sáv-szám
D7D1	AD 6E 02	LDA	026E	utolsó egységyszám
D7D4	85 7F	STA	7F	egységyszám
D7D6	85 E2	STA	E2	
D7D8	A9 02	LDA	#02	
D7DA	85 E7	STA	E7	file-típus a programban
D7DC	AD 6F 02	LDA	026F	utolsó szektor-szám
D7DF	85 81	STA	81	szektor
D7E1	20 00 C1	JSR	C100	L&D kikapcsolása
D7E4	20 46 DC	JSR	DC46	puffer lefoglalása, blokk olvasása
D7E7	A9 04	LDA	#04	file-típus
D7E9	05 7F	ORA	7F	egységyszám
D7EB	A6 82	LDX	B2	csatorna-szám
D7ED	99 EC 00	STA	00EC,Y	kapcsoló beállítása
D7F0	4C 94 C1	JMP	C194	kész

D7F3	E0 24	CPX	#24	"ø"
D7F5	D0 1E	BNE	D815	nem
D7F7	AD 4C 02	LDA	024C	másodlagos cím
D7FA	D0 03	BNE	D7FF	nem egyenlő nullával?
D7FC	4C 55 DA	JMP	DA55	OPEN ø
D7FF	20 D1 C1	JSR	C1D1	sor vizsgálata
D802	AD 85 FE	LDA	FE85	18, tartalomjegyzék
D805	85 80	STA	80	sáv
D807	A9 00	LDA	#00	
D809	85 81	STA	81	ø szektor
D80B	20 46 DC	JSR	DC46	puffer lefoglalása, blokk olvasása
D80E	A5 7F	LDA	7F	egységszám
D810	09 02	ORA	#02	
D812	4C EB D7	JMP	D7EB	a fentiek szerint tovább
D815	E0 23	CPX	#23	"# "
D817	D0 12	BNE	D82B	
D819	4C 84 CB	JMP	CB84	a közvetlen elérésű file megnyitása
D81C	A9 02	LDA	#02	
D81E	8D 96 02	STA	0296	file-típus
D821	A9 00	LDA	#00	
D823	85 7F	STA	7F	ø meghajtó
D825	8D 8E 02	STA	028E	
D828	20 42 D0	JSR	D042	a BAM betöltése
D82B	20 E5 C1	JSR	C1E5	a sor elemzése
D82E	D0 04	BNE	D834	sikerült megtalálni a kettőspontot?
D830	A2 00	LDX	#00	
D832	F0 0C	BEQ	D840	
D834	8A	TXA		sikerült megtalálni a vesszőt?
D835	F0 05	BEQ	D83C	nem
D837	A9 30	LDA	#30	
D839	4C C8 C1	JMP	C1C8	3ø, "syntax error"
D83C	88	DEY		
D83D	F0 01	BEQ	D840	
D83F	88	DEY		
D840	8C 7A 02	STY	027A	mutató az egység számon
D843	A9 8D	LDA	#8D	shift CR
D845	20 68 C2	JSR	C268	a sor vizsgálata
D848	E8	INX		
D849	8E 78 02	STX	0278	vessző-számláló
D84C	20 12 C3	JSR	C312	az egység szám betöltése
D84F	20 CA C3	JSR	C3CA	az egység szám ellenőrzése
D852	20 9D C4	JSR	C49D	bejegyzés megkeresése
D855	A2 00	LDX	#00	alapértelmezések
D857	8E 58 02	STX	0258	rekordhosszúság
D85A	8E 97 02	STX	0297	
D85D	8E 4A 02	STX	024A	file-típus
D860	E8	INX		
D861	EC 77 02	CPX	0277	vessző az egyenlőségjel előtt van?
D864	B0 10	BCS	D876	nem
D866	20 09 DA	JSR	DA09	a file-típus és az üzemmód beolvasása
D869	E8	INX		
D86A	EC 77 02	CPX	0277	további vessző?
D86D	B0 07	BCS	D876	nem
D86F	C0 04	CPY	#04	
D871	F0 3E	BEQ	D8B1	
D873	20 09 DA	JSR	DA09	a file-típus és az üzemmód betöltése
D876	AE 4C 02	LDX	024C	
D879	86 83	STX	83	másodlagos cím
D87B	E0 02	CPX	#02	nagyobb vagy egyenlő, mint 2?
D87D	B0 12	BCS	D891	igen
D87F	8E 97 02	STX	0297	ø vagy 1 /LOAD vagy SAVE/
D882	A9 40	LDA	#40	

D884	8D F9 02	STA	02F9	
D887	AD 4A 02	LDA	024A	file-típus
D88A	D0 1B	BNE	D8A7	nem eltolt /léptetett/
D88C	A9 02	LDA	#02	prg
D88E	8D 4A 02	STA	024A	file-típus
D891	AD 4A 02	LDA	024A	
D894	D0 11	BNE	D8A7	
D896	A5 E7	LDA	E7	
D898	29 07	AND	#07	a file-típus beolvasása az utasítás-sorból
D89A	8D 4A 02	STA	024A	
D89D	AD 80 02	LDA	0280	sáv-szám
D8A0	D0 05	BNE	D8A7	nem egyenlő nullával?
D8A2	A9 01	LDA	#01	
D8A4	8D 4A 02	STA	024A	szekvenciális /soros/ file-típus
D8A7	AD 97 02	LDA	0297	üzemmód
D8AA	C9 01	CMP	#01	"W"
D8AC	F0 18	BEQ	D8C6	igen
D8AE	4C 40 D9	JMP	D940	
D8B1	BC 7A 02	LDY	027A,X	mutató a második vessző után
D8B4	B9 00 02	LDA	0200,Y	betöltés
D8B7	8D 58 02	STA	0258	rekordhosszúság
D8BA	AD 80 02	LDA	0280	sáv-szám
D8BD	D0 B7	BNE	D876	
D8BF	A9 01	LDA	#01	"W"
D8C1	8D 97 02	STA	0297	mint üzemmód
D8C4	D0 B0	BNE	D876	
D8C6	A5 E7	LDA	E7	file-típus
D8C8	29 80	AND	#80	a joker-kapcsoló leválasztása
D8CA	AA	TAX		
D8CB	D0 14	BNE	D8E1	joker a névben
D8CD	A9 20	LDA	#20	
D8CF	24 E7	BIT	E7	le volt zárva a file?
D8D1	F0 06	BEQ	D8D9	igen
D8D3	20 B6 C8	JSR	C8B6	0 byte a pufferben és blokk írása
D8D6	4C E3 D9	JMP	D9E3	az oldal-szektor bejegyzése, kész
D8D9	AD 80 02	LDA	0280	első blokk sáv-száma
D8DC	D0 03	BNE	D8E1	
D8DE	4C E3 D9	JMP	D9E3	oldal-szektor bejegyzése
D8E1	AD 00 02	LDA	0200	első karakter az input-pufferből
D8E4	C9 40	CMP	#40	' ' felső vessző?
D8E6	F0 0D	BEQ	D8F5	igen
D8E8	8A	TXA		
D8E9	D0 05	BNE	D8F0	be van már állítva a joker?
D8EB	A9 63	LDA	#63	63, "file exists"
D8ED	4C C8 C1	JMP	C1C8	
D8F0	A9 33	LDA	#33	
D8F2	4C C8 C1	JMP	C1C8	33, "syntax error"
*****	*****			egy file megnyitása felülírással
D8F5	A5 E7	LDA	E7	file-típus
D8F7	29 07	AND	#07	leválasztás
D8F9	CD 4A 02	CMP	024A	
D8FC	D0 67	BNE	D965	eltérőek a file-típusok?
D8FE	C9 04	CMP	#04	relatív file?
D900	F0 63	BEQ	D965	64, "file type mismatch"
D902	20 DA DC	JSR	DCDA	új szektor tárolása
D905	A5 82	LDA	82	
D907	8D 70 02	STA	0270	csatorna-szám tárolása
D90A	A9 11	LDA	#11	
D90C	85 83	STA	83	17-es csatorna
D90E	20 EB D0	JSR	D0EB	olvasás-csatorna megnyitása
D911	AD 94 02	LDA	0294	
D914	20 C8 D4	JSR	D4C8	tartalomjegyzék puffermutatójának beállítása

D917	A0 00	LDY	#00	
D919	B1 94	LDA	(94),Y	file-típus
D91B	09 20	ORA	#20	az 5-ös bit beállítása, file megnyitása
D91D	91 94	STA	(94),Y	
D91F	A0 1A	LDY	#1A	
D921	A5 80	LDA	80	sáv
D923	91 94	STA	(94),Y	
D925	CB	INY		
D926	A5 81	LDA	81	és szektor
D928	91 94	STA	(94),Y	"felső vessző" karakteres megnyitáskor
D92A	AE 70 02	LDX	0270	csatorna-szám
D92D	A5 D8	LDA	D8	
D92F	9D 60 02	STA	0260,X	mutató a tartalomjegyzék-blokkban
D932	A5 DD	LDA	DD	
D934	9D 66 02	STA	0266,X	
D937	20 3B DE	JSR	DE3B	sáv- és szektor-szám betöltése
D93A	20 64 D4	JSR	D464	blokk írása
D93D	4C EF D9	JMP	D9EF	sáv-, szektor- és egységyszám előkészítése
D940	AD 80 02	LDA	0280	első sáv-szám
D943	D0 05	BNE	D94A	a file nincs törölve?
D945	A9 62	LDA	#62	
D947	4C C8 C1	JMP	C1C8	62, "file not found"
D94A	AD 97 02	LDA	0297	üzemmód
D94D	C9 03	CMP	#03	"M"
D94F	F0 0B	BEQ	D95C	
D951	A9 20	LDA	#20	5-ös bit
D953	24 E7	BIT	E7	tesztelése a file-típusban, ha
D955	F0 05	BEQ	D95C	nincs beállítva, ok
D957	A9 60	LDA	#60	
D959	4C C8 C1	JMP	C1C8	60, "write file open"
D95C	A5 E7	LDA	E7	
D95E	29 07	AND	#07	file-típus
D960	CD 4A 02	CMP	024A	megegyezik az utasításból származó típussal?
D963	F0 05	BEQ	D96A	igen
D965	A9 64	LDA	#64	
D967	4C C8 C1	JMP	C1C8	64, "file type mismatch"
D96A	A0 00	LDY	#00	
D96C	8C 79 02	STY	0279	
D96F	AE 97 02	LDX	0297	üzemmód
D972	E0 02	CPX	#02	"A", Append
D974	D0 1A	BNE	D990	nem
D976	C9 04	CMP	#04	relatív file?
D978	F0 EB	BEQ	D965	ha igen, hiba
D97A	B1 94	LDA	(94),Y	
D97C	29 4F	AND	#4F	a 4, 5 és 7 bit törlése
D97E	91 94	STA	(94),Y	tárolása
D980	A5 83	LDA	83	csatorna-szám tárolása
D982	48	PHA		
D983	A9 11	LDA	#11	
D985	B5 83	STA	83	17-es csatorna
D987	20 3B DE	JSR	DE3B	a sáv- és szektor-szám beolvasása
D98A	20 64 D4	JSR	D464	blokk írása
D98D	68	PLA		
D98E	B5 83	STA	83	a csatorna-szám visszatöltése
D990	20 A0 D9	JSR	D9A0	oldal-szektor paraméter
D993	AD 97 02	LDA	0297	üzemmód
D996	C9 02	CMP	#02	"A" Append
D998	D0 55	BNE	D9EF	nem
D99A	20 2A DA	JSR	DA2A	append előkészítése
D99D	4C 94 C1	JMP	C194	kész, lemezstátus előkészítése

D9A0	A0 13	LDY	#13	
D9A2	B1 94	LDA	(94),Y	sáv
D9A4	BD 59 02	STA	0259	
D9A7	CB	INY		
D9AB	B1 94	LDA	(94),Y	és szektor az első oldal-szektor-blokkból
D9AA	BD 5A 02	STA	025A	
D9AD	CB	INY		
D9AE	B1 94	LDA	(94),Y	rekordhosszúság
D9B0	AE 58 02	LDX	0258	utolsó rekordhosszúság
D9B3	BD 58 02	STA	0258	
D9B6	8A	TXA		
D9B7	F0 0A	BEQ	D9C3	utolsó rekordhosszúság nulla
D9B9	CD 58 02	CMP	0258	azonos a rekordhosszúság?
D9BC	F0 05	BEQ	D9C3	igen
D9BE	A9 50	LDA	#50	
D9C0	20 CB C1	JSR	C1C8	50, "record not present"
D9C3	AE 79 02	LDX	0279	
D9C6	BD 80 02	LDA	0280,X	
D9C9	85 80	STA	80	sáv
D9CB	BD 85 02	LDA	0285,X	
D9CE	85 81	STA	81	szektor
D9D0	20 46 DC	JSR	DC46	
D9D3	A4 82	LDY	82	
D9D5	AE 79 02	LDX	0279	
D9D8	B5 D8	LDA	D8,X	
D9DA	99 60 02	STA	0260,Y	
D9DD	B5 DD	LDA	DD,X	
D9DF	99 66 02	STA	0266,Y	
D9E2	60	RTS		
D9E3	A5 E2	LDA	E2	egységszám
D9E5	29 01	AND	#01	leválasztása
D9E7	85 7F	STA	7F	egységszám
D9E9	20 DA DC	JSR	DCDA	
D9EC	20 E4 D6	JSR	D6E4	a file bejegyzése
D9EF	A5 83	LDA	83	csatorna-szám
D9F1	C9 02	CMP	#02	
D9F3	B0 11	BCS	DA06	nagyobb vagy egyenlő mint 2?
D9F5	20 3E DE	JSR	DE3E	sáv- és szektor-szám beolvasása
D9F8	A5 80	LDA	80	
D9FA	85 7E	STA	7E	
D9FC	A5 7F	LDA	7F	egységszám
D9FE	BD 6E 02	STA	026E	
DA01	A5 81	LDA	81	szektor
DA03	BD 6F 02	STA	026F	
DA06	4C 99 C1	JMP	C199	
*****				a file-típus és az üzemmód ellenőrzése
DA09	BC 7A 02	LDY	027A,X	mutató az utasítás-sorban
DA0C	B9 00 02	LDA	0200,Y	karakter beolvasása a sorból
DA0F	A0 04	LDY	#04	
DA11	88	DEY		
DA12	30 08	BMI	DA1C	
DA14	D9 B2 FE	CMP	FEB2,Y	"R", "W", "A", "M" üzemmód
DA17	D0 F8	BNE	DA11	
DA19	8C 97 02	STY	0297	tárolása
DA1C	A0 05	LDY	#05	
DA1E	88	DEY		
DA1F	30 08	BMI	DA29	
DA21	D9 B6 FE	CMP	FEB6,Y	"D", "S", "P", "U", "L" file-típus
DA24	D0 F8	BNE	DA1E	
DA26	8C 4A 02	STY	024A	tárolása
DA29	60	RTS		
*****				előkészítés az append számára
DA2A	20 39 CA	JSR	CA39	olvasás-csatorna megnyitása, egy byte olvasása
DA2D	A9 80	LDA	#80	

DA2F	20 A6 DD	JSR	DDA6	utolsó byte?
DA32	F0 F6	BEQ	DA2A	nem
DA34	20 95 DE	JSR	DE95	a sáv- és a szektor-szám olvasása
DA37	A6 81	LDX	81	szektor-szám
DA39	E8	INX		
DA3A	8A	TXA		
DA3B	D0 05	BNE	DA42	nem \$FF?
DA3D	20 A3 D1	JSR	D1A3	puffer lezárása, blokk írása
DA40	A9 02	LDA	#02	
DA42	20 CB D4	JSR	D4CB	puffer mutató 2-n
DA45	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DA47	A9 01	LDA	#01	
DA49	95 F2	STA	F2,X	írás-kapcsoló beállítása
DA4B	A9 80	LDA	#80	
DA4D	05 82	ORA	82	
DA4F	A6 83	LDX	83	
DA51	9D 2B 02	STA	022B,X	csatorna-szám a táblázatban
DA54	60	RTS		

DA55	A9 0C	LDA	#0C	OPEN "g"
DA57	8D 2A 02	STA	022A	12 utasítás-szám
DA5A	A9 00	LDA	#00	
DA5C	AE 74 02	LDX	0274	
DA5F	CA	DEX		
DA60	F0 0B	BEQ	DA6D	
DA62	CA	DEX		
DA63	D0 21	BNE	DAB6	
DA65	AD 01 02	LDA	0201	második karakter
DA68	20 BD C3	JSR	C3BD	az egységszám beolvasása
DA6B	30 19	BMI	DAB6	nem egyértelmű?
DA6D	85 E2	STA	E2	
DA6F	EE 77 02	INC	0277	
DA72	EE 78 02	INC	0278	
DA75	EE 7A 02	INC	027A	
DA78	A9 80	LDA	#80	
DA7A	85 E7	STA	E7	a joker-kapcsoló beállítása
DA7C	A9 2A	LDA	#2A	"x"
DA7E	8D 00 02	STA	0200	file-névként az utasítás-pufferben
DAB1	8D 01 02	STA	0201	
DAB4	D0 18	BNE	DA9E	feltétlen ugrás
DAB6	20 E5 C1	JSR	C1E5	input-sor tesztelése ":"-ig
DAB9	D0 05	BNE	DA90	":" ?
DABB	20 DC C2	JSR	C2DC	kapcsolók törlése
DABE	A0 03	LDY	#03	
DA90	88	DEY		
DA91	88	DEY		
DA92	8C 7A 02	STY	027A	
DA95	20 00 C2	JSR	C200	a sor elemzése
DA98	20 98 C3	JSR	C398	a file-típus meghatározása
DA9B	20 20 C3	JSR	C320	
DA9E	20 CA C3	JSR	C3CA	szükség esetén az egység inicializálása
DAA1	20 B7 C7	JSR	C7B7	a lemezcím előkészítése
DAA4	20 9D C4	JSR	C49D	tartalomjegyzék betöltés
DAA7	20 9E EC	JSR	EC9E	
DAAA	20 37 D1	JSR	D137	egy byte a pufferből
DAAD	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DAAF	9D 3E 02	STA	023E,X	byte az output-regiszterben
DAB2	A5 7F	LDA	7F	egységszám
DAB4	8D 8E 02	STA	028E	tárolás utolsó egység számként
DAB7	09 04	ORA	#04	
DAB9	95 8C	STA	EC,X	prg kapcsoló
DABB	A9 00	LDA	#00	
DABD	85 A3	STA	A3	a mutató visszaállítása az input-pufferben!
DABF	60	RTS		

CLOSE-rutin

DAC0 A9 00 LDA #00
DAC2 8D F9 02 STA 02F9
DAC5 A5 B3 LDA B3
DAC7 D0 0B BNE DAD4
DAC9 A9 00 LDA #00
DACB 8D 54 02 STA 0254
DACE 20 27 D2 JSR D227
DAD1 4C DA D4 JMP D4DA

másodlagos cím
nem egyenlő nullával?
Ø másodlagos cím, LOAD

csatorna lezárása
a 17 és 18 belső csatorna lezárása

DAD4 C9 0F CMP #0F
DAD6 F0 14 BEQ DAEC
DADB 20 02 DB JSR DB02
DADB A5 B3 LDA B3
DADD C9 02 CMP #02
DADF 90 F0 BCC DAD1
DAE1 AD 6C 02 LDA 026C
DAE4 D0 03 BNE DAE9
DAE6 4C 94 C1 JMP C194

15
ha igen, minden csatornát lezárni!
file-t lezárni!
másodlagos cím

2-nél kisebb?

lezárás

DAE9 4C AD C1 JMP C1AD

DAEC A9 0E LDA #0E
DAEE 85 B3 STA B3
DAF0 20 02 DB JSR DB02
DAF3 C6 B3 DEC B3
DAF5 10 F9 BPL DAF0
DAF7 AD 6C 02 LDA 026C
DAFA D0 03 BNE DAFF
DAFC 4C 94 C1 JMP C194

14
másodlagos cím
file-t lezárni!
következő másodlagos cím

lezárás

DAFF 4C AD C1 JMP C1AD

file lezárása
másodlagos cím
csatorna-szám beolvasása
nincs csatorna hozzárendelve?

DB02 A6 B3 LDX B3
DB04 BD 2B 02 LDA 022B,X
DB07 C9 FF CMP #FF
DB09 D0 01 BNE DB0C
DB0B 60 RTS

ha nincs, kész

DB0C 29 0F AND #0F
DB0E 85 B2 STA B2
DB10 20 25 D1 JSR D125
DB13 C9 07 CMP #07
DB15 F0 0F BEQ DB26
DB17 C9 04 CMP #04
DB19 F0 11 BEQ DB2C
DB1B 20 07 D1 JSR D107
DB1E B0 09 BCS DB29
DB20 20 62 DB JSR DB62
DB23 20 A5 DB JSR DBA5
DB26 20 F4 EE JSR EEF4
DB29 4C 27 D2 JMP D227

csatorna-szám leválasztása

file-típus ellenőrzése
közvetlen elérés?

igen
relatív file?

igen
írás-csatorna megnyitása
nincs file íráshoz?

utolsó blokk írása
bejegyzés a tartalomjegyzékben, egy blokk írása
BAM írása
csatorna lezárása

DB2C 20 F1 DD JSR DDF1
DB2F 20 1E CF JSR CF1E
DB32 20 CB E1 JSR E1CB
DB35 A6 D5 LDX D5
DB37 B6 73 STX 73
DB39 E6 73 INC 73
DB3B A9 00 LDA #00
DB3D 85 70 STA 70
DB3F 85 71 STA 71
DB41 A5 D6 LDA D6
DB43 38 SEC
DB44 E9 0E SBC #0E
DB46 85 72 STA 72

puffer-szám beolvasása és blokk írása
puffer váltás
az utolsó oldal-szektor beolvasása
oldal-szektor-szám

DB4B	20 51 DF	JSR	DF51	a file blokk-számának kiszámítása
DB4B	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DB4D	A5 70	LDA	70	
DB4F	95 B5	STA	B5,X	rekord-szám /Lo/
DB51	A5 71	LDA	71	
DB53	95 BB	STA	BB,X	rekord-szám /Hi/
DB55	A9 40	LDA	#40	
DB57	20 A6 DD	JSR	DDA6	be van állítva a 6-os bit?
DB5A	F0 03	BEQ	DB5F	nincs
DB5C	20 A5 DB	JSR	DBA5	bejegyzés!
DB5F	4C 27 D2	JMP	D227	csatorna lezárása

*****				utolsó blokk írása
DB62	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DB64	B5 B5	LDA	B5,X	rekord-szám /Lo/
DB66	15 BB	ORA	BB,X	rekord-szám /Hi/
DB68	D0 0C	BNE	DB76	nem egyenlő nullával?
DB6A	20 E8 D4	JSR	D4E8	a puffer mutató beállítása
DB6D	C9 02	CMP	#02	
DB6F	D0 05	BNE	DB76	nem egyenlő 2-vel
DB71	A9 0D	LDA	#0D	CR
DB73	20 F1 CF	JSR	CFF1	a pufferben
DB76	20 E8 D4	JSR	D4E8	a puffer mutató beállítása
DB79	C9 02	CMP	#02	most egyenlő 2-vel?
DB7B	D0 0F	BNE	DB8C	nem
DB7D	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer váltás
DB80	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DB82	B5 B5	LDA	B5,X	rekord-szám /Lo/
DB84	D0 02	BNE	DB88	
DB86	D6 BB	DEC	BB,X	rekord-szám /Hi/
DB88	D6 B5	DEC	B5,X	
DB8A	A9 00	LDA	#00	
DB8C	38	SEC		
DB8D	E9 01	SBC	#01	a mutató a végére!
DB8F	48	PHA		
DB90	A9 00	LDA	#00	
DB92	20 C8 D4	JSR	D4C8	puffer mutató nullán
DB95	20 F1 CF	JSR	CFF1	nulla a pufferbe!
DB98	68	PLA		második byte =a végére utaló mutatóval
DB99	20 F1 CF	JSR	CFF1	írás a pufferbe!
DB9C	20 C7 D0	JSR	D0C7	blokk felírása a lemezre
DB9F	20 99 D5	JSR	D599	ellenőrzés
DBA2	4C 1E CF	JMP	CF1E	puffer váltás

*****				file-bejegyzés
DBA5	A6 82	LDX	82	csatorna tárolása
DBA7	8E 70 02	STX	0270	
DBAA	A5 83	LDA	83	másodlagos cím tárolása
DBAC	48	PHA		
DBAD	BD 60 02	LDA	0260,X	szektor-szám beállítása
DBB0	B5 81	STA	81	/tartalomjegyzék/
DBB2	BD 66 02	LDA	0266,X	mutató a tartalomjegyzékben
DBB5	8D 94 02	STA	0294	
DBB8	B5 EC	LDA	EC,X	
DBBA	29 01	AND	#01	
DBBC	85 7F	STA	7F	egység szám
DBBE	AD 85 FE	LDA	FE85	18, tartalomjegyzék sáv
DBC1	85 80	STA	80	beállítása
DBC3	20 93 DF	JSR	DF93	puffer-szám növelése
DBC6	48	PHA		
DBC7	85 F9	STA	F9	
DBC9	20 60 D4	JSR	D460	tartalomjegyzék-blokk olvasása
DBCC	A0 00	LDY	#00	
DBCE	BD E0 FE	LDA	FEE0,X	puffer-cím
DBD1	85 87	STA	87	
DBD3	AD 94 02	LDA	0294	puffer mutató
DBD6	85 86	STA	86	

DBD8	B1 86	LDA	(86),Y	file-típus
DBDA	29 20	AND	#20	lezárt file?
DBDC	F0 43	BEQ	DC21	igen
DBDE	20 25 D1	JSR	D125	file-típus ellenőrzése
DBE1	C9 04	CMP	#04	relatív file?
DBE3	F0 44	BEQ	DC29	igen
DBE5	B1 86	LDA	(86),Y	
DBE7	29 8F	AND	#8F	a 4. 5. és 6. bit törlése
DBE9	91 86	STA	(86),Y	a file-típusban
DBEB	C8	INY		
DBEC	B1 86	LDA	(86),Y	sáv-szám
DBEE	85 80	STA	80	
DBF0	84 71	STY	71	
DBF2	A0 1B	LDY	#1B	
DBF4	B1 86	LDA	(86),Y	felülíraskor a file szektor-számának
DBF6	48	PHA		tárolása
DBF7	88	DEY		
DBF8	B1 86	LDA	(86),Y	
DBFA	D0 0A	BNE	DC06	
DBFC	85 80	STA	80	a sáv-szám beállítása
DBFE	68	PLA		
DBFF	85 81	STA	81	szektor-szám
DC01	A9 67	LDA	#67	
DC03	20 45 E6	JSR	E645	67, "illegal track or sector"
DC06	48	PHA		
DC07	A9 00	LDA	#00	
DC09	91 86	STA	(86),Y	sáv-szám
DC0B	C8	INY		
DC0C	91 86	STA	(86),Y	és a helyettesítő file szektor-szám törlése
DC0E	68	PLA		
DC0F	A4 71	LDY	71	
DC11	91 86	STA	(86),Y	
DC13	C8	INY		új file sáv- és szektor-számának beállítása
DC14	B1 86	LDA	(86),Y	
DC16	85 81	STA	81	
DC18	68	PLA		
DC19	91 86	STA	(86),Y	
DC1B	20 7D C8	JSR	C87D	korábbi file törlése
DC1E	4C 29 DC	JMP	DC29	
DC21	B1 86	LDA	(86),Y	file-típus beolvasása
DC23	29 0F	AND	#0F	a 0-3. bitek leválasztása
DC25	09 80	ORA	#80	
DC27	91 86	STA	(86),Y	
DC29	AE 70 02	LDX	0270	csatorna-szám
DC2C	A0 1C	LDY	#1C	
DC2E	B5 B5	LDA	B5,X	blokk-szám /Lo/
DC30	91 86	STA	(86),Y	
DC32	C8	INY		
DC33	B5 BB	LDA	BB,X	blokk-szám /Hi/
DC35	91 86	STA	(86),Y	
DC37	68	PLA		puffer-szám
DC38	AA	TAX		
DC39	A9 90	LDA	#90	"IRÁS"-kód
DC3B	05 7F	ORA	7F	egységszám
DC3D	20 90 D5	JSR	D590	blokk írása
DC40	68	PLA		
DC41	85 83	STA	83	másodlagos cím
DC43	4C 07 D1	JMP	D107	írás-csatorna megnyitása
*****				blokk olvasása, a puffer lefoglalása
DC46	A9 01	LDA	#01	
DC48	20 E2 D1	JSR	D1E2	írás-csatorna és -puffer keresése
DC4B	20 B6 DC	JSR	DCB6	a mutató beállítása
DC4E	AD 4A 02	LDA	024A	file-típus
DC51	48	PHA		tárolása
DC52	0A	ASL	A	

DC53	05	7F	ORA	7F	egységszám
DC55	95	EC	STA	EC,X	
DC57	20	9B D0	JSR	D09B	a blokk olvasása
DC5A	A6	82	LDX	82	csatorna-szám
DC5C	A5	80	LDA	80	sáv
DC5E	D0	05	BNE	DC65	láncolt sáv?
DC60	A5	81	LDA	81	szektor
DC62	9D	44 02	STA	0244,X	mint vég-mutató
DC65	68		PLA		file-típus
DC66	C9	04	CMP	#04	relatív file?
DC68	D0	3F	BNE	DCA9	nem
DC6A	A4	83	LDY	83	másodlagos cím
DC6C	B9	2B 02	LDA	022B,Y	csatorna-szám
DC6F	09	40	ORA	#40	
DC71	99	2B 02	STA	022B,Y	a READ- és a WRITE-kapcsoló beállítása
DC74	AD	58 02	LDA	0258	rekordhosszúság
DC77	95	C7	STA	C7,X	
DC79	20	8E D2	JSR	D28E	az oldal-szektor puffer megkeresése
DC7C	10	03	BPL	DC81	megvan?
DC7E	4C	0F D2	JMP	D20F	70, "no channel"
DC81	A6	82	LDX	82	csatorna-szám
DC83	95	CD	STA	CD,X	
DC85	AC	59 02	LDY	0259	
DC88	84	80	STY	80	oldal-szektor sávja
DC8A	AC	5A 02	LDY	025A	
DC8D	84	81	STY	81	oldal-szektor szektora
DC8F	20	D3 D6	JSR	D6D3	paraméter átadása a lemezvezérlőnek
DC92	20	73 DE	JSR	DE73	blokk olvasása
DC95	20	99 D5	JSR	D599	és ellenőrzése
DC98	A6	82	LDX	82	csatorna-szám
DC9A	A9	02	LDA	#02	
DC9C	95	C1	STA	C1,X	írás-mutató
DC9E	A9	00	LDA	#00	
DCA0	20	C8 D4	JSR	D4C8	puffer mutató nullán
DCA3	20	53 E1	JSR	E153	a következő rekord megkeresése
DCA6	4C	3E DE	JMP	DE3E	a sáv és a szektor-szám
DCA9	20	56 D1	JSR	D156	byte a pufferből
DCAC	A6	82	LDX	82	csatorna-szám
DCAE	9D	3E 02	STA	023E,X	byte az output-regiszterbe
DCB1	A9	88	LDA	#88	a READ-kapcsoló beállítása
DCB3	95	F2	STA	F2,X	
DCB5	60		RTS		
*****					a mutató visszaállítása
DCB6	A6	82	LDX	82	csatorna-szám
DCB8	B5	A7	LDA	A7,X	puffer-szám
DCBA	0A		ASL	A	2-szer
DCBB	A8		TAY		
DCBC	A9	02	LDA	#02	
DCBE	99	99 00	STA	0099,Y	puffer mutató /Lo/
DCC1	B5	AE	LDA	AE,X	
DCC3	09	80	ORA	#80	a 7-es bit beállítása, puffer nem foglalt
DCC5	95	AE	STA	AE,X	
DCC7	0A		ASL	A	
DCC8	A8		TAY		
DCC9	A9	02	LDA	#02	
DCCB	99	99 00	STA	0099,Y	puffer mutató /Lo/
DCCE	A9	00	LDA	#00	
DCD0	95	B5	STA	B5,X	blokkok száma /Lo/
DCD2	95	BB	STA	BB,X	blokkok száma /Hi/
DCD4	A9	00	LDA	#00	
DCD6	9D	44 02	STA	0244,X	vég-mutató
DCD9	60		RTS		

Label	Address	Op	Op2	Op3	Op4	Description
DCDA	20 A9 F1	JSR	F1A9			új blokk behelyezése
DCDD	A9 01	LDA	#01			szabad szektor a BAM-ban
DCDF	20 DF D1	JSR	D1DF			csatorna megnyitása, puffer lefoglalása
DCE2	20 D0 D6	JSR	D6D0			paraméter átadása a lemezvezérlőnek
DCE5	20 B6 DC	JSR	DCB6			a mutató visszaállítása
DCE8	A6 82	LDX	82			csatorna-szám
DCEA	AD 4A 02	LDA	024A			file-típus
DCEd	48	PHA				
DCEE	0A	ASL	A			
DCEF	05 7F	ORA	7F			egységszám
DCF1	95 EC	STA	EC,X			tárolása
DCF3	68	PLA				
DCF4	C9 04	CMP	#04			relatív file?
DCF6	F0 05	BEQ	DCFD			igen
DCF8	A9 01	LDA	#01			
DCFA	95 F2	STA	F2,X			a WRITE-kapcsoló beállítása
DCFC	60	RTS				
DCFD	A4 83	LDY	83			másodlagos cím
DCFF	B9 2B 02	LDA	022B,Y			csatorna-szám a táblázatban
DD02	29 3F	AND	#3F			a legfelső két bit törlése
DD04	09 40	ORA	#40			6-os bit beállítása
DD06	99 2B 02	STA	022B,Y			olvasás- és írás-kapcsoló
DD09	AD 58 02	LDA	0258			rekordhosszúság
DD0C	95 C7	STA	C7,X			a táblázatban
DD0E	20 8E D2	JSR	D28E			puffer keresése és lefoglalása
DD11	10 03	BPL	DD16			megvan?
DD13	4C 0F D2	JMP	D20F			70, "no channel"
DD16	A6 82	LDX	82			csatorna-szám
DD18	95 CD	STA	CD,X			oldal-szektor puffer-száma
DD1A	20 C1 DE	JSR	DEC1			puffer törlése
DD1D	20 1E F1	JSR	F11E			szabad blokk keresése a BAM-ban
DD20	A5 80	LDA	80			sáv
DD22	8D 59 02	STA	0259			az első oldal-szektorhoz
DD25	A5 81	LDA	81			szektor
DD27	8D 5A 02	STA	025A			az oldal-szektorhoz
DD2A	A6 82	LDX	82			csatorna-szám
DD2C	B5 CD	LDA	CD,X			puffer-szám
DD2E	20 D3 D6	JSR	D6D3			paraméter átadása a lemezvezérlőnek
DD31	A9 00	LDA	#00			
DD33	20 E9 DE	JSR	DEE9			puffer mutató nullán
DD36	A9 00	LDA	#00			
DD38	20 8D DD	JSR	DD8D			nulla, sávmutatóként a pufferben
DD3B	A9 11	LDA	#11			17
DD3D	20 8D DD	JSR	DD8D			mint végmutató a pufferben
DD40	A9 00	LDA	#00			nulla
DD42	20 8D DD	JSR	DD8D			mint oldal-szektor-szám a pufferben
DD45	AD 58 02	LDA	0258			rekordhosszúság
DD48	20 8D DD	JSR	DD8D			a pufferben
DD4B	A5 80	LDA	80			a blokk sáv-száma
DD4D	20 8D DD	JSR	DD8D			a pufferben
DD50	A5 81	LDA	81			szektor-szám
DD52	20 8D DD	JSR	DD8D			a pufferben
DD55	A9 10	LDA	#10			16
DD57	20 E9 DE	JSR	DEE9			puffer mutató 16-on
DD5A	20 3E DE	JSR	DE3E			a sáv- és a szektor-szám beolvasása
DD5D	A5 80	LDA	80			első adatblokk sáv-száma
DD5F	20 8D DD	JSR	DD8D			a pufferben
DD62	A5 81	LDA	81			első adatblokk szektor-száma
DD64	20 8D DD	JSR	DD8D			a pufferben
DD67	20 6C DE	JSR	DE6C			blokk felírása a lemezre
DD6A	20 99 D5	JSR	D599			és ellenőrzése
DD6D	A9 02	LDA	#02			
DD6F	20 C8 D4	JSR	D4C8			puffer mutató 2-n
DD72	A6 82	LDX	82			csatorna-szám

DD74	38		SEC			
DD75	A9	00	LDA	#00		
DD77	F5	C7	SBC	C7,X	rekordhosszúság	
DD79	95	C1	STA	C1,X	írásmutató	
DD7B	20	E2	E2	JSR	E2E2	puffer törlése
DD7E	20	19	DE	JSR	DE19	baloldali byte beírása a pufferbe
DD81	20	5E	DE	JSR	DE5E	blokk felírása a lemezre
DD84	20	99	D5	JSR	D599	ellenőrzés
DD87	20	F4	EE	JSR	EEF4	BAM
DD8A	4C	98	DC	JMP	DC98	kész

DD8D	48		PHA		egy byte felírása az oldal-szektor-blokkba	
DD8E	A6	B2	LDX	B2	byte tárolása	
DD90	B5	CD	LDA	CD,X	csatorna-szám	
DD92	4C	FD	CF	JMP	CFFD	oldal-szektor puffershátára
					byte a pufferbe	

DD95	90	06	BCC	DD9D	manipulálás a kapcsolókkal
DD97	A6	B2	LDX	B2	csatorna-szám
DD99	15	EC	ORA	EC,X	kapcsoló beállítása
DD9B	D0	06	BNE	DDA3	
DD9D	A6	B2	LDX	B2	csatorna-szám
DD9F	49	FF	EOR	#FF	
DDA1	35	EC	AND	EC,X	a kapcsoló törlése
DDA3	95	EC	STA	EC,X	
DDA5	60		RTS		

DDA6	A6	B2	LDX	B2	csatorna-szám
DDA8	35	EC	AND	EC,X	a kapcsoló vizsgálata
DDAA	60		RTS		

DDAB	20	93	DF	JSR	DF93	írás-utasításkód ellenőrzése
DDAE	AA			TAX		a puffer-szám elvasása
DDAF	BD	5B	02	LDA	025B,X	
DDB2	29	F0		AND	#F0	az utasításkód leválasztása
DDB4	C9	90		CMP	#90	íráskód?
DDB6	60			RTS		

DDB7	A2	00		LDX	#00	
DDB9	86	71		STX	71	másodlagos címek számlálója
DDBB	BD	2B	02	LDA	022B,X	csatorna-szám betöltése a táblázatból
DDBE	C9	FF		CMP	#FF	
DDC0	D0	08		BNE	DDCA	a file nyitva van?
DDC2	A6	71		LDX	71	
DDC4	E8			INX		a számláló növelése
DDC5	E0	10		CPX	#10	kisebb 16-nál?
DDC7	90	F0		BCC	DDB9	
DDC9	60			RTS		

DDCA	86	71		STX	71	
DDCC	29	3F		AND	#3F	a csatorna-szám leválasztása
DDCE	A8			TAY		
DDCF	B9	EC	00	LDA	00EC,Y	
DDD2	29	01		AND	#01	egység szám leválasztása
DDD4	85	70		STA	70	
DDD6	AE	53	02	LDX	0253	
DDD9	B5	E2		LDA	E2,X	
DDDB	29	01		AND	#01	egység szám leválasztása
DDDD	C5	70		CMP	70	azonos egység?
DDDF	D0	E1		BNE	DDC2	nem
DDE1	B9	60	02	LDA	0260,Y	tartalomjegyzék szektor-szám
DDE4	D5	D8		CMP	D8,X	azonos a file-ével?
DDE6	D0	DA		BNE	DDC2	nem
DDE8	B9	66	02	LDA	0266,Y	

```

DDEB D5 D0      CMP DD,X
DDED D0 D3      BNE DDC2
DDEF 18         CLC
DDF0 60         RTS

```

azonos a mutató?
nem

```

*****
DDF1 20 9E DF   JSR DF9E
DDF4 50 06     BVC DDFC
DDF6 20 5E DE   JSR DE5E
DDF9 20 99 D5   JSR D599
DDFC 60         RTS

```

egy blokk felírása a relatív file-ba
a puffer-szám betöltése
nem relatív file?
blokk felírása
és ellenőrzése

```

*****
DDFD 20 2B DE   JSR DE2B
DE00 A5 80     LDA 80
DE02 91 94     STA (94),Y
DE04 C8        INY
DE05 A5 81     LDA 81
DE07 91 94     STA (94),Y
DE09 4C 05 E1  JMP E105

```

folytatósáv felírása
a puffer mutató beállítása
sáv-szám
a pufferben
szektor-szám
a pufferben
a relatív kapcsoló beállítása

```

*****
DE0C 20 2B DE   JSR DE2B
DE0F B1 94     LDA (94),Y
DE11 B5 80     STA 80
DE13 C8        INY
DE14 B1 94     LDA (94),Y
DE16 B5 81     STA 81
DE18 60         RTS

```

folytatósáv és szektor-szám beolvasása
a puffer mutató beállítása
sáv-szám

és a szektor-szám olvasása

```

*****
DE19 20 2B DE   JSR DE2B
DE1C A9 00     LDA #00
DE1E 91 94     STA (94),Y
DE20 C8        INY
DE21 A6 82     LDX 82
DE23 B5 C1     LDA C1,X
DE25 AA        TAX
DE26 CA        DEX
DE27 8A        TXA
DE28 91 94     STA (94),Y
DE2A 60         RTS

```

folytatósáv az utolsó blokknál
puffer mutató beállítása
nullára
mint sáv-szám
csatorna-szám
mutató a blokkban

-1

mint mutató a blokkban

```

*****
DE2B 20 93 DF   JSR DF93
DE2E 0A        ASL A
DE2F AA        TAX
DE30 B5 9A     LDA 9A,X
DE32 85 95     STA 95
DE34 A9 00     LDA #00
DE36 85 94     STA 94
DE38 A0 00     LDY #00
DE3A 60         RTS

```

puffer mutató nullán
a puffer-szám beolvasása
2-szer

puffer mutató /Hi/

puffer mutató /Lo/

```

*****
DE3B 20 EB D0   JSR D0EB
DE3E 20 93 DF   JSR DF93
DE41 85 F9     STA F9
DE43 0A        ASL A
DE44 A8        TAY
DE45 B9 06 00   LDA 0006,Y
DE48 85 80     STA 80
DE4A B9 07 00   LDA 0007,Y
DE4D 85 81     STA 81
DE4F 60         RTS

```

a sáv és a szektor beolvasása
csatorna-szám beolvasása
puffer-szám beolvasása
és tárolása
2-szer
sáv
és a szektor olvasása a lemezről

```

DE50 A9 90 LDA #90
DE52 8D 4D 02 STA 024D
DE55 D0 28 BNE DE7F
DE57 A9 80 LDA #80
DE59 8D 4D 02 STA 024D
DE5C D0 21 BNE DE7F
DE5E A9 90 LDA #90
DE60 8D 4D 02 STA 024D
DE63 D0 26 BNE DE8B
DE65 A9 80 LDA #80
DE67 8D 4D 02 STA 024D
DE6A D0 1F BNE DE8B
DE6C A9 90 LDA #90
DE6E 8D 4D 02 STA 024D
DE71 D0 02 BNE DE75
DE73 A9 80 LDA #80
DE75 8D 4D 02 STA 024D
DE78 A6 82 LDX 82
DE7A B5 CD LDA CD,X
DE7C AA TAX
DE7D 10 13 BPL DE92
DE7F 20 D0 D6 JSR D6D0
DE82 20 93 DF JSR DF93
DE85 AA TAX
DE86 A5 7F LDA 7F
DE88 9D 5B 02 STA 025B,X
DE8B 20 15 E1 JSR E115
DE8E 20 93 DF JSR DF93
DE91 AA TAX
DE92 4C 06 D5 JMP D506

```

írás-utasításkód

olvasás-utasításkód

olvasás-utasításkód

írás-utasításkód

olvasás-utasításkód

csatorna-szám
oldal-szektor puffer-szám

hozzá van rendelve a puffer?
a fejléc generálása
a puffer-szám beolvasása

egységszám

puffer-szám
a pufferszám beolvasása

blokk felírása

```

DE95 A9 00 LDA #00
DE97 20 CB D4 JSR D4CB
DE9A 20 37 D1 JSR D137
DE9D 85 80 STA 80
DE9F 20 37 D1 JSR D137
DEA2 85 81 STA 81
DEA4 60 RTS

```

folytatósáv betöltése a pufferből

puffer mutató nullán
a byte beolvasása
és tárolása sávként
a byte beolvasása
és tárolása szektorként

```

DEA5 48 PHA
DEA6 A9 00 LDA #00
DEA8 85 6F STA 6F
DEAA 85 71 STA 71
DEAC B9 E0 FE LDA FEE0,Y
DEAF 85 70 STA 70
DEB1 8D E0 FE LDA FEE0,X
DEB4 85 72 STA 72
DEB6 68 PLA
DEB7 A8 TAY
DEB8 88 DEY
DEB9 B1 6F LDA (6F),Y
DEBB 91 71 STA (71),Y
DEBD 88 DEY
DEBE 10 F9 BPL DEB9
DEC0 60 RTS
DEC1 A8 TAY
DEC2 B9 E0 FE LDA FEE0,Y
DEC5 85 70 STA 70
DEC7 A9 00 LDA #00
DEC9 85 6F STA 6F
DECB A8 TAY
DECC 91 6F STA (6F),Y

```

a puffer tartalmának lemásolása

Y puffercím /Hi/
X puffercím /Hi/

Y puffer tartalmát
X puffer szerint lemásolni!

Y puffer törlése
puffer-szám
cím betöltése /Hi/
cím betöltése /Lo/

puffer törlése

```

DECE CB          INY
DECF D0 FB      BNE  DECC
DED1 60         RTS

```

```

*****
DED2 A9 00      LDA  #00
DED4 20 DC DE   JSR  DEDC
DED7 A0 02      LDY  #02
DED9 B1 94      LDA  (94),Y
DEDB 60         RTS

```

az oldal-szektor-számának betöltése
puffer mutató nullán
a 2. byte tartalmazza az oldal-szektor számát

```

*****
DEDC 85 94      STA  94
DEDE A6 82      LDX  82
DEE0 B5 CD      LDA  CD,X
DEE2 AA         TAX
DEE3 BD E0 FE   LDA  FEE0,X
DEE6 85 95      STA  95
DEEB 60         RTS

```

puffer mutató beállítása az oldal-szektorra
mutató /Lo/
csatorna-szám
puffer-szám
puffer-cím /Hi/
beállítása.

```

*****
DEE9 48         PHA
DEEA 20 DC DE   JSR  DEDC
DEED 48         PHA
DEEE 8A         TXA
DEEF 0A         ASL  A
DEF0 AA         TAX
DEF1 68         PLA
DEF2 95 9A      STA  9A,X
DEF4 68         PLA
DEF5 95 99      STA  99,X
DEF7 60         RTS

```

oldal-szektor puffer mutatója
mutató az oldal-szektorban
a puffer mutató beállítása

puffer-szám
2-szer
puffer mutató /Hi/
puffer mutató /Lo/

```

*****
DEF8 20 66 DF   JSR  DF66
DEFB 30 0E      BMI  DF0B
DEFD 50 13      BVC  DF12
DEFF A6 82      LDX  82
DF01 B5 CD      LDA  CD,X
DF03 20 1B DF   JSR  DF1B
DF06 20 66 DF   JSR  DF66
DF09 10 07      BPL  DF12
DF0B 20 CB E1   JSR  E1CB
DF0E 2C CE FE   BIT  FECE
DF11 60         RTS
DF12 A5 D6      LDA  D6
DF14 20 E9 DE   JSR  DEE9
DF17 2C CD FE   BIT  FECD
DF1A 60         RTS

```

az oldal-szektor betöltése
a pufferben van az oldal-szektor?
nincs
ok
csatorna-szám
puffer-szám
oldal-szektor olvasása
a pufferben van?
igen?
az utolsó oldal-szektor betöltése
a V-bit beállítása

oldal-szektor végmutatója
mutató beállítása az oldal-szektorban
V-bit törlése

```

*****
DF1B 85 F9      STA  F9
DF1D A9 80      LDA  #80
DF1F D0 04      BNE  DF25

```

oldal-szektor olvasása
puffer-szám
olvasás-utasításkód

```

*****
DF21 85 F9      STA  F9
DF23 A9 90      LDA  #90
DF25 48         PHA
DF26 B5 EC      LDA  EC,X
DF28 29 01      AND  #01
DF2A 85 7F      STA  7F
DF2C 68         PLA
DF2D 05 7F      ORA  7F
DF2F 8D 4D 02   STA  024D
DF32 B1 94      LDA  (94),Y
DF34 85 80      STA  80

```

oldal-szektor felírása
puffer-szám
írás-utasításkód
egység szám leválasztása
utasításkód és az egység szám tárolása
sáv-szám

```

DF36 C8          INY
DF37 B1 94      LDA (94),Y
DF39 B5 B1      STA B1
DF3B A5 F9      LDA F9
DF3D 20 D3 D6   JSR D6D3
DF40 A6 F9      LDX F9
DF42 4C 93 D5   JMP D593

```

szektor-szám

puffer-szám
paraméter átadása a vezérlőnek

```

*****
DF45 A6 B2      LDX B2
DF47 B5 CD      LDA CD,X
DF49 4C EB D4   JMP D4EB

```

puffer mutató az oldal-szektorban
csatorna-szám
puffer-szám
puffer mutató beállítása

```

*****
DF4C A9 7B      LDA #7B
DF4E 20 5C DF   JSR DF5C
DF51 CA         DEX
DF52 10 F8      BPL DF4C
DF54 A5 72      LDA 72
DF56 4A         LSR A
DF57 20 5C DF   JSR DF5C
DF5A A5 73      LDA 73
DF5C 1B         CLC
DF5D 65 70      ADC 70
DF5F B5 70      STA 70
DF61 90 02      BCC DF65
DF63 E6 71      INC 71
DF65 60         RTS

```

egy relatív file blokkjainak száma
oldal-szektoronként 120 blokkmutató!
\$70/\$71-hez
oldal-szektor-szám
következő oldal-szektor?
az utolsó blokkban lévő mutatók számát
kettesével
hozzá kell adni az eddigi összeghez
a foglalt oldal-szektor blokkok száma

hozzáadás

```

*****
DF66 20 D2 DE   JSR DED2
DF69 C5 D5      CMP D5
DF6B D0 0E      BNE DF7B
DF6D A4 D6      LDY D6
DF6F B1 94      LDA (94),Y
DF71 F0 04      BEQ DF77
DF73 2C CD FE   BIT FECD
DF76 60         RTS

```

az oldal-szektor ellenőrzése a pufferben
az oldal-szektor számának betöltése
egyenlő a szükséges blokk-számmal?
nem
mutató az oldal-szektorban
sáv-szám
még nincs behelyezve?
bitek törlése

```

DF77 2C CF FE   BIT FECF
DF7A 60         RTS

```

N-bit beállítása

```

DF7B A5 D5      LDA D5
DF7D C9 06      CMP #06
DF7F B0 0A      BCS DF8B
DF81 0A         ASL A
DF82 AB         TAY
DF83 A9 04      LDA #04
DF85 B5 94      STA 94
DF87 B1 94      LDA (94),Y
DF89 D0 04      BNE DF8F
DF8B 2C D0 FE   BIT FED0
DF8E 60         RTS

```

oldal-szektor-szám nagyobb vagy
egyenlő mint 6?
igen

sáv-szám beolvasása
már megtörtént?
az N- és a V-bit beállítása

```

DF8F 2C CE FE   BIT FECE
DF92 60         RTS

```

a V-bit beállítása

```

*****
DF93 A6 B2      LDX B2
DF95 B5 A7      LDA A7,X
DF97 10 02      BPL DF9B
DF99 B5 AE      LDA AE,X
DF9B 29 BF      AND #BF
DF9D 60         RTS

```

a puffer-szám betöltése
csatorna-szám
puffer-szám
foglalt?
puffer-szám a második táblázatból
V-bit törlése

DF9E	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DFA0	BE 57 02	STX	0257	tárolása
DFA3	B5 A7	LDA	A7,X	a puffer-szám betöltése
DFA5	10 09	BPL	DFB0	foglalt a puffer?
DFA7	8A	TXA		
DFA8	18	CLC		
DFA9	69 07	ADC	#07	a szám növelése 7-tel
DFAB	8D 57 02	STA	0257	és tárolása
DFAE	B5 AE	LDA	AE,X	puffer-szám a 2. táblázatból
DFB0	85 70	STA	70	
DFB2	29 1F	AND	#1F	a felső 3. bit törlése
DFB4	24 70	BIT	70	
DFB6	60	RTS		
DFB7	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DFB9	B5 A7	LDA	A7,X	puffer-szám
DFBB	30 02	BMI	DFBF	szabad a puffer?
DFBD	B5 AE	LDA	AE,X	a 2. táblázatból származó puffer-szám
DFBF	C9 FF	CMP	#FF	szabad?
DFC1	60	RTS		
DFC2	A6 82	LDX	82	
DFC4	09 80	ORA	#80	
DFC6	B4 A7	LDY	A7,X	
DFC8	10 03	BPL	DFCD	
DFCA	95 A7	STA	A7,X	
DFCC	60	RTS		
DFCD	95 AE	STA	AE,X	
DFCF	60	RTS		
*****				a következő rekord átvitele a rel.file-ba
DFD0	A9 20	LDA	#20	
DFD2	20 9D DD	JSR	DD9D	5. bit törlése
DFD5	A9 80	LDA	#80	
DFD7	20 A6 DD	JSR	DDA6	7. bit tesztje
DFDA	D0 41	BNE	E01D	be van állítva?
DFDC	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DFDE	F6 B5	INC	B5,X	rekord-szám növelése
DFE0	D0 02	BNE	DFE4	
DFE2	F6 BB	INC	BB,X	rekord-szám /Hi/
DFE4	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DFE6	B5 C1	LDA	C1,X	írásmutató
DFE8	F0 2E	BEQ	E018	nulla?
DFEA	20 E8 D4	JSR	D4E8	a puffer mutató beállítása
DFED	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DFEF	D5 C1	CMP	C1,X	kisebb a puffer mutató az írásmutatónál?
DFF1	90 03	BCC	DFF6	igen
DFF3	20 3C E0	JSR	E03C	blokk felírása, a következő blokk olvasása
DFF6	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
DFF8	B5 C1	LDA	C1,X	írásmutató
DFFA	20 C8 D4	JSR	D4C8	a puffer mutató beállítása a fenti értékre
DFFD	A1 99	LDA	(99,X)	a byte a pufferből
DFFF	85 85	STA	85	az output-regiszterbe
E001	A9 20	LDA	#20	
E003	20 9D DD	JSR	DD9D	az 5. bit törlése
E006	20 04 E3	JSR	E304	rekordhosszúság hozzáadása az írásmutatóhoz
E009	48	PHA		és tárolása
E00A	90 28	BCC	E034	a következő blokk?
E00C	A9 00	LDA	#00	
E00E	20 F6 D4	JSR	D4F6	a sáv-szám betöltése
E011	D0 21	BNE	E034	megvan a blokk?
E013	68	PLA		mutató
E014	C9 02	CMP	#02	2-vel egyenlő
E016	F0 12	BEQ	E02A	igen
E018	A9 80	LDA	#80	
E01A	20 97 DD	JSR	DD97	a 7. bit beállítása

E01D	20 2F D1	JSR	D12F	byte a pufferból
E020	B5 99	LDA	99,X	puffer mutató
E022	99 44 02	STA	0244,Y	mint vég-mutató
E025	A9 0D	LDA	#0D	CR
E027	B5 B5	STA	B5	az output-regiszterben
E029	60	RTS		
E02A	20 35 E0	JSR	E035	
E02D	A6 B2	LDX	B2	csatorna-szám
E02F	A9 00	LDA	#00	
E031	95 C1	STA	C1,X	írásmutató nullán
E033	60	RTS		
E034	6B	FLA		
E035	A6 B2	LDX	B2	csatorna-szám
E037	95 C1	STA	C1,X	az írásmutató beállítása
E039	4C 6E E1	JMP	E16E	
*****				blokk felírása és a következő blokk olvasása
E03C	20 D3 D1	JSR	D1D3	egységyszám beolvasása
E03F	20 95 DE	JSR	DE95	a sáv- és szektor-szám beolvasása
E042	20 9E DF	JSR	DF9E	a puffer-szám beolvasása
E045	50 16	BVC	E05D	relatív file?
E047	20 5E DE	JSR	DE5E	blokk írása
E04A	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer-váltás
E04D	A9 02	LDA	#02	
E04F	20 C8 D4	JSR	D4C8	puffer mutató kettőn
E052	20 AB DD	JSR	DDAB	írás-utasításkód?
E055	D0 24	BNE	E07B	nem
E057	20 57 DE	JSR	DE57	blokk olvasása
E05A	4C 99 D5	JMP	D599	és ellenőrzése
E05D	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer-váltás
E060	20 AB DD	JSR	DDAB	írás-utasításkód?
E063	D0 06	BNE	E06B	nem
E065	20 57 DE	JSR	DE57	blokk olvasása
E068	20 99 D5	JSR	D599	és ellenőrzése
E06B	20 95 DE	JSR	DE95	sáv- és szektor-szám beolvasása
E06E	A5 00	LDA	B0	sáv
E070	F0 09	BEQ	E07B	folytató sáv?
E072	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer-váltás
E075	20 57 DE	JSR	DE57	blokk olvasása
E078	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer-váltás
E07B	60	RTS		
*****				egy byte beírása a rekordba
E07C	20 05 E1	JSR	E105	
E07F	20 93 DF	JSR	DF93	puffer-szám beolvasása
E082	0A	ASL	A	2-szer
E083	AA	TAX		
E084	A5 B5	LDA	B5	adatbyte
E086	B1 99	STA	(99,X)	beírása a pufferbe
E088	B4 99	LDY	99,X	puffer mutató
E08A	C8	INY		növelése
E08B	D0 09	BNE	E096	nem egyenlő nullával?
E08D	A4 B2	LDY	B2	csatorna-szám
E08F	B9 C1 00	LDA	00C1,Y	írásmutató
E092	F0 0A	BEQ	E09E	egyenlő nullával?
E094	A0 02	LDY	#02	puffer mutató 2-n
E096	9B	TYA		
E097	A4 B2	LDY	B2	csatorna-szám
E099	D9 C1 00	CMP	00C1,Y	puffer mutató azonos az írásmutatóval?
E09C	D0 05	BNE	E0A3	nem
E09E	A9 20	LDA	#20	
E0A0	4C 97 DD	JMP	DD97	az 5. bit beállítása

E0A3	F6 99	INC	99,X	a puffer mutató növelése
E0A5	D0 03	BNE	E0AA	egyenlő nullával?
E0A7	20 3C E0	JSR	E03C	ha nem, blokk írása, a következő blokk olvasása
E0AA	60	RTS		
*****				egy byte beírása a relativ file-ba
E0AB	A9 A0	LDA	#A0	
E0AD	20 A6 DD	JSR	DDA6	a 6. és 7. bit tesztelése
E0B0	D0 27	BNE	E0D9	magas?
E0B2	A5 85	LDA	85	adatbyte
E0B4	20 7C E0	JSR	E07C	beírni a rekordba!
E0B7	A5 F8	LDA	F8	vége?
E0B9	F0 0D	BEQ	E0C8	igen
E0BB	60	RTS		
E0BC	A9 20	LDA	#20	
E0BE	20 A6 DD	JSR	DDA6	5. bit tesztelése
E0C1	F0 05	BEQ	E0C8	alacsony?
E0C3	A9 51	LDA	#51	51, "overflow in record"
E0C5	8D 6C 02	STA	026C	a hibakapcsoló beállítása
E0C8	20 F3 E0	JSR	E0F3	a rekord megmaradó részét nullákkal kitölteni!
E0CB	20 53 E1	JSR	E153	
E0CE	AD 6C 02	LDA	026C	be van állítva a hibakapcsoló?
E0D1	F0 03	BEQ	E0D6	nincs
E0D3	4C C8 C1	JMP	C1C8	a hibüzenet előkészítése
E0D6	4C BC E6	JMP	E6BC	hibamentes végrehajtás
E0D9	29 80	AND	#80	
E0DB	D0 05	BNE	E0E2	a 7. bit magas?
E0DD	A5 F8	LDA	F8	igen
E0DF	F0 DB	BEQ	E0BC	vége?
E0E1	60	RTS		
E0E2	A5 85	LDA	85	adatbyte
E0E4	48	PHA		
E0E5	20 1C E3	JSR	E31C	az oldal-szektor bővítése
E0E8	68	PLA		
E0E9	85 85	STA	85	
E0EB	A9 80	LDA	#80	
E0ED	20 9D DD	JSR	DD9D	a 7. bit törlése
E0F0	4C B2 E0	JMP	E0B2	byte beírása a file-ba
*****				rekord feltöltése nullákkal
E0F3	A9 20	LDA	#20	
E0F5	20 A6 DD	JSR	DDA6	5. bit tesztelése
E0F8	D0 0A	BNE	E104	magas?
E0FA	A9 00	LDA	#00	
E0FC	85 85	STA	85	adatbyteként nullát
E0FE	20 7C E0	JSR	E07C	beírni a rekordba,
E101	4C F3 E0	JMP	E0F3	amíg a rekord megtelik!
E104	60	RTS		
*****				puffer-szám beírása a táblázatba
E105	A9 40	LDA	#40	
E107	20 97 DD	JSR	DD97	a 6. bit beállítása
E10A	20 9E DF	JSR	DF9E	a puffer-szám betöltése
E10D	09 40	ORA	#40	a 6. bit beállítása
E10F	AE 57 02	LDX	0257	+ 7 csatorna-számot
E112	95 A7	STA	A7,X	beírni a táblázatba
E114	60	RTS		
E115	20 9E DF	JSR	DF9E	puffer-szám olvasása
E118	29 BF	AND	#BF	6. bit törlése
E11A	AE 57 02	LDX	0257	csatorna-szám + 7
E11D	95 A7	STA	A7,X	beírása a táblázatba
E11F	60	RTS		

E120 A9 80 LDA #80
 E122 20 A6 DD JSR DDA6
 E125 D0 37 BNE E15E
 E127 20 2F D1 JSR D12F
 E12A B5 99 LDA 99,X
 E12C D9 44 02 CMP 0244,Y
 E12F F0 22 BEQ E153
 E131 F6 99 INC 99,X
 E133 D0 06 BNE E13B
 E135 20 3C E0 JSR E03C
 E138 20 2F D1 JSR D12F
 E13B A1 99 LDA (99,X)
 E13D 99 3E 02 STA 023E,Y
 E140 A9 89 LDA #89
 E142 99 F2 00 STA 00F2,Y
 E145 B5 99 LDA 99,X
 E147 D9 44 02 CMP 0244,Y
 E14A F0 01 BEQ E14D
 E14C 60 RTS

E14D A9 81 LDA #81
 E14F 99 F2 00 STA 00F2,Y
 E152 60 RTS

E153 20 D0 DF JSR DFD0
 E156 20 2F D1 JSR D12F
 E159 A5 85 LDA 85
 E15B 4C 3D E1 JMP E13D

E15E A6 82 LDX 82
 E160 A9 0D LDA #0D
 E162 9D 3E 02 STA 023E,X
 E165 A9 81 LDA #81
 E167 95 F2 STA F2,X
 E169 A9 50 LDA #50

E16B 20 C8 C1 JSR C1C8
 E16E A6 82 LDX 82
 E170 B5 C1 LDA C1,X
 E172 85 87 STA 87
 E174 C6 87 DEC 87
 E176 C9 02 CMP #02
 E178 D0 04 BNE E17E

E17A A9 FF LDA #FF
 E17C 85 87 STA 87
 E17E B5 C7 LDA C7,X
 E180 85 88 STA 88

E182 20 E8 D4 JSR D4E8
 E185 A6 82 LDX 82
 E187 C5 87 CMP 87
 E189 90 19 BCC E1A4

E18B F0 17 BEQ E1A4
 E18D 20 1E CF JSR CF1E
 E190 20 B2 E1 JSR E1B2
 E193 90 08 BCC E19D

E195 A6 82 LDX 82
 E197 9D 44 02 STA 0244,X
 E19A 4C 1E CF JMP CF1E

E19D 20 1E CF JSR CF1E
 E1A0 A9 FF LDA #FF
 E1A2 85 87 STA 87

E1A4 20 B2 E1 JSR E1B2
 E1A7 B0 03 BCS E1AC
 E1A9 20 E8 D4 JSR D4E8
 E1AC A6 82 LDX 82
 E1AE 9D 44 02 STA 0244,X
 E1B1 60 RTS

egy byte beolvasása a relatív file-ból

a 7. bit tesztelése magas?

a byte beolvasása a pufferból
puffer mutató összehasonlítása a vég-mutatóval azonos?

puffer mutató növelése nem egyenlő nullával?

blokk felírása, következő blokk olvasása a byte olvasása a pufferból

az output-regiszterbe

a READ- és a WRITE-kapcsoló beállítása
puffer mutató összehasonlítása a vég-mutatóval azonos?

vég-kapcsoló beállítása

a következő rekord megkeresése
puffer-szám és csatorna-szám beolvasása
adatbyte az output-regiszterbe

csatorna-szám CR az output-regiszterbe

a vég-kapcsoló beállítása

50, "record not present"
csatorna-szám írásmutató tárolása

egyenlő 2-vel? nem

rekordhosszúság

a puffer mutató beállítása
csatorna-szám puffer mutató nagyobb az írásmutatónál?

nem puffer-váltás

csatorna-szám

puffer-váltás

puffer-váltás

a puffer mutató beállítása
csatorna-szám vég-mutató

E1B2	20	2B	DE	JSR	DE2B	puffer mutató nullán
E1B5	A4	87		LDY	87	
E1B7	B1	94		LDA	(94),Y	a pufferből származó byte
E1B9	D0	0D		BNE	E1C8	nem egyenlő nullával?
E1BB	88			DEY		
E1BC	C0	02		CPY	#02	
E1BE	90	04		BCC	E1C4	
E1C0	C6	88		DEC	88	
E1C2	D0	F3		BNE	E1B7	
E1C4	C6	88		DEC	88	
E1C6	18			CLC		
E1C7	60			RTS		

E1C8	98			TYA	
E1C9	38			SEC	
E1CA	60			RTS	

E1CB	20	D2	DE	JSR	DED2
E1CE	85	D5		STA	D5
E1D0	A9	04		LDA	#04
E1D2	85	94		STA	94
E1D4	A0	0A		LDY	#0A
E1D6	D0	04		BNE	E1DC
E1D8	88			DEY	
E1D9	88			DEY	
E1DA	30	26		BMI	E202
E1DC	B1	94		LDA	(94),Y
E1DE	F0	F8		BEQ	E1D8
E1E0	98			TYA	
E1E1	4A			LSR	A
E1E2	C5	D5		CMP	D5
E1E4	F0	09		BEQ	E1EF
E1E6	85	D5		STA	D5
E1E8	A6	82		LDX	82
E1EA	B5	CD		LDA	CD,X
E1EC	20	1B	DF	JSR	DF1B
E1EF	A0	00		LDY	#00
E1F1	84	94		STY	94
E1F3	B1	94		LDA	(94),Y
E1F5	D0	0B		BNE	E202
E1F7	C8			INY	
E1F8	B1	94		LDA	(94),Y
E1FA	A8			TAY	
E1FB	88			DEY	
E1FC	84	D6		STY	D6
E1FE	98			TYA	
E1FF	4C	E9	DE	JMP	DEE9

E202	A9	67		LDA	#67
E204	20	45	E6	JSR	E645

E207	20	B3	C2	JSR	C2B3
E20A	AD	01	02	LDA	0201
E20D	85	B3		STA	B3
E20F	20	EB	D0	JSR	D0EB
E212	90	05		BCC	E219
E214	A9	70		LDA	#70
E216	20	C8	C1	JSR	C1C8
E219	A9	A0		LDA	#A0
E21B	20	9D	DD	JSR	DD9D
E21E	20	25	D1	JSR	D125
E221	F0	05		BEQ	E228
E223	A9	64		LDA	#64
E225	20	C8	C1	JSR	C1C8
E228	B5	EC		LDA	EC,X

az utolsó oldal-szektor beolvasása
az oldal-szektor számának beolvasása
és tárolása

az előző blokk sáv-száma még
nincs felírva?

a szám: 2
egyenlő az aktuális blokk számával?
igen
ha nem, rekord-számként tárolni!
csatorna-szám
puffer-szám
blokk olvasása

puffer mutató
sáv-szám
követi tovább a blokkot?

a szektor-szám egyenlő a vég-mutatóval?

a vég-mutató tárolása

a puffer mutató beállítása

67, "illegal track or sector"

P-utasítás, "Record"
sor ellenőrzése
másodlagos cím

a csatorna-szám keresése
megtalálta?

70, "no block"

6. és 7. bit törlése
a "REL"-file ellenőrzése
igen

64, "file type mismatch"

E22A	29 01	AND	#01	
E22C	05 7F	STA	7F	egységszám
E22E	AD 02 02	LDA	0202	rekord-szám /Lo/
E231	95 B5	STA	B5,X	
E233	AD 03 02	LDA	0203	rekord-szám /Hi/
E236	95 B8	STA	B8,X	
E238	A6 B2	LDX	B2	csatorna-szám
E23A	A9 89	LDA	#89	
E23C	95 F2	STA	F2,X	READ- és WRITE-kapcsoló
E23E	AD 04 02	LDA	0204	a byte-mutató
E241	F0 10	BEQ	E253	nulla?
E243	38	SEC		
E244	E9 01	SBC	#01	
E246	F0 0B	BEQ	E253	
E248	D5 C7	CMP	C7,X	összehasonlítani a file rekordhosszúságával!
E24A	90 07	BCC	E253	
E24C	A9 51	LDA	#51	
E24E	8D 6C 02	STA	026C	51, "overflow in record"
E251	A9 00	LDA	#00	
E253	85 D4	STA	D4	
E255	20 0E CE	JSR	CE0E	a rel.file-on belüli mutató kiszámítása
E258	20 FB DE	JSR	DEF8	a megfelelő oldal-szektor-blokk olvasása
E25B	50 08	BVC	E265	megvan a blokk?
E25D	A9 80	LDA	#80	
E25F	20 97 DD	JSR	DD97	a 7. bit beállítása
E262	4C 5E E1	JMP	E15E	és 50, "record not present"
E265	20 75 E2	JSR	E275	
E268	A9 80	LDA	#80	
E26A	20 A6 DD	JSR	DDA6	a 7. bit tesztelése
E26D	F0 03	BEQ	E272	alacsony
E26F	4C 5E E1	JMP	E15E	50, "record not present"
E272	4C 94 C1	JMP	C194	kész
E275	20 9C E2	JSR	E29C	
E278	A5 D7	LDA	D7	mutató a relatív file-ban
E27A	20 C8 D4	JSR	D4C8	a puffer mutató beállítása
E27D	A7 82	LDX	82	csatorna-szám
E27F	B5 C7	LDA	C7,X	rekordhosszúság
E281	38	SEC		
E282	E5 D4	SBC	D4	a pozíció negatív
E284	B0 03	BCS	E289	pozitív?
E286	4C 02 E2	JMP	E202	67, "illegal track or sector"
E289	18	CLC		
E28A	65 D7	ADC	D7	mutató hozzáadása az adatblokkban
E28C	90 03	BCC	E291	nincs tulcsordulás
E28E	69 01	ADC	#01	plusz 2
E290	38	SEC		
E291	20 09 E0	JSR	E009	mutató beállítása
E294	4C 38 E1	JMP	E138	és a byte beolvasása a pufferből
E297	A9 51	LDA	#51	
E299	20 C8 C1	JSR	C1C8	51, "overflow in record"
E29C	A5 94	LDA	94	puffer mutató /Lo/
E29E	85 89	STA	89	
E2A0	A5 95	LDA	95	puffer mutató /Hi/
E2A2	85 8A	STA	8A	
E2A4	20 D0 E2	JSR	E2D0	sáv és szektor összehasonlítása
E2A7	D0 01	BNE	E2AA	nem egyenlő?
E2A9	60	RTS		
E2AA	20 F1 DD	JSR	DDF1	
E2AD	20 0C DE	JSR	DE0C	
E2B0	A5 80	LDA	80	sáv
E2B2	F0 0E	BEQ	E2C2	folytatóblokk?

E2B4	20	D3	E2	JSR	E2D3	sáv és szektor-szám összehasonlítása
E2B7	D0	06		BNE	E2BF	nem egyenlő
E2B9	20	1E	CF	JSR	CF1E	puffer-váltás
E2BC	4C	DA	D2	JMP	D2DA	
E2BF	20	DA	D2	JSR	D2DA	
E2C2	A0	00		LDY	#00	
E2C4	B1	89		LDA	(89),Y	sáv
E2C6	B5	80		STA	80	
E2C8	C8			INY		
E2C9	B1	89		LDA	(89),Y	és a következő blokk szektora
E2CB	85	81		STA	81	
E2CD	4C	AF	D0	JMP	D0AF	blokk olvasása
E2D0	20	3E	DE	JSR	DE3E	
E2D3	A0	00		LDY	#00	
E2D5	B1	89		LDA	(89),Y	sáv-szám
E2D7	C5	80		CMP	80	összehasonlítása
E2D9	F0	01		BEQ	E2DC	
E2DB	60			RTS		
E2DC	C8			INY		
E2DD	B1	89		LDA	(89),Y	szektor-szám
E2DF	C5	81		CMP	81	összehasonlítása
E2E1	60			RTS		
*****						adatblokk felosztása a rekordban
E2E2	20	2B	DE	JSR	DE2B	puffer mutató beállítása
E2E5	A0	02		LDY	#02	
E2E7	A9	00		LDA	#00	
E2E9	91	94		STA	(94),Y	puffer törlése
E2EB	C8			INY		
E2EC	D0	FB		BNE	E2E9	
E2EE	20	04	E3	JSR	E304	mutató a következő rekordra!
E2F1	95	C1		STA	C1,X	
E2F3	A8			TAY		
E2F4	A9	FF		LDA	#FF	
E2F6	91	94		STA	(94),Y	#FF, mint a rekord első karaktere
E2F8	20	04	E3	JSR	E304	a mutató a következő rekordra!
E2FB	90	F4		BCC	E2F1	
E2FD	D0	04		BNE	E303	megtelt a blokk?
E2FF	A9	00		LDA	#00	
E301	95	C1		STA	C1,X	írásmutató nullán
E303	60			RTS		
*****						mutató beállítása a következő rekordra
E304	A6	B2		LDX	B2	csatorna-szám
E306	B5	C1		LDA	C1,X	írásmutató
E308	38			SEC		
E309	F0	0D		BEQ	E310	egyenlő nullával?
E30B	18			CLC		
E30C	75	C7		ADC	C7,X	rekordhosszúság hozzáadása
E30E	90	0B		BCC	E31B	kisebb mint 256?
E310	D0	06		BNE	E310	egyenlő 256-tal?
E312	A9	02		LDA	#02	
E314	2C	CC	FE	BIT	FECC	
E317	60			RTS		
E318	69	01		ADC	#01	kettőt hozzáadni
E31A	38			SEC		
E31B	60			RTS		
*****						az oldal-szektor bővítése
E31C	20	D3	D1	JSR	D1D3	az egységyszám betöltése
E31F	20	CB	E1	JSR	E1CB	az utolsó oldal-szektor betöltése
E322	20	9C	E2	JSR	E29C	
E325	20	7B	CF	JSR	CF7B	

E32B	A5 D6	LDA	D6	
E32A	85 87	STA	87	
E32C	A5 D5	LDA	D5	oldal-szektor száma
E32E	85 86	STA	86	
E330	A9 00	LDA	#00	
E332	85 88	STA	88	
E334	A9 00	LDA	#00	
E336	85 D4	STA	D4	
E338	20 0E CE	JSR	CE0E	oldal-szektor-szám és a mutató kiszámítása!
E33B	20 4D EF	JSR	EF4D	szabad blokkok száma
E33E	A4 82	LDY	82	csatorna-szám
E340	B6 C7	LDX	C7,Y	rekordhosszúság
E342	CA	DEX		
E343	8A	TXA		
E344	18	CLC		
E345	65 D7	ADC	D7	plusz az adatblokkban lévő mutató
E347	90 0C	BCC	E355	
E349	E6 D6	INC	D6	
E34B	E6 D6	INC	D6	mutatót a végén 2-vel növelni! /sáv/szektor/
E34D	D0 06	BNE	E355	nincs átvitel?
E34F	E6 D5	INC	D5	az oldal-szektor-számának növelése
E351	A9 10	LDA	#10	
E353	85 D6	STA	D6	mutatót 16-ra állítani!
E355	A5 87	LDA	87	
E357	18	CLC		
E358	69 02	ADC	#02	
E35A	20 E9 DE	JSR	DEE9	oldal-szektor puffer mutatójának beállítása
E35D	A5 D5	LDA	D5	oldal-szektor száma
E35F	C9 06	CMP	#06	
E361	90 05	BCC	E368	kisebb mint 6?
E363	A9 52	LDA	#52	
E365	20 C8 C1,	JSR	C1C8	52, "file too large"
E368	A5 D6	LDA	D6	vég-mutató
E36A	38	SEC		
E36B	E5 87	SBC	87	minusz az utolsó vég-mutató
E36D	B0 03	BCS	E372	
E36F	E9 0F	SBC	#0F	minusz 16
E371	18	CLC		
E372	85 72	STA	72	
E374	A5 D5	LDA	D5	oldal-szektor száma
E376	E5 86	SBC	86	minusz az utolsó oldal-szektor száma
E378	85 73	STA	73	tárolás
E37A	A2 00	LDX	#00	
E37C	86 70	STX	70	az eredmény törlése
E37E	86 71	STX	71	
E380	AA	TAX		
E381	20 51 DF	JSR	DF51	a relatív file-ok blokkszámának kiszámítása
E384	A5 71	LDA	71	
E386	D0 07	BNE	E38F	
E388	A6 70	LDX	70	
E38A	CA	DEX		
E38B	D0 02	BNE	E38F	
E38D	E6 88	INC	88	
E38F	CD 73 02	CMP	0273	relatív file blokkszáma
E392	90 09	BCC	E39D	nagyobb mint a lemezen lévő szabad blokkok-?
E394	D0 CD	BNE	E363	52, "file too large"
E396	AD 72 02	LDA	0272	
E399	C5 70	CMP	70	
E39B	90 C6	BCC	E363	52, "file too large"
E39D	A9 01	LDA	#01	
E39F	20 F6 D4	JSR	D4F6	byte a pufferből
E3A2	18	CLC		
E3A3	69 01	ADC	#01	plusz 1
E3A5	A6 82	LDX	82	
E3A7	95 C1	STA	C1,X	mint írásmutató
E3A9	20 1E F1	JSR	F11E	szabad blokk keresése a BAM-ban
E3AC	20 FD DD	JSR	DDFD	sáv és szektor a pufferben

E3AF	A5 88	LDA	88	
E3B1	D0 15	BNE	E3C8	csak egy blokk szükséges?
E3B3	20 5E DE	JSR	DE5E	blokk beírása
E3B6	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer-váltás
E3B9	20 D0 D6	JSR	D6D0	paraméter átadása a lemezvezérlőnek
E3BC	20 1E F1	JSR	F11E	szabad blokk keresése a BAM-ban
E3BF	20 FD DD	JSR	DDFD	sáv és szektor a pufferben
E3C2	20 E2 E2	JSR	E2E2	puffer törlése
E3C5	4C D4 E3	JMP	E3D4	
E3C8	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer-váltás
E3CB	20 D0 D6	JSR	D6D0	paraméter átadása a lemezvezérlőnek
E3CE	20 E2 E2	JSR	E2E2	puffer törlése
E3D1	20 19 DE	JSR	DE19	nulla byte és a végmutató a pufferben
E3D4	20 5E DE	JSR	DE5E	blokk felírása
E3D7	20 0C DE	JSR	DE0C	a sáv és a szektor betöltése
E3DA	A5 80	LDA	80	sáv
E3DC	48	PHA		
E3DD	A5 81	LDA	81	és szektor
E3DF	48	PHA		tárolása
E3E0	20 3E DE	JSR	DE3E	sáv és szektor betöltése
E3E3	A5 81	LDA	81	a szektor
E3E5	48	PHA		
E3E6	A5 80	LDA	80	és a sáv tárolása
E3E8	48	PHA		
E3E9	20 45 DF	JSR	DF45	oldal-szektor puffer mutatójának beállítása
E3EC	AA	TAX		
E3ED	D0 0A	BNE	E3F9	mutató nem egyenlő nullával?
E3EF	20 4E E4	JSR	E44E	oldal-szektor felírása, következő beolvasása
E3F2	A9 10	LDA	#10	
E3F4	20 E9 DE	JSR	DEE9	puffer mutató 16-on
E3F7	E6 86	INC	86	oldal-szektor számának növelése
E3F9	68	PLA		
E3FA	20 8D DD	JSR	DD8D	sáv az oldal-szektorban
E3FD	68	PLA		
E3FE	20 8D DD	JSR	DD8D	szektor az oldal-szektorban
E401	68	PLA		
E402	85 81	STA	81	szektor
E404	68	PLA		
E405	85 80	STA	80	és a sáv visszaolvasása
E407	F0 0F	BEQ	E418	nincs további blokk
E409	A5 86	LDA	86	oldal-szektor száma
E40B	C5 D5	CMP	D5	megváltozott?
E40D	D0 A7	BNE	E3B6	igen
E40F	20 45 DF	JSR	DF45	puffer mutató felírása az oldal-szektorba
E412	C5 D6	CMP	D6	végmutató
E414	90 A0	BCC	E3B6	kisebb?
E416	F0 B0	BEQ	E3C8	azonos
E418	20 45 DF	JSR	DF45	puffer mutató beírása az oldal-szektorba
E41B	48	PHA		
E41C	A9 00	LDA	#00	
E41E	20 DC DE	JSR	DEDC	puffer mutató nullán
E421	A9 00	LDA	#00	
E423	AB	TAY		
E424	91 94	STA	(94),Y	nulla, mint sáv-szám
E426	C8	INY		
E427	68	PLA		vég-mutató
E428	38	SEC		
E429	E9 01	SBC	#01	minusz egy
E42B	91 94	STA	(94),Y	mint szektor
E42D	20 6C DE	JSR	DE6C	blokk felírása
E430	20 99 D5	JSR	D599	és ellenőrzése
E433	20 F4 EE	JSR	EEF4	a BAM aktualizálása
E436	20 0E CE	JSR	CE0E	relativ file mutatójának aktualizálása
E439	20 1E CF	JSR	CF1E	puffer-váltás

E43C	20	F8	DE	JSR	DEF8	helyes oldal-szektor?
E43F	70	03		BVS	E444	nem
E441	4C	75	E2	JMP	E275	

E444	A9	80		LDA	#80	
E446	20	97	DD	JSR	DD97	a 7. bit beállítása
E449	A9	50		LDA	#50	
E44B	20	C8	C1	JSR	C1C8	50, "record not present"
E44E	20	1E	F1	JSR	F11E	oldal-szektor felírása és új olvasás
E451	20	1E	CF	JSR	CF1E	szabad blokk a BAM-ban
E454	20	F1	DD	JSR	DDF1	puffer-váltás
E457	20	93	DF	JSR	DF93	blokk írás
E45A	48			PHA		puffer-szám beolvasása
E45B	20	C1	DE	JSR	DEC1	puffer törlése
E45E	A6	82		LDX	82	csatorna-szám
E460	B5	CD		LDA	CD,X	puffer-szám
E462	A8			TAY		
E463	68			PLA		
E464	AA			TAX		
E465	A9	10		LDA	#10	oldal-szektor 16 byte átmásolása
E467	20	A5	DE	JSR	DEA5	a pufferba
E46A	A9	00		LDA	#00	
E46C	20	DC	DE	JSR	DEDC	puffer mutató nullán, korábbi oldal-
E46F	A0	02		LDY	#02	
E471	B1	94		LDA	(94),Y	oldal-szektor száma
E473	48			PHA		
E474	A9	00		LDA	#00	
E476	20	C8	D4	JSR	D4C8	puffer mutató nullán, új oldal-szektor
E479	68			PLA		
E47A	18			CLC		
E47B	69	01		ADC	#01	oldal-szektor számának növelése
E47D	91	94		STA	(94),Y	
E47F	0A			ASL	A	2-szer
E480	69	04		ADC	#04	plusz 4
E482	85	89		STA	89	egyenlő a sáv/szektor-on álló mutatóval
E484	A8			TAY		
E485	38			SEC		
E486	E9	02		SBC	#02	minusz 2
E488	85	8A		STA	8A	egyenlő az előző oldal-szektor mutatóval?
E48A	A5	80		LDA	80	sáv
E48C	85	87		STA	87	
E48E	91	94		STA	(94),Y	a pufferben
E490	C8			INY		
E491	A5	81		LDA	81	szektor
E493	85	88		STA	88	
E495	91	94		STA	(94),Y	a pufferben
E497	A0	00		LDY	#00	
E499	98			TYA		
E49A	91	94		STA	(94),Y	nulla a pufferben
E49C	C8			INY		
E49D	A9	11		LDA	#11	17
E49F	91	94		STA	(94),Y	byte-ok száma a blokkban
E4A1	A9	10		LDA	#10	16
E4A3	20	C8	D4	JSR	D4C8	puffer mutató 16-on
E4A6	20	50	DE	JSR	DE50	blokk felírása
E4A9	20	99	D5	JSR	D599	és ellenőrzése
E4AC	A6	82		LDX	82	csatorna-szám
E4AE	B5	CD		LDA	CD,X	oldal-szektor puffer-száma
E4B0	48			PHA		
E4B1	20	9E	DF	JSR	DF9E	puffer-szám beolvasása
E4B4	A6	82		LDX	82	csatorna-szám beírása
E4B6	95	CD		STA	CD,X	a táblázatba
E4B8	68			PLA		
E4B9	AE	57	02	LDX	0257	csatorna-szám + 7
E4BC	95	A7		STA	A7,X	a táblázatba

E4BE	A9 00	LDA	#00	
E4C0	20 C8 D4	JSR	D4C8	puffer mutató nullán
E4C3	A0 00	LDY	#00	
E4C5	A5 80	LDA	80	sáv
E4C7	91 94	STA	(94),Y	a pufferben
E4C9	C8	INY		
E4CA	A5 81	LDA	81	szektor
E4CC	91 94	STA	(94),Y	a pufferben
E4CE	4C DE E4	JMP	E4DE	
E4D1	20 93 DF	JSR	DF93	a puffer-szám beolvasása
E4D4	A6 82	LDX	82	csatorna-szám
E4D6	20 1B DF	JSR	DF1B	blokk olvasása
E4D9	A9 00	LDA	#00	
E4DB	20 C8 D4	JSR	D4C8	puffer mutató nullán
E4DE	C6 8A	DEC	8A	
E4E0	C6 8A	DEC	8A	oldal-szektor blokkok számlálója
E4E2	A4 89	LDY	89	
E4E4	A5 87	LDA	87	sáv-szám
E4E6	91 94	STA	(94),Y	a pufferben
E4E8	C8	INY		
E4E9	A5 88	LDA	88	szektor-szám
E4EB	91 94	STA	(94),Y	a pufferben
E4ED	20 5E DE	JSR	DE5E	blokk felírása
E4F0	20 99 D5	JSR	D599	és ellenőrzése
E4F3	A4 8A	LDY	8A	oldal-szektor blokkok számlálója
E4F5	C0 03	CPY	#03	
E4F7	B0 DB	BCS	E4D1	nagyobb vagy egyenlő mint 3?
E4F9	4C 1E CF	JMP	CF1E	puffer-váltás

E4FC	00									hibaüzenetek táblázata
E4FD	A0 4F CB									∅∅
E500	20 21 22 23 24 27									"ok"
E506	D2 45 41 44									"read error" hiba száma
E50A	89									"Read"
E50B	52									mutató "error"-ra
E50C	83									52
E50D	20 54 4F 4F 20 4C 41 52									mutató "file"-ra
E515	47 C5									"too large"
E517	50									50
E518	8B 06									mutató "record"-on és "not"
E51A	20 50 52 45 53 45 4E D4									"present"-en
E522	51									51
E523	CF 56 45 52 46 4C 4F 57									"overflow in"
E52B	20 49 4E									
E52E	8B									mutató a "rekord"-on
E52F	25 28									"write error" hiba száma
E531	8A 89									mutató a "write"-on és "error"-on
E533	26									26
E534	8A									mutató a "write"-on
E535	20 50 52 4F 54 45 43 54									"protect on"
E53D	20 4F CE									
E540	29 88									29
E542	20 49 44									mutató "disk id"-n
E545	85									mutató "mismatch"-n
E546	30 31 32 33 34									"syntax error" hiba számai
E54B	D3 59 4E 54 41									"Syntax"
E550	58									
E551	89									mutató "error"-on
E552	60									60
E553	8A 03 84									mutató "write"-n "file"-n és "open"-en
E556	63 83									63 mutató "file"-on
E558	20 45 58 49 53 54 D3									"existS"-en
E55F	64									64
E560	83									mutató "file"-
E561	20 54 89 50 45									type"-on

E566	85								mutató "mismatch"-on
E567	65	CE							65
E569	4F	20	42	4C	4F	43	CB	66	"no block"
E571	67								"illegal track or sector" hiba számai
E572	C9	4C	4C	45	47	41	4C	20	"illegal"
E57A	54	52	41	43	4B	20	4F	52	"track or"
E582	20	53	45	43	54	4F	D2		"sectoR"
E589	61								61
E58A	83	06	84						mutató a "file"-on, "not"-on és "open"-en
E58D	39	62	83						"file not found" hiba száma
E590	06	87	01						mutató "file"-on, "not"-on és "found"-on
E593	83								mutató "file"-on
E594	53								"s
E595	20	53	43	52	41	54	43	48	scratch
E59D	45	C4							eD"
E59F	70								70
E5A0	CE	4F	20	43	4B	41	4E	4E	"no channel"
E5A8	45	CC							
E5AA	71								71
E5AB	C4	49	52						"Dir"
E5AE	89								mutató "error"-on
E5AF	72								72
E5B0	88								mutató "disk"-en
E5B1	20	46	55	4C	CC				" full"
E5B6	73								73
E5B7	C3	42	4D	20	44	4F	53	20	"Cbm dos"
E5BF	56	32	2E	36	20				" v2.6
E5C4	31								
E5C5	35	34	B1	74	C4				1541
E5CA	52								
E5CB	49	56	45	06	20	52			"drive" "not"
E5D1	45	41	44	D9	09				" readY"
E5D6	C5	52	52	4F	D2				"Error"
E5DB	0A								
E5DC	D7	52	49	54	C5				"Write"
E5E1	03								
E5E2	C6	49	4C	C5					"File"
E5E6	04								
E5E7	CF	50	45	CE					"OpeN"
E5EB	05	CD							
E5ED	49	53	4D	41	54	43	CB	06	"Mismatch"
E5F5	CE	4F	D4						"Not"
E5F8	07								
E5F9	C6	4F	55	4E	C4				"Found"
E5FE	08								
E5FF	C4	49	53	CB					"Disk"
E603	0B								
E604	D2	45	43	4F	52	C4			"Record"

E60A	48		PHA					
E60B	86	F9	STX	F9				
E60D	8A		TXA					
E60E	0A		ASL	A				
E60F	AA		TAX					
E610	B5	06	LDA	06,X				
E612	B5	80	STA	80				
E614	B5	07	LDA	07,X				
E616	B5	81	STA	81				
E618	68		PLA					
E619	29	0F	AND	#0F				
E61B	F0	08	BEQ	E625				
E61D	C9	0F	CMP	#0F				
E61F	D0	06	BNE	E627				
E621	A9	74	LDA	#74				
E623	D0	08	BNE	E62D				
E625	A9	06	LDA	#06				

a hiba-szám és a hibüzenet előkészítése
a hibakód tárolása
egységszám

2-szer
mutató

a sáv

és a szektor-szám beolvasása
a hibakód visszaolvasása
0-3 bit leválasztása
ha nulla, akkor 24, "read error"
15?

74, "drive not ready"
6

E627	09 20	ORA	#20	β20 hozzáadása
E629	AA	TAX		
E62A	CA	DEX		
E62B	CA	DEX		-2
E62C	8A	TXA		
E62D	48	PHA		a hiba-szám tárolása
E62E	AD 2A 02	LDA	022A	lemezművelet száma
E631	C9 00	CMP	#00	OPEN vagy VALIDATE?
E633	D0 0F	BNE	E644	nem
E635	A9 FF	LDA	#FF	
E637	BD 2A 02	STA	022A	
E63A	68	PLA		a hiba-szám visszaolvasása
E63B	20 C7 E6	JSR	E6C7	a hibaüzenet generálása
E63E	20 42 D0	JSR	D042	a BAM betöltése
E641	4C 48 E6	JMP	E648	a hibaüzenet előkészítése
E644	68	PLA		
E645	20 C7 E6	JSR	E6C7	
E648	20 BD C1	JSR	C1BD	input-puffer törlése
E64B	A9 00	LDA	#00	
E64D	8D F9 02	STA	02F9	a hiba-kapcsoló törlése
E650	20 2C C1	JSR	C12C	LED kikapcsolása
E653	20 DA D4	JSR	D4DA	a 17. és 18. csatorna lezárása
E656	A9 00	LDA	#00	
E658	85 A3	STA	A3	input-puffer mutatója nullán
E65A	A2 45	LDX	#45	
E65C	9A	TXS		a verem-mutató inicializálása
E65D	A5 84	LDA	84	másodlagos cím
E65F	29 0F	AND	#0F	
E661	85 83	STA	83	
E663	C9 0F	CMP	#0F	15 ?
E665	F0 31	BEQ	E698	igen, csatornautasítása
E667	78	SEI		
E668	A5 79	LDA	79	aktiv a LISTEN?
E66A	D0 1C	BNE	E688	igen
E66C	A5 7A	LDA	7A	aktiv a TALK?
E66E	D0 10	BNE	E680	igen
E670	A6 83	LDX	83	csatorna-szám
E672	BD 2B 02	LDA	022B,X	nyiva a csatorna ehhez a másodlagos címhez?
E675	C9 FF	CMP	#FF	
E677	F0 1F	BEQ	E698	nincs
E679	29 0F	AND	#0F	
E67B	85 82	STA	82	csatorna-szám
E67D	4C 8E E6	JMP	E68E	
*****				TALK
E680	20 EB D0	JSR	D0EB	olvasás-csatorna megnyitása
E683	EA	NOP		egy byte fogadása
E684	EA	NOP		
E685	EA	NOP		
E686	D0 06	BNE	E68E	
*****				LISTEN
E688	20 07 D1	JSR	D107	írás-csatorna megnyitása
E68B	EA	NOP		egy byte fogadása
E68C	EA	NOP		
E68D	EA	NOP		
E68E	20 25 D1	JSR	D125	file-típus ellenőrzése
E691	C9 04	CMP	#04	relativ file-típus?
E693	B0 03	BCS	E698	igen
E695	20 27 D2	JSR	D227	csatorna lezárása
E698	4C E7 EB	JMP	EBE7	
*****				hexadecimális szám átalakítása decimálissá
E69B	AA	TAX		
E69C	A9 00	LDA	#00	
E69E	F8	SED		

E69F	E0 00	CPX	#00	
E6A1	F0 07	BEQ	E6AA	hexadecimális szám átalakítása BCD-számmá
E6A3	18	CLC		
E6A4	69 01	ADC	#01	
E6A6	CA	DEX		
E6A7	4C 9F E6	JMP	E69F	

E6AA	D8	CLD		
------	----	-----	--	--

***** BCD-szám felbontása két byte-ra

E6AB	AA	TAX		
E6AC	4A	LSR	A	
E6AD	4A	LSR	A	hi-Nibble-t eltolása lefelé
E6AE	4A	LSR	A	
E6AF	4A	LSR	A	
E6B0	20 B4 E6	JSR	E6B4	átalakítás ASCII
E6B3	8A	TXA		
E6B4	29 0F	AND	#0F	legfelső 4 bit törlése
E6B6	09 30	ORA	#30	"0" hozzáírása
E6BB	91 A5	STA	(A5),Y	a pufferbe beírni!
E6BA	CB	INY		puffer-mutató növelése
E6BB	60	RTS		

***** "ok" beírása a pufferbe

E6BC	20 23 C1	JSR	C123	hiba-kapcsolók törlése
E6BF	A9 00	LDA	#00	∅ hiba-szám
E6C1	A0 00	LDY	#00	
E6C3	84 80	STY	80	∅ sáv
E6C5	84 81	STY	81	∅ szektor

***** hibáüzenet a pufferben /szám az akku-ban/ puffer-mutató

E6C7	A0 00	LDY	#00	
E6C9	A2 D5	LDX	#D5	
E6CB	86 A5	STX	A5	SA5/SA6 mutató SD5-n
E6CD	A2 02	LDX	#02	
E6CF	86 A6	STX	A6	
E6D1	20 AB E6	JSR	E6AB	ASCII hiba-szám és a
E6D4	A9 2C	LDA	#2C	","
E6D6	91 A5	STA	(A5),Y	beírása a pufferbe
E6D8	CB	INY		puffer-mutató növelése
E6D9	AD D5 02	LDA	02D5	lemezstatus első számjegye
E6DC	8D 43 02	STA	0243	az output-regiszterbe!
E6DF	8A	TXA		hiba-szám az akku-ban
E6E0	20 06 E7	JSR	E706	hibáüzenet a pufferben
E6E3	A9 2C	LDA	#2C	","
E6E5	91 A5	STA	(A5),Y	beírása a pufferbe
E6E7	CB	INY		a puffer-mutató növelése
E6E8	A5 80	LDA	80	sáv
E6EA	20 9B E6	JSR	E69B	
E6ED	A9 2C	LDA	#2C	
E6EF	91 A5	STA	(A5),Y	
E6F1	CB	INY		
E6F2	A5 81	LDA	81	szektor
E6F4	20 9B E6	JSR	E69B	
E6F7	88	DEY		
E6F8	98	TYA		
E6F9	18	CLC		
E6FA	69 D5	ADC	#D5	
E6FC	8D 49 02	STA	0249	vég-mutató
E6FF	E6 A5	INC	A5	
E701	A9 88	LDA	#88	a READ-kapcsoló beállítása
E703	85 F7	STA	F7	
E705	60	RTS		

***** hibáüzenet szövegének beírása a pufferbe X szerinti hibakód

E706	AA	TAX		
E707	A5 86	LDA	86	

E709	48		PHA		a §86/§87 mutató tárolása	
E70A	A5	87	LDA	87		
E70C	48		PHA			
E70D	A9	FC	LDA	#FC		
E70F	85	86	STA	86	§86/§87 mutató §E4FC-n	
E711	A9	E4	LDA	#E4	hibaüzenetek kezdete	
E713	85	87	STA	87		
E715	8A		TXA		hiba-szám az akku-ban	
E716	A2	00	LDX	#00		
E718	C1	86	CMP	(86,X)	összehasonlítás a hiba-számmal a táblázatban	
E71A	F0	21	BEQ	E73D		
E71C	48		PHA			
E71D	20	75	E7	JSR	E775	7. bit a Carry-be
E720	90	05		BCC	E727	nincs beállítva?
E722	20	75	E7	JSR	E775	7. bit a Carry-be
E725	90	FB		BCC	E722	várakozás a karakterre
E727	A5	87		LDA	87	
E729	C9	E6		CMP	#E6	
E72B	90	08		BCC	E735	§E60A táblázat vége?
E72D	D0	0A		BNE	E739	
E72F	A9	0A		LDA	#0A	
E731	C5	86		CMP	86	
E733	90	04		BCC	E739	
E735	68			PLA		
E736	4C	18	E7	JMP	E718	nem, folytatni
E739	68			PLA		
E73A	4C	4D	E7	JMP	E74D	kész
E73D	20	67	E7	JSR	E767	egy karakter beolvasása, 7. bit a Carry-be
E740	90	FB		BCC	E73D	várakozás a karakterre
E742	20	54	E7	JSR	E754	és felírása a pufferbe
E745	20	67	E7	JSR	E767	következő karakter beolvasása
E748	90	FB		BCC	E742	várakozás a karakterre
E74A	20	54	E7	JSR	E754	karakter a pufferben
E74D	68			PLA		
E74E	85	87		STA	87	
E750	68			PLA		a §86/§87 mutató visszaolvasása
E751	85	86		STA	86	
E753	60			RTS		

E754	C9	20		CMP	#20	a karakter beolvasása
E756	B0	0B		BCS	E763	" " üresjel
E758	AA			TAX		ha nagyobb, beírni a pufferbe!
E759	A9	20		LDA	#20	a kód tárolása
E75B	91	A5		STA	(A5),Y	üresjel
E75D	C8			INY		felírása a pufferbe
E75E	8A			TXA		puffer mutató növelése
E75F	20	06	E7	JSR	E706	kód az akku-ban
E762	60			RTS		hozzátartozó szöveg beolvasása
E763	91	A5		STA	(A5),Y	karakter felírása a pufferbe
E765	C8			INY		és a mutató növelése
E766	60			RTS		

E767	E6	86		INC	86	a hibaüzenet egy karakterének olvasása
E769	D0	02		BNE	E76D	mutató növelése
E76B	E6	87		INC	87	
E76D	A1	86		LDA	(86,X)	karakter beolvasása
E76F	0A			ASL	A	7. bit a Carry-be
E770	A1	86		LDA	(86,X)	a karakter beolvasása
E772	29	7F		AND	#7F	a 7. bit törlése
E774	60			RTS		

```

*****
E775 20 6D E7 JSR E76D
E778 E6 86 INC 86
E77A D0 02 BNE E77E
E77C E6 87 INC 87
E77E 60 RTS

```

a mutató növelése
7. bit a Carry-be

a mutató növelése

```

*****
E77F 60 RTS

```

```

*****
E780 60 RTS

```

```

E781 EA NOP
E782 EA NOP
E783 EA NOP
E784 EA NOP
E785 EA NOP
E786 EA NOP
E787 EA NOP
E788 EA NOP
E789 EA NOP
E78A EA NOP
E78B EA NOP
E78C EA NOP
E78D EA NOP
E78E EA NOP
E78F EA NOP
E790 EA NOP
E791 EA NOP
E792 EA NOP
E793 EA NOP
E794 EA NOP
E795 EA NOP
E796 EA NOP
E797 EA NOP
E798 EA NOP
E799 EA NOP
E79A EA NOP
E79B EA NOP
E79C EA NOP
E79D EA NOP
E79E EA NOP
E79F EA NOP
E7A0 EA NOP
E7A1 EA NOP
E7A2 60 RTS

```

```

*****
E7A3 A9 8D LDA #8D
E7A5 20 68 C2 JSR C268
E7A8 20 58 F2 JSR F258
E7AB AD 78 02 LDA 0278
E7AE 48 PHA
E7AF A9 01 LDA #01
E7B1 8D 78 02 STA 0278
E7B4 A9 FF LDA #FF
E7B6 85 86 STA 86
E7B8 20 4F C4 JSR C44F
E7BB AD 80 02 LDA 0280
E7BE D0 05 BNE E7C5
E7C0 A9 39 LDA #39
E7C2 20 C8 C1 JSR C1C8
E7C5 68 PLA
E7C6 8D 78 02 STA 0278
E7C9 AD 80 02 LDA 0280
E7CC 85 80 STA 80

```

& - utasítás

utasítás-sor ellenőrzése
/RTS/
adatnevek számának
tárolása

egy adatnév

file keresése

megvan?

39, "file not found"

file-nevek számának visszaolvasása

sáv

E7CE	AD 85 02	LDA	0285	
E7D1	85 81	STA	81	és szektor
E7D3	A9 03	LDA	#03	"USK" file-típus
E7D5	20 77 D4	JSR	D477	a puffer lefoglalása, első blokk olvasása
E7D8	A9 00	LDA	#00	
E7DA	85 87	STA	87	az ellenőrzőösszeg törlése
E7DC	20 39 E8	JSR	E839	egy byte beolvasása a file-ból
E7DF	85 88	STA	88	tárolása, kezdőcím /Lo/
E7E1	20 4B E8	JSR	E84B	
E7E4	20 39 E8	JSR	E839	a következő byte beolvasása a file-ból
E7E7	85 89	STA	89	kezdőcím /Hi/
E7E9	20 4B E8	JSR	E84B	ellenőrzőösszeg kialakítása
E7EC	A5 86	LDA	86	
E7EE	F0 0A	BEQ	E7FA	
E7F0	A5 88	LDA	88	
E7F2	48	PHA		a program indítási címének tárolása
E7F3	A5 89	LDA	89	
E7F5	48	PHA		
E7F6	A9 00	LDA	#00	
E7F8	85 86	STA	86	
E7FA	20 39 E8	JSR	E839	egy byte beolvasása a file-ból
E7FD	85 8A	STA	8A	tárolása
E7FF	20 4B E8	JSR	E84B	ellenőrzőösszeg képzése
E802	20 39 E8	JSR	E839	egy byte beolvasása a file-ból
E805	A0 00	LDY	#00	
E807	91 88	STA	(88),Y	tárolása program-byte-ként
E809	20 4B E8	JSR	E84B	ellenőrzőösszeg képzése
E80C	A5 88	LDA	88	
E80E	18	CLC		
E80F	69 01	ADC	#01	
E811	85 88	STA	88	a \$88/\$89 mutatók növelése
E813	90 02	BCC	E817	
E815	E6 89	INC	89	
E817	C6 8A	DEC	8A	a számláló csökkentése
E819	D0 E7	BNE	E802	
E81B	20 35 CA	JSR	CA35	a következő byte beolvasása
E81E	A5 85	LDA	85	adatbyte
E820	C5 87	CMP	87	egyenlő az ellenőrzőösszeggel?
E822	F0 08	BEQ	E82C	igen
E824	20 3E DE	JSR	DE3E	paraméter átadása a lemezvezérlőnek
E827	A9 50	LDA	#50	
E829	20 45 E6	JSR	E645	50, "record not present"
E82C	A5 F8	LDA	F8	vége?
E82E	D0 A8	BNE	E7D8	nem, következő blokk
E830	68	PLA		
E831	85 89	STA	89	
E833	68	PLA		visszatölteni a program kezdési címét!
E834	85 88	STA	88	
E836	6C 88 00	JMP	(0088)	és a program futtatása
E839	20 35 CA	JSR	CA35	egy byte beolvasása a file-ból
E83C	A5 F8	LDA	F8	vége?
E83E	D0 08	BNE	E848	nem
E840	20 3E DE	JSR	DE3E	a paraméter átadása a lemezvezérlőnek
E843	A9 51	LDA	#51	
E845	20 45 E6	JSR	E645	51, "overflow in record"
E848	A5 85	LDA	85	adatbyte
E84A	60	RTS		
*****				ellenőrzőösszeg képzése
E84B	18	CLC		
E84C	65 87	ADC	87	
E84E	69 00	ADC	#00	
E850	85 87	STA	87	
E852	60	RTS		

```
*****
E853 AD 01 1B LDA 1801
E856 A9 01 LDA #01
E858 85 7C STA 7C
E85A 60 RTS
```

a soros busz IRQ-rutinja
az A-kapu olvasása, IRQ-kapcsoló törlése
az "ATN vétel"-kapcsoló beállítása

```
*****
```

soros busz kezelése

```
E85B 78 SEI
E85C A9 00 LDA #00
E85E 85 7C STA 7C
E860 85 79 STA 79
E862 85 7A STA 7A
E864 A2 45 LDX #45
E866 9A TXS
E867 A9 80 LDA #80
E869 85 F8 STA F8
E86B 85 7D STA 7D
E86D 20 B7 E9 JSR E9B7
E870 20 A5 E9 JSR E9A5
E873 AD 00 1B LDA 1800
E876 09 10 ORA #10
E878 8D 00 1B STA 1800
E87B AD 00 1B LDA 1800
E87E 10 57 BPL E8D7
E880 29 04 AND #04
E882 D0 F7 BNE E87B
E884 20 C9 E9 JSR E9C9
E887 C9 3F CMP #3F
E889 D0 06 BNE E891
E88B A9 00 LDA #00
E88D 85 79 STA 79
E88F F0 71 BEQ E902
E891 C9 5F CMP #5F
E893 D0 06 BNE E89B
E895 A9 00 LDA #00
E897 85 7A STA 7A
E899 F0 67 BEQ E902
E89B C5 78 CMP 78
E89D D0 0A BNE E8A9
E89F A9 01 LDA #01
E8A1 85 7A STA 7A
E8A3 A9 00 LDA #00
E8A5 85 79 STA 79
E8A7 F0 29 BEQ E8D2
E8A9 C5 77 CMP 77
E8AB D0 0A BNE E8B7
E8AD A9 01 LDA #01
E8AF 85 79 STA 79
E8B1 A9 00 LDA #00
E8B3 85 7A STA 7A
E8B5 F0 1B BEQ E8D2
E8B7 AA TAX
E8B8 29 60 AND #60
E8BA C9 60 CMP #60
E8BC D0 3F BNE E8FD
E8BE 8A TXA
E8BF 85 84 STA 84
E8C1 29 0F AND #0F
E8C3 85 83 STA 83
E8C5 A5 84 LDA 84
E8C7 29 F0 AND #F0
E8C9 C9 E0 CMP #E0
E8CB D0 35 BNE E902
E8CD 58 CLI
E8CE 20 C0 DA JSR DAC0
E8D1 78 SEI
E8D2 2C 00 1B BIT 1800
```

az "ATN vétel"-kapcsoló törlése
a LISTEN-kapcsoló törlése
a TALK-kapcsoló törlése

verem-mutató inicializálása

a vég-kapcsoló törlése
az EOI-kapcsoló törlése
CLOCK OUT /Lo/
DATA OUT, Bit "0" /Hi/

adatvonalak inputra kapcsolása

az IEC-kapu olvasása
EOI?
CLOCK IN?

nem
a byte beolvasása a buszról
Unlisten?
nem

a LISTEN-kapcsoló visszaállítása

Untalk?
nem

a TALK-kapcsoló visszaállítása

TALK-cím?
nem

a TALK-kapcsoló beállítása

a LISTEN-kapcsoló visszaállítása

LISTEN-cím?
nem

a LISTEN-kapcsoló beállítása

a TALK-kapcsoló visszaállítása

az 5. és 6. bit magas?
nem

másodlagos cím

csatorna-szám

CLOSE?

CLOSE-rutin

E8D5	30 AD	BMI	E884	
E8D7	A9 00	LDA	#00	
E8D9	85 7D	STA	7D	az EOI beállítása
E8DB	AD 00 18	LDA	1800	IEC-kapu
E8DE	29 EF	AND	#EF	az adatvonalak outputra kapcsolása
E8E0	8D 00 18	STA	1800	
E8E3	A5 79	LDA	79	LISTEN aktiv?
E8E5	F0 06	BEQ	E8ED	nem
E8E7	20 2E EA	JSR	EA2E	adatok vétele
E8EA	4C E7 EB	JMP	E8E7	ugrás a sorbanállási ciklusra
E8ED	A5 7A	LDA	7A	TALK aktiv?
E8EF	F0 09	BEQ	E8FA	nem
E8F1	20 9C E9	JSR	E99C	DATA OUT, bit "1" /Lo/
E8F4	20 AE E9	JSR	E9AE	CLOCK OUT /Hi/
E8F7	20 09 E9	JSR	E909	adatok küldése
E8FA	4C 4E EA	JMP	EA4E	ugrás a sorbanállási ciklushoz
E8FD	A9 10	LDA	#10	a byte figyelmen kívül marad! /TALK, LISTEN/
E8FF	8D 00 18	STA	1800	adatvonalak inputra kapcsolása
E902	2C 00 18	BIT	1800	
E905	10 D0	BPL	E8D7	
E907	30 F9	BMI	E902	handshake-t megvárni!
*****				adatok küldése
E909	78	SEI		
E90A	20 EB D0	JSR	D0EB	olvasás-csatorna megnyitása
E90D	B0 06	BCS	E915	a csatorna aktív?
E90F	A6 B2	LDX	B2	csatorna-szám
E911	B5 F2	LDA	F2,X	a READ-kapcsoló magas?
E913	30 01	BMI	E916	igen
E915	60	RTS		
E916	20 59 EA	JSR	EA59	ellenőrzés az EOI szempontjából
E919	20 C0 E9	JSR	E9C0	IEC-kapu olvasása
E91C	29 01	AND	#01	adatbit leválasztása
E91E	08	PHP		és tárolása
E91F	20 B7 E9	JSR	E9B7	CLOCK OUT /Lo/
E922	28	PLP		
E923	F0 12	BEQ	E937	
E925	20 59 EA	JSR	EA59	ellenőrzés az EOI szempontjából
E928	20 C0 E9	JSR	E9C0	az IEC-kapu olvasása
E92B	29 01	AND	#01	adatbit leválasztása
E92D	D0 F6	BNE	E925	
E92F	A6 B2	LDX	B2	csatorna-szám
E931	B5 F2	LDA	F2,X	
E933	29 08	AND	#08	
E935	D0 14	BNE	E94B	
E937	20 59 EA	JSR	EA59	ellenőrzés az EOI szempontjából
E93A	20 C0 E9	JSR	E9C0	az IEC-kapu olvasása
E93D	29 01	AND	#01	adatbit leválasztása
E93F	D0 F6	BNE	E937	
E941	20 59 EA	JSR	EA59	ellenőrzés az EOI szempontjából
E944	20 C0 E9	JSR	E9C0	az IEC-kapu olvasása
E947	29 01	AND	#01	adatbit leválasztása
E949	F0 F6	BEQ	E941	
E94B	20 AE E9	JSR	E9AE	CLOCK OUT /Hi/
E94E	20 59 EA	JSR	EA59	ellenőrzés az EOI szempontjából
E951	20 C0 E9	JSR	E9C0	az IEC-kapu olvasása
E954	29 01	AND	#01	adatbit leválasztása
E956	D0 F3	BNE	E94B	
E958	A9 08	LDA	#08	számláló 8 biten soros átvitelhez
E95A	85 98	STA	98	az IEC-kapu olvasása
E95C	20 C0 E9	JSR	E9C0	az adatbit leválasztása
E95F	29 01	AND	#01	
E961	D0 36	BNE	E999	
E963	A6 B2	LDX	B2	

```

E965 BD 3E 02 LDA 023E,X
E968 6A ROR A
E969 9D 3E 02 STA 023E,X
E96C B0 05 BCS E973
E96E 20 A5 E9 JSR E9A5
E971 D0 03 BNE E976
E973 20 9C E9 JSR E99C
E976 20 B7 E9 JSR E9B7
E979 A5 23 LDA 23
E97B D0 03 BNE E980
E97D 20 F3 FE JSR FEF3
E980 20 FB FE JSR FEFB
E983 06 98 DEC 98
E985 D0 D5 BNE E95C
E987 20 59 EA JSR EA59
E98A 20 C0 E9 JSR E9C0
E98D 29 01 AND #01
E98F F0 F6 BEQ E987
E991 58 CLI
E992 20 AA D3 JSR D3AA
E995 78 SEI
E996 4C 0F E9 JMP E90F

E999 4C 4E EA JMP EA4E

```

legalsó bit a Carry-be

bit magas
DATA OUT, "0" bitet kihozni!
feltétlen ugrás
DATA OUT, "1" bitet kihozni!
a CLOCK OUT beállítása!

a soros busz késleltetése
a DATA OUT és a CLOCK OUT beállítása
minden bit átvitele megtörtént?
nem
ellenőrzés az EOI szempontjából
az IEC-kapu olvasása
az adatbit leválasztása

a következő adatbyte beolvasása
és kiírása

ugrás a sorbanállási ciklusra

```

*****
E99C AD 00 18 LDA 1800
E99F 29 FD AND #FD
E9A1 8D 00 18 STA 1800
E9A4 60 RTS

```

DATA OUT /Lo/

az "1" bit kiírása

```

*****
E9A5 AD 00 18 LDA 1800
E9A8 09 02 ORA #02
E9AA 8D 00 18 STA 1800
E9AD 60 RTS

```

DATA OUT /Hi/

a "0" bit kiírása

```

*****
E9AE AD 00 18 LDA 1800
E9B1 09 08 ORA #08
E9B3 8D 00 18 STA 1800
E9B6 60 RTS

```

CLOCK OUT /Hi/

a 3. bit beállítása

```

*****
E9B7 AD 00 18 LDA 1800
E9BA 29 F7 AND #F7
E9BC 8D 00 18 STA 1800
E9BF 60 RTS

```

CLOCK OUT /Lo/

a 3. bit törlése

```

*****
E9C0 AD 00 18 LDA 1800
E9C3 CD 00 18 CMP 1800
E9C6 D0 FB BNE E9C0
E9C8 60 RTS

```

az IEC-kapu olvasása

várakozás

```

*****
E9C9 A9 08 LDA #08
E9CB 85 98 STA 98
E9CD 20 59 EA JSR EA59
E9D0 20 C0 E9 JSR E9C0
E9D3 29 04 AND #04
E9D5 D0 F6 BNE E9CD
E9D7 20 9C E9 JSR E99C
E9DA A9 01 LDA #01
E9DC 4C 20 FF JMP FF20

```

bit-számláló, soros output
ellenőrzés az EOI szempontjából
az IEC-kapu olvasása
CLOCK IN?
nem, várni
DATA OUT, "1" bit

óra beállítása

E9DF	20 59 EA	JSR	EA59	ellenőrzés az EOI szempontjából
E9E2	AD 0D 18	LDA	180D	
E9E5	29 40	AND	#40	lejárt az óra?
E9E7	D0 09	BNE	E9F2	igen, EOI
E9E9	20 C0 E9	JSR	E9C0	az IEC-kapu olvasása
E9EC	29 04	AND	#04	CLOCK IN?
E9EE	F0 EF	BEQ	E9DF	nem, várni
E9F0	D0 19	BNE	EA0B	
E9F2	20 A5 E9	JSR	E9A5	DATA OUT "0" bit, /Hi/
E9F5	A2 0A	LDX	#0A	10
E9F7	CA	DEX		késleltetési ciklus kb. 50 μs.
E9F8	D0 FD	BNE	E9F7	
E9FA	20 9C E9	JSR	E99C	DATA OUT, "1" bit /Lo/
E9FD	20 59 EA	JSR	EA59	ellenőrzés az EOI szempontjából
EA00	20 C0 E9	JSR	E9C0	az IEC-kapu olvasása
EA03	29 04	AND	#04	CLOCK IN?
EA05	F0 F6	BEQ	E9FD	nem, várni
EA07	A9 00	LDA	#00	
EA09	85 F8	STA	F8	az EOI-kapcsoló beállítása
EA0B	AD 00 18	LDA	1800	IEC-kapu
EA0E	49 01	EOR	#01	az adatbit invertálása
EA10	4A	LSR	A	
EA11	29 02	AND	#02	
EA13	D0 F6	BNE	EA0B	CLOCK IN?
EA15	EA	NOP		
EA16	EA	NOP		
EA17	EA	NOP		
EA18	66 85	ROR	85	a következő bit előkészítése
EA1A	20 59 EA	JSR	EA59	ellenőrzés az EOI szempontjából
EA1D	20 C0 E9	JSR	E9C0	az IEC-kapu olvasása
EA20	29 04	AND	#04	CLOCK IN?
EA22	F0 F6	BEQ	EA1A	nem
EA24	C6 98	DEC	98	a bitszámláló csökkentése
EA26	D0 E3	BNE	EA0B	minden bit átvitele megtörtént?
EA28	20 A5 E9	JSR	E9A5	DATA OUT, "0" bit /Hi/
EA2B	A5 85	LDA	85	adatbyte betöltése
EA2D	60	RTS		

*****				adatbeolvasás a soros buszról
EA2E	78	SEI		
EA2F	20 07 D1	JSR	D107	íráscsatorna megnyitása
EA32	B0 05	BCS	EA39	nem aktiv a csatorna?
EA34	B5 F2	LDA	F2,X	WRITE-kapcsoló
EA36	6A	ROR	A	
EA37	B0 0B	BCS	EA44	alacsony?
EA39	A5 84	LDA	84	másodlagos cím
EA3B	29 F0	AND	#F0	
EA3D	C9 F0	CMP	#F0	OPEN-utasítás?
EA3F	F0 03	BEQ	EA44	igen
EA41	4C 4E EA	JMP	EA4E	várakozási ciklushoz
EA44	20 C9 E9	JSR	E9C9	a soros buszról az adatbyte beolvasása
EA47	58	CLI		
EA48	20 B7 CF	JSR	CFB7	és beírása a pufferbe
EA4B	4C 2E EA	JMP	EA2E	a ciklus elejéhez
EA4E	A9 00	LDA	#00	
EA50	8D 00 18	STA	1800	az IEC-kapu visszaállítása
EA53	4C E7 EB	JMP	EBE7	várakozási ciklushoz
EA56	4C 5B EB	JMP	EB5B	soros busz - főciklusához

EA59	A5 7D	LDA	7D	megtörtént az EOI vétele?
EA5B	F0 06	BEQ	EA63	igen
EA5D	AD 00 18	LDA	1800	IEC-kapu
EA60	10 09	BPL	EA6B	
EA62	60	RTS		

```
EA63 AD 00 18 LDA 1800
EA66 10 FA BPL EA62
EA68 4C 5B EB JMP E85B
```

IEC-kapu
a soros busz főciklusához

```
EA6B 4C D7 EB JMP E8D7
```

az EOI beállítása

```
EA6E A2 00 LDX #00
EA70 2C .BYTE $2C
EA71 A6 6F LDX 6F
EA73 9A TXS
EA74 BA TSX
EA75 A9 08 LDA #08
EA77 0D 00 1C ORA 1C00
EA7A 4C EA FE JMP FEEA
```

hardver -hibáknál a LED-ek villognak, önteszt
egyszeri villogás, Zeropage

X+1-szeri villogás, RAM/ROM hiba

a LED-bit a kapun

LED kikapcsolása, vissza \$EA7D-re

```
EA7D 98 TYA
EA7E 18 CLC
EA7F 69 01 ADC #01
EA81 D0 FC BNE EA7F
EA83 88 DEY
EA84 D0 F8 BNE EA7E
EA86 AD 00 1C LDA 1C00
EA89 29 F7 AND #F7
EA8B 8D 00 1C STA 1C00
EA8E 98 TYA
EA8F 18 CLC
EA90 69 01 ADC #01
EA92 D0 FC BNE EA90
EA94 88 DEY
EA95 D0 F8 BNE EA8F
EA97 CA DEX
EA98 10 DB BPL EA75
EA9A E0 FC CPX #FC
EA9C D0 F0 BNE EA8E
EA9E F0 D4 BEQ EA74
```

LED kikapcsolása

késleltetési ciklus

késleltetést megvárni!
LED ismételt bekapcsolása

RESET-rutin

```
EAA0 78 SEI
EAA1 D8 CLD
EAA2 A2 FF LDX #FF
EAA4 4C 10 FF JMP FF10
```

ugrás a rutinra

```
EAA7 E8 INX
EAA8 A0 00 LDY #00
EAAA A2 00 LDX #00
EAAC 8A TXA
EAAD 95 00 STA 00,X
EAAF E8 INX
EAB0 D0 FA BNE EAAC
EAB2 8A TXA
EAB3 D5 00 CMP 00,X
EAB5 D0 B7 BNE EA6E
EAB7 F6 00 INC 00,X
EAB9 C8 INY
EABA D0 FB BNE EAB7
EABC D5 00 CMP 00,X
EABE D0 AE BNE EA6E
EAC0 94 00 STY 00,X
EAC2 B5 00 LDA 00,X
EAC4 D0 AB BNE EA6E
EAC6 E8 INX
EAC7 D0 E9 BNE EAB2
EAC9 E6 6F INC 6F
EACB 86 76 STX 76
EACD A9 00 LDA #00
EACF 85 75 STA 75
```

zeropage törlése

a byte törölve?
ha nem, hibajelzéshez /villogás/!

hiba

hiba

EAD1	AB		TAY		
EAD2	A2	20	LDX	#20	32. lap tesztelése
EAD4	1B		CLC		
EAD5	C6	76	DEC	76	
EAD7	71	75	ADC	(75),Y	
EAD9	C8		INY		
EADA	D0	FB	BNE	EAD7	
EADC	CA		DEX		
EADD	D0	F6	BNE	EAD5	ROM tesztelése
EADF	69	00	ADC	#00	
EAE1	AA		TAX		
EAE2	C5	76	CMP	76	
EAE4	D0	39	BNE	EB1F	ROM-hiba
EAE6	E0	C0	CPX	#C0	
EAE8	D0	DF	BNE	EAC9	
EAEA	A9	01	LDA	#01	
EAEC	85	76	STA	76	
EAEF	E6	6F	INC	6F	
EAF0	A2	07	LDX	#07	RAM tesztelése a 7. laptól kezdve
EAF2	98		TYA		
EAF3	1B		CLC		
EAF4	65	76	ADC	76	
EAF6	91	75	STA	(75),Y	
EAF8	C8		INY		
EAF9	D0	F7	BNE	EAF2	
EAFB	E6	76	INC	76	
EAFD	CA		DEX		
EAFE	D0	F2	BNE	EAF2	
EB00	A2	07	LDX	#07	
EB02	C6	76	DEC	76	
EB04	88		DEY		
EB05	98		TYA		
EB06	1B		CLC		
EB07	65	76	ADC	76	
EB09	D1	75	CMP	(75),Y	
EB0B	D0	12	BNE	EB1F	RAM-hiba
EB0D	49	FF	EOR	#FF	
EB0F	91	75	STA	(75),Y	
EB11	51	75	EOR	(75),Y	
EB13	91	75	STA	(75),Y	
EB15	D0	08	BNE	EB1F	RAM-hiba
EB17	98		TYA		
EB18	D0	EA	BNE	EB04	
EB1A	CA		DEX		
EB1B	D0	E5	BNE	EB02	tesztelést folytatni!
EB1D	F0	03	BEQ	EB22	ok
EB1F	4C	71 EA	JMP	EA71	hibajelzéshez!
EB22	A2	45	LDX	#45	
EB24	9A		TXS		a verem-mutató inicializálása
EB25	AD	00 1C	LDA	1C00	
EB28	29	F7	AND	#F7	LED kikapcsolása
EB2A	8D	00 1C	STA	1C00	
EB2D	A9	01	LDA	#01	
EB2F	8D	0C 1B	STA	180C	CAL /ATN-IN/ átbillentése
EB32	A9	82	LDA	#82	
EB34	8D	0D 1B	STA	180D	ATN-IN általi megszakítás engedélyezése
EB37	8D	0E 1B	STA	180E	
EB3A	AD	00 1B	LDA	1800	a B-kapu olvasása
EB3D	29	60	AND	#60	az 5. és 6. bit leválasztása
EB3F	0A		ASL	A	
EB40	2A		ROL	A	
EB41	2A		ROL	A	léptetés a 0. és 1. bitpozícióba
EB42	2A		ROL	A	
EB43	09	48	ORA	#48	offset-8 és Talk #48 összeadása
EB45	85	78	STA	78	TALK - egységyszám
EB47	49	60	EOR	#60	6. bit törlése és az 5. bit beállítása

EB49	B5	77	STA	77	egységszám plusz §20 LISTEN-hez
EB4B	A2	00	LDX	#00	
EB4D	A0	00	LDY	#00	
EB4F	A9	00	LDA	#00	
EB51	95	99	STA	99,X	puffer-címek alsó byte-ja
EB53	E8		INX		
EB54	B9	E0 FE	LDA	FEE0,Y	felső byte a táblázatból
EB57	95	99	STA	99,X	tárolás
EB59	E8		INX		
EB5A	C8		INY		
EB5B	C0	05	CPY	#05	5-ös puffertár
EB5D	D0	F0	BNE	EB4F	
EB5F	A9	00	LDA	#00	
EB61	95	99	STA	99,X	§A3/§A4 mutató §200-on, input-puffer
EB63	E8		INX		
EB64	A9	02	LDA	#02	
EB66	95	99	STA	99,X	
EB68	E8		INX		
EB69	A9	D5	LDA	#D5	§A5/§A6 mutató §2D5-ön, hibáüzenet-puffer
EB6B	95	99	STA	99,X	
EB6D	E8		INX		
EB6E	A9	02	LDA	#02	
EB70	95	99	STA	99,X	
EB72	A9	FF	LDA	#FF	
EB74	A2	12	LDX	#12	
EB76	9D	2B 02	STA	022B,X	csatorna-táblázat törlése §FF-el
EB79	CA		DEX		
EB7A	10	FA	BPL	EB76	
EB7C	A2	05	LDX	#05	
EB7E	95	A7	STA	A7,X	a puffer-táblázatok törlése
EB80	95	AE	STA	AE,X	
EB82	95	CD	STA	CD,X	az oldal-szektor táblázat törlése
EB84	CA		DEX		
EB85	10	F7	BPL	EB7E	
EB87	A9	05	LDA	#05	5. puffer
EB89	B5	AB	STA	AB	a 4. csatorna hozzárendelése
EB8B	A9	06	LDA	#06	6. puffer
EB8D	B5	AC	STA	AC	az 5. csatorna hozzárendelés
EB8F	A9	FF	LDA	#FF	
EB91	B5	AD	STA	AD	
EB93	B5	B4	STA	B4	
EB95	A9	05	LDA	#05	
EB97	8D	3B 02	STA	023B	5. csatorna WRITEkapcsoló törlése
EB9A	A9	84	LDA	#84	
EB9C	8D	3A 02	STA	023A	4. csatorna WRITEkapcsoló beállítása
EB9F	A9	0F	LDA	#0F	csatornafoglaltsági-regiszter inicializálása
EBA1	8D	56 02	STA	0256	ha a bit értéke "1" - szabad csatorna!
EBA4	A9	01	LDA	#01	
EBA6	B5	F6	STA	F6	WRITE-kapcsoló
EBA8	A9	88	LDA	#88	
EBAA	B5	F7	STA	F7	READ-kapcsoló
EBAC	A9	E0	LDA	#E0	az 5. puffer szabad
EBAE	8D	4F 02	STA	024F	a pufferfoglaltsági-regiszter inicializálása
EBB1	A9	FF	LDA	#FF	§24F/§250, 16 bit, "1" - puffer foglalt
EBB3	8D	50 02	STA	0250	
EBB6	A9	01	LDA	#01	
EBB8	B5	1C	STA	1C	"Write Protect" kapcsolók
EBBA	B5	1D	STA	1D	
EBBC	20	63 CB	JSR	CB63	U0-vektor beállítása
EBBF	20	FA CE	JSR	CEFA	a csatorna-táblázat inicializálása
EBC2	20	59 F2	JSR	F259	lemezvezérlő inicializálása
EBC5	A9	22	LDA	#22	
EBC7	B5	65	STA	65	
EBC9	A9	EB	LDA	#EB	§65/§66 mutató §EB22-n
EBCB	B5	66	STA	66	
EBCD	A9	0A	LDA	#0A	
EBCF	B5	69	STA	69	10-es lépéstávolság szektor-hozzárendeléssel

EBD1	A9 05	LDA	#05	
EBD3	85 6A	STA	6A	5 olvasási kísérlet
EBD5	A9 73	LDA	#73	a bekapcsolási üzenet előkészítése
EBD7	20 C1 E6	JSR	E6C1	73, "cbm dos v2.6 1541"
EBDA	A9 00	LDA	#00	1., 3. és 4. bit kimeneten
EBDC	8D 00 18	STA	1800	az adatrány: B-kapu
EBDF	A9 1A	LDA	#1A	
EBE1	8D 02 18	STA	1802	az adatregiszter törlése
EBE4	20 80 E7	JSR	E780	automatikus start ellenőrzése
EBE7	58	CLI		
EBE8	AD 00 18	LDA	1800	
EBEB	29 E5	AND	#E5	a soros kapu visszaállítása
EBED	8D 00 18	STA	1800	
EBF0	AD 55 02	LDA	0255	az utasításkapcsoló magas?
EBF3	F0 0A	BEQ	EBFF	nem
EBF5	A9 00	LDA	#00	
EBF7	8D 55 02	STA	0255	az utasításkapcsoló visszaállítása
EBFA	85 67	STA	67	
EBFC	20 46 C1	JSR	C146	utasítás elemzése és végrehajtása
*****				várakozási ciklus
EBFF	58	CLI		
EC00	A5 7C	LDA	7C	megtörtént az ATN-jel észlelése?
EC02	F0 03	BEQ	EC07	nem
EC04	4C 5B EB	JMP	E85B	IEC-rutinhoz
EC07	58	CLI		
EC08	A9 0E	LDA	#0E	14
EC0A	85 72 "	STA	72	mint másodlagos cím
EC0C	A9 00	LDA	#00	
EC0E	85 6F	STA	6F	job-számláló
EC10	85 70	STA	70	
EC12	A6 72	LDX	72	
EC14	8D 2B 02	LDA	022B,X	másodlagos cím
EC17	C9 FF	CMF	#FF	hozzá van rendelve a csatorna?
EC19	F0 10	BEQ	EC2B	nincs
EC1B	29 3F	AND	#3F	
EC1D	85 82	STA	82	csatorna-szám
EC1F	20 93 DF	JSR	DF93	a puffer-szám beolvasása
EC22	AA	TAX		
EC23	8D 5B 02	LDA	025B,X	egységyszám
EC26	29 01	AND	#01	
EC28	AA	TAX		
EC29	F6 6F	INC	6F,X	a job-számláló növelése
EC2B	C6 72	DEC	72	cím /Lo/
EC2D	10 E3	BPL	EC12	keresés
EC2F	A0 04	LDY	#04	puffer-számláló
EC31	B9 00 00	LDA	0000,Y	működik a lemezvezérlő
EC34	10 05	BPL	EC3B	nincs
EC36	29 01	AND	#01	egységyszám leválasztása
EC38	AA	TAX		
EC39	F6 6F	INC	6F,X	a job-számláló növelése
EC3B	88	DEY		
EC3C	10 F3	BPL	EC31	következő puffer
EC3E	78	SEI		
EC3F	AD 00 1C	LDA	1C00	
EC42	29 F7	AND	#F7	a LED-bit törlése
EC44	48	PHA		
EC45	A5 7F	LDA	7F	egységyszám
EC47	85 86	STA	86	
EC49	A9 00	LDA	#00	
EC4B	85 7F	STA	7F	∅-s meghajtó
EC4D	A5 6F	LDA	6F	∅-s meghajtó job-ja?
EC4F	F0 0B	BEQ	EC5C	nem
EC51	A5 1C	LDA	1C	∅-s meghajtó "Write Protect"?
EC53	F0 03	BEQ	EC58	nem
EC55	20 13 D3	JSR	D313	∅-s meghajtóhoz irányuló összes csatorna le-

EC58	68		PLA		zárása	
EC59	09	08	ORA	#08	a LED-bit beállítása	
EC5B	48		PHA			
EC5C	E6	7F	INC	7F	a meghajtó-szám növelése	
EC5E	A5	70	LDA	70	1. meghajtó job-ba?	
EC60	F0	0B	BEG	EC6D	nem	
EC62	A5	1D	LDA	1D	1. meghajtó írásvédelve?	
EC64	F0	03	BEG	EC69	nem	
EC66	20	13	D3	JSR	D313	1. meghajtóhoz irányuló összes csatorna
EC69	68		PLA		zárása	
EC6A	09	00	ORA	#00		
EC6C	48		PHA			
EC6D	A5	86	LDA	86		
EC6F	85	7F	STA	7F	az egységyszám visszaolvasása	
EC71	68		PLA		LED-bit	
EC72	AE	6C	02	LDX	026C	megszakítás-számláló
EC75	F0	21	BEG	EC98	nullán?	
EC77	AD	00	1C	LDA	1C00	
EC7A	E0	80	CFX	#80		
EC7C	D0	03	BNE	EC81		
EC7E	4C	8B	EC	JMP	EC8B	
EC81	AE	05	18	LDX	1805	óra-megszakítás törlése
EC84	30	12	BMI	EC98		
EC86	A2	A0	LDX	#A0		
EC88	BE	05	18	STX	1805	óra beállítása
EC8B	CE	6C	02	DEC	026C	a számláló csökkentése
EC8E	D0	08	BNE	EC98	még nem nulla?	
EC90	4D	6D	02	EOR	026D	
EC93	A2	10	LDX	#10		
EC95	BE	6C	02	STX	026C	újra beállítani a számlálót!
EC98	8D	00	1C	STA	1C00	LED bekapcsolása/kikapcsolása
EC9B	4C	FF	EB	JMP	EBFF	vissza a várakozási ciklushoz!

EC9E	A9	00	LDA	#00	LOAD "Ø"	
ECA0	85	83	STA	B3	másodlagos cím nulla	
ECA2	A9	01	LDA	#01		
ECA4	20	E2	D1	JSR	D1E2	csatornát és puffert keresni!
ECA7	A9	00	LDA	#00		
ECA9	20	CB	D4	JSR	D4CB	a puffer mutató inicializálása
ECAC	A6	82	LDX	82	csatorna-szám	
ECAE	A9	00	LDA	#00		
ECB0	9D	44	02	STA	0244,X	a mutató a végén nullával egyenlő
ECB3	20	93	DF	JSR	DF93	a puffer-szám beolvasása
ECB6	AA		TAX			
ECB7	A5	7F	LDA	7F	egységyszám	
ECB9	9D	5B	02	STA	025B,X	beírása a táblázatba
ECBC	A9	01	LDA	#01	1	
ECBE	20	F1	CF	JSR	CFF1	beírni a pufferbe!
ECC1	A9	04	LDA	#04	4, 0401 kezdőcímet	
ECC3	20	F1	CF	JSR	CFF1	beírni a pufferbe!
ECC6	A9	01	LDA	#01	2 x 1	
ECCB	20	F1	CF	JSR	CFF1	
ECCB	20	F1	CF	JSR	CFF1	kapcsolócímként beírni a pufferbe
ECCE	AD	72	02	LDA	0272	egységyszámot
ECD1	20	F1	CF	JSR	CFF1	sor-számként beírni a pufferbe!
ECD4	A9	00	LDA	#00	sor-szám /Hi/	
ECD6	20	F1	CF	JSR	CFF1	a pufferben
ECD9	20	59	ED	JSR	ED59	bejegyzés a pufferben
ECDC	20	93	DF	JSR	DF93	a puffer-szám beolvasása
ECDF	0A		ASL	A		
ECE0	AA		TAX			
ECE1	D6	99	DEC	99,X	a puffermutató csökkentése	
ECE3	D6	99	DEC	99,X		
ECE5	A9	00	LDA	#00		
ECE7	20	F1	CF	JSR	CFF1	Ø, mint sorvég a pufferben

ECEA	A9 01	LDA	#01	
ECEC	20 F1 CF	JSR	CFF1	2 x 1, mint kapcsolócím
ECEF	20 F1 CF	JSR	CFF1	
ECF2	20 CE C6	JSR	C6CE	bejegyzés a pufferben
ECF5	90 2C	BCC	ED23	további bejegyzés?
ECF7	AD 72 02	LDA	0272	blokkszám /Lo/
ECFA	20 F1 CF	JSR	CFF1	a pufferben
ECFD	AD 73 02	LDA	0273	blokkszám /Hi/
ED00	20 F1 CF	JSR	CFF1	a pufferben
ED03	20 59 ED	JSR	ED59	bejegyzés a pufferben
ED06	A9 00	LDA	#00	
ED08	20 F1 CF	JSR	CFF1	nulla, mint végjelölés a pufferben
ED0B	D0 DD	BNE	ECEA	megtelt a puffer? nem
ED0D	20 93 DF	JSR	DF93	a puffer-szám beolvasása
ED10	0A	ASL	A	
ED11	AA	TAX		
ED12	A9 00	LDA	#00	
ED14	95 99	STA	99,X	puffer mutató nullán
ED16	A9 88	LDA	#88	a READ-kapcsoló beállítása
ED18	A4 82	LDY	82	csatorna-szám
ED1A	8D 54 02	STA	0254	
ED1D	99 F2 00	STA	00F2,Y	csatorna-kapcsoló
ED20	A5 85	LDA	85	adatbyte
ED22	60	RTS		

ED23	AD 72 02	LDA	0272	a blokkszám /Lo/
ED26	20 F1 CF	JSR	CFF1	beírása a pufferbe!
ED29	AD 73 02	LDA	0273	a blokkszám /Hi/
ED2C	20 F1 CF	JSR	CFF1	beírása a pufferbe
ED2F	20 59 ED	JSR	ED59	"Blocks free." a pufferben
ED32	20 93 DF	JSR	DF93	puffer-szám beolvasása
ED35	0A	ASL	A	2-szer

ED36	AA	TAX		
ED37	D6 99	DEC	99,X	
ED39	D6 99	DEC	99,X	puffer mutató mínusz 2
ED3B	A9 00	LDA	#00	
ED3D	20 F1 CF	JSR	CFF1	
ED40	20 F1 CF	JSR	CFF1	háromszor nulla, mint programvég
ED43	20 F1 CF	JSR	CFF1	
ED46	20 93 DF	JSR	DF93	a puffer-szám beolvasása
ED49	0A	ASL	A	2-szer
ED4A	AB	TAY		
ED4B	B9 99 00	LDA	0099,Y	puffer mutató,
ED4E	A6 82	LDX	82	
ED50	9D 44 02	STA	0244,X	mint végjel
ED53	DE 44 02	DEC	0244,X	
ED56	4C 0D ED	JMP	ED0D	

ED59	A0 00	LDY	#00	a tartalomjegyzék-sor átvitele
ED5B	B9 B1 02	LDA	02B1,Y	egy karakter a pufferből
ED5E	20 F1 CF	JSR	CFF1	az output-pufferbe
ED61	CB	INY		
ED62	C0 1B	CPY	#1B	már 27 karakter?
ED64	D0 F5	BNE	ED5B	
ED66	60	RTS		

ED67	20 37 D1	JSR	D137	egy byte beolvasása a pufferből
ED6A	F0 01	BEQ	ED6D	egy byte beolvasása a pufferből
ED6C	60	RTS		puffer mutató nulla?
ED6D	85 85	STA	85	adatbyte tárolása
ED6F	A4 82	LDY	82	csatorna-szám
ED71	B9 44 02	LDA	0244,Y	végjel beállítása
ED74	F0 08	BEQ	ED7E	nulla /LOAD \$/?

ED76	A9 80	LDA	#80	
ED78	99 F2 00	STA	00F2,Y	READ-kapcsoló beállítása
ED7B	A5 85	LDA	85	adatbyte
ED7D	60	RTS		
ED7E	48	PHA		
ED7F	20 EA EC	JSR	ECEA	a tartalomjegyzék-sor előállítása a pufferben
ED82	68	PLA		
ED83	60	RTS		

ED84	20 D1 C1	JSR	C1D1	V-utasítás, "Collect"
ED87	20 42 D0	JSR	D042	egységszám megkeresése az input-sorban
ED8A	A9 40	LDA	#40	a BAM betöltése
ED8C	8D F9 02	STA	02F9	
ED8F	20 B7 EE	JSR	EEB7	új BAM előállítása a pufferben
ED92	A9 00	LDA	#00	
ED94	8D 92 02	STA	0292	a tart.j. betöltése, első bejegyzés megkeresése
ED97	20 AC C5	JSR	C5AC	megvan?
ED9A	D0 3D	BNE	EDD9	
ED9C	A9 00	LDA	#00	
ED9E	85 81	STA	81	Ø. szektor
EDA0	AD 85 FE	LDA	FE85	18
EDA3	85 80	STA	80	BAM 18-as sávja
EDA5	20 E5 ED	JSR	EDE5	tartalomjegyzék-blokkok lefoglalása
EDA8	A9 00	LDA	#00	
EDAA	8D F9 02	STA	02F9	
EDAD	20 FF EE	JSR	EEFF	BAM visszairása a lemezre
EDB0	4C 94 C1	JMP	C194	kész, lemezstátusz előkészítése

EDB3	C8	INY		
EDB4	B1 94	LDA	(94),Y	sáv és
EDB6	48	PHA		
EDB7	C8	INY		
EDB8	B1 94	LDA	(94),Y	a szektor tárolása
EDBA	48	PHA		
EDBB	A0 13	LDY	#13	mutató az oldal-szektor-blokkon
EDBD	B1 94	LDA	(94),Y	
EDBF	F0 0A	BEQ	EDCB	folytató-blokk?
EDC1	85 80	STA	80	sáv
EDC3	C8	INY		
EDC4	B1 94	LDA	(94),Y	
EDC6	85 81	STA	81	és az első oldal-szektor-blokk szektorra
EDC8	20 E5 ED	JSR	EDE5	az oldal-szektor-blokkok lefoglalása
EDCB	68	PLA		
EDCC	85 81	STA	81	
EDCE	68	PLA		sáv és szektor visszaolvasása
EDCF	85 80	STA	80	
EDD1	20 E5 ED	JSR	EDE5	a file-blokkok lefoglalása
EDD4	20 04 C6	JSR	C604	tart.jegyzékben az első bejegyzés elolvasása
EDD7	F0 C3	BEQ	ED9C	tartalomjegyzék vége?
EDD9	A0 00	LDY	#00	
EDDB	B1 94	LDA	(94),Y	file-típus
EDDD	30 D4	BMI	EDB3	7. bit magas, file lezárva?
EDDF	20 B6 C8	JSR	C8B6	file-típus nulla, BAM felírása
EDE2	4C D4 ED	JMP	EDD4	

EDE5	20 5F D5	JSR	D55F	az adatblokkok lefoglalása a BAM-ban
EDE8	20 90 EF	JSR	EF90	a sáv- és szektor-szám ellenőrzése
EDEB	20 75 D4	JSR	D475	a blokk lefoglalása a BAM-ban
EDEE	A9 00	LDA	#00	a következő blokk olvasása
EDF0	20 C8 D4	JSR	D4C8	puffer mutató nullán
EDF3	20 37 D1	JSR	D137	egy byte a pufferből
EDF6	85 80	STA	80	sáv
EDF8	20 37 D1	JSR	D137	egy byte a pufferből

EDFB	85	81	STA	81	szektor	
EDFD	A5	80	LDA	80	további blokk következik?	
EDFF	D0	03	BNE	EE04	igen	
EE01	4C	27	D2	JMP	D227	csatornát lezárni!
EE04	20	90	EF	JSR	EF90	blokk lefoglalása a BAM-ban
EE07	20	4D	D4	JSR	D44D	következő blokk olvasása
EE0A	4C	EE	ED	JMP	EDEE	tovább

EE0D	20	12	C3	JSR	C312	N-utasítás, "Header"
EE10	A5	E2	LDA	E2	az egységszám beolvasása	
EE12	10	05	BFL	EE19	nem egyértelmű?	
EE14	A9	33	LDA	#33		
EE16	4C	C8	C1	JMP	C1C8	33, "syntax error"
EE19	29	01	AND	#01		
EE1B	85	7F	STA	7F	egységszám	
EE1D	20	00	C1	JSR	C100	LED bekapcsolása
EE20	A5	7F	LDA	7F	az egységszám	
EE22	0A		ASL	A	2-szer	
EE23	AA		TAX			
EE24	AC	7B	02	LDY	027B	vessző-pozíció
EE27	CC	74	02	CPY	0274	a név végével összehasonlítani!
EE2A	F0	1A	BEQ	EE46	formátumszervezés ID nélkül	
EE2C	B9	00	02	LDA	0200,Y	ID első karakterének
EE2F	95	12	STA	12,X	tárolása	
EE31	B9	01	02	LDA	0201,Y	második karakter
EE34	95	13	STA	13,X		
EE36	20	07	D3	JSR	D307	összes csatorna lezárása
EE39	A9	01	LDA	#01		
EE3B	85	80	STA	80	1. sáv	
EE3D	20	C6	C8	JSR	C8C6	a lemez formálása
EE40	20	05	F0	JSR	F005	a puffer törlése
EE43	4C	56	EE	JMP	EE56	tovább az alábbiak szerint
EE46	20	42	D0	JSR	D042	a BAM betöltése
EE49	A6	7F	LDX	7F	egységszám	
EE4B	BD	01	01	LDA	0101,X	
EE4E	CD	D5	FE	CMP	FED5	"A", 1541-formátum jelölése
EE51	F0	03	BEQ	EE56	ok	
EE53	4C	72	D5	JMP	D572	73, "cbm dos v2,6 1541"
EE56	20	B7	EE	JSR	EEB7	a BAM előállítás
EE59	A5	F9	LDA	F9	puffer-szám	
EE5B	A8		TAY			
EE5C	0A		ASL	A		
EE5D	AA		TAX			
EE5E	AD	8B	FE	LDA	FE8B	§90, a lemez nevének kezdete
EE61	95	99	STA	99,X	puffer mutató a néven	
EE63	AE	7A	02	LDX	027A	
EE66	A9	1B	LDA	#1B	27	
EE68	20	6E	C6	JSR	C66E	file-név beírása a pufferbe
EE6B	A0	12	LDY	#12	18. pozíció	
EE6D	A6	7F	LDX	7F	egységszám	
EE6F	AD	D5	FE	LDA	FED5	"A", 1541-formátum
EE72	9D	01	01	STA	0101,X	
EE75	8A		TXA			
EE76	0A		ASL	A	2-szer	
EE77	AA		TAX			
EE78	B5	12	LDY	12,X	ID, első karakter	
EE7A	91	94	STA	(94),Y	a pufferben	
EE7C	C8		INY			
EE7D	B5	13	LDY	13,X	a második karakter	
EE7F	91	94	STA	(94),Y	a pufferben	
EE81	C8		INY			
EE82	C8		INY			

EE83	A9 32	LDA	#32	"2"
EE85	91 94	STA	(94),Y	a pufferben
EE87	C8	INY		
EE88	AD D5 FE	LDA	FED5	"A", 1541-formátum
EE8B	91 94	STA	(94),Y	a pufferben
EE8D	A0 02	LDY	#02	
EE8F	91 6D	STA	(6D),Y	és a 2. pozíción
EE91	AD 85 FE	LDA	FE85	18
EE94	85 80	STA	80	sáv-szám
EE96	20 93 EF	JSR	EF93	a blokk lefoglalása
EE99	A9 01	LDA	#01	1
EE9B	85 81	STA	E1	szektor-szám
EE9D	20 93 EF	JSR	EF93	blokk lefoglalása
EEA0	20 FF EE	JSR	EEFF	BAM felírása
EEA3	20 05 F0	JSR	F005	§6D/§6E mutató a pufferen, puffer törlése
EEA6	A0 01	LDY	#01	
EEA8	A9 FF	LDA	#FF	
EEAA	91 6D	STA	(6D),Y	∅ folytatósáv, §FF az érvényes byte-ok száma
EEAC	20 64 D4	JSR	D464	blokk felírása
EEAF	C6 81	DEC	81	szektor-szám csökkentése, ∅
EEB1	20 60 D4	JSR	D460	blokk olvasása
EEB4	4C 94 C1	JMP	C194	a lemezstátusz előkészítése

*****				a BAM előállítása
EEB7	20 D1 F0	JSR	F0D1	
EEBA	A0 00	LDY	#00	
EEBC	A9 12	LDA	#12	18
EEBE	91 6D	STA	(6D),Y	mutató a tartalomjegyzék-sávra
EEC0	C8	INY		
EEC1	98	TYA		1
EEC2	91 6D	STA	(6D),Y	mutató a tartalomjegyzék-szektorra
EEC4	C8	INY		
EEC5	C8	INY		
EEC6	C8	INY		
EEC7	A9 00	LDA	#00	
EEC9	85 6F	STA	6F	
EECB	85 70	STA	70	3. byte a szektorok 24 bitjével azonos
EECD	85 71	STA	71	
EECF	98	TYA		byte-pozíció
EED0	4A	LSR	A	
EED1	4A	LSR	A	sáv-szám: 4
EED2	20 4B F2	JSR	F24B	szektorok számának betöltése
EED5	91 6D	STA	(6D),Y	és beírása a BAM-ba
EED7	C8	INY		
EED8	AA	TAX		
EED9	38	SEC		
EEDA	26 6F	ROL	6F	
EEDC	26 70	ROL	70	a bitminta előállítása
EEDE	26 71	ROL	71	
EEE0	CA	DEX		
EEE1	D0 F6	BNE	EED9	
EEE3	B5 6F	LDA	6F,X	3 byte
EEE5	91 6D	STA	(6D),Y	BAM a pufferben
EEE7	C8	INY		
EEE8	E8	INX		
EEE9	E0 03	CPX	#03	
EEEB	90 F6	BCC	EEE3	
EEED	C0 90	CPY	#90	már a 144-es pozíció?
EEEF	90 D6	BCC	EEC7	nem, következő sáv
EEF1	4C 75 D0	JMP	D075	a szabad blokkok számának kiszámítása

*****				szükség esetén BAM felülírása
EEF4	20 93 DF	JSR	DF93	a puffer-szám beolvasása
EEF7	AA	TAX		
EEFB	BD 5B 02	LDA	025B,X	utasítás a lemezvezérlőnek!
EEFB	29 01	AND	#01	
EEFD	85 7F	STA	7F	az egység szám leválasztása

EEFF	A4 7F	LDY	7F		
EF01	B9 51 02	LDA	0251,Y	a BAM változtatási kapcsoló magas?	
EF04	D0 01	BNE	EF07	igen	
EF06	60	RTS			
EF07	A9 00	LDA	#00		
EF09	99 51 02	STA	0251,Y	a kapcsoló visszaállítása	
EF0C	20 3A EF	JSR	EF3A	a BAM puffer mutatójának beállítása	
EF0F	A5 7F	LDA	7F	egységszám	
EF11	0A	ASL	A	2-szer	
EF12	48	PHA			
EF13	20 A5 F0	JSR	F0A5	BAM-bejegyzés ellenőrzése	
EF16	68	PLA			
EF17	18	CLC			
EF18	69 01	ADC	#01	a sáv-szám növelése	
EF1A	20 A5 F0	JSR	F0A5	a BAM-bejegyzés ellenőrzése	
EF1D	A5 80	LDA	80	sáv	
EF1F	48	PHA			
EF20	A9 01	LDA	#01		
EF22	85 80	STA	80	1. sáv	
EF24	0A	ASL	A		
EF25	0A	ASL	A	4-szer	
EF26	85 6D	STA	6D		
EF28	20 20 F2	JSR	F220	a BAM ellenőrzése	
EF2B	E6 80	INC	80	sáv-szám növelése	
EF2D	A5 80	LDA	80		
EF2F	CD D7 FE	CMP	FED7	és a max. értékkel + 1 összehasonlítás 36-tal	
EF32	90 F0	BCC	EF24	ok, következő sáv	
EF34	68	PLA			
EF35	85 80	STA	80	a sáv-szám visszaolvasása	
EF37	4C 8A D5	JMP	D58A	BAM felírása a lemezre	
*****				a BAM puffer-mutatójának beállítása	
EF3A	20 0F F1	JSR	F10F		
EF3D	AA	TAX			
EF3E	20 DF F0	JSR	F0DF	a puffer lefoglalása	
EF41	A6 F9	LDX	F9	puffer-szám	
EF43	BD E0 FE	LDA	FEE0,X	puffer-cím /Hi/	
EF46	85 6E	STA	6E		
EF48	A9 00	LDA	#00	/Lo/	
EF4A	85 6D	STA	6D	mutató a \$6D/\$6E után	
EF4C	60	RTS			
*****				tart.j-hez a szabad blokkok számának betöltése	
EF4D	A6 7F	LDX	7F	egységszám	
EF4F	BD FA 02	LDA	02FA,X	blokkok száma /Lo/	
EF52	8D 72 02	STA	0272		
EF55	BD FC 02	LDA	02FC,X	blokkok száma /Hi/	
EF58	8D 73 02	STA	0273	a tartalomjegyzék a pufferben	
EF5B	60	RTS			
*****				a blokkok szabad blokkok!	
EF5C	20 F1 EF	JSR	EFF1	a puffer mutató beállítása	
EF5F	20 CF EF	JSR	EF0F	a szektor bitjét a BAM-ban törölni!	
EF62	38	SEC			
EF63	D0 22	BNE	EF87	ha a blokk már szabad, akkor kész	
EF65	B1 6D	LDA	(6D),Y	BAM bitmintája	
EF67	1D E9 EF	ORA	EFE9,X	az X-bit beállítása	
EF6A	91 6D	STA	(6D),Y		
EF6C	20 88 EF	JSR	EF88	BAM-kapcsoló beállítása /módosítás volt!/ sávonkénti szabad blokkok számának növelése	
EF6F	A4 6F	LDY	6F		
EF71	18	CLC			
EF72	B1 6D	LDA	(6D),Y		
EF74	69 01	ADC	#01	sáv	
EF76	91 6D	STA	(6D),Y	egyenlő 18-cal?	
EF78	A5 80	LDA	80		
EF7A	CD 85 FE	CMP	FE85		

```

EF7D F0 3B      BEQ  EFBA
EF7F FE FA 02   INC  02FA,X
EF82 D0 03      BNE  EF87
EF84 FE FC 02   INC  02FC,X
EF87 60         RTS

```

ha igen, átmenni
a lemez szabad blokkjainak számát növelni!
blokkok számának növelése /Hi/

```

*****
EF88 A6 7F      LDX  7F
EF8A A9 01      LDA  #01
EF8C 9D 51 02   STA  0251,X
EF8F 60         RTS

```

a BAM-kapcsoló beállítása /módosítás történt/
egységszám
a kapcsoló = 1

```

*****
EF90 20 F1 EF   JSR  EFF1
EF93 20 CF EF   JSR  EFCF
EF96 F0 36      BEQ  EFCE
EF98 B1 6D      LDA  (6D),Y
EF9A 5D E9 EF   EOR  EFE9,X
EF9D 91 6D      STA  (6D),Y
EF9F 20 88 EF   JSR  EF88
EFA2 A4 6F      LDY  6F
EFA4 B1 6D      LDA  (6D),Y
EFA6 38         SEC
EFA7 E9 01      SBC  #01
EFA9 91 6D      STA  (6D),Y
EFAB A5 80      LDA  80
EFAD CD 85 FE   CMP  FE85
EFB0 F0 0B      BEQ  EFB0
EFB2 BD FA 02   LDA  02FA,X
EFB5 D0 03      BNE  EFBA
EFB7 DE FC 02   DEC  02FC,X
EFBA DE FA 02   DEC  02FA,X
EFBD BD FC 02   LDA  02FC,X
EFC0 D0 0C      BNE  EFCE
EFC2 BD FA 02   LDA  02FA,X
EFC5 C9 03      CMP  #03
EFC7 B0 05      BCS  EFCE
EFC9 A9 72      LDA  #72
EFCB 20 C7 E6   JSR  E6C7
EFCE 60         RTS

```

a blokk lefoglalása
a puffer mutató beállítása
a szektor-bit törlése a BAM-ban
ha már foglalt, kész

a blokk-bit törlése
BAM-kapcsoló beállítása

sávonkénti blokkok számának csökkentése

sáv
18?
tartalomjegyzék-sávot kihagyni!
szabad blokkok száma /Lo/

szabad blokkok számának csökkentése

szabad blokkok száma /Hi/
több mint 255 szabad blokk?
szabad blokkok száma /Lo/

3-nál kisebb?
72, "disk full"

```

*****
EFCF 20 11 F0   JSR  F011
EFD2 98         TYA
EFD3 85 6F      STA  6F
EFD5 A5 B1      LDA  81
EFD7 4A         LSR  A
EFD8 4A         LSR  A
EFD9 4A         LSR  A
EFDA 38         SEC
EFDB 65 6F      ADC  6F
EFDD A8         TAY
EFDE A5 B1      LDA  81
EFE0 29 07      AND  #07
EFE2 AA         TAX
EFE3 B1 6D      LDA  (6D),Y
EFE5 3D E9 EF   AND  EFE9,X
EFE8 60         RTS

```

a szektor bit törlése a sáv BAM mezőjének
megkeresése

a szektort
8-cal osztani!

byte-szám a BAM-bejegyzésben
szektor-szám

bit-szám a BAM-bejegyzésben
byte a BAM-ban
a szektor-bit törlése /foglalt!/
második hatványok /négyzetek/

```

*****
EFE9 01 02 04 08 10 20 40 80

```

változtatás után a BAM felírása

```

*****
EFF1 A9 FF      LDA  #FF
EFF3 2C F9 02   BIT  02F9
EFF6 F0 0C      BEQ  F004
EFF8 10 0A      BPL  F004

```



```

EFFA 70 08      BVS   F004
EFFC A9 00      LDA   #00
EFFE 8D F9 02   STA   02F9
F001 4C 8A D5   JMP   D58A

```

a kapcsoló visszaállítása
a blokk felírása

```

F004 60          RTS

```

```

*****

```

```

F005 20 3A EF   JSR   EF3A
F008 A0 00      LDY   #00
F00A 98         TYA
F00B 91 6D      STA   (6D),Y
F00D C8         INY
F00E D0 FB      BNE   F00B
F010 60          RTS

```

a BAM-puffer törlése
\$6D/\$6E mutató a BAM-pufferen

BAM-puffer törlése

```

*****

```

```

F011 A5 6F      LDA   6F
F013 48         PHA
F014 A5 70      LDA   70
F016 48         PHA
F017 A6 7F      LDX   7F
F019 B5 FF      LDA   FF,X
F01B F0 05      BEQ   F022
F01D A9 74      LDA   #74
F01F 20 48 E6   JSR   E648
F022 20 0F F1   JSR   F10F
F025 85 6F      STA   6F
F027 8A         TXA
F028 0A         ASL   A
F029 85 70      STA   70
F02B AA         TAX
F02C A5 80      LDA   80
F02E DD 9D 02   CMP   029D,X
F031 F0 0B      BEQ   F03E
F033 E8         INX
F034 86 70      STX   70
F036 DD 9D 02   CMP   029D,X
F039 F0 03      BEQ   F03E
F03B 20 5B F0   JSR   F05B
F03E A5 70      LDA   70
F040 A6 7F      LDX   7F
F042 9D 9B 02   STA   029B,X
F045 0A         ASL   A
F046 0A         ASL   A
F047 18         CLC
F048 69 A1      ADC   #A1
F04A 85 6D      STA   6D
F04C A9 02      LDA   #02
F04E 69 00      ADC   #00
F050 85 6E      STA   6E
F052 A0 00      LDY   #00
F054 68         PLA
F055 85 70      STA   70
F057 68         PLA
F058 85 6F      STA   6F
F05A 60          RTS

```

egységszám

nulla?

"drive not ready"
a BAM-puffer számának beolvasása

sáv

egységszám

4-szer

```

*****

```

```

F05B A6 6F      LDX   6F
F05D 20 DF F0   JSR   F0DF
F060 A5 7F      LDA   7F
F062 AA         TAX
F063 0A         ASL   A
F064 1D 9B 02   ORA   029B,X
F067 49 01      EOR   #01
F069 29 03      AND   #03

```

egységszám

F06B	85 70	STA	70	
F06D	20 A5 F0	JSR	F0A5	
F070	A5 F9	LDA	F9	puffer-szám
F072	0A	ASL	A	
F073	AA	TAX		
F074	A5 80	LDA	80	sáv
F076	0A	ASL	A	
F077	0A	ASL	A	4-szer
F078	95 99	STA	99,X	a BAM-mezőn álló mutatóval azonos
F07A	A5 70	LDA	70	
F07C	0A	ASL	A	
F07D	0A	ASL	A	
F07E	A8	TAY		
F07F	A1 99	LDA	(99,X)	
F081	99 A1 02	STA	02A1,Y	
F084	A9 00	LDA	#00	
F086	81 99	STA	(99,X)	nulla a pufferben
F088	F6 99	INC	99,X	a puffer mutató növelése
F08A	C8	INY		
F08B	98	TYA		
F08C	29 03	AND	#03	
F08E	D0 EF	BNE	F07F	
F090	A6 70	LDX	70	
F092	A5 80	LDA	80	sáv
F094	9D 9D 02	STA	029D,X	
F097	AD F9 02	LDA	02F9	
F09A	D0 03	BNE	F09F	
F09C	4C 8A D5	JMP	D58A	blokk felírása
F09F	09 80	ORA	#80	
F0A1	8D F9 02	STA	02F9	
F0A4	60	RTS		
F0A5	A8	TAY		
F0A6	B9 9D 02	LDA	029D,Y	
F0A9	F0 25	BEQ	F0D0	
F0AB	48	PHA		
F0AC	A9 00	LDA	#00	
F0AE	99 9D 02	STA	029D,Y	
F0B1	A5 F9	LDA	F9	puffer-szám
F0B3	0A	ASL	A	2-szer
F0B4	AA	TAX		
F0B5	68	PLA		
F0B6	0A	ASL	A	
F0B7	0A	ASL	A	
F0B8	95 99	STA	99,X	
F0BA	98	TYA		
F0BB	0A	ASL	A	
F0BC	0A	ASL	A	
F0BD	A8	TAY		
F0BE	B9 A1 02	LDA	02A1,Y	
F0C1	81 99	STA	(99,X)	írás a pufferbe
F0C3	A9 00	LDA	#00	
F0C5	99 A1 02	STA	02A1,Y	
F0C8	F6 99	INC	99,X	a puffer mutató növelése
F0CA	C8	INY		
F0CB	98	TYA		
F0CC	29 03	AND	#03	
F0CE	D0 EE	BNE	F0BE	
F0D0	60	RTS		
F0D1	A5 7F	LDA	7F	egységszám
F0D3	0A	ASL	A	
F0D4	AA	TAX		
F0D5	A9 00	LDA	#00	
F0D7	9D 9D 02	STA	029D,X	
F0DA	E8	INX		

F0DB	9D 9D 02	STA	029D,X	
F0DE	60	RTS		
F0DF	B5 A7	LDA	A7,X	
F0E1	C9 FF	CMP	#FF	
F0E3	D0 25	BNE	F10A	
F0E5	8A	TXA		
F0E6	48	PHA		
F0E7	20 8E D2	JSR	D28E	
F0EA	AA	TAX		
F0EB	10 05	BPL	F0F2	
F0ED	A9 70	LDA	#70	
F0EF	20 C8 C1	JSR	C1C8	70, "no channel"
F0F2	86 F9	STX	F9	
F0F4	68	PLA		
F0F5	A8	TAY		
F0F6	8A	TXA		
F0F7	09 80	ORA	#80	
F0F9	99 A7 00	STA	00A7,Y'	
F0FC	0A	ASL	A	
F0FD	AA	TAX		
F0FE	AD 85 FE	LDA	FE85	18, tartalomjegyzék-sáv
F101	95 06	STA	06,X	tárolása
F103	A9 00	LDA	#00	∅
F105	95 07	STA	07,X	szektorként
F107	4C 86 D5	JMP	D586	blokk felírása
F10A	29 0F	AND	#0F	
F10C	85 F9	STA	F9	puffer-szám
F10E	60	RTS		

F10F	A9 06	LDA	#06	a BAM puffer-számának beolvasása
F111	A6 7F	LDX	7F	egységyszám
F113	D0 03	BNE	F118	
F115	18	CLC		
F116	69 07	ADC	#07	∅. meghajtóra 13-at ad
F118	60	RTS		

F119	20 0F F1	JSR	F10F	a BAM puffer-száma X után
F11C	AA	TAX		a puffer-szám betöltése
F11D	60	RTS		

F11E	20 3E DE	JSR	DE3E	szabad blokk keresése a BAM-ban, lefoglalása
F121	A9 03	LDA	#03	a sáv- és a szektor-szám beolvasása
F123	85 6F	STA	6F	számláló
F125	A9 01	LDA	#01	
F127	0D F9 02	ORA	02F9	
F12A	8D F9 02	STA	02F9	
F12D	A5 6F	LDA	6F	a számláló tárolása
F12F	48	PHA		
F130	20 11 F0	JSR	F011	ehhez a sávhoz megkeresni a BAM-mezőt!
F133	68	PLA		
F134	85 6F	STA	6F	a számláló visszaolvasása
F136	B1 6D	LDA	(6D),Y	sáv szabad byte-jainak száma
F138	D0 39	BNE	F173	vannak még szabad blokkok?
F13A	A5 80	LDA	80	sáv
F13C	CD 85 FE	CMP	FE85	18, tartalomjegyzék-sáv
F13F	F0 19	BEQ	F15A	igen, "disk full"
F141	90 1C	BCC	F15F	ha kisebb, akkor a következő alacsonyabb sáv
F143	E6 80	INC	80	sáv-szám növelése
F145	A5 80	LDA	80	
F147	CD D7 FE	CMP	FED7	36, legmagasabb sáv-szám plusz egy
F14A	D0 E1	BNE	F12D	nem, ezen a sávon tovább keresni
F14C	AE 85 FE	LDX	FE85	18, tartalomjegyzék-sáv

F14F	CA	DEX		a csökkentett értéket
F150	86 80	STX	80	sáv-számként tárolni!
F152	A9 00	LDA	#00	
F154	85 81	STA	81	a szektor-szám kezdőértéke nulla
F156	C6 6F	DEC	6F	számlálót csökkenteni, ha
F158	D0 D3	BNE	F12D	még mindig nulla, tovább keresni!
F15A	A9 72	LDA	#72	
F15C	20 C8 C1	JSR	C1C8	62, "disk full"
F15F	C6 80	DEC	80	sáv-szám csökkentése
F161	D0 CA	BNE	F12D	ha még mindig nulla, ezen a sávon keresni!
F163	AE 85 FE	LDX	FE85	18, tartalomjegyzék sáv
F166	E8	INX		a növelt értéket
F167	86 80	STX	80	sáv-számként tárolni
F169	A9 00	LDA	#00	
F16B	85 81	STA	81	szektor kezdőértéke: nulla
F16D	C6 6F	DEC	6F	számláló csökkentése
F16F	D0 BC	BNE	F12D	ha még mindig nulla, tovább keresni!
F171	F0 E7	BEQ	F15A	egyébként "disk full"
F173	A5 81	LDA	81	szektor-szám
F175	18	CLC		
F176	65 69	ADC	69	plusz /10/ lépéstávolság
F178	85 81	STA	81	mint új szám
F17A	A5 80	LDA	80	sáv-szám
F17C	20 4B F2	JSR	F24B	behozni a maximális szektor-számot!
F17F	8D 4E 02	STA	024E	
F182	8D 4D 02	STA	024D	és tárolni!
F185	C5 81	CMP	81	nagyobb mint a megválasztott szektor-szám?
F187	B0 0C	BCS	F195	igen
F189	38	SEC		egyébként
F18A	A5 81	LDA	81	szektor-szám
F18C	ED 4E 02	SBC	024E	minusz a maximális szektor-szám
F18F	85 81	STA	81	Uj szektor-számként tárolni!
F191	F0 02	BEQ	F195	nulla?
F193	C6 81	DEC	81	egyébként a szektor-számot 1-gyel csökkenteni!
F195	20 FA F1	JSR	F1FA	BAM-ot ellenőrizni, szabad szektort keresni!
F198	F0 03	BEQ	F19D	nincs meg?
F19A	4C 90 EF	JMP	EF90	BAM-ban lefoglalni a blokkot!
F19D	A9 00	LDA	#00	
F19F	85 81	STA	81	nulla szektor
F1A1	20 FA F1	JSR	F1FA	szabad szektor keresése
F1A4	D0 F4	BNE	F19A	megvan?
F1A6	4C F5 F1	JMP	F1F5	nincs, "dir error"
*****				szabad szektor keresése és lefoglalása
F1A9	A9 01	LDA	#01	
F1AB	0D F9 02	ORA	02F9	
F1AE	8D F9 02	STA	02F9	
F1B1	A5 86	LDA	86	
F1B3	48	PHA		
F1B4	A9 01	LDA	#01	sáv-számláló
F1B6	85 86	STA	86	
F1B8	AD 85 FE	LDA	FE85	18, tartalomjegyzék-sáv
F1BB	38	SEC		
F1BC	E5 86	SBC	86	minusz számláló
F1BE	85 80	STA	80	sáv-számként tárolni!
F1C0	90 09	BCC	F1CB	az eredmény kisebb nullánál?
F1C2	F0 07	BEQ	F1CB	ha igen a tart.jegyz. fölött keresni!
F1C4	20 11 F0	JSR	F011	a BAM-mező megkeresése ehhez a sávhoz
F1C7	B1 6D	LDA	(6D),Y	szabad blokkok száma?
F1C9	D0 1B	BNE	F1E6	vannak szabad blokkok?
F1CB	AD 85 FE	LDA	FE85	18, tartalomjegyzék-sáv
F1CE	18	CLC		
F1CF	65 86	ADC	86	plusz számláló
F1D1	85 80	STA	80	sáv-számként tárolni!
F1D3	E6 86	INC	86	számlálót növelni
F1D5	CD D7 FE	CMP	FED7	36, maximális sáv-szám plusz egy

F1D8	90 05	BCC	F1DF	ha kisebb, ok
F1DA	A9 67	LDA	#67	
F1DC	20 45 E6	JSR	E645	67, "illegal track or sector" 'BAM-mezőt keresni ehhez a sávhoz szabad blokkok száma?
F1DF	20 11 F0	JSR	F011	nincs már szabad blokk?
F1E2	B1 6D	LDA	(6D),Y	
F1E4	F0 D2	BEQ	F1B8	
F1E6	68	PLA		
F1E7	85 86	STA	86	
F1E9	A9 00	LDA	#00	
F1EB	85 81	STA	81	∅. szektor
F1ED	20 FA F1	JSR	F1FA	szabad blokkot keresni!
F1F0	F0 03	BEQ	F1F5	nincs
F1F2	4C 90 EF	JMP	EF90	lefoglalni a blokkot a BAM-ban!
F1F5	A9 71	LDA	#71	
F1F7	20 45 E6	JSR	E645	71, "dir error"

F1FA	20 11 F0	JSR	F011	szabad blokk keresése az aktuális sávon ehhez a sávhoz BAM-mezőt keresni a szabad blokk számát jelzi
F1FD	9B	TYA		
F1FE	48	PHA		
F1FF	20 20 F2	JSR	F220	BAM-ot ellenőrizni
F202	A5 80	LDA	80	sáv
F204	20 4B F2	JSR	F24B	behozni a sáv maximális szektor-számát tárolni!
F207	8D 4E 02	STA	024E	
F20A	68	PLA		
F20B	85 6F	STA	6F	a mutató tárolása
F20D	A5 81	LDA	81	a szektor
F20F	CD 4E 02	CMP	024E	összehasonlítása a maximális számmal nagyobb vagy egyenlő?
F212	B0 09	BCS	F21D	a szektor bit-számának beolvasása
F214	20 D5 EF	JSR	EFD5	szabad szektor?
F217	D0 06	BNE	F21F	szektor-számot növelni!
F219	E6 81	INC	81	és ellenőrizni, hogy szabad-e
F21B	D0 F0	BNE	F20D	nincs szabad szektor
F21D	A9 00	LDA	#00	
F21F	60	RTS		

F220	A5 6F	LDA	6F	szabd blokkok számának ellenőrzése a BAM-ban
F222	48	PHA		
F223	A9 00	LDA	#00	számláló nullán
F225	85 6F	STA	6F	4, sávonkénti byte-ok száma a BAM-ban
F227	AC 86 FE	LDY	FEB6	
F22A	88	DEY		
F22B	A2 07	LDX	#07	
F22D	B1 6D	LDA	(6D),Y	
F22F	3D E9 EF	AND	EFE9,X	a bit leválasztása
F232	F0 02	BEQ	F236	szabad szektor esetén a számláló növelése
F234	E6 6F	INC	6F	
F236	CA	DEX		
F237	10 F4	BPL	F22D	
F239	88	DEY		
F23A	D0 EF	BNE	F22B	
F23C	B1 6D	LDA	(6D),Y	összehasonlítása a lemezen levő szektor-számmal
F23E	C5 6F	CMP	6F	ha, nem egyenlő, hiba!
F240	D0 04	BNE	F246	
F242	68	PLA		
F243	85 6F	STA	6F	
F245	60	RTS		
F246	A9 71	LDA	#71	
F248	20 45 E6	JSR	E645	71, "dir error"

F24B	AE D6 FE	LDX	FED6	sávonkénti szektorok számának meghatározása
F24E	DD D6 FE	CMP	FED6,X	4 különböző érték
F251	CA	DEX		sáv-szám

F252 B0 FA BCS F24E
 F254 BD D1 FE LDA FED1,X
 F257 60 RTS

még mindig nagyobb?
 a szektorok számának betöltése

F258 60 RTS

F259 A9 6F LDA #6F
 F25B BD 02 1C STA 1C02
 F25E 29 F0 AND #F0
 F260 BD 00 1C STA 1C00
 F263 AD 0C 1C LDA 1C0C
 F266 29 FE AND #FE
 F268 09 0E ORA #0E
 F26A 09 E0 ORA #E0
 F26C BD 0C 1C STA 1C0C
 F26F A9 41 LDA #41
 F271 BD 0B 1C STA 1C0B
 F274 A9 00 LDA #00
 F276 BD 06 1C STA 1C06
 F279 A9 3A LDA #3A
 F27B BD 07 1C STA 1C07
 F27E BD 05 1C STA 1C05
 F281 A9 7F LDA #7F
 F283 BD 0E 1C STA 1C0E
 F286 A9 C0 LDA #C0
 F288 BD 0D 1C STA 1C0D
 F28B BD 0E 1C STA 1C0E
 F28E A9 FF LDA #FF
 F290 85 3E STA 3E
 F292 85 51 STA 51
 F294 A9 08 LDA #08
 F296 85 39 STA 39
 F298 A9 07 LDA #07
 F29A 85 47 STA 47
 F29C A9 05 LDA #05
 F29E 85 62 STA 62
 F2A0 A9 FA LDA #FA
 F2A2 85 63 STA 63
 F2A4 A9 CB LDA #CB
 F2A6 85 64 STA 64
 F2A8 A9 04 LDA #04
 F2AA 85 5E STA 5E
 F2AC A9 04 LDA #04
 F2AE 85 5F STA 5F

inicializálás
 a 4. bit /Write Protect/ és 7. /SYNC/ bemenet
 B-kapu az adatirány-regiszter

B-kapu, vezérlőkapu
 PCR, ellenőrzőregiszter

az IRQ-k törlése

IER, megszakítások lehetségesek

sáv-számláló formáláshoz

8
 blokk-fejléc állandói
 7
 adatblokk állandói

\$62/\$63 mutató \$FA05-ön

200

F2B0 BA TSX
 F2B1 86 49 STX 49
 F2B3 AD 04 1C LDA 1C04
 F2B6 AD 0C 1C LDA 1C0C
 F2B9 09 0E ORA #0E
 F2BB BD 0C 1C STA 1C0C
 F2BE A0 05 LDY #05
 F2C0 B9 00 00 LDA 0000,Y
 F2C3 10 2E BPL F2F3
 F2C5 C9 D0 CMP #D0
 F2C7 D0 04 BNE F2CD
 F2C9 98 TYA
 F2CA 4C 70 F3 JMP F370
 F2CD 29 01 AND #01
 F2CF F0 07 BEQ F2DB
 F2D1 84 3F STY 3F
 F2D3 A9 0F LDA #0F
 F2D5 4C 69 F9 JMP F969

IRQ-rutin a lemezvezérlőhöz

verem-mutató tárolása

timer megszakítás-kapcsoló törlése

Y puffer feladata?

nem

a programkódot a pufferben kell kialakítani?

nem

programot a pufferben futtatni!

az egységszám leválasztása

nullás egység?

ha nem,

74, "drive not ready"

F2D8	AA		TAX		
F2D9	85 3D		STA	3D	
F2DB	C5 3E		CMP	3E	jár a motor?
F2DD	F0 0A		BEQ	F2E9	igen
F2DF	20 7E F9		JSR	F97E	a meghajtóegység motorjának bekapcsolása
F2E2	A5 3D		LDA	3D	
F2E4	85 3E		STA	3E	a kapcsoló beállítása
F2E6	4C 9C F9		JMP	F99C	a job-ciklushoz
F2E9	A5 20		LDA	20	
F2EB	30 03		BMI	F2F0	a fejpozicionálás programozva?
F2ED	0A		ASL	A	
F2EE	10 09		BPL	F2F9	
F2F0	4C 9C F9		JMP	F99C	job-ciklushoz
F2F3	88		DEY		
F2F4	10 CA		BPL	F2C0	a következő puffer ellenőrzése
F2F6	4C 9C F9		JMP	F99C	job-ciklushoz
F2F9	A9 20		LDA	#20	
F2FB	85 20		STA	20	fejpozicionálást programozni!
F2FD	A0 05		LDY	#05	
F2FF	84 3F		STY	3F	a puffer-számláló inicializálása
F301	20 93 F3		JSR	F393	mutató beállítása
F304	30 1A		BMI	F320	van a puffer számára feladat?
F306	C6 3F		DEC	3F	számláló csökkentése
F308	10 F7		BPL	F301	következő puffer ellenőrzése
F30A	A4 41		LDY	41	puffer-szám
F30C	20 95 F3		JSR	F395	mutató beállítása a pufferre
F30F	A5 42		LDA	42	
F311	85 4A		STA	4A	mint a fejpozicionálás számlálója
F313	06 4A		ASL	4A	
F315	A9 60		LDA	#60	fejpozicionálás kapcsolójának beállítása
F317	85 20		STA	20	
F319	B1 32		LDA	(32),Y	sáv-szám beolvasása a pufferből
F31B	85 22		STA	22	
F31D	4C 9C F9		JMP	F99C	job-ciklushoz
F320	29 01		AND	#01	egységszám leválasztása
F322	C5 3D		CMP	3D	egyenlő az utolsó job meghajtóegység számával?
F324	D0 E0		BNE	F306	nem
F326	A5 22		LDA	22	utolsó sáv-szám
F328	F0 12		BEQ	F33C	egyenlő nullával?
F32A	38		SEC		
F32B	F1 32		SBC	(32),Y	egyenlő a job sáv-számával?
F32D	F0 0D		BEQ	F33C	igen
F32F	49 FF		EOR	#FF	
F331	85 42		STA	42	
F333	E6 42		INC	42	
F335	A5 3F		LDA	3F	egységszám
F337	85 41		STA	41	
F339	4C 06 F3		JMP	F306	további ellenőrzés
F33C	A2 04		LDX	#04	
F33E	B1 32		LDA	(32),Y	job sáv-szám
F340	85 40		STA	40	tárolása
F342	DD D6 FE		CMP	FED6,X	összehasonlítása a maximális sáv-számmal
F345	CA		DEX		
F346	B0 FA		BCS	F342	nagyobb?
F348	BD D1 FE		LDA	FED1,X	sávonkénti szektor-szám beolvasása
F34B	85 43		STA	43	és tárolása
F34D	8A		TXA		
F34E	0A		ASL	A	
F34F	0A		ASL	A	
F350	0A		ASL	A	sáv-tartomány száma, 32-szer
F351	0A		ASL	A	
F352	0A		ASL	A	

F353	85 44	STA	44	Ø-t, 32-t, 64-t, 96-t ad
F355	AD 00 1C	LDA	1C00	
F358	29 9F	AND	#9F	
F35A	05 44	ORA	44	a motor vezérlő-byte generálása
F35C	8D 00 1C	STA	1C00	
F35F	A6 3D	LDX	3D	
F361	A5 45	LDA	45	utasításkód
F363	C9 40	CMP	#40	mágnesfejet pozicionálni?
F365	F0 15	BEQ	F37C	igen
F367	C9 60	CMP	#60	program utasításkódját a pufferben futtatni?
F369	F0 03	BEQ	F36E	igen
F36B	4C B1 F3	JMP	F3B1	olvasni a blokk-fejléct!
*****				program futtatása a pufferben
F36E	A5 3F	LDA	3F	puffer-szám
F370	1B	CLC		
F371	69 03	ADC	#03	plusz 3
F373	85 31	STA	31	
F375	A9 00	LDA	#00	egyenlő a puffer címével
F377	85 30	STA	30	
F379	6C 30 00	JMP	(0030)	program futtatása a pufferben
*****				mágnesfej pozicionálása
F37C	A9 60	LDA	#60	
F37E	85 20	STA	20	fejpozicionálás kapcsoló beállítása
F380	AD 00 1C	LDA	1C00	
F383	29 FC	AND	#FC	léptetőmotorok bekapcsolása
F385	8D 00 1C	STA	1C00	
F388	A9 A4	LDA	#A4	164
F38A	85 4A	STA	4A	fejpozicionálás léptetés-számlálója
F38C	A9 01	LDA	#01	
F38E	85 22	STA	22	sáv-szám
F390	4C 69 F9	JMP	F969	ok
*****				a mutató inicializálása a pufferben
F393	A4 3F	LDY	3F	puffer-szám
F395	B9 00 00	LDA	0000,Y	utasításkód
F398	4B	PHA		tárolása
F399	10 10	BPL	F3AB	
F39B	29 78	AND	#78	Ø, 1, 2. és 7. bit törlése
F39D	85 45	STA	45	
F39F	98	TYA		puffer-szám
F3A0	0A	ASL	A	2-szer
F3A1	69 06	ADC	#06	plusz 6
F3A3	85 32	STA	32	egyenlő az aktuális pufferen álló mutatóval
F3A5	98	TYA		puffer-szám
F3A6	1B	CLC		
F3A7	69 03	ADC	#03	plusz 3
F3A9	85 31	STA	31	egyenlő a puffer-címmel /Hi/
F3AB	A0 00	LDY	#00	
F3AD	84 30	STY	30	puffer-cím /Lo/
F3AF	6B	PLA		utasításkód visszaolvasása
F3B0	60	RTS		
*****				blokk-fejléc olvasása, ID ellenőrzése
F3B1	A2 5A	LDX	#5A	9Ø
F3B3	86 4B	STX	4B	számláló
F3B5	A2 00	LDX	#00	
F3B7	A9 52	LDA	#52	82
F3B9	85 24	STA	24	
F3BB	20 56 F5	JSR	F556	megvárni az SYNC-t
F3BE	50 FE	BVC	F3BE	Byte Ready?
F3C0	8B	CLV		
F3C1	AD 01 1C	LDA	1C01	adatok az olvasófejtől
F3C4	C5 24	CMP	24	
F3C6	D0 3F	BNE	F407	2Ø, "read error"
F3C8	50 FE	BVC	F3CB	Byte Ready?

F3CA	BB		CLV			
F3CB	AD 01	1C	LDA	1C01		adatbyte a lemezről /blokk-fejléc/
F3CE	95 25		STA	25,X		7 byte tárolása
F3D0	E8		INX			
F3D1	E0 07		CPX	#07		
F3D3	D0 F3		BNE	F3C8		a beolvasás folytatása
F3D5	20 97	F4	JSR	F497		
F3DB	A0 04		LDY	#04		4 byte plusz paritás
F3DA	A9 00		LDA	#00		
F3DC	59 16	00	EOR	0016,Y		a fejléc ellenőrző összegének kialakítása
F3DF	88		DEY			
F3E0	10 FA		BPL	F3DC		
F3E2	C9 00		CMP	#00		rendben van a paritás?
F3E4	D0 38		BNE	F41E		27, "write error"
F3E6	A6 3E		LDX	3E		egységszám
F3E8	A5 18		LDA	18		fejléc sáv-száma
F3EA	95 22		STA	22,X		aktuális sáv-számként átvenni!
F3EC	A5 45		LDA	45		
F3EE	C9 30		CMP	#30		"fejlécet átvenni" kód
F3F0	F0 1E		BEQ	F410		fejlécet átvenni!
F3F2	A5 3E		LDA	3E		
F3F4	0A		ASL	A		
F3F5	A8		TAY			
F3F6	B9 12	00	LDA	0012,Y		
F3F9	C5 16		CMP	16		ID1 ellenőrzése
F3FB	D0 1E		BNE	F41B		
F3FD	B9 13	00	LDA	0013,Y		
F400	C5 17		CMP	17		ID2 ellenőrzése
F402	D0 17		BNE	F41B		ha nem egyenlő, akkor 29, "disk id mismatch"
F404	4C 23	F4	JMP	F423		
F407	C6 4B		DEC	4B		keresés-számláló csökkentése
F409	D0 B0		BNE	F3BB		és még egyszer megpróbálni!
F40B	A9 02		LDA	#02		egyébként
F40D	20 69	F9	JSR	F969		20, "read error"

F410	A5 16		LDA	16		a blokk fejlécének beolvasása
F412	B5 12		STA	12		ID1
F414	A5 17		LDA	17		és ID2-t
F416	B5 13		STA	13		átvenni!
F418	A9 01		LDA	#01		ok
F41A	2C		.BYTE	\$2C		
F41B	A9 0B		LDA	#0B		29, "disk id mismatch"
F41D	2C		.BYTE	\$2C		
F41E	A9 09		LDA	#09		27, "write error"
F41D	2C A9	09	BIT	09A9		
F420	4C 69	F9	JMP	F969		lezárás

F423	A9 7F		LDA	#7F		
F425	B5 4C		STA	4C		
F427	A5 19		LDA	19		
F429	18		CLC			
F42A	69 02		ADC	#02		
F42C	C5 43		CMP	43		
F42E	90 02		BCC	F432		
F430	E5 43		SBC	43		
F432	B5 4D		STA	4D		
F434	A2 05		LDX	#05		
F436	B6 3F		STX	3F		
F438	A2 FF		LDX	#FF		
F43A	20 93	F3	JSR	F393		a lemezvezérlő puffermutatójának beállítása
F43D	10 44		BPL	F483		
F43F	B5 44		STA	44		
F441	29 01		AND	#01		
F443	C5 3E		CMP	3E		

F445	D0	3C	BNE	F483		
F447	A0	00	LDY	#00		
F449	B1	32	LDA	(32),Y		
F44B	C5	40	CMP	40		
F44D	D0	34	BNE	F483		
F44F	A5	45	LDA	45	utasításkód	
F451	C9	60	CMP	#60		
F453	F0	0C	BEQ	F461		
F455	A0	01	LDY	#01		
F457	38		SEC			
F458	B1	32	LDA	(32),Y		
F45A	E5	4D	SBC	4D		
F45C	10	03	BPL	F461		
F45E	18		CLC			
F45F	65	43	ADC	43		
F461	C5	4C	CMP	4C		
F463	B0	1E	BCS	F483		
F465	48		PHA			
F466	A5	45	LDA	45		
F468	F0	14	BEQ	F47E		
F46A	68		PLA			
F46B	C9	09	CMP	#09		
F46D	90	14	BCC	F483		
F46F	C9	0C	CMP	#0C		
F471	B0	10	BCS	F483		
F473	85	4C	STA	4C		
F475	A5	3F	LDA	3F		
F477	AA		TAX			
F478	69	03	ADC	#03		
F47A	85	31	STA	31		
F47C	D0	05	BNE	F483		
F47E	68		PLA			
F47F	C9	06	CMP	#06		
F481	90	F0	BCC	F473		
F483	C6	3F	DEC	3F		
F485	10	B3	BPL	F43A		
F487	8A		TXA			
F488	10	03	BPL	F48D		
F48A	4C	9C	F9	JMP	F99C	job-ciklushoz
F48D	86	3F	STX	3F		
F48F	20	93	F3	JSR	F393	a puffer-szám beolvasása
F492	A5	45	LDA	45	utasításkód	
F494	4C	CA	F4	JMP	F4CA	az ellenőrzés folytatása
F497	A5	30	LDA	30		
F499	48		PHA		a §30/§31 mutató tárolása	
F49A	A5	31	LDA	31		
F49C	48		PHA			
F49D	A9	24	LDA	#24		
F49F	85	30	STA	30		
F4A1	A9	00	LDA	#00	§30/§31 mutató §24-en	
F4A3	85	31	STA	31		
F4A5	A9	00	LDA	#00		
F4A7	85	34	STA	34		
F4A9	20	E6	F7	JSR	F7E6	
F4AC	A5	55	LDA	55		
F4AE	85	18	STA	18		
F4B0	A5	54	LDA	54		
F4B2	85	19	STA	19		
F4B4	A5	53	LDA	53		
F4B6	85	1A	STA	1A		
F4B8	20	E6	F7	JSR	F7E6	
F4BB	A5	52	LDA	52		
F4BD	85	17	STA	17		
F4BF	A5	53	LDA	53		
F4C1	85	16	STA	16		

```

F4C3 68          PLA
F4C4 85 31      STA 31
F4C6 68          PLA
F4C7 85 30      STA 30
F4C9 60          RTS

```

a §30/§31 mutató visszatöltése

```

F4CA C9 00      CMP #00
F4CC F0 03      BEQ F4D1
F4CE 4C 6E F5   JMP F56E

F4D1 20 0A F5   JSR F50A
F4D4 50 FE      BVC F4D4
F4D6 B8         CLV
F4D7 AD 01 1C   LDA 1C01
F4DA 91 30      STA (30),Y
F4DC C8         INY
F4DD D0 F5      BNE F4D4
F4DF A0 BA      LDY #BA
F4E1 50 FE      BVC F4E1
F4E3 B8         CLV
F4E4 AD 01 1C   LDA 1C01
F4E7 99 00 01   STA 0100,Y
F4EA C8         INY
F4EB D0 F4      BNE F4E1
F4ED 20 E0 F8   JSR F8E0
F4F0 A5 38      LDA 38
F4F2 C5 47      CMP 47
F4F4 F0 05      BEQ F4FB
F4F6 A9 04      LDA #04
F4FB 4C 69 F9   JMP F969

F4FB 20 E9 F5   JSR F5E9
F4FE C5 3A      CMP 3A
F500 F0 03      BEQ F505
F502 A9 05      LDA #05
F504 2C A9 01   BIT 01A9
F507 4C 69 F9   JMP F969

```

"olvasás" utasításkód?
igen
tovább ellenőrizni az utasításkódot!

megkeresni az adatblokk kezdetét!
Byte Ready?

adatbyte beolvasása
a pufferbe
256-szor

Byte Ready?

byte olvasása
§1BA-tól §1FF-ig

7-tel egyenlő, adatblokk kezdete?
igen
22, "read error"
hibalezárás

adatblokk paritásának kiszámítása
egyeznek?
igen
23, "read error"
ok
hibaüzenet előkészítése

```

F50A 20 10 F5   JSR F510
F50D 4C 56 F5   JMP F556

```

az adatblokk kezdete
blokk-fejléc olvasás
kivárni az SYNC-t

```

F510 A5 3D      LDA 3D
F512 0A         ASL A
F513 AA         TAX
F514 B5 12      LDA 12,X
F516 85 16      STA 16
F518 B5 13      LDA 13,X
F51A 85 17      STA 17
F51C A0 00      LDY #00
F51E B1 32      LDA (32),Y
F520 85 18      STA 18
F522 C8         INY
F523 B1 32      LDA (32),Y
F525 85 19      STA 19
F527 A9 00      LDA #00
F529 45 16      EOR 16
F52B 45 17      EOR 17
F52D 45 18      EOR 18
F52F 45 19      EOR 19
F531 85 1A      STA 1A
F533 20 34 F9   JSR F934
F536 A2 5A      LDX #5A
F538 20 56 F5   JSR F556
F53B A0 00      LDY #00

```

a blokk-fejléc olvasása
egység szám

ID1
tárolása
ID2
tárolása

sáv

a szektor-szám beolvasása a pufferből

a blokk-fejléc paritásának kiszámítása

és tárolása

90 kísérlet
kivárni az SYNC-t!

F53D	50 FE	BVC	F53D	Byte Ready?
F53F	B8	CLV		
F540	AD 01 1C	LDA	1C01	adatok olvasása a blokk-fejlécből
F543	D9 24 00	CMP	0024,Y	összehasonlítás a tárolt adatokkal
F546	D0 06	BNE	F54E	ha nem egyenlő még egyszer megkísérelni!
F548	C8	INY		
F549	C0 08	CPY	#08	megtörtént 8 byte olvasása?
F54B	D0 F0	BNE	F53D	nem
F54D	60	RTS		
F54E	CA	DEX		a számláló csökkentése
F54F	D0 E7	BNE	F538	még nem nulla?
F551	A9 02	LDA	#02	
F553	4C 69 F9	JMP	F969	20, "read error"

F556	A9 D0	LDA	#D0	megvárni az SYNC-t!
F558	8D 05 18	STA	1805	208
F55B	A9 03	LDA	#03	az óra indítása
F55D	2C 05 18	BIT	1805	hibakód
F560	10 F1	BPL	F553	ha az óra lejárt, 21, "read error"
F562	2C 00 1C	BIT	1C00	SYNC-jel
F565	30 F6	BMI	F55D	még nincs meg?
F567	AD 01 1C	LDA	1C01	byte olvasása
F56A	B8	CLV		
F56B	A0 00	LDY	#00	
F56D	60	RTS		

F56E	C9 10	CMP	#10	írás-utasításkód
F570	F0 03	BEQ	F575	igen
F572	4C 91 F6	JMP	F691	az utasításkód további ellenőrzése

F575	20 E9 F5	JSR	F5E9	adatblokk felírása a lemezre
F578	85 3A	STA	3A	a puffer paritásának kiszámítása
F57A	AD 00 1C	LDA	1C00	és tárolása
F57D	29 10	AND	#10	B-kapu olvasása
F57F	D0 05	BNE	F586	a "Write Protect" bit leválasztása
F581	A9 08	LDA	#08	nincs beállítva, ok
F583	4C 69 F9	JMP	F969	26, "write protect on"
F586	20 8F F7	JSR	F78F	
F589	20 10 F5	JSR	F510	a blokk-fejléc megkeresése
F58C	A2 09	LDX	#09	
F58E	50 FE	BVC	F58E	Byte Ready?
F590	B8	CLV		
F591	CA	DEX		blokk-fejléc utáni 9 byte átolvasása
F592	D0 FA	BNE	F58E	
F594	A9 FF	LDA	#FF	
F596	8D 03 1C	STA	1C03	"A"-kaput /író-/olvasófej/ kimenetre
F599	AD 0C 1C	LDA	1C0C	
F59C	29 1F	AND	#1F	
F59E	09 C0	ORA	#C0	PCR-t outputra átkapcsolni!
F5A0	8D 0C 1C	STA	1C0C	
F5A3	A9 FF	LDA	#FF	
F5A5	A2 05	LDX	#05	
F5A7	8D 01 1C	STA	1C01	\$FF 5-szöri felírása a lemezre
F5AA	B8	CLV		
F5AB	50 FE	BVC	F5AB	SYNC-jelként
F5AD	B8	CLV		
F5AE	CA	DEX		
F5AF	D0 FA	BNE	F5AB	
F5B1	A0 BB	LDY	#BB	
F5B3	B9 00 01	LDA	0100,Y	\$1BB - \$1FF byte-ok a lemezen
F5B6	50 FE	BVC	F5B6	
F5B8	B8	CLV		

```

F5B9 8D 01 1C STA 1C01
F5BC C8 INY
F5BD D0 F4 BNE F5B3
F5BF B1 30 LDA (30),Y
F5C1 50 FE BVC F5C1
F5C3 B8 CLV
F5C4 8D 01 1C STA 1C01
F5C7 C8 INY
F5C8 D0 F5 BNE F5BF
F5CA 50 FE BVC F5CA
F5CC AD 0C 1C LDA 1C0C
F5CF 09 E0 ORA #E0
F5D1 8D 0C 1C STA 1C0C
F5D4 A9 00 LDA #00
F5D6 8D 03 1C STA 1C03
F5D9 20 F2 F5 JSR F5F2
F5DC A4 3F LDY 3F
F5DE B9 00 00 LDA 0000,Y
F5E1 49 30 EOR #30
F5E3 99 00 00 STA 0000,Y
F5E6 4C B1 F3 JMP F3B1

```

adatpuffer /256 byte/ felírása a lemezre

Byte Ready?

PCR ismét inputon

"A"-kapu /író-/olvasófej/ bemeneten

írás-utasításkódot "Verify"-re átalakítani!

```

F5E9 A9 00 LDA #00
F5EB AB TAY
F5EC 51 30 EOR (30),Y
F5EE C8 INY
F5EF D0 FB BNE F5EC
F5F1 60 RTS

```

adat-puffer paritásának kiszámítása

```

F5F2 A9 00 LDA #00
F5F4 85 2E STA 2E
F5F6 85 30 STA 30
F5F8 85 4F STA 4F
F5FA A5 31 LDA 31
F5FC 85 4E STA 4E
F5FE A9 01 LDA #01
F600 85 31 STA 31
F602 85 2F STA 2F
F604 A9 8B LDA #8B
F606 85 34 STA 34
F608 85 36 STA 36
F60A 20 E6 F7 JSR F7E6
F60D A5 52 LDA 52
F60F 85 38 STA 38
F611 A4 36 LDY 36
F613 A5 53 LDA 53
F615 91 2E STA (2E),Y
F617 C8 INY
F618 A5 54 LDA 54
F61A 91 2E STA (2E),Y
F61C C8 INY
F61D A5 55 LDA 55
F61F 91 2E STA (2E),Y
F621 C8 INY
F622 84 36 STY 36
F624 20 E6 F7 JSR F7E6
F627 A4 36 LDY 36
F629 A5 52 LDA 52
F62B 91 2E STA (2E),Y
F62D C8 INY
F62E A5 53 LDA 53
F630 91 2E STA (2E),Y
F632 C8 INY
F633 F0 0E BEQ F643
F635 A5 54 LDA 54
F637 91 2E STA (2E),Y

```

F639	C8		INY	
F63A	A5	55	LDA	55
F63C	91	2E	STA	(2E),Y
F63E	C8		INY	
F63F	84	36	STY	36
F641	D0	E1	BNE	F624
F643	A5	54	LDA	54
F645	91	30	STA	(30),Y
F647	C8		INY	
F648	A5	55	LDA	55
F64A	91	30	STA	(30),Y
F64C	C8		INY	
F64D	84	36	STY	36
F64F	20	E6 F7	JSR	F7E6
F652	A4	36	LDY	36
F654	A5	52	LDA	52
F656	91	30	STA	(30),Y
F658	C8		INY	
F659	A5	53	LDA	53
F65B	91	30	STA	(30),Y
F65D	C8		INY	
F65E	A5	54	LDA	54
F660	91	30	STA	(30),Y
F662	C8		INY	
F663	A5	55	LDA	55
F665	91	30	STA	(30),Y
F667	C8		INY	
F668	84	36	STY	36
F66A	C0	BB	CPY	#BB
F66C	90	E1	BCC	F64F
F66E	A9	45	LDA	#45
F670	85	2E	STA	2E
F672	A5	31	LDA	31
F674	85	2F	STA	2F
F676	A0	BA	LDY	#BA
F678	B1	30	LDA	(30),Y
F67A	91	2E	STA	(2E),Y
F67C	88		DEY	
F67D	D0	F9	BNE	F678
F67F	B1	30	LDA	(30),Y
F681	91	2E	STA	(2E),Y
F683	A2	BB	LDX	#BB
F685	BD	00 01	LDA	0100,X
F688	91	30	STA	(30),Y
F68A	C8		INY	
F68B	E8		INX	
F68C	D0	F7	BNE	F685
F68E	86	50	STX	50
F690	60		RTS	

F691	C9	20	CMP	#20
F693	F0	03	BEQ	F698
F695	4C	CA F6	JMP	F6CA
F698	20	E9 F5	JSR	F5E9
F69B	85	3A	STA	3A
F69D	20	8F F7	JSR	F78F
F6A0	20	0A F5	JSR	F50A
F6A3	A0	BB	LDY	#BB
F6A5	B9	00 01	LDA	0100,Y
F6A8	50	FE	BVC	F6A8
F6AA	B8		CLV	
F6AB	4D	01 1C	EOR	1C01
F6AE	D0	15	BNE	F6C5
F6B0	C8		INY	
F6B1	D0	F2	BNE	F6A5

"Verify utasításkód"?

igen

utasításkód ellenőrzését folytatni!

az adatpuffer paritásának kiszámítása
és tárolása

adatblokk kezdetének megkeresése

adatok a pufferből
Byte Ready?

összehasonlítani e lemezről származó adatokkal!
ha nem egyenő, hiba!

F6B3	B1 30	LDA	(30),Y	adatok a pufferből
F6B5	50 FE	BVC	F6B5	
F6B7	B8	CLV		
F6BB	4D 01 1C	EOR	1C01	összehasonlítani a lemezről származó adatokkal!
F6BB	D0 08	BNE	F6C5	ha nem egyenlő, hiba!
F6BD	C8	INY		
F6BE	C0 FD	CPY	#FD	
F6C0	D0 F1	BNE	F6B3	
F6C2	4C 18 F4	JMP	F418	hibamentes lezárás
F6C5	A9 07	LDA	#07	
F6C7	4C 69 F9	JMP	F969	25, "write error"

F6CA	20 10 F5	JSR	F510	blokk-fejléc olvasása
F6CD	4C 18 F4	JMP	F418	kész

F6D0	A9 00	LDA	#00	
F6D2	85 57	STA	57	
F6D4	85 5A	STA	5A	
F6D6	A4 34	LDY	34	
F6D8	A5 52	LDA	52	
F6DA	29 F0	AND	#F0	a felső Nibble leválasztása
F6DC	4A	LSR	A	
F6DD	4A	LSR	A	
F6DE	4A	LSR	A	
F6DF	4A	LSR	A	
F6E0	AA	TAX		mint index a táblázatban
F6E1	BD 7F F7	LDA	F77F,X	
F6E4	0A	ASL	A	
F6E5	0A	ASL	A	8-szor
F6E6	0A	ASL	A	
F6E7	85 56	STA	56	
F6E9	A5 52	LDA	52	
F6EB	29 0F	AND	#0F	alsó Nibble leválasztása
F6ED	AA	TAX		mint index a táblázatban
F6EE	BD 7F F7	LDA	F77F,X	
F6F1	6A	ROR	A	
F6F2	66 57	ROR	57	
F6F4	6A	ROR	A	
F6F5	66 57	ROR	57	
F6F7	29 07	AND	#07	
F6F9	05 56	ORA	56	
F6FB	91 30	STA	(30),Y	a pufferben
F6FD	C8	INY		a puffer mutató növelése
F6FE	A5 53	LDA	53	
F700	29 F0	AND	#F0	felső Nibble leválasztása
F702	4A	LSR	A	
F703	4A	LSR	A	
F704	4A	LSR	A	
F705	4A	LSR	A	
F706	AA	TAX		indexként a táblázatban
F707	BD 7F F7	LDA	F77F,X	
F70A	0A	ASL	A	
F70B	05 57	ORA	57	
F70D	85 57	STA	57	
F70F	A5 53	LDA	53	
F711	29 0F	AND	#0F	alsó Nibble
F713	AA	TAX		mint index
F714	BD 7F F7	LDA	F77F,X	
F717	2A	ROL	A	
F718	2A	ROL	A	
F719	2A	ROL	A	
F71A	2A	ROL	A	
F71B	85 58	STA	58	
F71D	2A	ROL	A	

F71E	29 01	AND	#01	
F720	05 57	ORA	57	
F722	91 30	STA	(30),Y	
F724	C8	INY		a puffer mutató növelése
F725	A5 54	LDA	54	
F727	29 F0	AND	#F0	Hi-Nibble leválasztása
F729	4A	LSR	A	
F72A	4A	LSR	A	
F72B	4A	LSR	A	
F72C	4A	LSR	A	
F72D	AA	TAX		
F72E	BD 7F F7	LDA	F77F,X	
F731	18	CLC		
F732	6A	ROR	A	
F733	05 58	ORA	58	
F735	91 30	STA	(30),Y	
F737	C8	INY		a puffer mutató növelése
F738	6A	ROR	A	
F739	29 80	AND	#80	
F73B	85 59	STA	59	
F73D	A5 54	LDA	54	
F73F	29 0F	AND	#0F	alsó Nibble indexként
F741	AA	TAX		
F742	BD 7F F7	LDA	F77F,X	
F745	0A	ASL	A	
F746	0A	ASL	A	
F747	29 7C	AND	#7C	
F749	05 59	ORA	59	
F74B	85 59	STA	59	
F74D	A5 55	LDA	55	
F74F	29 F0	AND	#F0	Hi-Nibble leválasztása
F751	4A	LSR	A	
F752	4A	LSR	A	
F753	4A	LSR	A	
F754	4A	LSR	A	
F755	AA	TAX		indexként a táblázatban
F756	BD 7F F7	LDA	F77F,X	
F759	6A	ROR	A	
F75A	66 5A	ROR	5A	
F75C	6A	ROR	A	
F75D	66 5A	ROR	5A	
F75F	6A	ROR	A	
F760	66 5A	ROR	5A	
F762	29 03	AND	#03	
F764	05 59	ORA	59	
F766	91 30	STA	(30),Y	
F768	C8	INY		a puffer mutató növelése
F769	D0 04	BNE	F76F	
F76B	A5 2F	LDA	2F	
F76D	85 31	STA	31	
F76F	A5 55	LDA	55	
F771	29 0F	AND	#0F	alsó Nibble indexként
F773	AA	TAX		
F774	BD 7F F7	LDA	F77F,X	
F777	05 5A	ORA	5A	
F779	91 30	STA	(30),Y	
F77B	C8	INY		a puffer mutató növelése és tárolása
F77C	84 34	STY	34	
F77E	60	RTS		

F77F 0A 0B 12 13 0E 0F 16 17
F787 09 19 1A 1B 0D 1D 1E 15

F78F A9 00 LDA #00
F791 85 30 STA 30

F793	85	2E		STA	2E
F795	85	36		STA	36
F797	A9	BB		LDA	#BB
F799	85	34		STA	34
F79B	85	50		STA	50
F79D	A5	31		LDA	31
F79F	85	2F		STA	2F
F7A1	A9	01		LDA	#01
F7A3	85	31		STA	31
F7A5	A5	47		LDA	47
F7A7	85	52		STA	52
F7A9	A4	36		LDY	36
F7AB	B1	2E		LDA	(2E),Y
F7AD	85	53		STA	53
F7AF	C8			INY	
F7B0	B1	2E		LDA	(2E),Y
F7B2	85	54		STA	54
F7B4	C8			INY	
F7B5	B1	2E		LDA	(2E),Y
F7B7	85	55		STA	55
F7B9	C8			INY	
F7BA	84	36		STY	36
F7BC	20	D0	F6	JSR	F6D0
F7BF	A4	36		LDY	36
F7C1	B1	2E		LDA	(2E),Y
F7C3	85	52		STA	52
F7C5	C8			INY	
F7C6	F0	11		BEQ	F7D9
F7C8	B1	2E		LDA	(2E),Y
F7CA	85	53		STA	53
F7CC	C8			INY	
F7CD	B1	2E		LDA	(2E),Y
F7CF	85	54		STA	54
F7D1	C8			INY	
F7D2	B1	2E		LDA	(2E),Y
F7D4	85	55		STA	55
F7D6	C8			INY	
F7D7	D0	E1		BNE	F7BA
F7D9	A5	3A		LDA	3A
F7DB	85	53		STA	53
F7DD	A9	00		LDA	#00
F7DF	85	54		STA	54
F7E1	85	55		STA	55
F7E3	4C	D0	F6	JMP	F6D0
F7E6	A4	34		LDY	34
F7E8	B1	30		LDA	(30),Y
F7EA	29	F8		AND	#F8
F7EC	4A			LSR	A
F7ED	4A			LSR	A
F7EE	4A			LSR	A
F7EF	85	56		STA	56
F7F1	B1	30		LDA	(30),Y
F7F3	29	07		AND	#07
F7F5	0A			ASL	A
F7F6	0A			ASL	A
F7F7	85	57		STA	57
F7F9	C8			INY	
F7FA	D0	06		BNE	F802
F7FC	A5	4E		LDA	4E
F7FE	85	31		STA	31
F800	A4	4F		LDY	4F
F802	B1	30		LDA	(30),Y
F804	29	C0		AND	#C0
F806	2A			ROL	A
F807	2A			ROL	A
F808	2A			ROL	A

F809	05	57	ORA	57
F80B	85	57	STA	57
F80D	B1	30	LDA	(30),Y
F80F	29	3E	AND	#3E
F811	4A		LSR	A
F812	85	58	STA	58
F814	B1	30	LDA	(30),Y
F816	29	01	AND	#01
F818	0A		ASL	A
F819	0A		ASL	A
F81A	0A		ASL	A
F81B	0A		ASL	A
F81C	85	59	STA	59
F81E	C8		INY	
F81F	B1	30	LDA	(30),Y
F821	29	F0	AND	#F0
F823	4A		LSR	A
F824	4A		LSR	A
F825	4A		LSR	A
F826	4A		LSR	A
F827	05	59	ORA	59
F829	85	59	STA	59
F82B	B1	30	LDA	(30),Y
F82D	29	0F	AND	#0F
F82F	0A		ASL	A
F830	85	5A	STA	5A
F832	C8		INY	
F833	B1	30	LDA	(30),Y
F835	29	80	AND	#80
F837	18		CLC	
F838	2A		ROL	A
F839	2A		ROL	A
F83A	29	01	AND	#01
F83C	05	5A	ORA	5A
F83E	85	5A	STA	5A
F840	B1	30	LDA	(30),Y
F842	29	7C	AND	#7C
F844	4A		LSR	A
F845	4A		LSR	A
F846	85	5B	STA	5B
F848	B1	30	LDA	(30),Y
F84A	29	03	AND	#03
F84C	0A		ASL	A
F84D	0A		ASL	A
F84E	0A		ASL	A
F84F	85	5C	STA	5C
F851	C8		INY	
F852	D0	06	BNE	F85A
F854	A5	4E	LDA	4E
F856	85	31	STA	31
F858	A4	4F	LDY	4F
F85A	B1	30	LDA	(30),Y
F85C	29	E0	AND	#E0
F85E	2A		ROL	A
F85F	2A		ROL	A
F860	2A		ROL	A
F861	2A		ROL	A
F862	05	5C	ORA	5C
F864	85	5C	STA	5C
F866	B1	30	LDA	(30),Y
F868	29	1F	AND	#1F
F86A	85	5D	STA	5D
F86C	C8		INY	
F86D	84	34	STY	34
F86F	A6	56	LDX	56
F871	BD	A0 F8	LDA	F8A0,X
F874	A6	57	LDX	57

```

F876 1D C0 F8      ORA   F8C0,X
F879 85 52          STA   52
F87B A6 58          LDX   58
F87D BD A0 F8      LDA   F8A0,X
F880 A6 59          LDX   59
F882 1D C0 F8      ORA   F8C0,X
F885 85 53          STA   53
F887 A6 5A          LDX   5A
F889 BD A0 F8      LDA   F8A0,X
F88C A6 5B          LDX   5B
F88E 1D C0 F8      ORA   F8C0,X
F891 85 54          STA   54
F893 A6 5C          LDX   5C
F895 BD A0 F8      LDA   F8A0,X
F898 A6 5D          LDX   5D
F89A 1D C0 F8      ORA   F8C0,X
F89D 85 55          STA   55
F89F 60            RTS

```

```

F8A0 FF FF FF FF FF FF FF
F8A8 FF 80 00 10 FF C0 40 50
F8B0 FF FF 20 30 FF F0 60 70
F8B8 FF 90 A0 B0 FF D0 E0 FF
F8C0 FF FF FF FF FF FF FF
F8C8 FF 08 00 01 FF 0C 04 05
F8D0 FF FF 02 03 FF 0F 06 07
F8D8 FF 09 0A 0B FF 0D 0E FF

```

```

F8E0 A9 00          LDA   #00
F8E2 85 34          STA   34
F8E4 85 2E          STA   2E
F8E6 85 36          STA   36
F8E8 A9 01          LDA   #01
F8EA 85 4E          STA   4E
F8EC A9 BA          LDA   #BA
F8EE 85 4F          STA   4F
F8F0 A5 31          LDA   31
F8F2 85 2F          STA   2F
F8F4 20 E6 F7      JSR   F7E6
F8F7 A5 52          LDA   52
F8F9 85 38          STA   38
F8FB A4 36          LDY   36
F8FD A5 53          LDA   53
F8FF 91 2E          STA   (2E),Y
F901 C8            INY
F902 A5 54          LDA   54
F904 91 2E          STA   (2E),Y
F906 C8            INY
F907 A5 55          LDA   55
F909 91 2E          STA   (2E),Y
F90B C8            INY
F90C 84 36          STY   36
F90E 20 E6 F7      JSR   F7E6
F911 A4 36          LDY   36
F913 A5 52          LDA   52
F915 91 2E          STA   (2E),Y
F917 C8            INY
F918 F0 11          BEQ   F92B
F91A A5 53          LDA   53
F91C 91 2E          STA   (2E),Y
F91E C8            INY
F91F A5 54          LDA   54
F921 91 2E          STA   (2E),Y
F923 C8            INY
F924 A5 55          LDA   55

```

```

F926 91 2E      STA (2E),Y
F928 C8        INY
F929 D0 E1      BNE F90C
F92B A5 53      LDA 53
F92D 85 3A      STA 3A
F92F A5 2F      LDA 2F
F931 85 31      STA 31
F933 60        RTS

F934 A5 31      LDA 31
F936 85 2F      STA 2F
F938 A9 00      LDA #00
F93A 85 31      STA 31
F93C A9 24      LDA #24
F93E 85 34      STA 34
F940 A5 39      LDA 39
F942 85 52      STA 52
F944 A5 1A      LDA 1A
F946 85 53      STA 53
F948 A5 19      LDA 19
F94A 85 54      STA 54
F94C A5 18      LDA 18
F94E 85 55      STA 55
F950 20 D0 F6   JSR F6D0
F953 A5 17      LDA 17
F955 85 52      STA 52
F957 A5 16      LDA 16
F959 85 53      STA 53
F95B A9 00      LDA #00
F95D 85 54      STA 54
F95F 85 55      STA 55
F961 20 D0 F6   JSR F6D0
F964 A5 2F      LDA 2F
F966 85 31      STA 31
F968 60        RTS

F969 A4 3F      LDY 3F
F96B 99 00 00   STA 0000,Y
F96E A5 50      LDA 50
F970 F0 03      BEQ F975
F972 20 F2 F5   JSR F5F2
F975 20 8F F9   JSR F98F
F978 A6 49      LDX 49
F97A 9A        TXS
F97B 4C BE F2   JMP F2BE

F97E A9 A0      LDA #A0
F980 85 20      STA 20
F982 AD 00 1C   LDA 1C00
F985 09 04      ORA #04
F987 8D 00 1C   STA 1C00
F98A A9 3C      LDA #3C
F98C 85 48      STA 48
F98E 60        RTS

F98F A6 3E      LDX 3E
F991 A5 20      LDA 20
F993 09 10      ORA #10
F995 85 20      STA 20
F997 A9 FF      LDA #FF
F999 85 48      STA 48
F99B 60        RTS

F99C AD 07 1C   LDA 1C07
F99F 8D 05 1C   STA 1C05
F9A2 AD 00 1C   LDA 1C00
F9A5 29 10      AND #10

```

A, 0007. AHO
 22 ATB
 AB 50.1
 04871 (UJ)
 12
 172
 816 89 05
 347 20

a verem-mutató visszatöltése

a meghajtó-motor kikapcsolása

"Write Protect"?

F9A7	C5	1E	CMP	1E
F9A9	85	1E	STA	1E
F9AB	F0	04	BEG	F9B1
F9AD	A9	01	LDA	#01
F9AF	85	1C	STA	1C
F9B1	AD	FE 02	LDA	02FE
F9B4	F0	15	BEG	F9CB
F9B6	C9	02	CMP	#02
F9B8	D0	07	BNE	F9C1
F9BA	A9	00	LDA	#00
F9BC	8D	FE 02	STA	02FE
F9BF	F0	0A	BEG	F9CB
F9C1	85	4A	STA	4A
F9C3	A9	02	LDA	#02
F9C5	8D	FE 02	STA	02FE
F9C8	4C	2E FA	JMP	FA2E

F9CB	A6	3E	LDX	3E
F9CD	30	07	BMI	F9D6
F9CF	A5	20	LDA	20
F9D1	A8		TAY	
F9D2	C9	20	CMP	#20
F9D4	D0	03	BNE	F9D9
F9D6	4C	BE FA	JMP	FABE

F9D9	C6	40	DEC	40
F9DB	D0	1D	BNE	F9FA
F9DD	98		TYA	
F9DE	10	04	BPL	F9E4
F9E0	29	7F	AND	#7F
F9E2	85	20	STA	20
F9E4	29	10	AND	#10
F9E6	F0	12	BEG	F9FA
F9E8	AD	00 1C	LDA	1C00
F9EB	29	FB	AND	#FB
F9ED	8D	00 1C	STA	1C00
F9F0	A9	FF	LDA	#FF
F9F2	85	3E	STA	3E
F9F4	A9	00	LDA	#00
F9F6	85	20	STA	20
F9F8	F0	DC	BEG	F9D6
F9FA	98		TYA	
F9FB	29	40	AND	#40
F9FD	D0	03	BNE	FA02
F9FF	4C	BE FA	JMP	FABE

a meghajtóegység motorja BE

FA02	6C	62 00	JMP	(0062)
FA05	A5	4A	LDA	4A
FA07	10	05	BPL	FA0E
FA09	49	FF	EOR	#FF
FA0B	18		CLC	
FA0C	69	01	ADC	#01
FA0E	C5	64	CMP	64
FA10	B0	0A	BCS	FA1C
FA12	A9	3B	LDA	#3B
FA14	85	62	STA	62
FA16	A9	FA	LDA	#FA
FA18	85	63	STA	63
FA1A	D0	12	BNE	FA2E
FA1C	E5	5E	SBC	5E
FA1E	E5	5E	SBC	5E
FA20	85	61	STA	61
FA22	A5	5E	LDA	5E
FA24	85	60	STA	60
FA26	A9	7B	LDA	#7B
FA28	85	62	STA	62
FA2A	A9	FA	LDA	#FA

§62/§63 mutató §FA3B-n

§62/§63 mutató §FA7B-n

```

FA2C 85 63      STA 63
FA2E A5 4A      LDA 4A
FA30 10 31      BPL FA63
FA32 E6 4A      INC 4A
FA34 AE 00 1C   LDX 1C00
FA37 CA         DEX
FA38 4C 69 FA   JMP FA69

```

mágnesfej-pozicionálás léptetés-számlálójának
növelése

```

FA3B A5 4A      LDA 4A
FA3D D0 EF      BNE FA2E
FA3F A9 4E      LDA #4E
FA41 85 62      STA 62
FA43 A9 FA      LDA #FA
FA45 85 63      STA 63
FA47 A9 05      LDA #05
FA49 85 60      STA 60
FA4B 4C BE FA   JMP FAFE

```

fejpozicionálás léptetés-számlálója
még nem nulla?

§62/§63 mutató §FA4E-n

mutató 5-ön

```

FA4E C6 60      DEC 60
FA50 D0 6C      BNE FAFE
FA52 A5 20      LDA 20
FA54 29 BF      AND #BF
FA56 85 20      STA 20
FA58 A9 05      LDA #05
FA5A 85 62      STA 62
FA5C A9 FA      LDA #FA
FA5E 85 63      STA 63
FA60 4C BE FA   JMP FAFE

```

számlálót csökkenteni!
még nem nulla?

6. bit törlése

§62/§63 mutató §FA05-ön

```

FA63 C6 4A      DEC 4A
FA65 AE 00 1C   LDX 1C00
FA68 E8         INX
FA69 8A         TXA
FA6A 29 03      AND #03
FA6C 85 4B      STA 4B
FA6E AD 00 1C   LDA 1C00
FA71 29 FC      AND #FC
FA73 05 4B      ORA 4B
FA75 8D 00 1C   STA 1C00
FA78 4C BE FA   JMP FAFE

```

a fejpozicionálás léptetés-számláló-
jának csökkentése

léptetőmotor KI

```

FA7B 38         SEC
FA7C AD 07 1C   LDA 1C07
FA7F E3 5F      SBC 5F
FA81 8D 05 1C   STA 1C05
FA84 C6 60      DEC 60
FA86 D0 0C      BNE FA94
FA88 A5 5E      LDA 5E
FA8A 85 60      STA 60
FA8C A9 97      LDA #97
FA8E 85 62      STA 62
FA90 A9 FA      LDA #FA
FA92 85 63      STA 63
FA94 4C 2E FA   JMP FA2E

```

számlálót csökkenteni!
még nem nulla?

számlálót újra beállítani!

§62/§63 mutató §FA97-en

```

FA97 C6 61      DEC 61
FA99 D0 F9      BNE FA94
FA9B A9 A5      LDA #A5
FA9D 85 62      STA 62
FA9F A9 FA      LDA #FA
FAA1 85 63      STA 63
FAA3 D0 EF      BNE FA94

```

§62/§63 mutató §FAA5-ön

```

*****
FAA5 AD 07 1C LDA 1C07
FAA8 18 CLC
FAA9 65 5F ADC 5F
FAAB 8D 05 1C STA 1C05
FAAE C6 60 DEC 60
FAB0 D0 E2 BNE FA94
FAB2 A9 4E LDA #4E
FAB4 85 62 STA 62
FAB6 A9 FA LDA #FA
FAB8 85 63 STA 63
FABA A9 05 LDA #05
FABC 85 60 STA 60
FABE AD 0C 1C LDA 1C0C
FAC1 29 FD AND #FD
FAC3 8D 0C 1C STA 1C0C
FAC6 60 RTS

```

a számláló csökkentése
még nem nulla?

\$62/\$63 mutató \$FA4E-n

mutató 5-ön

az 1. bit törlése

```

*****
FAC7 A5 51 LDA 51
FAC9 10 2A BPL FAF5
FACB A6 3D LDX 3D
FACD A9 60 LDA #60
FACF 95 20 STA 20,X
FAD1 A9 01 LDA #01
FAD3 95 22 STA 22,X
FAD5 85 51 STA 51
FAD7 A9 A4 LDA #A4
FAD9 85 4A STA 4A
FADB AD 00 1C LDA 1C00
FADE 29 FC AND #FC
FAE0 8D 00 1C STA 1C00
FAE3 A9 0A LDA #0A
FAE5 8D 20 06 STA 0620
FAE8 A9 A0 LDA #A0
FAEA 8D 21 06 STA 0621
FAED A9 0F LDA #0F
FAEF 8D 22 06 STA 0622
FAF2 4C 9C F9 JMP F99C

```

formálás

sáv-szám
folyamatban van már a formálás?
egységyszám
fejpozicionálási kapcsoló
beállítása

célsáv beállítása

sáv-sorszám a formáláskor
164

fejpozicionálás léptetés-számlálója

léptetőmotor BE

10

hiba-számláló

\$621/\$622 = 4000

sávkapacitás meghat. miatt inicializálás!
4000 kapacitás 2*4000 byte

vissza job-ciklusba

```

FAF5 A0 00 LDY #00
FAF7 D1 32 CMP (32),Y
FAF9 F0 05 BEQ FB00
FAFB 91 32 STA (32),Y
FAFD 4C 9C F9 JMP F99C

```

job-ciklushoz

```

FB00 AD 00 1C LDA 1C00
FB03 29 10 AND #10
FB05 D0 05 BNE FB0C
FB07 A9 08 LDA #08
FB09 4C D3 FD JMP FDD3

```

"Write Protect"?

nem

26, "write protect on"

```

FB0C 20 A3 FD JSR FDA3
FB0F 20 C3 FD JSR FDC3
FB12 A9 55 LDA #55
FB14 8D 01 1C STA 1C01
FB17 20 C3 FD JSR FDC3
FB1A 20 00 FE JSR FE00
FB1D 20 56 F5 JSR F556
FB20 A9 40 LDA #40
FB22 0D 0B 18 ORA 180B
FB25 8D 0B 18 STA 180B
FB28 A9 62 LDA #62
FB2A 8D 06 18 STA 1806
FB2D A9 00 LDA #00
FB2F 8D 07 18 STA 1807
FB32 8D 05 18 STA 1805

```

a \$FF kód felírása lemezre 10240-szer

/\$621/\$622/-szer a \$FF kód felírása a lemezre
\$55

és /\$621/\$622/-szer a lemezre

olvasásra átkapcsolni
óra bekapcsolása, \$FF /SYNC/ megkeresése

Timer 1

98 ütemciklus, kb. 0,1 ms

az Óra indítása

FB35	A0 00	LDY	#00	számláló nullán
FB37	A2 00	LDX	#00	
FB39	2C 00 1C	BIT	1C00	megvan a SYNC?
FB3C	30 FB	BMI	FB39	nincs várni!
FB3E	2C 00 1C	BIT	1C00	megvan a SYNC?
FB41	10 FB	BPL	FB3E	megvárni a SYNC-tartomány végét!
FB43	AD 04 18	LDA	1804	az óra megszakítás-kapcsoló visszaállítása
FB46	2C 00 1C	BIT	1C00	megvan a SYNC?
FB49	10 11	BPL	FB5C	nincs vége a SYNC tartománynak /\$55/?
FB4B	AD 0D 18	LDA	180D	megszakítás-kapcsoló regiszter
FB4E	0A	ASL	A	
FB4F	10 F5	BPL	FB46	az óra még nem járt le
FB51	E8	INX		számláló növelése
FB52	D0 EF	BNE	FB43	
FB54	C8	INY		számláló Hi-byte-jának növelése
FB55	D0 EC	BNE	FB43	
FB57	A9 02	LDA	#02	ha tulcsordulás, hiba!
FB59	4C D3 FD	JMP	FDD3	20, "read error"
FB5C	86 71	STX	71	a számláló állása = a \$55 tartomány időtartama
FB5E	84 72	STY	72	tárolás
FB60	A2 00	LDX	#00	
FB62	A0 00	LDY	#00	a számláló ismét nullán
FB64	AD 04 18	LDA	1804	a Timer 1 megszakítás-kapcsoló visszaállítása
FB67	2C 00 1C	BIT	1C00	megvan a SYNC?
FB6A	30 11	BMI	FB7D	igen
FB6C	AD 0D 18	LDA	180D	megszakítás-kapcsoló regiszter
FB6F	0A	ASL	A	óra-kapcsoló a 7. bit után!
FB70	10 F5	BPL	FB67	nem, megvárni az óra lefutását
FB72	E8	INX		
FB73	D0 EF	BNE	FB64	a számláló növelése
FB75	C8	INY		
FB76	D0 EC	BNE	FB64	
FB78	A9 02	LDA	#02	ha tulcsordulás, hiba
FB7A	4C D3 FD	JMP	FDD3	20, "read error"
FB7D	38	SEC		
FB7E	8A	TXA		
FB7F	E5 71	SBC	71	a számláló állás /\$55/
FB81	AA	TAX		
FB82	85 70	STA	70	
FB84	98	TYA		és a \$FF-tartomány értéke közötti különbséget
FB85	E5 72	SBC	72	
FB87	AB	TAY		\$70/\$71 mögé vinni!
FB88	85 71	STA	71	
FB8A	10 0B	BPL	FB97	pozitív különbség?
FB8C	49 FF	EOR	#FF	
FB8E	AB	TAY		
FB8F	8A	TXA		
FB90	49 FF	EOR	#FF	a különbség abszolút értékének kiszámítása
FB92	AA	TAX		
FB93	E8	INX		
FB94	D0 01	BNE	FB97	
FB96	C8	INY		
FB97	98	TYA		
FB98	D0 04	BNE	FB9E	
FB9A	E0 04	CPX	#04	4 * 0,1 ms-nál kisebb a különbség?
FB9C	90 18	BCC	FB86	igen
FB9E	06 70	ASL	70	
FBA0	26 71	ROL	71	megkétszerezni a különbséget!
FBA2	18	CLC		
FBA3	A5 70	LDA	70	
FBA5	6D 21 06	ADC	0621	
FBA8	8D 21 06	STA	0621	hozzáadni a 4000 kiindulási értékhez!
FBAB	A5 71	LDA	71	
FBAD	6D 22 06	ADC	0622	

FBB0	8D 22 06	STA	0622	
FBB3	4C 0C FB	JMP	FB0C	ismételni, amíg a különbség 0,4 ms-nál kisebb lesz!
FBB6	A2 00	LDX	#00	
FBB8	A0 00	LDY	#00	számláló ismét nullán
FBBA	B8	CLV		
FBBB	AD 00 1C	LDA	1C00	SYNC?
FBBE	10 0E	BPL	FBCE	nem
FBC0	50 F9	BVC	FBBB	Byte Ready?
FBC2	B8	CLV		
FBC3	E8	INX		
FBC4	D0 F5	BNE	FBBB	a számláló növelése
FBC6	C8	INY		
FBC7	D0 F2	BNE	FBBB	
FBC9	A9 03	LDA	#03	ha túlcsoordulás, hiba
FBCB	4C D3 FD	JMP	FDD3	21, "read error"
FBCE	BA	TXA		
FBCF	0A	ASL	A	a számláló megkétszerezése
FBD0	8D 25 06	STA	0625	
FBD3	98	TYA		
FBD4	2A	ROL	A	és a \$624/\$625 után, mint sáv-kapacitás
FBD5	8D 24 06	STA	0624	
FBD8	A9 BF	LDA	#BF	
FBDA	2D 0B 18	AND	180B	
FBDD	8D 0B 18	STA	180B	
FBE0	A9 66	LDA	#66	102
FBE2	8D 26 06	STA	0626	
FBE5	A6 43	LDX	43	szektorok száma ezen a sávon
FBE7	A0 00	LDY	#00	
FBE9	98	TYA		
FBEA	18	CLC		
FBEB	6D 26 06	ADC	0626	
FBEE	90 01	BCC	FBF1	
FBF0	C8	INY		
FBF1	C8	INY		
FBF2	CA	DEX		
FBF3	D0 F5	BNE	FBEA	blokk-közökben lévő összes byte számának kiszámítása
FBF5	49 FF	EOR	#FF	
FBF7	38	SEC		
FBF8	69 00	ADC	#00	
FBFA	18	CLC		
FBFB	6D 25 06	ADC	0625	
FBFE	B0 03	BCS	FC03	
FC00	CE 24 06	DEC	0624	
FC03	AA	TAX		
FC04	98	TYA		
FC05	49 FF	EOR	#FF	
FC07	38	SEC		
FC08	69 00	ADC	#00	
FC0A	18	CLC		
FC0B	6D 24 06	ADC	0624	eredmény az A/X-ben
FC0E	10 05	BPL	FC15	
FC10	A9 04	LDA	#04	
FC12	4C D3 FD	JMP	FDD3	22, "read error"
FC15	AB	TAY		
FC16	BA	TXA		
FC17	A2 00	LDX	#00	
FC19	38	SEC		az összeg osztva
FC1A	E5 43	SBC	43	a szektorok számával /\$43/
FC1C	B0 03	BCS	FC21	
FC1E	88	DEY		
FC1F	30 03	BMI	FC24	
FC21	E8	INX		
FC22	D0 F5	BNE	FC19	
FC24	8E 26 06	STX	0626	blokk-közönkénti byte-ok számának

FC27	E0 04	CPX	#04	összehasonlítása a minimális értékkel
FC29	B0 05	BCS	FC30	ok
FC2B	A9 05	LDA	#05	
FC2D	4C D3 FD	JMP	FDD3	23, "read error"
FC30	1B	CLC		osztás maradéka
FC31	65 43	ADC	43	plusz a szektorok számának
FC33	8D 27 06	STA	0627	tárolása
FC36	A9 00	LDA	#00	
FC38	8D 28 06	STA	0628	szektor-számláló
FC3B	A0 00	LDY	#00	számláló /Lo/
FC3D	A6 3D	LDX	3D	egységszám
FC3F	A5 39	LDA	39	8 állandó, fejléc kezdetének jele
FC41	99 00 03	STA	0300,Y	a pufferben
FC44	C8	INY		
FC45	C8	INY		
FC46	AD 28 06	LDA	0628	szektor-szám
FC49	99 00 03	STA	0300,Y	a pufferben
FC4C	C8	INY		
FC4D	A5 51	LDA	51	sáv-szám
FC4F	99 00 03	STA	0300,Y	a pufferben
FC52	C8	INY		
FC53	B5 13	LDA	13,X	ID 2
FC55	99 00 03	STA	0300,Y	a pufferben
FC58	C8	INY		
FC59	B5 12	LDA	12,X	ID 1
FC5B	99 00 03	STA	0300,Y	a pufferben
FC5E	C8	INY		
FC5F	A9 0F	LDA	#0F	15
FC61	99 00 03	STA	0300,Y	a pufferben
FC64	C8	INY		
FC65	99 00 03	STA	0300,Y	15 a pufferben
FC68	C8	INY		
FC69	A9 00	LDA	#00	
FC6B	59 FA 02	EOR	02FA,Y	
FC6E	59 FB 02	EOR	02FB,Y	
FC71	59 FC 02	EOR	02FC,Y	ellenőrzőösszeg képzése
FC74	59 FD 02	EOR	02FD,Y	
FC77	99 F9 02	STA	02F9,Y	
FC7A	EE 28 06	INC	0628	a számláló növelése
FC7D	AD 28 06	LDA	0628	számláló
FC80	C5 43	CMP	43	összehasonlítása a szektorok számával
FC82	90 BB	BCC	FC3F	ha kisebb, folytatni
FC84	98	TYA		
FC85	48	PHA		
FC86	E8	INX		
FC87	8A	TXA		
FC88	9D 00 05	STA	0500,X	
FC8B	E8	INX		
FC8C	D0 FA	BNE	FC88	
FC8E	A9 03	LDA	#03	puffer-mutató §340-on
FC90	85 31	STA	31	
FC92	20 30 FE	JSR	FE30	
FC95	68	PLA		
FC96	A8	TAY		
FC97	88	DEY		
FC98	20 E5 FD	JSR	FDE5	a puffer-adatok másolása
FC9B	20 F5 FD	JSR	FDF5	
FC9E	A9 05	LDA	#05	
FCA0	85 31	STA	31	puffer-mutató §500
FCA2	20 E9 F5	JSR	F5E9	az adat-puffer paritásának kiszámítása
FCA5	85 3A	STA	3A	és tárolása
FCA7	20 8F F7	JSR	F78F	
FCAA	A9 00	LDA	#00	
FCAC	85 32	STA	32	
FCAE	20 0E FE	JSR	FE0E	átkapcsolás írásra, §55 felírása 10240-szer!
FCB1	A9 FF	LDA	#FF	

FCB3	8D 01 1C	STA	1C01	
FCB6	A2 05	LDX	#05	§FF felírása 5-ször
FCB8	50 FE	BVC	FCB8	Byte Ready?
FCBA	B8	CLV		
FCBB	CA	DEX		
FCBC	D0 FA	BNE	FCB8	
FCBE	A2 0A	LDX	#0A	lØ-szer
FCC0	A4 32	LDY	32	puffer-mutató
FCC2	50 FE	BVC	FCC2	Byte Ready?
FCC4	B8	CLV		
FCC5	B9 00 03	LDA	0300,Y	adatok felírása
FCC8	8D 01 1C	STA	1C01	a pufferból
FCCB	C8	INY		
FCCC	CA	DEX		már megtörtént lØ adat írása?
FCCD	D0 F3	BNE	FCC2	
FCCF	A2 09	LDX	#09	9-szer
FCD1	50 FE	BVC	FCD1	Byte Ready?
FCD3	B8	CLV		
FCD4	A9 55	LDA	#55	§55
FCD6	8D 01 1C	STA	1C01	felírása
FCD9	CA	DEX		
FCDA	D0 F5	BNE	FCD1	9-szer
FCDC	A9 FF	LDA	#FF	§FF
FCDE	A2 05	LDX	#05	5-ször
FCE0	50 FE	BVC	FCE0	Byte Ready?
FCE2	B8	CLV		
FCE3	8D 01 1C	STA	1C01	írófejhez
FCE6	CA	DEX		
FCE7	D0 F7	BNE	FCE0	
FCE9	A2 BB	LDX	#BB	
FCEB	50 FE	BVC	FCEB	
FCED	B8	CLV		
FCEE	BD 00 01	LDA	0100,X	§1BB-tól §1FF-ig terjedő tartomány
FCF1	8D 01 1C	STA	1C01	felírása
FCF4	EB	INX		
FCF5	D0 F4	BNE	FCEB	
FCF7	A0 00	LDY	#00	
FCF9	50 FE	BVC	FCF9	Byte Ready?
FCFB	B8	CLV		
FCFC	B1 30	LDA	(30),Y	256 adatbyte
FCFE	8D 01 1C	STA	1C01	felírása a lemezre
FD01	C8	INY		
FD02	D0 F5	BNE	FCF9	
FD04	A9 55	LDA	#55	§55
FD06	AE 26 06	LDX	0626	/§626/-szor
FD09	50 FE	BVC	FD09	
FD0B	B8	CLV		
FD0C	8D 01 1C	STA	1C01	felírása
FD0F	CA	DEX		
FD10	D0 F7	BNE	FD09	
FD12	A5 32	LDA	32	
FD14	18	CLC		
FD15	69 0A	ADC	#0A	plusz lØ
FD17	85 32	STA	32	
FD19	CE 28 06	DEC	0628	a szektor-szám csökkentése
FD1C	D0 93	BNE	FCB1	
FD1E	50 FE	BVC	FD1E	Byte Ready?
FD20	B8	CLV		
FD21	50 FE	BVC	FD21	Byte Ready?
FD23	B8	CLV		
FD24	20 00 FE	JSR	FE00	átkapcsolás olvasásra
FD27	A9 C8	LDA	#C8	2ØØ
FD29	8D 23 06	STA	0623	
FD2C	A9 00	LDA	#00	
FD2E	85 30	STA	30	
FD30	A9 03	LDA	#03	puffer-mutató §3ØØ-on
FD32	85 31	STA	31	

FD34	A5 43	LDA	43	sávonkénti szektorok száma
FD36	BD 28 06	STA	0628	
FD39	20 56 F5	JSR	F556	megvárni a SYNC-et!
FD3C	A2 0A	LDX	#0A	l0 adat
FD3E	A0 00	LDY	#00	
FD40	50 FE	BVC	FD40	Byte Ready?
FD42	B8	CLV		
FD43	AD 01 1C	LDA	1C01	byte olvasása
FD46	D1 30	CMP	(30),Y	összehasonlítás a pufferben lévő adatokkal
FD48	D0 0E	BNE	FD58	ha nem egyenlő, hiba
FD4A	C8	INY		
FD4B	CA	DEX		
FD4C	D0 F2	BNE	FD40	
FD4E	18	CLC		
FD4F	A5 30	LDA	30	
FD51	69 0A	ADC	#0A	mutató növelése l0-zel
FD53	85 30	STA	30	
FD55	4C 62 FD	JMP	FD62	
FD58	CE 23 06	DEC	0623	számláló csökkentése
FD5B	D0 CF	BNE	FD2C	még nem nulla?
FD5D	A9 06	LDA	#06	ha nem, hiba
FD5F	4C D3 FD	JMP	FDD3	24, "read error"
FD62	20 56 F5	JSR	F556	megvárni a SYNC-et!
FD65	A0 BB	LDY	#BB	
FD67	50 FE	BVC	FD67	Byte Ready?
FD69	B8	CLV		
FD6A	AD 01 1C	LDA	1C01	egy byte olvasása
FD6D	D9 00 01	CMP	0100,Y	és összehasonlítása a puffer tartalmával
FD70	D0 E6	BNE	FD58	ha nem egyenlő, hiba
FD72	C8	INY		
FD73	D0 F2	BNE	FD67	következő byte
FD75	A2 FC	LDX	#FC	
FD77	50 FE	BVC	FD77	Byte Ready?
FD79	B8	CLV		
FD7A	AD 01 1C	LDA	1C01	byte olvasása
FD7D	D9 00 05	CMP	0500,Y	és összehasonlítása a puffer tartalmával
FD80	D0 D6	BNE	FD58	ha nem egyenlő, hiba
FD82	C8	INY		
FD83	CA	DEX		következő byte
FD84	D0 F1	BNE	FD77	
FD86	CE 28 06	DEC	0628	szektor-számláló csökkentése
FD89	D0 AE	BNE	FD39	még nem nulla?
FDBB	E6 51	INC	51	sáv-szám növelése
FD8D	A5 51	LDA	51	
FDBF	C9 24	CMP	#24	összehasonlítás
FD91	B0 03	BCS	FD96	ha nagyobb, a formálás kész
FD93	4C 9C F9	JMP	F99C	folytatás
FD96	A9 FF	LDA	#FF	
FD98	85 51	STA	51	sáv-szám \$FF-en
FD9A	A9 00	LDA	#00	
FD9C	85 50	STA	50	
FD9E	A9 01	LDA	#01	
FDA0	4C 69 F9	JMP	F969	ok

FDA3	AD 0C 1C	LDA	1C0C	\$FF felírása l0240-szer
FDA6	29 1F	AND	#1F	PCR átkapcsolása írásra
FDA8	09 C0	ORA	#C0	
FDA A	8D 0C 1C	STA	1C0C	
FDA D	A9 FF	LDA	#FF	
FDA F	8D 03 1C	STA	1C03	A-kapu /író/olvasófej/ outputon
FDB2	8D 01 1C	STA	1C01	\$FF felírása a lemezre
FDB5	A2 28	LDX	#28	40
FDB7	A0 00	LDY	#00	

```

FDB9 50 FE      BVC  FDB9
FDBB B8        CLV
FDBC B8        DEY
FDBD D0 FA     BNE  FDB9
FDBF CA        DEX
FDC0 D0 F7     BNE  FDB9
FDC2 60        RTS

```

Byte Ready?

```

FDC3 AE 21 06  LDX  0621
FDC6 AC 22 06  LDY  0622
FDC9 50 FE     BVC  FDC9
FDCB B8        CLV
FDCC CA        DEX
FDCD D0 FA     BNE  FDC9
FDCF B8        DEY
FDD0 10 F7     BPL  FDC9
FDD2 60        RTS

```

/§621/§622/-szer írni/olvasni

Byte Ready?

```

FDD3 CE 20 06  DEC  0620
FDD6 F0 03     BEQ  FDD6
FDD8 4C 9C F9  JMP  F99C

```

kisérlet-számláló formálásnál
a kísérletek számának csökkentése
ha nulla, hibát jelezni!
folytatás

```

FDD8 A0 FF     LDY  #FF
FDD9 B4 51     STY  51
FDDF C8        INY
FDE0 B4 50     STY  50
FDE2 4C 69 F9  JMP  F969

```

lezárás

```

FDE5 B9 00 03  LDA  0300,Y
FDE8 99 45 03  STA  0345,Y
FDEB B8        DEY
FDEC D0 F7     BNE  FDE5
FDEE AD 00 03  LDA  0300
FDF1 BD 45 03  STA  0345
FDF4 60        RTS

```

a puffer tartalmának másolása

```

FDF5 A0 44     LDY  #44
FDF7 B9 BB 01  LDA  01BB,Y
FDFA '91 30     STA  (30),Y
FDFA 88        DEY
FDFD 10 FB     BPL  FDF7
FDFE 60        RTS

```

§1BB - §1FF-t
beírni a §30/§31 pufferbe!

```

FE00 AD 0C 1C  LDA  1C0C
FE03 09 E0     ORA  #E0
FE05 BD 0C 1C  STA  1C0C
FE08 A9 00     LDA  #00
FE0A BD 03 1C  STA  1C03
FE0D 60        RTS

```

átkapcsolás olvasásra

PCR átkapcsolása olvasásra

A-kapu bemeneten

```

FE0E AD 0C 1C  LDA  1C0C
FE11 29 1F     AND  #1F
FE13 09 C0     ORA  #C0
FE15 BD 0C 1C  STA  1C0C
FE18 A9 FF     LDA  #FF
FE1A BD 03 1C  STA  1C03
FE1D A9 55     LDA  #55
FE1F BD 01 1C  STA  1C01
FE22 A2 28     LDX  #28
FE24 A0 00     LDY  #00
FE26 50 FE     BVC  FE26

```

§55 felírása 10240-szer

PCR átkapcsolása írásra

A-kapu írófejhez irányuló outputon
%01010101
írófejhez közvetítő A-kapun

kész az íróelektronika byte-ja?

```

FE28 B8 CLV
FE29 88 DEY
FE2A D0 FA BNE FE26
FE2C CA DEX
FE2D D0 F7 BNE FE26
FE2F 60 RTS

```

10240-szer!

```

FE30 A9 00 LDA #00
FE32 85 30 STA 30
FE34 85 2E STA 2E
FE36 85 36 STA 36
FE38 A9 8B LDA #8B
FE3A 85 34 STA 34
FE3C A5 31 LDA 31
FE3E 85 2F STA 2F
FE40 A9 01 LDA #01
FE42 85 31 STA 31
FE44 A4 36 LDY 36
FE46 B1 2E LDA (2E),Y
FE48 85 52 STA 52
FE4A C8 INY
FE4B B1 2E LDA (2E),Y
FE4D 85 53 STA 53
FE4F C8 INY
FE50 B1 2E LDA (2E),Y
FE52 85 54 STA 54
FE54 C8 INY
FE55 B1 2E LDA (2E),Y
FE57 85 55 STA 55
FE59 C8 INY
FE5A F0 08 BEQ FE64
FE5C 84 36 STY 36
FE5E 20 D0 F6 JSR F6D0
FE61 4C 44 FE JMP FE44

FE64 4C D0 F6 JMP F6D0

```

```

FE67 48 PHA
FE68 8A TXA
FE69 48 PHA
FE6A 98 TYA
FE6B 48 PHA
FE6C AD 0D 18 LDA 180D
FE6F 29 02 AND #02
FE71 F0 03 BEQ FE76
FE73 20 53 E8 JSR E853
FE76 AD 0D 1C LDA 1C0D
FE79 0A ASL A
FE7A 10 03 BPL FE7F
FE7C 20 B0 F2 JSR F2B0
FE7F 68 PLA
FE80 A8 TAY
FE81 68 PLA
FE82 AA TAX
FE83 68 PLA
FE84 40 RTI

```

megszakítás rutin

a regiszter tárolása

a soros busz megszakítása /ATN IN/?

nem
kiszolgálni a soros buszt!
az 1. óra megszakítása?

nem
a lemezvezérlő IRQ-rutinja

a regiszter visszatöltése

```

FE85 12
FE86 04
FE87 04 90

```

lemezformátum állandói

18, BAM és a tartalomjegyzék sávja
BAM indítása a 4. pozíciótól,
minden sávra nézve 4 byte a BAM-ban
090=144, BAM vége, lemeznév kezdete
utasítás-szavak táblázata
"V", "I", "D", "M", "B", "U"
"P", "L", "C", "R", "S", "N"

```

FE89 56 49 44 4D 42 55
FE8F 50 26 43 52 53 4E

```

FE95 84 05 C1 F8 1B 5C
FE9B 07 A3 F0 8B 23 0D

utasítás címeinek alsó byte-ja /Lo/

FEA1 ED D0 C8 CA CC CB
FEA7 E2 E7 C8 CA CB EE

utasítás címeinek felső byte-ja /Hi/

FEAD 51 DD 1C 9E 1C

szintaxis-ellenőrzési byte-ok

FEB2 52 57 41 4D

file-üzemmódok
"R", "W", "A", "M"

FEB6 44 53 50 55 4C

file-típusok
"D", "S", "P", "U", "L"

FEBB 44 53 50 55 52
FEC0 45 45 52 53 45
FEC5 4C 51 47 52 4C

file-típusok nevei
file-típus 1. betűje "D", "S", "P", "U", "R"
file-típus 2. betűje "E", "E", "R", "S", "E"
file-típus 3. betűje "L", "Q", "G", "R", "L"

FECA 08 00 00

FECD 3F 7F BF FF

a bit-utasítás maszkolása

FED1 11 12 13 15

sávonkénti szektorok száma
17, 18, 19, 21

FED5 41
FED6 04 24
FED8 1F 19 12

a lemezformátum állandói
"A" jel az 1541 formátumra vonatkozik
4 sáv-szám, 36, legnagyobb sáv-szám + 1
szektor-szám váltás 31, 25, 18 sáv

FEDB 01 FF FF 01 00

mágnesfej pozicionálásának vezérlő-byte-ja

FEE0 03 04 05 06 07

puffer-tár címei
/Hi/

FEE5 07 3E

FEE7 6C 65 00 JMP (0065)

UI-utasítástól

FEEA 8D 00 1C STA 1C00
FEED 8D 02 1C STA 1C02
FEF0 4C 7D EA JMP EA7D

diagnosztika-rutin
LED bekapcsolása
kapu outputon
vissza a diagnosztika-rutinhez

FEF3 8A TXA
FEF4 A2 05 LDX #05
FEF6 CA DEX
FEF7 D0 FD BNE FEF6
FEF9 AA TAX
FEFA 60 RTS

soros busz késleltető ciklusa

FEFB 20 AE E9 JSR E9AE
FEFE 4C 9C E9 JMP E99C

kb. 40 mikroszekundum

adat-output a soros buszra
CLOCK OUT /Hi/
DATA OUT /Lo/

UI-vektor

```

*****
FF01 AD 02 02 LDA 0202
FF04 C9 2D CMP #2D
FF06 F0 05 BEQ FF0D
FF08 38 SEC
FF09 E9 2B SBC #2B
FF0B D0 DA BNE FEE7
FF0D 85 23 STA 23
FF0F 60 RTS

```

/865/ közvetett kihagyása /átugrása/

```

*****
FF10 8E 03 18 STX 1803
FF13 A9 02 LDA #02
FF15 8D 00 18 STA 1800
FF18 A9 1A LDA #1A
FF1A 8D 02 18 STA 1802
FF1D 4C A7 EA JMP EAA7

```

```

FF20 AD 00 18 LDA 1800
FF23 29 01 AND #01
FF25 D0 F9 BNE FF20
FF27 A9 01 LDA #01
FF29 8D 05 18 STA 1805
FF2C 4C DF E9 JMP E9DF

```

```

*****
FF2F AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF39 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF43 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF4D AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF57 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF61 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF6B AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF75 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF7F AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF89 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF93 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FF9D AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FFA7 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FFB1 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FFBB AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FFC5 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FFCF AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA
FFD9 AA AA AA AA AA AA AA AA AA AA

```

```

*****
FFE2 AA AA AA AA
FFE6 C6 C8 8F F9

```

```

*****
FFEA 5F CD
FFEC 97 CD
FFEE 00 05
FFF0 03 05
FFF2 06 05
FFF4 09 05
FFF6 0C 05
FFF8 0F 05
FFFA 01 FF

```

```

*****
FFFC A0 EA
FFFE 67 FE

```

Az eredeti könyvben szereplő és az általunk közölt DOS lista között helyenként eltérés lehet. A COMMODORE cég ugyanis időnként kisebb módosításokat végez az 1541-es lemezegység operációs rendszerében. Az általunk ismertetett DOS a jelenleg Magyarországon forgalomban lévő lemezegység operációs rendszere (a ford. megj.).

4. FEJEZET PROGRAMOK ÉS ÖTLETEK A VC-1541-HEZ

4.1. Segédprogramok

4.1.1. Az összes file-paraméter kiírása

A lemez kilistázott tartalomjegyzéke nem tartalmazza az összes információt, amit egy-egy file-ról a DOS nyilvántart. Pedig gyakran előfordul, hogy a programozási munka során szükségünk van bizonyos adatokra, pl. a file kezdőcíme, vagy egy relatív file rekordhosszúságára stb. Ezeknek a paramétereknek a meghatározása többnyire egy-egy program megírását igényli, mint ahogyan azt a korábbi fejezetekben láttuk.

Az alábbiakban bemutatunk egy olyan programot, amely a lemezen tárolt file-ok összes paraméterét kiírja. A file-paraméterek természetesen a file-típustól is függenek. Így például egy relatív file-hoz nem lehet hozzárendelni kezdőcímet. A következő táblázat az egyes file-típusok azori paramétereit foglalja össze, amelyek a közölt programmal meghatározhatók:

PARAMÉTER	FILE-TÍPUS				
	DEL	SEQ	PRG	USR	REL
Lezárt file?	X	X	X	X	X
Védett file?	X	X	X	X	X
Foglalt blokkok száma	X	X	X	X	X
Rekordhosszúság					X
Oldalszektor-blokkok					X
Adatblokkok					X
Rekordok					X
Kezdőcím			X		
A lemez szabad blokkjai	X	X	X	X	X
A lemez foglalt blokkjai	X	X	X	X	X

A program dokumentálása a legkisebb részletekre is kiterjed. A felhasznált változók jelentését előfordulásuk sorrendjében ismertetjük.

Numerikus változók

- T – A tartalomjegyzékben lévő file-bejegyzés aktuális blokkjának sávja
- S – A tartalomjegyzékben lévő file-bejegyzés aktuális blokkjának szektora
- FL – Kapcsoló, melynek értéke eldönti, hogy a lemezről olvasott file-neveket ki kell listázni vagy összehasonlítani egy keresett file-névvel
- TY – A megadott file típusa (a bejegyzés 0. byte-ja)
- FT – A file-típus félbyte-ja (0–3. bitek)
- LB – A lemezről olvasott kezdőcím alsó byte-ja

HB	– A lemezről olvasott kezdőcím felső byte-ja
BL	– A file által lefoglalt blokkok száma
RL	– A relatív file rekordhosszúsága
DT	– Egy programfile első adatblokkjának sávja, amely a kezdőcímet tartalmazza
DS	– Egy programfile első adatblokkjának szektora
AA	– Egy programfile kezdőcíme
BF	– A szabad blokkok száma a lemezen
BB	– A foglalt blokkok száma a lemezen
BS	– Az oldalszektorok száma egy relatív file-ban
RC	– A rekordok száma egy relatív file-ban

Füzérek

F\$	– A keresett file neve
FF\$	– Az aktuális file-név
FT\$	– File-típus (szöveg)
GE\$	– Az az állandó, amely megadja, hogy a file lezárt állapotban van-e (IGEN-t vagy NEM-et tartalmaz)
SA\$	– Az az állandó, amely meghatározza, hogy a file védett vagy sem (IGEN-t vagy NEM-et tartalmaz)
RE\$	– CHR\$ (18) REVERSE ON-t tartalmaz
RA\$	– CHR\$ (146) REVERSE OFF-ot tartalmaz

A program dokumentációja

110	Beállítja a képernyő színét
120–200	Programfejléc
210–230	Megkérdezi a felhasználótól, hogy kéri-e a file-ok nevét. Az FL kapcsolót 1-re állítja és a 280–490-es rutinokat futtatja
250–270	A file-név bevitele. Új input szükséges, ha a file-név 16 karakternél hosszabb
280–490	A file-nevet olvassa a tartalomjegyzékből és vagy kiírja (FL = 1), vagy összehasonlítja a keresett file nevével
500–530	Beolvassa a keresett file-bejegyzés 0. byte-ját (file-típus) és a TY-ban tárolja. A jobboldali félbyte-ot tárolja az FT-ben.
540–590	A file-típust ellenőrzi, szövegesen tárolja az FT\$-ban, az érvénytelen file-típust kiszűri.
600–610	A file-típus-byte 7. bitjét ellenőrzi (a file lezárt állapotban?) és az eredményt a GE\$-ban tárolja.
620–630	A file-típus-byte 6. bitjét ellenőrzi (védett a file?) és az eredményt az SA\$-ban tárolja.
640–690	A file által lefoglalt blokkok számát olvassa a 28. és a 29. byte-ból, majd a BL-ben tárolja.
700–730	Relatív file esetén a bejegyzés 21. byte-jából beolvassa a rekord hosszúságát.
740–880	Programfile esetén meghatározza a file kezdőcímét az első adatblokkból, és az AA-ban tárolja.
890–980	Kiszámítja a lemez szabad blokkjainak számát úgy, hogy mindig a sávra vonatko-

zó BAM-kivonat első byte-ját olvassa és ezeket a BF-ben összegzi. A foglalt blokkok meghatározása $BB = 644 - BF$ -fel történik.

990-1020 Relatív file esetén a rekordhosszúság (RL) és a file által lefoglalt blokkok számának segítségével kiszámítja az oldalszektorok (BS) és a rekordok (RC) számát. Mivel a DOS a relatív file minden 120 blokkjához hoz létre egy oldalszektorot, a program a $BS = BL/121$ alapján az oldalszektorok számát határozza meg és ezt kerekíti fel a következő egész számra, majd a fennmaradó blokkokat 254-gyel beszorozva és a rekordhosszúsággal elosztva, megadja a file-ban lévő rekordok számát.

1040-1230 Az eredményeket kiírja képernyőre vagy nyomtatóra. (A file-paramétereket a REVERSE módban írja.)

1240-1280 További file-paraméter meghatározása.

Bár a program CBM 64-en készült, különösebb változtatások nélkül futtatható a VC 20-on is. Csak a 110. sorban kell változtatni a képernyő színének beállítására vonatkozó utasításban.

P. 45

```
100 clr
110 poke53280,0:poke53281,0:print"██"
120 printtab(6);"=====
130 printtab(6);"file parameter megallapitas"
140 printtab(6);"=====
150 print:print
160 print"Ez a program tájékoztatást ad a"
170 print"kiválasztott file parametereiről"
180 print"a képernyőre, vagy a nyomtatóra."
190 :
200 print:print
210 print"filenev listát ker ? (i/n)"
220 getx$:ifx$<>"i"andx$<>"n"then220
230 ifx$="i"thenfl=1:gosub280
240 fl=0
250 input"a file neve";f$
260 iflen(f$)<=16 then 280
270 print"a filenev hosszu !!!":goto250
280 open15,8,15,"i0":open2,8,2,"#"
290 t=18:s=1
300 print#15,"b-r";2;0;t;s
310 print#15,"b-p";2;0
320 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
325 t=asc(x$)
330 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
340 s=asc(x$)
350 forx=0to7
360 print#15,"b-p";2;x*32+5
370 ff$=""
380 fory=0to15
390 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
400 ifasc(x$)=160then430
410 ff$=ff$+x$
420 nexty
430 ifff$=ff$then490
440 ifflthenprintff$
450 nextx
460 ift=0then480
470 goto300
480 close2:close15
485 iffl=0then print"filenev nem létezik!!!":goto210
490 ifflthenreturn
```

```

500 print#15,"b-p";2;x*32+2
510 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
520 ty=asc(x$)
530 ft=tyand15
540 ifft=0thenft$="torolve van"
550 ifft=1thenft$="sequencialis"
560 ifft=2thenft$="program"
570 ifft=3thenft$="user"
580 ifft=4thenft$="relativ"
590 ifft>4thenft$="ismeretlen filetipus!!!":goto200
600 iftyand128thenge$="igen":goto620
610 ge$="nem"
620 iftyand64thensa$="igen":goto640
630 sa$="nem"
640 print#15,"b-p";2;x*32+30
650 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
660 lb=asc(x$)
670 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
680 hb=asc(x$)*256
690 bl=lb+hb
700 ifft<>4then740
710 print#15,"b-p";2;x*32+23
720 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
730 rl=asc(x$)
740 ifft<>2then890
750 print#15,"b-p";2;x*32+3
760 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
770 dt=asc(x$)
780 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
790 ds=asc(x$)
800 open3,8,3,"#"
810 print#15,"b-r";3;0;dt;ds
820 print#15,"b-p";3;2
830 get#3,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
840 lb=asc(x$)
850 get#3,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
860 hb=asc(x$)*256
870 aa=lb+hb
880 close3
890 print#15,"b-r";2;0;18;0
900 bf=0
910 fori=4to140step4
920 ifi=72then960
930 print#15,"b-p";2;i
940 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
950 bf=asc(x$)+bf
960 next
970 :
980 bb=644-bf
990 ifft<>4then1040
1000 :
1010 bs=bl/121;ifbs<>int(bs)thenbs=int(bs)+1
1020 rc=int(((bl-bs)*254)/rl)
1030 :
1040 print"0";"kepernyore vagy a nyomtatora (k/n)"
1050 getx$:ifx$<>"k"andx$<>"n"then1050
1060 re$=chr$(18):ra$=chr$(146)
1070 ifx$="k"thenopen1,3:print#1,chr$(147)
1080 ifx$="n"thenopen1,4
1090 print#1,"file parameterek ";re$;f$;ro$
1100 print#1,"-----"
1110 print#1,"file tipus: ";re$;ft$;ra$:print#1
1120 print#1,"file beolvashato ";re$;ge$;ra$:print#1
1130 print#1,"file vedett - ";re$;sa$;ra$:print#1
1140 print#1,"elfoglalt blokk ";re$;bl;ra$:print#1
1150 ifft<>4then1200
1160 print#1,"rekordhossz ";re$;rl;ra$:print#1

```

```

1170 print#1,"side-sektor blokk      ";re$;b$;ra$:print#1
1180 print#1,"adatblokk            ";re$;bl-bs;ra$:print#1
1190 print#1,"rekordok              ";re$;rc;ra$:print#1
1200 ifft=2thenprint#1,"startcim      ";re$;aa;ra$:print#1
1210 print#1,"szabad blokkok        ";re$;bf;ra$:print#1
1220 print#1,"foglalt blokkok       ";re$;bb;ra$:print#1
1230 close1
1240 print"folytassam (i/n) ?"
1250 getx$:ifx$<>"i"andx$<>"n"then 1250
1260 close2:close15
1270 ifx$="i"then100
1280 end

```

4.1.2. File-védelem

A korábbiakban már utaltunk arra, hogy a tartalomjegyzékben bármely file védettnek minősíthető. A file-bejegyzés 0. byte-ja tartalmazza a file-típust. A 6. vagyis a 64 decimális értékű bit értéke jelöli, hogy a file védett-e vagy sem. Ha ez a bit 1, a file a SCRATCH utasítással nem törölhető. Miután azonban a DOS nem tartalmaz az említett bit beállítására szolgáló utasítást, így ehhez BASIC programot kell írni.

A P.46. jelzésű programmal:

- kiírhatjuk a lemezen tárolt file-ok nevét a képernyőre,
- védhetjük a file-okat,
- felszabadíthatjuk a file-okat,
- törölhetjük a file-okat.

Ezzel a programmal a védett file-ok is törölhetők. Védett file esetén a törlési kívánságot vissza kell igazolni.

A programot kimerítően dokumentáljuk, elképzelhető ugyanis, hogy az Olvasó a saját programjaihoz is tud belőle részeket használni.

A változók jegyzéke

- | | |
|------|---|
| GF | - A „file-nevek olvasása, keresése” rutinban beállítandó kapcsoló, amely jelzi, hogy a keresett file-név szerepel-e a lemezen vagy sem. |
| FL | - Kapcsoló, melynek értéke 1, ha a felhasználó listát kér a file-nevekről. |
| FT | - A file-típust tartalmazó változó |
| T | - A file-bejegyzés aktuális blokkjának sávja |
| S | - A file-bejegyzés aktuális blokkjának szektora |
| TT | - Az a sáv, amelyen a keresett file bejegyzése van |
| SS | - Az a szektor, amelyen a keresett file bejegyzése van |
| FF\$ | - A tartalomjegyzékből utolsóként olvasott file-név |
| F\$ | - A keresett file-név |

A program dokumentálása

- | | | |
|---------|------------------------------|---------|
| 100 | Képernyő színének beállítása | |
| 110-230 | Programfejléc és menü | |
| 240-260 | Elágazás választás szerint | |
| 270 | Vissza a menühöz | |
| 280-350 | A file-nevek listázása | (rutin) |

- 310 A képernyő törlése
- 320 Az FL kapcsoló beállítása listázáshoz
- 350 A kapcsoló visszaállítása, visszatérés a rutinból
- 360–600 A *file-ok védelme* (rutin)
- 390 Ugrás „A file-név beolvasása” rutinra
- 400 Ugrás „A file-nevek olvasása, keresése” rutinra
- 410–450 GF kapcsoló ellenőrzése (GF = 0, ha a keresett file nincs a lemezen)
- 460–480 A file-típus beolvasása (FT)
- 490–500 A védettség ellenőrzése
- 510 A file védelme (6. bitbe 1.)
- 520–550 A file-típus átvitele a pufferbe és a blokk lemezre írása
- 560 A csatornák lezárása
- 570–600 A „file védett” üzenet kijelzése és visszatérés a rutinból
- 610–850 *Egy file védelmének feloldása* (rutin)
- 640 Ugrás „A file-név beolvasása” rutinra
- 650 Ugrás „A file-név olvasása, keresése” rutinra
- 660–700 GF kapcsoló ellenőrzése
- 710–730 A file-típus olvasása (FT)
- 740–750 Védettség ellenőrzése
- 760 A védelem feloldása (6. bit = 0.)
- 770–800 A file-név átvitele a pufferbe és a blokk lemezre írása
- 810 A file lezárása
- 820–850 A rutin befejezése, visszatérés a menühöz
- 860–1170 *Egy file törlése* (rutin)
- 890 Ugrás „A file-név beolvasása” rutinra
- 900 Ugrás „A file-nevek olvasása, keresése” rutinra
- 910–950 GF kapcsoló ellenőrzése
- 960–980 A file-típus olvasása (FT)
- 990 Védettség ellenőrzése
- 1000–1030 Védett file-ra való utalás (a file azonban ennek ellenére törölhető)
- 1040–1060 Törlési kívánság visszaigazolása
- 1070 A 6. bit visszaállítása, ha a file védett volt
- 1080–1110 A file-típus átvitele a pufferbe és a blokk lemezre írása
- 1120 A lemezegység inicializálása
- 1130 A file törlése
- 1140–1170 A rutin befejezése
- 1190–1560 A *file-nevek olvasása, keresése* (rutin)
- 1220 A parancs- és adatcsatorna megnyitása
- 1230–1240 A tartalomjegyzék olvasása és a puffermutató beállítása
- 1250–1320 Írásvédelem ellenőrzése. A program a tartalomjegyzéket változtatás nélkül megpróbálja felírni a lemezre (1250-es sor). Ha van írásvédelem a lemezen, a program 26, WRITE PROTECT ON hibaüzenetet küld.
- 1330 A sáv- és szektorváltók kezdőértékeinek beállítása
- 1340–1350 A file-bejegyzés blokk olvasása és a puffermutató pozicionálása az első byte-ra
- 1400–1530 File-név olvasó ciklus. Ha FL = 1, a program kiírja képernyőre a file-neveket, egyébként összehasonlítja az aktuális nevet a keresett névvel
- 1540–1560 Amennyiben a T változó 0-t tartalmaz, nincs további file-bejegyzés blokk, így a rutin véget ér

```

100 poke53280,0:poke53281,0:printchr$(158);chr$(147);
110 printtab(6);"=====
120 printtab(6);"file torlese es vedelme."
130 printtab(6);"=====
140 print:print
150 print"ezzel a programmal a file vedelemben
160 print"reszesitheto, felszabadithato es
170 print"torolheto."
180 print:print
190 printtab(6);"1 - a file-ok listazasa":print
200 printtab(6);"2 - egy file vedelme ":print
210 printtab(6);"3 - egy file felszabaditasa":print
220 printtab(6);"4 - egy file torlese":print
230 printtab(6);"5 - program befejezese":print
240 getx$:ifx$=""orval(x$)<1orval(x$)>5then240
250 ifval(x$)=5 then end
260 onval(x$)gosub280,360,610,860
270 goto 100
280 rem -----
290 rem valamennyi filenev listazasa
300 rem -----
310 printchr$(147):print"Qlista a filekrolQ"
320 fl=1:gosub1190
330 print:print"tovabb --->return"
340 inputx$
350 fl=0:return
360 rem -----
370 rem      a file vedelme
380 rem -----
390 gosub1580
400 gosub1190
410 ifgf=1then460
420 print"ilyen file nincs !!!":print
430 print"tovabb --->return"
440 inputx$:close2:close15
450 return
460 print#15,"b-p";2;x*32+2
470 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
480 ft=asc(x$)
490 if(ft and 64)=0then510
500 print"a file mar vedett !!!":print:goto430
510 ft=(ft or 64)
520 print#15,"b-p";2;x*32+2
530 print#2,chr$(ft);
540 print#15,"b-p";2;0
550 print#15,"u2";2;0;tt;ss
560 close2:close15
570 print"a file vedve !!!"
580 print"tovabb --->return"
590 inputx$
600 close2:close15:return
610 rem -----
620 rem      a file-vedelem feloldasa
630 rem -----
640 gosub1580
650 gosub1190
660 ifgf=1then710
670 print"ilyen file nincs !!!":print
680 print"tovabb --->return"
690 inputx$:close2:close15
700 return
710 print#15,"b-p";2;x*32+2
720 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
730 ft=asc(x$)
740 if(ft and 64)=64then760

```



```

750 print"ez a file nincs vedve !!!":print:goto680
760 ft=(ft and 255-64)
770 print#15,"b-p";2;x*32+2
780 print#2,chr$(ft);
790 print#15,"b-p";2;0
800 print#15,"u2";2;0;tt;ss
810 close2:close15
820 print"a filevedelem torolve !!!"
830 print"tovabb --->return"
840 inputx$
850 return
860 rem -----
870 rem      egy file torlese
880 rem -----
890 gosub1580
900 gosub1190
910 ifgf=1then960
920 print"ilyen file nincs !!!":print
930 print"tovabb --->return"
940 inputx$:close2:close15
950 return
960 print#15,"b-p";2;x*32+2
970 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
980 ft=asc(x$)
990 if(ft and 64)=0 then1040
1000 print"figyelem !!!"
1005 print"-----"
1010 print"a file vedett. toroljem ? (i/n)"
1020 getx$:ifx$=""orx$<>"i"andx$<>"n"then1020
1030 ifx$="n"then 1170
1040 print"biztos ? (i/n)"
1050 getx$:ifx$=""orx$<>"i"andx$<>"n"then1050
1060 ifx$="n"then 1170
1070 ft=(ft and 255-64)
1080 print#15,"b-p";2;x*32+2
1090 print#2,chr$(ft);
1100 print#15,"b-p";2;0
1110 print#15,"u2";2;0;tt;ss
1120 print#15,"i0"
1130 print#15,"s:"+f$
1140 print"a file torolve !!!"
1150 print"tovabb --->return"
1160 inputx$
1170 close2:close15:return
1180 :
1190 rem -----
1200 rem  file-ok olvasasa, keresese
1210 rem -----
1220 open15,8,15,"i0":open2,8,2,"#"
1230 print#15,"b-r";2;0;18;0
1240 print#15,"b-p";2;0
1250 print#15,"u2";2;0;18;0
1260 input#15,x1$
1270 ifval(x1$)<>26 then 1330
1280 print:
1290 print:
1300 print"tovabb --->return"
1310 inputx$
1320 close2:close15:return
1330 t=18:s=1:tt=18:ss=1
1340 print#15,"b-r";2;0;t;s
1350 print#15,"b-p";2;0
1360 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
1370 t=asc(x$):ift<>0thentt=t
1380 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
1390 s=asc(x$):ifs<>255thenss=s
1400 forx=0to7

```

```

1410 print#15,"b-p";2;x*32+2
1420 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
1430 ifasc(x$)=0then1530
1440 print#15,"b-p";2;x*32+5
1450 ff$=""
1460 fory=0to15
1470 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
1480 ifasc(x$)=160then1500
1490 ff$=ff$+x$
1500 nexty
1510 iff1thenprintff$:goto1530
1520 iff$=ff$thengf=1:goto1570
1530 nextx
1540 ift<>0then1340
1550 close2:close15
1560 iff1=0thenprint"ilyen file nincs !!!":fori=1to2000:next
1570 return
1580 rem -----
1590 rem          filenev megadasa
1600 rem -----
1610 print:print
1620 input"a file neve:";f$
1630 iflen(f$)<17then 1650
1640 print"a filenev tul hosszu (max 16 kar) !!!":print:goto1620
1650 gf=0:f1=0
1660 return

```

Ez a segédprogram is CBM 64-en készült és a VC 20-on is futtatható. Mindössze a 100. sort kell kihagyni, amely a CBM 64-nél a képernyő színét állítja be. Amennyiben különös súlyt kell fektetnünk egy optikailag kifogástalan képernyő-outputra, a 110–230. sorok összehangolhatók a VC 20-as képernyős ábrázolással.

4.1.3. A Backup program – a lemezek másolása

Kettős meghajtóegységgel ellátott alapgépeken a lemezek másolását olyan rendszerutasításokkal végezhetjük el, mint a BASIC 4.0 DUPLICATE vagy BACKUP utasításai. Az 1541-es egyszeres meghajtóegységen a lemezek másolására nem áll rendelkezésre BASIC utasítás, ezért a másolást az alapgépen keresztül felhasználói programokkal kell megvalósítani.

A másolási folyamat elvileg a következő: beolvassuk a másolandó lemez BAM-ját, nevét és ID-jét. A BAM-ból megállapítjuk, hogy a forráslemezen melyek a foglalt blokkok (főlegesen lenne ugyanis a szabad blokkok átmásolása). Ezután megnyitunk egy közvetlen elérésű file-t és annyi adatblokkot olvasunk be a tárba a forráslemezeiről, amennyi elfér (kb. 169 blokk). Most bekérünk egy lemezt (céllemez) és megformáljuk. A tárból előzetesen kiolvasott adatokat felírjuk az új lemezre. Ekkor ismét bekérjük a forráslemezt, ha még szükséges, és beolvassuk a következő 169 blokkot a tárba, majd kiírjuk a céllemezre. A teljes lemez átmásolás négy menetben zajlik le.

A közvetlen elérésű file olvasását és írását kivéve a program BASIC nyelven van írva. A gépi kódú program ugyanis jóval gyorsabb, mint a BASIC nyelven megírt 256 lépéses GET\$ ciklus. A gépi kódú részek miatt ez a program csak Commodore 64-en futtatható. (A 16 K bővítésű VC 20-nál 11-szer kellene lemezt cserélni.)

Érdeemes összevetni a kettős meghajtó másolási sebességét a VC 1541-esével. Az általunk közölt programnak egy teljes lemez átmásolásához kb. 20 percre van szüksége, a CBM 4040-es pedig ugyanezt kb. 3 perc alatt hajtja végre.

A program használata rendkívül egyszerű: az indítást követően a képernyőn megjelenített utasításoknak megfelelően a forráslemezt és a céllemezt kell cserélni.

P. 47.

```

100 rem *** backup ***
110 rem
120 poke56,23:clr:gosub640
130 open1,8,15:
140 dim b%(35,23),s%(35),z(7),a$(1)
150 a$(0)="masolat":a$(1)="eredeti":r=1
160 ad=23*256:gosub590
170 poke250,0:poke251,ad/256
180 gosub530:gosub290
190 printns" blokkot masolok.":print
200 t=1:s=0
210 fori=1to4:tt=4:ss=s:r=1:ifi=1then240
220 ifr=0andi=1thengosub450:goto240
230 gosub590
240 poke251,ad/256:forj=1to169
250 ifb%(t,s)=0thengosub570
260 s=s+1:ifs=s%(t)thent=t+1:s=0:ift=36thenj=169
270 next:iifrthenr=0:t=tt:s=ss:goto220
280 next:goto510
290 t=18:s=0:gosub570
300 ns=0:fort=1to35:s=0
310 ns=ns+s%(t)-peek(ad+4*t)
320 forj=1to3
330 b=peek(ad+4*t+j)
340 fori=0to7
350 b%(t,s)=b and z(i):s=s+1
360 nexti,j
370 fors=s%(t)to23
380 b%(t,s)=-1:nexts,t
390 fori=0to15
400 a=peek(ad+144+i)
410 ifa<>13 thenn$=n$+chr$(a)
420 next
430 i$=chr$(peek(ad+162))+chr$(peek(ad+163))
440 printn$,i$:return
450 print"Helyezzen be egy uj lemezt a meghajtoba"
460 print"es nyomja meg a [RETURN]-t.":print:poke198,0:close2
470 geta$:ifa$<>chr$(13)then470
480 print#1,"n0:"n$","i$
490 input#1,e1,e2$,e3,e4:if e1 then print"drive:";e1;e2$;e3;e4"":end
500 goto630
510 close2:close1:end
520 rem szektor/sav
530 fort=1to35
540 s%(t)=21:ift>17thens%(t)=19:ift>24thens%(t)=18:ift>30thens%(t)=17
550 next
560 fori=0to7:z(i)=2^i:next:return
570 ifrthenprint#1,"ui:"2;0;t;s:sysin:return
580 print#1,"b-p:"2;0:sysout:print#1,"u2:";0;t;s:return
590 close2:print"Kerem a "a$(r)"disklemez a meghajtoba"
600 print"es nyomja meg a [RETURN]-t!":print:poke198,0
610 geta$:ifa$<>chr$(13)then610
620 open1,8,15:print#1,"i0"
630 open2,8,2,"#":return
640 fori=828 to 873:rem gepi rutin toltese
650 readx:pokei,x:s=s+x:next
660 data162,2,32,198,255,160,0,32,207,255,145,250
670 data200,208,248,230,251,32,204,255,96,198,1,162
680 data2,32,201,255,160,0,177,250,32,210,255,200
690 data208,248,230,251,32,204,255,230,1,96
700 ifs<>7312then print"hiba a data-sorokban levo adatoknal!": end
710 in=828:out=849:return

```

4.1.4. Az egyes file-ok átmásolása másik lemezre

Az alábbi programmal egyedi file-okat másolhatunk át egyik lemezről a másikra. Ez vonatkozik minden file-típusra, a relatív file-ok kivételével. A relatív file-okat olyan BASIC programmal másolhatjuk, amely a rekordokat egyenként beolvassa egy fűzerbe, majd felírja az új file-ba. Az alábbi program a forráslemezről beolvassa a másolandó file-t a tárba, majd a lemezcseré után a tárbeli adathalmazt folyamatosan felírja a céllemezen megnyitott azonos nevű file-ba. Az adattároláshoz a gépben 39 kbyte áll rendelkezésre, ezzel a programmal tehát max. 166 blokkot tartalmazó file-okat tudunk másolni.

Hogy a másolás gyorsabb legyen, az adatok beolvasását és visszaírását egy kis gépi program végzi, amelyet DATA sorokban helyeztünk el.

A program kezelése nagyon egyszerű, futtatás közben csak az általa adott utasításokat kell betartani, azaz először a forrás-, majd a céllemezt kell az egységbe behelyezni.

P. 48.

```
100 print "0":poke56,12:clr
110 gosub 280
120 input "0file nev: ";n$
130 print "0file típus (s,p,u): ";
140 gett$:ift$<>"s"andt$<>"p"andt$<>"u"then140
150 printt$:print
160 print "kerem az eredeti lemezt!"
170 print "[RETURN]-ra indul !!!":print
180 geta$:ifa$<>chr$(13)then 180
190 open2,8,2,"0:"+"n$+", "+t$"
200 poke3,0:poke4,12:sys866
210 close2
220 print "kerem a cel lemezt!"
230 print "[RETURN]-ra indul !!!":print
240 geta$:ifa$<>chr$(13)then240
250 open2,8,2,"0:"+"n$+", "+t$+", "w"
260 poke3,0:poke4,12:sys828
270 close2:end
280 fori=828to898
290 readx:pokei,x:s=s+x:next
300 data162,2,32,201,255,198,1,160,0,56,165,3
310 data229,5,165,4,229,6,176,13,177,3,32,210
320 data255,230,3,208,236,230,4,208,232,230,1,76
330 data204,255,162,2,32,198,255,160,0,32,207,255
340 data145,3,230,3,208,2,230,4,36,144,80,241
350 data165,3,133,5,165,4,133,6,76,204,255
360 ifs<>8634 thenprint "hiba a data-sorokban levo adatoknal!!!":end
370 return
```

4.1.5. A tartalomjegyzék beolvasása BASIC programból

Gyakran előfordul, hogy egy BASIC program a felhasználótól bekéri a feldolgozandó file nevét. Ha ezt a felhasználó elfelejtette, fel kell függesztenie a program futását, be kell töltenie a tartalomjegyzéket, a file kiválasztása után újra be kell töltenie a programot, majd azt újra el kell indítania. Ez az eljárás kissé nehézkes. Sokkal elegánsabb megoldás, ha a tartalomjegyzéket a program a felhasználó kívánságára futás közben betölti és kiírja a képernyőre. Erre a célra készítettük az alábbi programrészletet, amely rutinként beépíthető bármely adatfeldolgozó programba:

P. 49.

```
100 printchr$(147);
110 open15,8,15:open2,8,2,"#"
120 t=18:s=1
130 print#15,"b-r";2;0;t;s
140 print#15,"b-p";2;0
150 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
160 t=asc(x$)
170 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
180 s=asc(x$)
190 forx=0to7
200 print#15,"b-p";2;x*35+5
210 ff$=""
220 forry=0to15
230 get#2,x$:ifx$=""thenx$=chr$(0)
240 ifasc(x$)=chr$(160)then270
250 ff$=ff$+x$
260 nextry
270 ifa=0thena=1:printff$;goto290
280 a=0:printtab(20);ff$
290 nextx
300 ift<>0then130
310 close2:close15
320 print"Nyomja le a [RETURN]-t!"
330 getx$:ifx$<>chr$(13)then330
340 end: rem ha ez egy szubrutin, akkor end helyett return
```

A program beolvassa a file-neveket a lemezről, majd képernyőre írja őket. Ha az eljárást szubrutinként használjuk, ami a GOSUB-bal hívható, az END utasítás helyett a 340. sorba a RETURN utasítást kell beírni.

4.2. A TEST/DEMO lemez segédprogramjai

A könyv bevezető fejezeteiben (1.1.2.) ígéretet tettünk arra, hogy a demonstrációs lemezen levő programokat részletesen bemutatjuk. Az az Olvasó, aki idáig eljutott a könyv tanulmányozásában, egészen biztosan hasznát veszi ezeknek a segédprogramoknak.

4.2.1. A DOS 5.1

A DOS 5.1 leegyszerűsíti a VC 1541-es DOS kezelését. A VC 20-as és a COMMODORE 64-es gépekhez egyaránt használható. A DOS 5.1 betöltése a VC 20-as gépen:

```
LOAD"VIC-20 WEDGE",8
RUN
```

Ez a DOS 5.1. töltőprogramja a VC 20-hoz. Ha a DOS 5.1-et a COMMODORE 64-en akarjuk használni, ez az alábbi utasításokkal történhet:

```
LOAD"C-64 WEDGE",8
RUN
```

Nézzük meg mit kínál a DOS 5.1?

A leggyakrabban alkalmazott utasításokat szimbólumokkal rövidíthetjük. Ha például a tarta-

lömjegyzéket akarjuk kiírni a képernyőre, az @\$ vagy a >\$ DOS 5.1 utasítással helyettesíthetjük a LOAD + LIST utasításokat.

A rövidített parancsok azzal az előnnyel is járnak, hogy nem írják felül a tárbeli programot.

A DOS 5.1 utasításai

ÍRÁSMÓD	FUNKCIÓ
@\$ vagy >\$	a tartalomjegyzék kiírása
@V vagy >V	a VALIDATE funkció
@C:... vagy >C:...	file-másolás (COPY)
↑file vagy /file	a programok betöltése
@ vagy >	a hibacsatorna lekérdezése és kijelzése
@N:... vagy >N:...	lemezformálás
@I vagy >I	a lemez inicializálása
@R:... vagy >R:...	egy file nevének megváltoztatása (RENAME)
@S:... vagy >S:...	egy file törlése (SCRATCH)

4.2.2. A COPY/ALL

A COPY/ALL program egy kétlemezes másoló. Két különböző egység számú meghajtót feltételez, tehát ha esetleg két 8-as egységünk van, a DISK ADDR CHANGE programmal az egyiket át kell címezni. A program indítása után az alábbi üzenet jelenik meg a képernyőn:

```
disk copy all          jim butterfield
from unit? 8
```

Válaszul azt az egység számot kell megadni, amelyben a forráslemez van. Ha ez a 8-as egység, csak a RETURN billentyűt kell megnyomni. A program ekkor bekéri az egység meghajtó számát (egyszeres meghajtóknál mindig nulla). Ugyanígy kell beállítani a másik egység- és meghajtó számot is.

Ha ez megtörtént, a program a következő kérdést teszi fel:

```
want to new the output disk
?n
```

Ez a kérdés azt jelenti, hogy szükség van-e a lemez formálására vagy sem. Következő lépésként a jokerrel (*) kiválaszthatjuk a másolandó file-okat. Ha az összes file-t másolni akarjuk, mindenütt csillagot kell beírni.

A program következő üzenete:

```
hold down 'y' or 'n' key to select
```

ami azt jelenti, hogy az Y vagy az N billentyűvel dönthetünk, hogy egy file átkerüljön-e a céllemezeire vagy sem.

Ha a másolási folyamat közben a file-ok mögött csillagok (***) jelennek meg, akkor sajnos a másolási folyamat nem volt hibamentes.

Amennyiben az összes file nem fér el a céllemezen, vagy a "*** output disk full" (a lemez

tele van), vagy a "do you have a new one" (van másik lemezed?) üzenet jelenik meg. Ha a válasz Y, úgy beadásával a fennmaradó file-ok egy másik, már megformált lemezre kerülnek. A másolási folyamat befejeztével a program kiírja a lemez szabad blokkjainak számát.

4.2.3. A DISK ADDR CHANGE program

Ezzel a programmal átcímezzük az egységeinket (4–15). A program indítása után a szükséges meghajtóegység kivételével az összes többi kapcsoljuk ki. Ezután először az eredeti, majd az új egység számot kell megadni. A program lefutása után ismét bekapcsolhatjuk az összes többi meghajtóegységet.

A program az alábbi típusú meghajtóegységek átcímzésére alkalmas:

2031 DOS V2.6
2040 DOS V1.1
4040 DOS V2.1
4040 DOS V2.7
8050 DOS V2.5
8050 DOS V2.7
8250 DOS V2.7

4.2.4. A DIR

Ez egy kis segédprogram, amely az alábbi lehetőségeket biztosítja:

- d – a tartalomjegyzéket kiírja
- > – ezzel a karakterrel rövidíthetjük a lemezutasításokat (pl: > N: TEST, KN – egy lemez formálása)
- q – kilépés a programból
- s – a hibacsatorna lekérdezése.

4.2.5. A VIEW BAM

Ezzel a segédprogrammal a lemez blokkjainak foglaltsági térképét kérhetjük a képernyőre. A táblázat függőleges irányban a szektorokat, vízszintes irányban pedig a sávokat mutatja. A normális keresztek a szabad, a fordított keresztek a foglalt blokkokra vonatkoznak. Az n/a-val jelölt blokkok nem léteznek a sávon. A táblázat kiírása után a program kiírja a lemez nevét és a szabad blokkok számát.

4.2.6. A CHECK DISK

Ez a segédprogram írással és olvasással ellenőrzi a lemez blokkjait. Az aktuális blokk és az ellenőrzött blokkok száma megjelenik a képernyőn.

4.2.7. A DISPLAY T & S

Ha érdekel bennünket a lemezen lévő blokkok felépítése, s ezt ki akarjuk íratni képernyőre vagy nyomtatóra, ezt a programot használjuk. A program indítása után bekéri a kívánt sávot és szektort. A fenti célra kényelmesebb a könyvben közölt Disk-Monitor, miután azzal a blokkok tartalmának módosítására és visszaírására is van lehetőség.

4.2.8. A PERFORMANCE TEST

Ezzel a programmal a VC 1541-es meghajtóegység mechanikáját tesztelhetjük. A program az összes lemezműveletet elvégzi az egységen az alábbi sorrendben:

1. a lemez formálása
2. egy file megnyitása írásra
3. az adatok beírása a file-ba
4. a file lezárása
5. ugyanennek a file-nak megnyitása olvasásra
6. az adatok olvasása
7. a file lezárása
8. a file törlése
9. a 35-ös sáv beírása
10. az 1. sáv beírása
11. a 35-ös sáv olvasása
12. az 1. sáv olvasása

Minden lemezművelet elvégzése után megjelenik a hibacsatorna tartalma. Így megállapíthatjuk, hogy volt-e hibás művelet. A teszthez célszerű érdektelen adatokat tartalmazó lemezt használni, mert a tárolt adatok a program futása közben elvesznek.

4.3. BASIC bővítések és programok a VC 1541-es készülék kényelmes használatához

4.3.1. Tetszőleges hosszúságú fűzések beolvasása lemezeiről

A lemezes INPUT # utasításnak van egy nagy hátránya: a Commodore 64-en és a VC 20-on nincs lehetőség olyan adatok beolvasására, amelyek 88-nál több karaktert tartalmaznak. Ennek az az oka, hogy a gép INPUT pufferje csak ennyi karaktert tud tárolni. Ráadásul, ha egy fűzéken belül vessző, vagy kettőspont van, azt a gép elválasztó karakternek tekinti és így a fűzék fennmaradó része az INPUT lista következő változójába kerül. Ha az INPUT # utasítás csak egy 88 karakternél kisebb változót tartalmaz, a fennmaradó rész figyelmen kívül marad és csak a következő INPUT # utasítás (a következő RETURN) olvassa be.

Ha INPUT # helyett GET # utasítást használunk, ezek a problémák elkerülhetők, de a beolvasás nagyon lassú lesz.

Az alábbi kis gépi rutinban az INPUT # utasítást megváltoztatjuk, mégpedig úgy, hogy járulékos paraméterként az olvasandó karakterek számát is meg lehessen adni. A normális

INPUT# utasítástól való megkülönböztetésül ezt az utasítást INPUT*-nak nevezzük, amelynek a formája a következő:

INPUT* lf, len, var

Itt az lf az előzőleg megnyitott file logikai száma, a len adja a beolvasandó karakterek számát, a var a változó, amelybe a beolvasás történik.

A rutint a következő formában hívhatjuk:

```
100 OPEN 2,8,2, "ADAT"  
110 INPUT* 2,100,A$
```

Ezzel egy 100 karakter hosszúságú füzért olvasunk be az A\$-ba a megnyitott file-ból. Az eljárás különösen relatív file-ok esetén hasznos, ahol így pozicionálás után egy utasítással beolvasható a teljes rekord. A rekordot beolvasás után a MID\$ utasítással kell mezőkre bontani (a 4.3.2. alfejezetben fogunk bemutatni egy egyszerű módszert a mezők előállítására). Az eljárás másik előnye, hogy a rekordokat nem kell lezárunk RETURN-nel, tehát – relatív file-oknál – a teljes rekordhosszt használhatjuk:

```
100 OPEN 1,8,15  
110 OPEN 2,8,2, "RELATÍV FILE,L," + CHR$(20)  
120 PRINT# 1,"P" + CHR$(10) + CHR$(0) + CHR$(1)  
130 PRINT# 2,"12345678901234567890";  
140 PRINT# 1,"P" + CHR$(10) + CHR$(0) + CHR$(1)  
150 INPUT* 2,20,A$  
160 PRINT A$
```

12345678901234567890

Az alábbiakban közöljük a kazetta-pufferben tárolt gépi kódú program assembler-listáját és a gépi kódú program Commodore 64-en és VC 20-on használható BASIC töltőprogramját.

P.50

```
00001 0000 ;  
00003 0000 ;  
00004 0000 ;  
00005 0000 ;input* lf,hossz,a$  
00006 0000 input = $05  
00007 0000 stern = $ac  
00008 0000 basvec = $30B  
00009 0000 chrget = $73  
00010 0000 chrgot = chrget+6  
00011 0000 ;  
00012 0000 ; c64 - verzio  
00013 0000 ;  
00014 0000 chkin = $e11e  
00015 0000 basin = $e112  
00016 0000 chkcom = $aefd  
00017 0000 inter = $a7ae  
00018 0000 exeold = $a7e7  
00019 0000 inpold = $abfb  
00020 0000 fndvar = $b08b  
00021 0000 strres = $b475  
00022 0000 frestr = $b6a3  
00023 0000 getbyt = $b79e
```

```

00024 0000 ;
00025 0000 varadr = $49
00026 0000 clrch = $ffcc
00027 0000 para = $61
00028 0000 ;
00029 0000 * = 828
00030 033c a9 47 init lda #<test
00031 033e a0 03 ldy #>test
00032 0340 8d 08 03 sta basvec
00033 0343 8c 09 03 sty basvec+1
00034 0346 60 rts
00035 0347 ;
00036 0347 20 73 00 test jsr chrget
00037 034a c9 85 cmp #input
00038 034c f0 06 beq found
00039 034e 20 79 00 jsr chrgot
00040 0351 4c e7 a7 jmp exeold ; vissza a rutinra
00041 0354 20 73 00 found jsr chrget
00042 0357 c9 ac cmp #stern ; uj input rutin
00043 0359 f0 06 beq okstrn
00044 035b 20 bf ab jsr inpold
00045 035e 4c ae a7 jmp inter
00046 0361 20 9b b7 okstrn jsr getbyt-3
00047 0364 20 1e e1 jsr chkin
00048 0367 20 fd ae jsr chkcom
00049 036a 20 9e b7 jsr getbyt ; hossz
00050 036d 8a txa
00051 036e 48 pha ; tarolni
00052 036f 20 fd ae jsr chkcom
00053 0372 20 8b b0 jsr fndvar ; változot keresni
00054 0375 85 49 sta varadr
00055 0377 84 4a sty varadr+1
00056 0379 20 a3 b6 jsr frestr

```

```

line# loc code line
00057 037c 68 pla ; hossz
00058 037d 20 75 b4 jsr strres ; területfoglalás a stingnek
00059 0380 a0 02 ldy #2
00060 0382 b9 61 00 store lda para,y
00061 0385 91 49 sta (varadr),y
00062 0387 88 dey
00063 0388 10 f8 bpl store
00064 038a c8 iny ; y=0
00065 038b 20 12 e1 fetch jsr basin
00066 038e 91 62 sta (para+1),y
00067 0390 c8 iny
00068 0391 c4 61 cpy para
00069 0393 d0 f6 bne fetch
00070 0395 20 cc ff jsr clrch
00071 0398 4c ae a7 jmp inter ; vissza az interpreter rutinba
00071 039b j

```

errors = 00000

symbol table

symbol	value	symbol	value	symbol	value	symbol	value
basin	e112	basvec	0308	chkcom	aefd	chkin	e11e
chrget	0073	chrgot	0079	clrch	ffcc	exeold	a7e7
fetch	038b	fndvar	b08b	found	0354	frestr	b6a3
getbyt	b79e	init	033c	inpold	abbf	input	0085
inter	a7ae	okstrn	0361	para	0061	stern	00ac
store	0382	strres	b475	test	0347	varadr	0049

```

100 for i=828to922
110 readx:pokei,x:s=s+x:next
120 data 169,71,160,3,141,8,3,140,9,3,96,32,115,0,201,133
130 data 240,6,32,121,0,76,231,167,32,115,0,201,172,240,6,32
140 data 191,171,76,174,167,32,155,183,32,30,225,32,253,174,32,158
150 data 183,138,72,32,253,174,32,139,176,133,73,132,74,32,163,182
160 data 104,32,117,180,160,2,185,97,0,145,73,136,16,248,200,32
170 data 18,225,145,98,200,196,97,208,246,32,204,255,76,174,167
180 if s<>11096 thenprint"hiba a data-sorokban levo adatoknal!":end
190 sys828:print "rendben!"

```

```

100 for i =828to922
110 readq:pokei,q:s=s+q:next
120 data 169,71,160,3,141,8,3,140,9,3,96,32,115,0,201,133
130 data 240,6,32,121,0,76,231,199,32,115,0,201,172,240,6,32
140 data 191,203,76,174,199,32,155,215,32,27,225,32,253,206,32,158
150 data 215,138,72,32,253,206,32,139,208,133,73,132,74,32,163,214
160 data 104,32,117,212,160,2,185,97,0,145,73,136,16,248,200,32
170 data 15,225,145,98,200,196,97,208,246,32,204,255,76,174,199
180 ifs<>11442 thenprint"hiba a data-sorokban levo adatoknal!":end
190 sys828:print"rendben!"

```

4.3.2. Rekordok kényelmes előkészítése

A korábbi fejezetekben részletesen ismertettük a relatív file-ok szerkezetét. Tudjuk tehát, hogy a relatív file rögzített hosszúságú rekordokkal dolgozik. A rekord többnyire több mezőre oszlik, amelyek a rekordon belül fix pozíción kezdődnek és előre meghatározott hosszúsággal rendelkeznek.

Ha például egy új rekordot írunk a file-ba, többnyire külön inputokat használunk az egyes mezőkhöz. Mielőtt a teljes rekord írására kerülne sor, gondoskodnunk kell a rekord összeállításáról. Az egyes mezők hosszúságát ellenőrizni kell. Ha egy mező hosszabb az előre megadottnál, a fennmaradó részt "le kell vágni". Rövidebb mezők esetén a fennmaradó részt üres karakterekkel kell feltölteni.

Az alábbiakban két új BASIC utasítással ismerkedhetünk meg, amelyek a fenti feladatok megoldására kiválóan alkalmasak. Ezek az utasítások, melyeket gépi nyelven írtunk meg, tulajdonképpen BASIC bővítések, amelyeket SYS utasítással kell inicializálni ahhoz, hogy a későbbiekben hívhatók legyenek.

Az első utasítás az ISTR\$, amely megadható hosszúságú és megadható karakterből álló füzért állít elő. Pl. az

```
A$=ISTR$(100," ")
```

utasítás egy 100 üresjeles füzért állít elő az A\$ változóban.

A következő utasítás arra szolgál, hogy az adatmezőinket közvetlenül beírassuk a fentiek szerint előállított füzérbe. Ha például a családnevet tartalmazó N\$ változót az első pozíciótól számítva 25 karakter hosszán akarjuk elhelyezni az A\$ füzérbe, utasításunk az alábbi formát ölti:

```
MID$(A$,1,25)=N$
```

Itt a MID\$ utasítást ún. pseudo-változóként az egyenlőségjel bal oldalán használjuk. Ekkor a következő történik:

Az N\$ változó helyettesíti az A\$ változó első 25 karakterét. Ha az N\$ változó 25 karakternél hosszabb, a változó fennmaradó része figyelmen kívül marad. Akkor sincs baj, ha az N\$ rövidebb, mint 25. A kitöltetlen helyeken maradnak az A\$ eredeti karakterei (a mi esetünkben az üres jelek). Pontosan ez az, amit akartunk.

Az utasítások felhasználása egy BASIC programban:

```

200 INPUT "VEZETÉKNÉV"; N$
210 INPUT "KERESZTNÉV"; V$
220 INPUT "UTCA"; S$
230 INPUT "HÁZSZÁM"; NR$
240 INPUT "VÁROS";
250 INPUT "IR. SZÁM";
260 A$ = !STR$ 94, " "
270 MID$ (A$,1,25) = N$
280 MID$ (A$,26,20) = V$
290 MID$(A$,46,20) = S$
300 MID$(A$,66,5) = NR$
310 MID$ (A$,71,20) = O$
320 MID$ (A$,91,4) = P$
330 PRINT # 2, A$

```

P.51.

```

100 fori=51200 to 51479
110 read x:poke i,x: s=s+x :next
120 data169,13,160,200,141,10,3,140,11,3,76,107
130 data200,169,0,133,13,32,115,0,201,33,240,6
140 data32,121,0,76,141,174,32,115,0,201,196,240
150 data3,76,8,175,32,115,0,32,250,174,32,158
160 data183,138,72,32,253,174,32,158,173,36,13,48
170 data 12,32,170,177,165,100,208, 36,165,101, 76, 82
180 data200, 32,130,183,240,26,160, 0,177,34,133, 3
190 data104, 32,125,180,168,240, 7,165,3,136,145,98
200 data208,251,32,202,180,76,247,174,76,72,178,169
210 data118,160,200,141,8,3,140,9,3,96,32,115
220 data0,201,202,240,6,32,121,0,76,231,167,32
230 data 115,0,32,250,174,32,139,176,133,100,132,101
240 data133,73,132,74,32,163,182,160,0,177,100,72
250 data240,46,32,82,170,160,1,177,73,133,5,200
260 data177,73,133,6,32,253,174,32,158,183,138,240
270 data 23,202,134,4,32,121,0,201,41,208,4,169
280 data 255,208,12,32,253,174,32,158,183,138,208,3
290 data76,72,178,133,3,104,56,229,4,197,3,176
300 data 2,133,3,32,247,174,169,178,32,255,174,32
310 data158,173,32,163,182,160,2,177,100,133,81,136
320 data 177,100,133,80,136,177,100,240,211,197,3,176
330 data2,133,3,165,5,24,101,4,133,5,144,2
340 data230,6,164,3,136,177,80,145,5,192,0,208
350 data 247,76,174,167
360 ifs<>31128 then print"hiba a data-sorokban levo adatoknal!":end
370 sys51200:print"ok.."
380 new

```

```

00001 0000 ;
00003 0000 ;
00004 0000 * = $c800
00005 c800 chkauf = $aefa
00006 c800 chkzu = $aef7

```

```

00007 c800      chkcom = $ae8d
00008 c800      frmevl = $ade9
00009 c800      chkstr = $ad8f
00010 c800      frestr = $ba63
00011 c800      yfac = $b3a2
00012 c800      chrget = $73
00013 c800      chrgot = chrget+6
00014 c800      getbyt = $b79e
00015 c800      integr = $b1aa
00016 c800      dscrpt = $64
00017 c800      stradr = $62
00018 c800      adr2 = $fb
00019 c800      adr1 = $fb+2
00020 c800      len1 = 3
00021 c800      len2 = 4
00022 c800      anzahl = 5
00023 c800      start = 6
00024 c800      typflg = 12
00025 c800      strcde = $c4
00026 c800      ilquan = $b248
00027 c800      syntax = $af0B
00028 c800      pscode = $b9
00029 c800      vector = $30a
00030 c800      temp = len1
00031 g800      ;
00032 c800 a9 0d      lda #<testin
00033 c802 a0 c8      ldy #>testin
00034 c804 8d 0a 03  sta vector
00035 c807 8c 0b 03  sty vector+1
00036 c80a 4c 6b c8  jmp midstr
00037 c80d a9 00      testin lda #0
00038 c80f 85 0c      sta typflg
00039 c811 20 73 00  jsr chrget
00040 c814 c9 21      cmp #33 ; ! van ?
00041 c816 f0 06      beq test2
00042 c818 20 79 00  jsr chrgot
00043 c81b 4c 8d ae  jmp $ae8d
00044 c81e 4c 73 00  test2 jmp chrget
00045 c821 c9 c4      cmp #strcde
00046 c823 f0 03      beq string
00047 c825 4c 08 af  jmp syntax
00048 c828      ;
00049 c828      ; string$ - funkcio
00050 c828      ;
00051 c828 20 73 00  string jsr chrget
00052 c82b 20 fa ae  jsr chkauf ; zarojel atugrasa
00053 c82e 20 9e b7  jsr getbyt
00054 c831 8a      txa
00055 c832 48      pha ; hosszt tarolni
00056 c833 20 fd ae  jsr chkcom
00057 c836 20 e9 ad  jsr frmevl
00058 c839 24 0c      bit typflg
00059 c83b 30 0c      bmi str ; string
00060 c83d 20 aa b1  jsr integr
00061 c840 a5 64      lda dscrpt ; falso byte
00062 c842 d0 22      bne il1 ; > 255
00063 c844 a5 65      lda dscrpt+1 ; also byte, hossz
00064 c846 4c 50 c8  jmp str2
00065 c849 20 82 b7  str jsr $b782 ; str beallitas, typflg numeriku
s
00066 c84c f0 18      beq ill ; hossza = 0
00067 c84e b1 22      lda ($22),y ; elso karakter
00068 c850 85 03      str2 sta temp
00069 c852 68      pla ; hosszt elohivni
00070 c853 20 7d b4  jsr $b47d ; frestr
00071 c856 a8      tay
00072 c857 f0 07      beq str3

```

```

00073 c859 a5 03      lda    temp
00074 c85b 88          loop1  dey
00075 c85c 91 62      sta    (stradr),y      ; string eloallitas
00076 c85e d0 fb      bne    loop1
00077 c860 20 ca b4    str3   jsr  #b4ca; string verembe
00078 c863 4c f7 ae    jmp    chkzu
00079 c866 4c 48 b2    ill    jmp  ilquan
00080 c869          ;
00081 c869          ;mid$(stringvaltozo,pozicio,hossz)=stringkifejezes
00082 c869          ;mid$(stringvaltozo,hossz)      =stringkifejezes
00083 c869          ;
00084 c869          midcod = $ca
00085 c869          execut = $308
00086 c869          execlD = $a7e7
00087 c869          varnam = $45
00088 c869          varadr = $49
00089 c869          dscrpt = $64
00090 c869          tststr = $ad8f
00091 c869          getvar = $b08d
00092 c869          setstr = $aa52
00093 c869          test  = $aeff
00094 c869          *= 3
00095 0003          laenge *= *+1
00096 0004          poston **=*+1
00097 0005          varstr **=*+2
00098 0007          gleich = $b2
00099 0007          zeig2  = $50
00100 0007          *= $c86b
00101 c86b          ;
00102 c86b a9 76      midstr lda #<midtst
00103 c86d a0 c8      ldy    #>midtst
00104 c86f 8d 08 03    sta    execut
00105 c872 8c 09 03    sty    execut+1
00106 c875 60          rts
00107 c876 20 73 00    midtst jsr  chrget
00108 c879 c9 ca          cmp    #midcod      ; a kod mid$ ?
00109 c87b f0 06      beq    mid          ; igen
00110 c87d 20 79 00    jsr    chrgot
00111 c880 4c e7 a7      jmp    execlD      ; vissza a szokasos funkcio vegre
ehajtasahoz
00112 c883 20 73 00    mid     jsr  chrget      ;kovetkezo karakter
00113 c886 20 fa ae      jsr    chkauf      ; zerojel atugrasa
00114 c889 20 8d b0      jsr    getvar      ; valtozo olvasasa
00115 c88c 85 64      sta    dscrpt
00116 c88e 84 65      sty    dscrpt+1
00117 c890 85 49      sta    varadr
00118 c892 84 4a      sty    varadr+1
00119 c894 20 63 ba      jsr    frestr
00120 c897 a0 00      ldy    #0
00121 c899 b1 64      lda    (dscrpt),y
00122 c89b 48          pha          ; hossz tarolva
00123 c89c f0 2e      beq    ill1
00124 c89e 20 52 aa      jsr    setstr      ; string a ram-ba
00125 c8a1 a0 01      ldy    #1
00126 c8a3 b1 49      lda    (varadr),y
00127 c8a5 85 05      sta    varstr      ; valtozocim beallitas
00128 c8a7 c8          iny
00129 c8a8 b1 49      lda    (varadr),y
00130 c8aa 85 06      sta    varstr+1
00131 c8ac 20 fd ae      jsr    chkcom
00132 c8af 20 9e b7      jsr    getbyt      ; pozicio olvasasa
00133 c8b2 8a          txa
00134 c8b3 f0 17      beq    ill1
00135 c8b5 ca          dex
00136 c8b6 86 04      stx    poston
00137 c8b8 20 79 00      jsr    chrgot
00138 c8bb c9 29      cmp    #41      ; ) - kifejezes vege?

```

```

00139 c8bd d0 04 bne next
00140 c8bf a9 ff lda #fff ; maximalis hossz
00141 c8c1 d0 0c bne store
00142 c8c3 20 fd ae next jsr chkcom
00143 c8c6 20 9e b7 jsr getbyt ; hossz olvasasa
00144 c8c9 8a txa
00145 c8ca d0 03 bne **5
00146 c8cc 4c 48 b2 illi jmp ilquan
00147 c8cf 85 03 store sta laenge
00148 c8d1 68 pla
00149 c8d2 38 sec
00150 c8d3 e5 04 sbc poston
00151 c8d5 c5 03 cmp laenge
00152 c8d7 b0 02 bcs ok
00153 c8d9 85 03 sta laenge
00154 c8db 20 f7 ae ok jsr chkzu ; zarojel
00155 c8de a9 b2 lda #gleich
00156 c8e0 20 ff ae jsr test
00157 c8e3 20 e9 ad jsr frmevl ; kifejezes olvasas
00158 c8e6 20 63 ba jsr frestr
00159 c8e9 a0 02 ldy #2
00160 c8eb b1 64 lda (dscrpt),y
00161 c8ed 85 51 sta zeig2+1
00162 c8ef 88 dey
00163 c8f0 b1 64 lda (dscrpt),y
00164 c8f2 85 50 sta zeig2
00165 c8f4 88 dey
00166 c8f5 b1 64 lda (dscrpt),y
00167 c8f7 f0 d3 beq illi ; hiba, ha nulla
00168 c8f9 c5 03 cmp laenge
00169 c8fb a5 05 ok1 lda varstr
00170 c8fd 18 clc
00171 c8fe 65 04 adc poston
00172 c900 85 05 sta varstr
00173 c902 90 02 bcc **4
00174 c904 e6 06 inc varstr+1
00175 c906 a4 03 ldy laenge
00176 c908 88 loop dey
00177 c909 b1 50 lda (zeig2),y ;karakter a kifejezesbol
00178 c90b 91 05 sta (varstr),y; atvitel a string valtozoba
00179 c90d c0 00 cpy #0
00180 c90f d0 f7 bne loop
00181 c911 4c ae a7 jmp $a7ae ; vissza az interpreter rutinba
00182 c914 .end

```

4.3.3. A spooling – közvetlen nyomtatás lemezzől

Ha alapgépünkhöz a lemezegységen kívül nyomtatót is csatlakoztatunk, kihasználhatjuk a soros busz speciális tulajdonságait. A file-okat közvetlenül átadhatjuk a lemeztárból a nyomtatóra anélkül, hogy ezt a folyamatot byte-ról byte-ra kellene végrehajtanunk a gép tárán keresztül. Ha egy tetszőleges szöveget soros file-ként tárolunk a lemezen és ki akarjuk nyomtatni, arra a következő program alkalmas:

P.52

```

100 open1,4
110 open2,8,2,"0:text":rem szoveg file
120 get#2,a$:ifst=64then140
130 print#1,a$;goto120
140 close2:close1
150 end

```

A file végének felismeréséig a program beolvassa a karaktereket a lemezről és a nyomtatóra továbbítja. Ezután lezárjuk a két file-t és a program futása befejeződik. Ez egy szabályos adatátvitel, melynek végrehajtása BASIC programmal történik.

Hogyan működik a közvetlen nyomtatást végző program?

A program először megnyitja a két file-t. A nyomtatóhoz küld egy utasítást az adatok vételére (LISTEN), a lemezegységhez pedig az adatok továbbítására (TALK). Ettől kezdve a lemezegység automatikusan továbbítja az adatokat a nyomtatóra egészen addig, amíg file-véget nem érzékel. Közben használhatjuk a gépet anélkül, hogy ez az adatátvitelt zavarná (csak a soros buszra kapcsolt perifériák nem használhatók ez idő alatt).

A gyakorlatban a megoldás gépi kódú programmal történik. Amikor indítani akarjuk a spoolingot, a programot behívjuk és átadjuk neki a továbbítandó file nevét. A

SYS 828, "TEXT"

utasítás a lemezen lévő TEXT file-t kiírja nyomtatóra. Az átvitel megkezdése után a gép azonnal visszajelentkezik READY üzenettel. Biztosítandó, hogy a gép nincs lekötve átviteli célokra, kihúzhatjuk a lemezegységből kivezető buszkábelt és így a lemezegység már csak a nyomtatóval van összekapcsolva. A file-t, amely a nyomtatás befejeztével nyitva marad (az egységen a vörös színű LED világít), egy file-név nélküli SYS utasítással zárhatjuk le (természetesen ismét vissza kell dugni az egységhez vezető kábelt).

A SYS 828 utasítással a folyamatban lévő adatátvitelt be is fejezhetjük. Az alábbiakban közöljük a gépi programot, valamint a COMMODORE 64-hez és a VC 20-hoz alkalmazható betöltőprogramokat.

P.53.

```

033C 20 79 00 JSR 0079 ; CHRGOT ; van még karakter?
033F F0 33 BEQ 0374 ; NINCS
0341 20 E7 FF JSR FFE7 ; CLALL ; csatornák zárása
0344 20 54 E2 JSR E254
0347 A6 B7 LDX B7 ; filenév hossza
0349 F0 38 BEQ 0383
034B A9 02 LDA #02
034D A2 08 LDX #08
034F A0 02 LDY #02
0351 20 BA FF JSR FFBA ; SETLFS
0354 20 C0 FF JSR FFC0 ; OPEN ; logikai file nyitása
0357 A9 04 LDA #04
0359 20 B1 FF JSR FFB1 ; LISTEN ; parancs az egységnek
035C 20 BE ED JSR ED8E
035F A2 02 LDX #02
0361 20 C6 FF JSR FFC6 ; CHKIN ; csatorna nyitás INPUT-nak
0364 20 BE ED JSR ED8E
0367 20 B5 EE JSR EE85
036A 20 97 EE JSR EE97
036D A9 00 LDA #00
036F 85 99 STA 99
0371 85 98 STA 98
0373 60 RTS
0374 A9 01 LDA #01
0376 85 98 STA 98
0378 20 AE FF JSR FFAE ; UNLISTEN ; parancs
037B 20 AB FF JSR FFAB ; UNTALK ; parancs
037E A9 02 LDA #02
0380 4C C3 FF JMP FFC3 ; CLOSE ; logikai file zárása
0383 4C 08 AF JMP AF08 ; ERROR ; hibüzenet kiírása

```



```

100 for i =828to901:readq:pokei,q:s=s+q:next
110 data 32,121,0,240,51,32,231,255,32,84,226,166,183,240,56,169
120 data 2,162,8,160,2,32,186,255,32,192,255,169,4,32,177,255
130 data 32,190,237,162,2,32,198,255,32,190,237,32,133,238,32,151
140 data 238,169,0,133,153,133,152,96,169,1,133,152,32,174,255,32
150 data 171,255,169,2,76,195,255,76,8,175
160 ifs<>9598 then print"hiba a data-sorokban levo adatoknal":end
170 print"rendben"

```

```

100 for i =828to901
110 readq:pokei,q:s=s+q:next
120 data 32,121,0,240,51,32,231,255,32,81,226,166,183,240,56,169
130 data 2,162,8,160,2,32,186,255,32,192,255,169,4,32,177,255
140 data 32,197,238,162,2,32,198,255,32,197,238,32,132,239,32,160
150 data 228,169,0,133,153,133,152,96,169,1,133,152,32,174,255,32
160 data 171,255,169,2,76,195,255,76,8,207
170 if s<>9642 then print"hiba a datasorokban levo adatoknal":end
180 print"rendben"

```

4.4. Az overlay (átfedés) technika – a programok láncolása

Bonyolultabb adatfeldolgozó rendszerek kifejlesztésénél felmerülhet az a probléma, hogy nem tudjuk az összes adatkezelési funkciót egy programmal megoldani. Ennek több oka lehet – a "mindentudó" program túlságosan bonyolult, és emiatt meglehetősen lassú lenne, sőt az is előfordulhat, hogy egy mindenre felkészített program nem fér el a tárban. Célszerű tehát az ilyen rendszereket *menütechnikával* megoldani. Így a rendszer amellett, hogy minden adatkezelő funkciót képes ellátni, olyan önálló programokból épül fel, amelyek egy menü-programból hívhatóak. Ezzel a megoldással a tárban mindig csak az éppen aktív program-rész tartózkodik, és egy főprogram (menüprogram) szervezi a részprogramok hívását, láncolását.

Az ilyen rendszerek megvalósításánál a legnagyobb gondot a részprogramok tárbeli elhelyezése és a köztük szükséges információcsere megoldása okozza.

Hogyan lehet elérni, hogy az egyik program a másik változóinak értékeit használni tudja? Azok a megoldások, amelyeket mi az alábbiakban javasolunk, természetesen a CBM gépek társzervezésére épülnek, tehát elsősorban ezeken a gépeken használhatók.

Tegyük fel, hogy egy tárban lévő program betölt egy másikat. A 2. program csak akkor tudja átvenni az első változóit, ha hossza kisebb vagy egyenlő, mint az őt behívó (1. számú) program hossza. Ha ugyanis programból adjuk ki a LOAD utasítást, akkor a régi programra vonatkozó programvég mutatók megmaradnak és a vezérlés az új program első sorára adódik.

Nézzünk erre egy példát:

P.54.

```

100 rem program 1
110 rem ez a program hosszabb, mint a masodik
120 a=1000
130 load"p54/2",8: rem program 2

```

```

100 rem program 2
110 printa

```

Ha viszont az utántöltött program nagyobb az eredetinel, a változók egy része a tárban a második programmal felülíródik, tartalmuk határozatlan lesz, sőt a változókhoz történő értékhozzárendeléskor a programnak az első programon túlnyúló része is megrongálódhat. A társzervezési problémákon kívül még egy CBM sajátosságra kell figyelniük. Ha betartjuk a fenti szabályt – egymásrátöltésnél a tárbeli program hossza nagyobb a betöltött programénál – akkor az eredeti program változói sértetlenül megmaradnak. Ennek magyarázata, hogy a változóterület a BASIC program után van. A szövegkonstansok azonban nem a változóterületen vannak, ugyanis a címtáblázatban a változónévhez rendelt mutató (pointer) arra a programrészre mutat, ahol a változó értéket kapott.

Tegyük fel, hogy az eredeti programban volt egy ilyen sor:

```
100 A$ = "SZOVEG"
```

A második program betöltésekor a 100-as sor nyilván megváltozik, de az A\$ változóhoz rendelt tárcím marad. Az A\$ tartalma tehát határozatlan.

Ezen a problémán úgy segíthetünk, hogy a szövegkonstansokat valamilyen mesterséges módon áthelyezzük a változóterületre, pl. végzünk velük egy műveletet, ami nem változtatja meg az értéküket:

```
100 A$ = "SZOVEG" + "" (egy üres füzér hozzáadásával)
```

Ugyanez vonatkozik a függvénydefiníciókra, mert a mutató itt is a programterületen levő definícióra mutat.

```
100 DEF FN A(X) = 0,5 * EXP (-X*X)
```

Ha a betöltött programnak nincs szüksége a hívó (tárbeli) program változóira, az átfedési problémákat nagyon egyszerűen megoldhatjuk.

Mindössze annyit kell tenni, hogy közvetlenül betöltés után – a végcím ismeretében – a BASIC programvég mutatót az új programnak megfelelően, két POKE utasítással állítjuk:

```
POKE 45, PEEK(174): POKE 46, PEEK (175): CLR
```

A CLR utasítás feltétlenül szükséges. Ennek a sornak elsőként kell elhelyezkednie az utántöltött programban. Így a változók átadása nélkül bármilyen nagyságú programokat hívhatunk egymás után. Egy másik, de korántsem ilyen elegáns lehetőség, hogy a töltőutasítást beírjuk a billentyűzet pufferébe, amely a 2. programot közvetlen üzemmódban automatikusan tölti. Kiírjuk a képernyőre a LOAD és a RUN utasítást és a billentyűzet-puffert, beírjuk a HOME és RETURN kódjait. Ezeket az utasításokat END-del kell befejezni. Az operációs rendszer ekkor közvetlen üzemmódban behozza a billentyűzet-puffer tartalmát, s így a LOAD és RUN utasítást végrehajtja, ami a program betöltését és futtatását eredményezi. Miután mindez közvetlen üzemmódban történik, a program végcíme automatikusan beállítódik, a változók törlődnek és a következő RUN utasítás a programot indítja.

Ennek a módszernek jelentős hátránya, hogy a képernyőre kiírt töltőutasítás az esetleges képernyőmaszkot elrontja.

A kivitelezés:

P.55.

```
1000 printchr$(147)"load"chr$(34)"program nev2"chr$(34)",8"  
1010 print:print:print:print  
1020 print"run"  
1030 poke631,19:poke632,13:poke633,13  
1040 poke634,13:poke635,13:poke636,13  
1050 poke198,6:end
```

A gépi kódú programok utántöltése másféle technikával történik. Ha egy BASIC program gépi programokat használ, azokat többnyire indításkor betölti. Nem szabad megfeledkeznünk az alábbiakról: Mindig ügyelnünk kell arra, hogy a gépi kódú programokat abszolút jelleggel töltsük be, azaz meghatározott tárterületre. Ha egy program betöltésekor nem adunk meg másodlagos címet, az operációs rendszer feltételezi, hogy ez BASIC program, a betöltést a BASIC RAM kezdőcímétől kezdi (C 64-en 2049). A gépi kódú programok azonban csak akkor futtathatók, ha a tervezett címmel töltsük be őket, hiszen fix ugrási címeket tartalmaznak. Így csak a következő megoldás a helyes:

```
LOAD "GEPIPROGRAM",8,1
```

Arról sem szabad megfeledkeznünk, hogy program-üzemmódos betöltéskor a vezérlés mindig az első BASIC sorra adódik, és mivel az operációs rendszer minden LOAD után feltételezi, hogy BASIC programot töltött be, ez gépi kódú programok betöltésekor végtelen ciklushoz vezetne:

```
100 LOAD "GEPIPROGRAM",8,1
```

Ha most kihasználjuk, hogy utántöltéskor a változók megmaradnak, az alábbiak szerint kiküszöbölhetjük a végtelen ciklust:

```
100 IF A=0 THEN A=1 :LOAD "GEPIPROGRAM",8,1  
110 .....
```

Ha a programot RUN-nal indítjuk, az A értéke még nulla, tehát a THEN ág hajtódik végre, ekkor az A értéke 1 lesz, és a gépi kódú program betöltődik. Betöltés után a program ismét az elejétől kezdve fut, de mivel A = 1 (értéke megmaradt!), a LOAD-ot nem hajtja végre, hanem áttér a következő utasításra.

Pontosan így járhatunk el, ha több gépi kódú programot kell egymás után betölteni:

```
100 IF A=0 THEN A=1 : LOAD "1. PROGRAM",8,1  
110 IF A=1 THEN A=2 : LOAD "2. PROGRAM",8,1  
120 IF A=2 THEN A=3 : LOAD "3. PROGRAM",8,1
```

4.5. A Merge – BASIC programok összefűzése

A programozási munkát gyakran megkönnyíti, ha az egyes részeket előre kidolgozzuk, majd a kész egységeket egy programmá fűzzük össze.

Eddigi ismereteink alapján ez nem lehetséges, hiszen ha a tárban van egy programrész, és

lemezről betöltünk egy másikat, a második rész felülírja az elsőt. Olyan lemezművelet pedig nincs, ami a két lemezen levő programot „összeillesztené”.

A feladat megoldható, de ehhez tisztában kell lennünk a BASIC programok tárbeli elhelyezésével:

NL NH a következő programsorra mutató pointer (alsó-, felső byte)

ZL ZH programsorszám (alsó-, felső byte)

XX YY ZZ sorok tartalma

00 a sor végének jelölése

NL NH a következő programsorra mutató pointer (alsó-, felső byte)

ZL ZH programsorszám

XX YY ZZ sorok tartalma

00 a sor végének jelölése

A program végén még két nulla byte áll (a sorok végét jelző nulla byte-tal együtt három). A program kezdő- és végcíme a tárban a 43-as, illetve 44-es (alsó, felső) és a 45-ös, illetve 46-os tárcímeken helyezkedik el.

```
PRINT PEEK (43) + 256*PEEK(44),
```

A fenti utasítással kiírhatjuk a BASIC program kezdőcímét (ez C-64-en 2049), az alábbival pedig a végcímet:

```
PRINT PEEK (45) + 256*PEEK (46),
```

Az utóbbi a három nulla byte utáni byte-ra mutat.

Kihasználva, hogy minden parancs üzemmódban kiadott LOAD a BASIC programot a 43-as és 44-es tárcímeken talált címtől kezdve tölti, ha ezeket a címeket egy, a már tárban levő program végcímére állítjuk, egy esetleges második program ettől a címtől kezdve töltődik be (azaz pontosan az első után).

Mindenekelőtt betöltjük az első programot a tárba, majd ezután beolvassuk a program végcímét:

```
A = PEEK(45) + 256*PEEK(46)
```

Ezt az értéket 2-vel csökkentjük, hogy a program végén a két nulla byte is átíródhassék,

```
A = A - 2
```

Megjegyezzük az eredeti BASIC kezdőcímet.

```
PRINT PEEK(43), PEEK(44)
```

A fent kapott végcím lesz a BASIC kezdőcím.

```
POKE 43, A AND 255 : POKE 44, A/256
```

Betöltjük a második programot:

```
LOAD "2. PROGRAM",8
```

Visszaállítjuk az eredeti kezdőcímet (C-64-en $2049 = 256 * 8 + 1$, azaz az alsó byte értéke 1, a felső byte-e 8).

```
POKE 43,1 : POKE 44,8
```

majd kilistázhatjuk a programot, amely most már mindkét részt tartalmazza, tehát egy programként összefűzve tárolhatjuk a lemezen.

Az eljárás során vigyáznunk kell arra, hogy a második program csak olyan sorszámokat tartalmazhat, amelyek nagyobbak az első program legnagyobb sorszámánál, ellenkező esetben ugyanis erre a sorszámra sohasem hivatkozhatunk GOTO-val, vagy GOSUB-bal. A programok összefűzési lehetőségét ismerve kialakíthatunk egy szubrutingyűjteményt, amely a leggyakrabban használt eljárásokat tartalmazza lehetőleg olyan sorszámozással, amit egy tervezett főprogramban általában nem használunk.

További munkánk során az aktuális programhoz az éppen szükséges szubrutint egyszerűen hozzáfűzzük.

4.6. A Disk-Monitor

Az előző fejezetben már több szó esett erről a hasznos segédprogramról, amely C 64-en és VC 20-on egyaránt használható, és a haladó programozók elengedhetetlen munkaeszköze.

Leglényegesebb funkciói:

- a lemez tartalmát – megjeleníthetjük képernyőn
 - módosíthatjuk
 - visszaírhatjuk lemezre.

Gyakorlott programozók tudják, hogy ezeket az egyszerű lehetőségeket milyen sokrétűen fel lehet használni a programozói munka során.

A program gépi kódban készült. Választható funkciók:

- egy blokk beolvasása a lemezről
- egy blokk kiírása a lemezre
- egy blokk kiírása a képernyőre
- egy blokk módosítása a képernyőn
- lemezkezelő utasítások továbbítása
- visszatérés a BASIC-re

A program indítása után bejelentkezik a:

```
DISK-MONITOR V1.0
```

```
>
```

majd várja utasításunkat.

Vezérlő utasítások:

1. @ – beolvassa az egység hibaüzenetét, és kiírja a képernyőre: 00, ok, 00, 00

2. Lemezműveletek

Ha az @ jel után beírjuk valamelyik lemezkezelő utasítás kezdőbetűjét, a program végrehajtja a megfelelő műveletet.

BASIC megfelelői:

OPEN 15,8,15

PRINT 15; „utasítás”

CLOSE 15

> @ I – inicializálja a lemezt

> @ N: lemeznév, ID – megformálja a lemezt stb.

3. R és W – blokk írása-olvasása

A program legfontosabb funkciója azonban a lemez minden egyes blokkjának közvetlen olvasása és írása. Erre szolgál az R és a W utasítás. Az R (READ) beolvass egy blokkot a lemezzelől, a W (WRITE) felír egy blokkot a lemezre.

Mindkét esetben meg kell adnunk a kívánt blokk hexadecimális címét, azaz a sávot és a szektort hexadecimális alakban.

Írjuk be a

> R 12 01

utasítást. A sáv és a szektor hexadecimális értékeit egy üres jellel választjuk el egymástól.

4. M – egy blokk tartalmának megjelenítése képernyőn

Az M vezérlőutasítás előtt természetesen végre kell hajtani egy beolvasást az R utasítással.

DISK MONITOR

> M

```
> :00 12 04 82 11 01 47 52 41 .....GRA
> :08 46 49 4B 20 41 49 44 2E FIK AID.
> :10 53 52 43 A0 A0 00 00 00 SRC ....
> :18 00 00 00 00 00 00 15 00 .....
> :20 00 00 82 13 00 48 50 4C .....HPL
> :28 4F 54 2E 53 52 43 A0 A0 OT.SRC
> :30 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00 ....
> :38 00 00 00 00 00 00 05 00 .....
> :40 00 00 82 13 03 56 50 4C .....VPL
> :48 4F 54 2E 53 52 43 A0 A0 OT.SRC
> :50 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00 .....
> :58 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
> :60 00 00 82 13 00 4D 45 4D .....MEM
> :68 2E 53 52 43 A0 A0 A0 A0 . SRC
> :70 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00 . ....
> :78 00 00 00 00 00 00 06 00 .....
```

```

>:80 00 00 82 13 08 4D 45 4D .....MEM
>:88 2E 4F 42 4A A0 A0 A0 A0 . OBJ
>:90 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00
>:98 00 00 00 00 00 00 01 00 .....
>:A0 00 00 82 10 00 53 57 41 .....SWA
>:A8 50 2E 53 52 43 A0 A0 A0 P.SRC
>:B0 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00 ...
>:B8 00 00 00 00 00 00 04 00 .....
>:C0 00 00 82 10 01 4D 41 54 ...MAT
>:C8 52 49 58 2E 53 52 43 A0 RIX.SCR
>:D0 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00 ---
>:D8 00 00 00 00 00 00 0D 00 .....
>:E0 00 00 82 13 OC 47 41 55 .....GAU
>:E8 53 53 2E 54 45 53 54 AO SS.TEST
>:F0 A0 A0 A0 A0 A0 00 00 00 ....
>:F8 00 00 00 00 00 00 01 00 .....

```

Vizsgáljuk meg közelebbről a fenti lemez kivonatot. A kettőspont utáni első hexadecimális szám adja meg a blokkon belül a következő 8 byte kezdősorszámát. 00 a blokkon belüli első byte sorszáma, mivel a számozás 00-tól FF-ig, azaz 0-tól 255-ig tart. Ezután 8 byte tartalma következik (VC 20-nál 4 byte-é). Ha a byte-ok tartalma nem kinyomtatható karakter (\$00-tól \$1F-ig és \$80-tól \$9F-ig terjedő ASCII kódok), a megfelelő helyen egy pont van. Ha ismét beütjük az M utasítást, a blokk második része jelenik meg (a teljes blokk ugyanis nem fér el egyszerre a képernyőn).

Ha egy blokknak csak egy meghatározott részét akarjuk látni, a kívánt rész határait paraméterként beírhatjuk az M utasításba.

A blokk első részének kiírása:

```
> M 00 7F
```

A második rész kiírása:

```
> M 80 FF
```

(VC 20-nál negyed blokk is megjeleníthető).

5. A blokk tartalmának módosítása

Ha bármilyen adatot meg akarunk változtatni, egyszerűen vigyük a kurzort a megfelelő helyre, írjuk át a megfelelő byte-ot, s nyomjuk le a RETURN-t. Hatására az adott byte-érték tartalmának új értéke jelenik meg, és egyidejűleg az ASCII karakter is megváltozik a jobb oldali részben.

Az így megváltoztatott blokkot a W utasítással visszaírhatjuk a lemezre. Természetesen a lemezcímet most is hexadecimálisan kell megadni.

A következő

```
> W 12 01
```

utasítás visszaírja a blokkot a 18-as sáv 1. szektorába, vagyis oda, ahonnan előzőleg a blokkot olvastuk.

6. Az X – visszatérés a BASIC-be

Hatására a gép ismét kiírja a READY-t. Ha később újra használni akarjuk a Disk-Monitort, nem kell újra betöltenünk, mert a Commodore 64-nél a SYS 49152-vel, a VC 20-nál pedig a SYS 6690-nel ismét meghívhatjuk.

Mielőtt egy lemez tartalmát módosítanánk, célszerű róla egy másolatot készíteni! Ha ugyanis egy blokk megváltoztatása vagy írása kapcsán bármilyen hibát vétünk, elveszíthetjük a lemezen eddig tárolt fontos információkat. Az is előfordulhat, hogy a lemez tartalmát a megszokott módon nem tudjuk többé visszaolvasni.

Az alábbiakban közöljük a Disk-Monitor program assembler-listáját, majd ezt követik a Commodore 64-hez és a VC 20-hoz alkalmazható, BASIC nyelven írt töltőprogramok.

P. 56.

symbol	value						
adr1	00fd	adr2	00fb	anzahl	0005	chkauf	aefa
chkcom	aefd	chkstr	ad8f	chkzu	aef7	chrget	0073
chrgot	0079	dscrpt	0064	execl	a7e7	execut	0308
frestr	ba63	frmevl	ade9	getbyt	b79e	getvar	b08d
gleich	00b2	ill	c866	ill1	c8cc	ilquan	b248
integr	b1aa	laenge	0003	len1	0003	len2	0004
loop	c908	loop1	c85b	mid	c883	midcod	00ca
midstr	c86b	midtst	c876	next	c8c3	ok	c8db
ok1	c8fb	poston	0004	pscode	00b9	setstr	aa52
start	0006	store	c8cf	str	c849	str2	c850
str3	c860	stradr	0062	strcde	00c4	string	c828
syntax	af08	temp	0003	test	aef7	test2	c81e
testin	c80d	tststr	ad8f	typflg	000c	varadr	0049
varnam	0045	varstr	0005	vector	030a	yfac	b3a2
zeig2	0050						


```

00001 0000 ; disk monitor vc20/cbm64
00002 0000 ;
00003 0000 prompt = $3c ; <
00004 0000 ncomds = 6 ; utasitasok szama
00005 0000 input = $ffc0
00006 0000 talk = $ffd4
00007 0000 sctalk = $ff96
00008 0000 iecin = $ffa5
00009 0000 untalk = $ffab
00010 0000 listen = $ffb1
00011 0000 sclist = $ff93
00012 0000 iecout = $ffa8
00013 0000 unlist = $ffae
00014 0000 write = $ffd2
00015 0000 open = $ffc0
00016 0000 close = $ffc3
00017 0000 setpar = $ffba
00018 0000 setnam = $ffbd
00019 0000 chkin = $ffc6
00020 0000 ckout = $ffc9
00021 0000 clrch = $fcc
00022 0000 cr = 13
00023 0000 quote = $22
00024 0000 qtflg = $d4
00025 0000 * = $200 ; basic input puffer
00026 0200 savx * = *+1
00027 0201 wrap * = *+1
00028 0202 bad * = *+1
00029 0203 von * = *+1
00030 0204 bis * = *+1
00031 0205 status = $90
00032 0205 sa = $b9 ; masodlagos cim
00033 0205 fa = $ba ; egysegszam
00034 0205 fnadr = $bb

```



```

00035 0205 fnlen = $b7
00036 0205 tmpc = $97
00037 0205 count = 8 ; byte-ok szama 8/sor
00038 0205 ; vc-20-nal 4
00039 0205 ;
00040 0205 ready = $e37b ; vc-20-nal $e467
00041 0205 ;
00042 0205 * = $c000
00043 c000 ;
00044 c000 a2 00 init ldx #0 ; program fej
00045 c002 bd 85 c2 msgout lda message,x
00046 c005 20 d2 ff jsr write
00047 c008 e8 inx
00048 c009 e0 12 cpx #ascbmp-mesage
00049 c00b d0 f5 bne msgout
00050 c00d a2 0d start ldx #cr
00051 c00f a9 3c lda #prompt
00052 c011 20 eb c0 jsr wrtwo
00053 c014 a9 00 lda #0
00054 c016 8d 01 02 sta wrap
00055 c019 20 33 c1 stl jsr rdoc ; input olvasas
00056 c01c c9 3c cmp #prompt
00057 c01e f0 f9 beq stl
00058 c020 c9 20 cmp ##20 ; atugas
00059 c022 f0 f5 beq stl
00060 c024 a2 05 s0 ldx #ncomds-1 ; osszehasonlitas az utasitastab
00061 c026 dd 6a c0 s1 cmp comds,x
00062 c029 d0 0c bne s2
00063 c02b 8e 00 02 stx savx
00064 c02e bd 70 c0 lda adrh,x
00065 c031 48 pha ; visszaugrasi cim a verembe
00066 c032 bd 76 c0 lda adrl,x
00067 c035 48 pha
00068 c036 60 rts
00069 c037 ca s2 dex
00070 c038 10 ec bpl s1
00071 c03a 4c 0d c0 jmp start
00072 c03d ;
00073 c03d ; blokktartalom kiiras a kepernyore
00074 c03d ;
00075 c03d 85 97 dm sta tmpc
00076 c03f 20 62 c0 dm1 jsr space
00077 c042 b9 e0 c2 lda buffer,y ; egy byte a pufferbol
00078 c045 20 dc c0 jsr wrob
00079 c048 c8 iny
00080 c049 d0 03 bne dm2
00081 c04b ee 01 02 inc wrap
00082 c04e c6 97 dm2 dec tmpc
00083 c050 d0 ed bne dm1
00084 c052 60 rts
00085 c053 ; egy byte olvasasa - tarcimnek
00086 c053 20 fe c0 byt jsr rdoc
00087 c056 90 03 bcc by3 ; ures karakter ?
00088 c058 99 e0 c2 sta buffer,y ; egy byte a pufferba
00089 c05b c8 by3 iny
00090 c05c c6 97 dec tmpc
00091 c05e 60 rts
00092 c05f 20 62 c0 spac2 jsr space
00093 c062 a9 20 space lda ##20 ;
00094 c064 2c .byte $2c
00095 c065 a9 0d crlf lda #cr
00096 c067 4c d2 ff jmp write
00097 c06a ;
00098 c06a ;utasitas- es cim tablazat
00099 c06a ;
00100 c06a 3a comds .byte $3a ; : tartartalom atiras
00101 c06b 57 .byte $57 ; w blokk irasa

```

```

00102 c06c 52 .byte $52 ; 'r' blokk olvasasa
00103 c06d 4d .byte $4d ; 'm' kiiras a kepernyore
00104 c06e 40 .byte $40 ; '@' disk utasitas
00105 c06f 58 .byte $58 ; 'x' kilepes
00106 c070 bf adrh .byte >altm-1
00107 c071 c0 .byte >direkt-1
00108 c072 c0 .byte >direkt-1
00109 c073 bf .byte >dsplym-1
00110 c074 c0 .byte >disk-1
00111 c075 e2 .byte >ready-1
00112 c076 c0 adrl .byte <altm-1
00113 c077 90 .byte <direkt-1
00114 c078 90 .byte <direkt-1
00115 c079 7b .byte <dsplym-1
00116 c07a 3e .byte <disk-1
00117 c07b 7a .byte <ready-1
00118 c07c a0 00 dsplym ldy #0
00119 c07e 8c 03 02 sty von
00120 c081 88 dey
00121 c082 8c 04 02 sty bis
00122 c085 20 cf ff jsr input
00123 c088 c9 0d cmp #cr
00124 c08a f0 17 beq dsp1
00125 c08c 20 fe c0 jsr rdob ; startcim olvasas
00126 c08f 90 12 bcc dsp1
00127 c091 8d 03 02 sta von
00128 c094 20 cf ff jsr input
00129 c097 c9 0d cmp #cr
00130 c099 f0 08 beq dsp1
00131 c09b 20 fe c0 jsr rdob ; vegcim olvasas
00132 c09e 90 03 bcc dsp1
00133 c0a0 8d 04 02 sta bis
00134 c0a3 ac 03 02 dsp1 ldy von
00135 c0a6 20 c6 c2 dsp2 jsr tstend
00136 c0a9 20 d6 c2 jsr altrit
00137 c0ac 98 tya
00138 c0ad 20 dc c0 jsr wrob ; cim
00139 c0b0 20 62 c0 jsr space ; vc-20-nal kimarad
00140 c0b3 a9 08 lda #count ; 8, vagy 4
00141 c0b5 20 3d c0 jsr dm ; kiiratas
00142 c0b8 20 97 c2 jsr ascicmp ; feltetlen ugras
00143 c0bb 4c a6 c0 jmp dsp2
00144 c0be 4c 0d c0 beqsl jmp start
00145 c0c1 ; tartartalom atiras, cim es adat olvasas
00146 c0c1 20 fe c0 altm jsr rdob ; cim olvasas
00147 c0c4 90 f8 bcc beqsl
00148 c0c6 a8 tay
00149 c0c7 a9 08 lda #count ; byte-ok szama
00150 c0c9 85 97 sta tmpc
00151 c0cb 20 33 c1 jsr rdob ; vc-20-nal kihagyni
00152 c0ce 20 33 c1 a5 jsr rdob
00153 c0d1 20 53 c0 jsr byt
00154 c0d4 d0 f8 bne a5
00155 c0d6 20 97 c2 jsr ascicmp
00156 c0d9 4c 0d c0 jmp start
00157 c0dc ;
00158 c0dc ;
00159 c0dc 48 wrob pha
00160 c0dd 4a lsr a
00161 c0de 4a lsr a
00162 c0df 4a lsr a
00163 c0e0 4a lsr a
00164 c0e1 20 f4 c0 jsr ascii ; ascii kodra
00165 c0e4 aa tax
00166 c0e5 68 pla
00167 c0e6 29 0f and #%1111
00168 c0e8 20 f4 c0 jsr ascii

```

```

00169 c0eb          ; karakter az x-be, a-ba
00170 c0eb 48      wrtwo pha
00171 c0ec 8a      txa
00172 c0ed 20 d2 ff jsr  write
00173 c0f0 68      pla
00174 c0f1 4c d2 ff jmp  write
00175 c0f4 18      ascii clc
00176 c0f5 69 f6    adc  #$f6
00177 c0f7 90 02    bcc  asci
00178 c0f9 69 06    adc  #6
00179 c0fb 69 3a    asci  adc #$3a
00180 c0fd 60      rts
00181 c0fe          ; hexbyte olvasasa a-ba
00182 c0fe a9 00    rdoc  lda #0
00183 c100 8d 02 02  sta  bad
00184 c103 20 33 c1  jsr  rdoc
00185 c106 c9 20    rdoc1 cmp #$20 ;
00186 c108 d0 09    bne  rdoc2
00187 c10a 20 33 c1  jsr  rdoc ; kovetkezo karakter olvasas
00188 c10d c9 20    cmp  #$20 ;
00189 c10f d0 0f    bne  rdoc3
00190 c111 18      clc ; cy=0
00191 c112          ;
00192 c112 60      rts
00193 c113 20 28 c1  rdoc2 jsr hexit ; konvertalo hex.re
00194 c116 0a      asl  a
00195 c117 0a      asl  a
00196 c118 0a      asl  a
00197 c119 0a      asl  a
00198 c11a 8d 02 02  sta  bad
00199 c11d 20 33 c1  jsr  rdoc
00200 c120 20 28 c1  rdoc3 jsr hexit
00201 c123 0d 02 02  ora  bad
00202 c126 38      sec ; cy=1
00203 c127 60      rts
00204 c128 c9 3a    hexit cmp #$3a
00205 c12a 08      php
00206 c12b 29 0f    and  #%1111
00207 c12d 28      plp
00208 c12e 90 02    bcc  hex09 ; 0 - 9
00209 c130 69 08    adc  #8 ; +9 (c-1)
00210 c132 60      hex09 rts
00211 c133 20 cf ff  rdoc  jsr input ; karakter olvasas
00212 c136 c9 0d    cmp  #cr ; cr ?
00213 c138 d0 f8    bne  hex09 ; nem, return
00214 c13a 68      pla
00215 c13b 68      pla ; igen, vissza a starthoz
00216 c13c 4c 0d c0 jmp  start
00217 c13f          ;
00218 c13f          ; dos support
00219 c13f 20 cf ff  disk  jsr input
00220 c142 c9 0d    cmp  #cr
00221 c144 d0 27    bne  dskcmd ; disk parancs
00222 c146 a9 00    lda  #0
00223 c148 85 90    sta  status ; st torles
00224 c14a 20 65 c0  jsr  crlf
00225 c14d a9 08    lda  #8
00226 c14f 85 ba    sta  fa ; egysegszam
00227 c151 20 d4 ff  jsr  talk
00228 c154 a9 6f    lda  #15+$60
00229 c156 85 b9    sta  sa ; sa=15
00230 c158 20 96 ff  jsr  sctalk ; masodlagos cim
00231 c15b 20 a5 ff  errin jsr iecin
00232 c15e 24 90    bit  status
00233 c160 70 05    bvs  enddisk
00234 c162 20 d2 ff  jsr  write
00235 c165 d0 f4    bne  errin

```

```

00236 c167 20 ab ff   enddsk jsr untalk
00237 c16a 4c 0d c0   jmp  start
00238 c16d c9 24   dskcmd cmp #$24           ; '$'
00239 c16f f0 1d   beq  err1                ; catalog
00240 c171 48   pha
00241 c172 a9 08   lda  #8
00242 c174 85 ba   sta  fa
00243 c176 20 b1 ff   jsr  listen
00244 c179 a9 6f   lda  #15+$60
00245 c17b 85 b9   sta  sa
00246 c17d 20 93 ff   jsr  sclist
00247 c180 68   pla
00248 c181 20 a8 ff   comdot jsr iecout
00249 c184 20 cf ff   jsr  input
00250 c187 c9 0d   cmp  #cr
00251 c189 d0 f6   bne  comdot
00252 c18b 20 ae ff   jsr  unlist
00253 c18e 4c 0d c0   err1 jmp start
00254 c191 20 33 c1   direkt jsr rdoc
00255 c194 20 fe c0   jsr  rdob                ; track olvasas
00256 c197 90 f5   bcc  err1
00257 c199 8d 27 c2   sta  track
00258 c19c 20 33 c1   jsr  rdoc
00259 c19f 20 fe c0   jsr  rdob
00260 c1a2 90 ea   bcc  err1
00261 c1a4 8d 2a c2   sta  sector
00262 c1a7 20 49 c2   jsr  opndir
00263 c1aa ad 00 02   lda  savx
00264 c1ad c9 01   cmp  #1
00265 c1af f0 1e   beq  drwrit
00266 c1b1 a9 31   lda  ##31                ; '1'
00267 c1b3 20 ed c1   jsr  secomd              ; 'block-read'
00268 c1b6 a2 0d   ldx  #13
00269 c1b8 20 c6 ff   jsr  chkin
00270 c1bb a2 00   ldx  #0
00271 c1bd 20 cf ff   dirin jsr input
00272 c1c0 9d e0 c2   sta  buffer,x
00273 c1c3 e8   inx
00274 c1c4 d0 f7   bne  dirin
00275 c1c6 20 cc ff   jsr  clrch
00276 c1c9 20 6e c2   enddir jsr clmdir
00277 c1cc 4c 0d c0   jmp  start
00278 c1cf 20 2c c2   drwrit jsr bufpnt          ; pufferrpointer beallitas
00279 c1d2 a2 0d   ldx  #13
00280 c1d4 20 c9 ff   jsr  ckout
00281 c1d7 a2 00   ldx  #0
00282 c1d9 bd e0 c2   dirout lda buffer,x
00283 c1dc 20 d2 ff   jsr  write
00284 c1df e8   inx
00285 c1e0 d0 f7   bne  dirout
00286 c1e2 20 cc ff   jsr  clrch
00287 c1e5 a9 32   lda  ##32                ; '2'
00288 c1e7 20 ed c1   jsr  secomd              ; 'block-write'
00289 c1ea 4c c9 c1   jmp  enddir
00290 c1ed 8d 20 c2   secomd sta comdst+1
00291 c1f0 a2 0f   ldx  #15
00292 c1f2 ad 27 c2   lda  track
00293 c1f5 20 78 c2   jsr  nmbasc
00294 c1f8 8e 27 c2   stx  track
00295 c1fb 8d 28 c2   sta  track+1
00296 c1fe ad 2a c2   lda  sector
00297 c201 20 78 c2   jsr  nmbasc
00298 c204 8e 2a c2   stx  sector
00299 c207 8d 2b c2   sta  sector+1
00300 c20a a2 0f   ldx  #15
00301 c20c 20 c9 ff   jsr  ckout
00302 c20f a2 00   ldx  #0

```

```

00303 c211 bd 1f c2 cmdot lda comdst,x
00304 c214 20 d2 ff jsr write
00305 c217 e8 inx
00306 c218 e0 0d cpx #bufpnt-comdst
00307 c21a d0 f5 bne cmdot
00308 c21c 4c cc ff jmp clrch
00309 c21f 55 31 comdst .byte 'u1:13 0'
00310 c227 00 track .byte 0,0,$20
00310 c228 00
00310 c229 20
00311 c22a 00 sector .byte 0,0
00311 c22b 00
00312 c22c a2 0f bufpnt ldx #15
00313 c22e 20 c9 ff jsr ckout
00314 c231 a2 00 ldx #0
00315 c233 bd 41 c2 pntout lda buftxt,x
00316 c236 20 d2 ff jsr write
00317 c239 e8 inx
00318 c23a e0 08 cpx #opndir-buftxt
00319 c23c d0 f5 bne pntout
00320 c23e 4c cc ff jmp clrch
00321 c241 42 2d buftxt .byte 'b-p 13 0'
00322 c249 a9 0f opndir lda #15
00323 c24b a8 tay
00324 c24c a2 08 ldx #8
00325 c24e 20 ba ff jsr setpar
00326 c251 a9 00 lda #0
00327 c253 20 bd ff jsr setnam
00328 c256 20 c0 ff jsr open
00329 c259 a9 0d lda #13
00330 c25b a8 tay
00331 c25c a2 08 ldx #8
00332 c25e 20 ba ff jsr setpar
00333 c261 a9 01 lda #1
00334 c263 a2 6d ldx #<dadr
00335 c265 a0 c2 ldy #>dadr
00336 c267 20 bd ff jsr setnam
00337 c26a 4c c0 ff jmp open
00338 c26d 23 dadr .byte '#'
00339 c26e a9 0d clsdir lda #13
00340 c270 20 c3 ff jsr close
00341 c273 a9 0f lda #15
00342 c275 4c c3 ff jmp close
00343 c278 a2 30 nmbasc ldx #30 ; '0' hexa - ascii-re
00344 c27a 38 sec
00345 c27b e9 0a numb1 sbc #10
00346 c27d 90 03 bcc numb2
00347 c27f e8 inx
00348 c280 b0 f9 bcs numb1
00349 c282 69 3a numb2 adc #39+1
00350 c284 60 rts
00351 c285 0d message .byte cr
00352 c286 44 49 .byte 'disk-monitor v1.0'
00353 c297 a8 ascamp tay
00354 c298 38 sec
00355 c299 e9 08 sbc #count
00356 c29b a8 tay
00357 c29c 20 62 c0 jsr space
00358 c29f a9 12 lda #18
00359 c2a1 20 d2 ff jsr write
00360 c2a4 a6 08 ldx count
00361 c2a6 b9 e0 c2 ac2 lda buffer,y
00362 c2a9 29 7f and #$7f
00363 c2ab c9 20 cmp #$20 ;
00364 c2ad b0 04 bcs ac3
00365 c2af a9 2e lda #$2e ;
00366 c2b1 d0 03 bne ac4

```

```

00367 c2b3 b9 e0 c2 ac3 lda buffer,y
00368 c2b6 20 d2 ff ac4 jsr write
00369 c2b9 a9 00 lda #0
00370 c2bb 85 d4 sta qtflg
00371 c2bd c8 iny
00372 c2be ca dex
00373 c2bf d0 e5 bne ac2
00374 c2c1 a9 92 lda #146
00375 c2c3 4c d2 ff jmp write
00376 c2c6 ad 01 02 tstend lda wrap
00377 c2c9 d0 06 bne endend
00378 c2cb cc 04 02 cpy bis
00379 c2ce b0 01 bcs endend
00380 c2d0 60 rts
00381 c2d1 68 endend pla
00382 c2d2 68 pla
00383 c2d3 4c 0d c0 jmp start
00384 c2d6 20 65 c0 altrit jsr crlf
00385 c2d9 a9 3a lda #3a ;
00386 c2db a2 3c ldx #prompt ;
00387 c2dd 4c eb c0 jmp wrtwo
00388 c2e0 buffer = *
00389 c2e0 .end

```

symbol table

symbol	value	symbol	value	symbol	value	symbol	value
a5	c0ce	ac2	c2a6	ac3	c2b3	ac4	c2b6
adrh	c070	adrl	c076	altm	c0c1	altrit	c2d6
ascdmp	c297	asci	c0fb	ascii	c0f4	bad	0202
beqs1	c0be	bis	0204	buffer	c2e0	bufpnt	c22c
buftxt	c241	by3	c05b	byt	c053	chkin	ffc6
ckout	ffc9	close	ffc3	clrch	ffcc	clmdir	c26e
cmdot	c211	comdot	c181	comds	c06a	comdst	c21f
count	0008	cr	000d	crlf	c065	dadr	c26d
direkt	c191	dirin	c1bd	dirout	c1d9	disk	c13f
dm	c03d	dm1	c03f	dm2	c04e	drwrit	c1cf
dskcmd	c16d	dsp1	c0a3	dsp2	c0a6	dsplym	c07c
enddir	c1c9	enddisk	c167	endend	c2d1	err1	c18e
errin	c15b	fa	00ba	fnadr	00bb	fnlen	00b7
hex09	c132	hexit	c128	iecin	ffa5	iecout	ffa8
init	c000	input	ffcf	listen	ffb1	message	c285
msgout	c002	ncomds	0006	nmbasc	c278	numb1	c27b
numb2	c282	open	ffc0	opndir	c249	pntout	c233
prompt	003c	qtflg	00d4	quote	0022	rdob	c0fe
rdob1	c106	rdob2	c113	rdob3	c120	rdoc	c133
ready	e37b	s0	c024	s1	c026	s2	c037
sa	00b9	savx	0200	sclist	ff93	sctalk	ff96
secomd	c1ed	sector	c22a	setnam	ffbd	setpar	ffba
spac2	c05f	space	c019	st1	c019	start	c00d
status	0090	talk	ffd4	tmpc	0097	track	c227
tstend	c2c6	unlist	ffa6	untalk	ffab	von	0203
wrap	0201	write	ffd2	wrab	c0dc	wrtwo	c0eb

```

100 fori=49152 to 49887
110 read x:poke i,x: s=s+x :next
120 data162,0,189,133,194,32,210,255,232,224,18,208
130 data245,162,13,169,62,32,235,192,169,0,141,1
140 data2,32,51,193,201,62,240,249,201,32,240,245
150 data162,5,221,106,192,208,12,142,0,2,189,112
160 data192,72,189,118,192,72,96,202,16,236,76,13
170 data192,133,151,32,98,192,185,224,194,32,220,192
180 data200,208,3,238,1,2,198,151,208,237,96,32
190 data254,192,144,3,153,224,194,200,198,151,96,32
200 data98,192,169,32,44,169,13,76,210,255,58,87

```

```

210 data82,77,64,88,192,193,193,192,193,227,192,144
220 data144,123,62,122,160,0,140,3,2,136,140,4
230 data2,32,207,255,201,13,240,23,32,254,192,144
240 data18,141,3,2,32,207,255,201,13,240,8,32
250 data254,192,144,3,141,4,2,172,3,2,32,198
260 data194,32,214,194,152,32,220,192,32,98,192,169
270 data8,32,61,192,32,151,194,76,166,192,76,13
280 data192,32,254,192,144,248,168,169,8,133,151,32
290 data51,193,32,51,193,32,83,192,208,248,32,151
300 data194,76,13,192,72,74,74,74,74,32,244,192
310 data170,104,41,15,32,244,192,72,138,32,210,255
320 data104,76,210,255,24,105,246,144,2,105,6,105
330 data58,96,169,0,141,2,2,32,51,193,201,32
340 data208,9,32,51,193,201,32,208,15,24,96,32
350 data40,193,10,10,10,10,141,2,2,32,51,193
360 data32,40,193,13,2,2,56,96,201,58,8,41
370 data15,40,144,2,105,8,96,32,207,255,201,13
380 data208,248,104,104,76,13,192,32,207,255,201,13
390 data208,39,169,0,133,144,32,101,192,169,8,133
400 data186,32,180,255,169,111,133,185,32,150,255,32
410 data165,255,36,144,112,5,32,210,255,208,244,32
420 data171,255,76,13,192,201,36,240,29,72,169,8
430 data133,186,32,177,255,169,111,133,185,32,147,255
440 data104,32,168,255,32,207,255,201,13,208,246,32
450 data174,255,76,13,192,32,51,193,32,254,192,144
460 data245,141,39,194,32,51,193,32,254,192,144,234
470 data141,42,194,32,73,194,173,0,2,201,1,240
480 data30,169,49,32,237,193,162,13,32,198,255,162
490 data0,32,207,255,157,224,194,232,208,247,32,204
500 data255,32,110,194,76,13,192,32,44,194,162,13
510 data32,201,255,162,0,189,224,194,32,210,255,232
520 data208,247,32,204,255,169,50,32,237,193,76,201
530 data193,141,32,194,162,15,173,39,194,32,120,194
540 data142,39,194,141,40,194,173,42,194,32,120,194
550 data142,42,194,141,43,194,162,15,32,201,255,162
560 data0,189,31,194,32,210,255,232,224,13,208,245
570 data76,204,255,85,49,58,49,51,32,48,32,0
580 data0,32,0,0,162,15,32,201,255,162,0,189
590 data65,194,32,210,255,232,224,8,208,245,76,204
600 data255,66,45,80,32,49,51,32,48,169,15,168
610 data162,8,32,186,255,169,0,32,189,255,32,192
620 data255,169,13,168,162,8,32,186,255,169,1,162
630 data109,160,194,32,189,255,76,192,255,35,169,13
640 data32,195,255,169,15,76,195,255,162,48,56,233
650 data10,144,3,232,176,249,105,58,96,13,68,73
660 data83,75,45,77,79,78,73,84,79,82,32,86
670 data49,46,48,152,56,233,8,168,32,98,192,169
680 data18,32,210,255,162,8,185,224,194,41,127,201
690 data32,176,4,169,46,208,3,185,224,194,32,210
700 data255,169,0,133,212,200,202,208,229,169,146,76
710 data210,255,173,1,2,208,6,204,4,2,176,1
720 data96,104,104,76,13,192,32,101,192,169,58,162
730 data62,76,235,192
740 ifs<>90444 then print "hiba a data-sorokban levo adatoknal!":end
750 sys49152

```

```

100 poke55,6690 and 255: poke56,6690/256: clr
110 for i =6690to7056
120 readq:pokei,q:s=s+q:next
130 data 162,0,189,164,28,32,210,255,232,224,18,208,245,162,13,169
140 data 62,32,7,27,169,0,141,1,2,32,79,27,201,62,240,249
150 data 201,32,240,245,162,5,221,140,26,208,12,142,0,2,189,146
160 data 26,72,189,152,26,72,96,202,16,236,76,47,26,133,151,32
170 data 132,26,185,0,29,32,248,26,200,208,3,238,1,2,198,151
180 data 208,237,96,32,26,27,144,3,153,0,29,200,198,151,96,32
190 data 132,26,169,32,44,169,13,76,210,255,58,87,82,77,64,88

```

```

200 data 26,27,27,26,27,228,223,175,175,157,90,102,160,0,140,3
210 data 2,136,140,4,2,32,207,255,201,13,240,23,32,26,27,144
220 data 18,141,3,2,32,207,255,201,13,240,8,32,26,27,144,3
230 data 141,4,2,172,3,2,32,229,28,32,245,28,152,32,248,26
240 data 169,4,32,95,26,32,182,28,76,200,26,76,47,26,32,26
250 data 27,144,248,168,169,4,133,151,32,79,27,32,117,26,208,248
260 data 32,182,28,76,47,26,72,74,74,74,74,32,16,27,170,104
270 data 41,15,32,16,27,72,138,32,210,255,104,76,210,255,24,105
280 data 246,144,2,105,6,105,58,96,169,0,141,2,2,32,79,27
290 data 201,32,208,9,32,79,27,201,32,208,15,24,96,32,68,27
300 data 10,10,10,10,141,2,2,32,79,27,32,68,27,13,2,2
310 data 56,96,201,58,8,41,15,40,144,2,105,8,96,32,207,255
320 data 201,13,208,248,104,104,76,47,26,32,207,255,201,13,208,39
330 data 169,0,133,144,32,135,26,169,8,133,186,32,180,255,169,111
340 data 133,185,32,150,255,32,165,255,36,144,112,5,32,210,255,208
350 data 244,32,171,255,76,47,26,201,36,240,29,72,169,8,133
360 if s<>35614 then print"hiba a data-sorokban levo adatoknal":end
370 load"p56/4",8: rem masodik resz behivasa

```

```

100 clr:for i =7057to7422
110 readq:pokei,q:s=s+q:next
120 data 186,32,177,255,169,111,133,185,32,147,255,104,32,168,255,32
130 data 207,255,201,13,208,246,32,174,255,76,47,26,76,47,26,32
140 data 79,27,32,26,27,144,245,141,70,28,32,79,27,32,26,27
150 data 144,234,141,73,28,32,104,28,173,0,2,201,1,240,30,169
160 data 49,32,12,28,162,13,32,198,255,162,0,32,207,255,157,0
170 data 29,232,208,247,32,204,255,32,141,28,76,47,26,32,75,28
180 data 162,13,32,201,255,162,0,189,0,29,32,210,255,232,208,247
190 data 32,204,255,169,50,32,12,28,76,232,27,141,63,28,162,15
200 data 173,70,28,32,151,28,142,70,28,141,71,28,173,73,28,32
210 data 151,28,142,73,28,141,74,28,162,15,32,201,255,162,0,189
220 data 62,28,32,210,255,232,224,13,208,245,76,204,255,85,49,58
230 data 49,51,32,48,32,0,0,32,0,0,162,15,32,201,255,162
240 data 0,189,96,28,32,210,255,232,224,8,208,245,76,204,255,66
250 data 45,80,32,49,51,32,48,169,15,168,162,8,32,186,255,169
260 data 0,32,189,255,32,192,255,169,13,168,162,8,32,186,255,169
270 data 1,162,140,160,28,32,189,255,76,192,255,35,169,13,32,195
280 data 255,169,15,76,195,255,162,48,56,233,10,144,3,232,176,249
290 data 105,58,96,13,68,73,83,75,45,77,79,78,73,84,79,82
300 data 32,86,49,46,48,152,56,233,4,168,32,132,26,169,18,32
310 data 210,255,162,4,185,0,29,41,127,201,32,176,4,169,46,208
320 data 3,185,0,29,32,210,255,169,0,133,212,200,202,208,229,169
330 data 146,76,210,255,173,1,2,208,6,204,4,2,176,1,96,104
340 data 104,76,47,26,32,135,26,169,58,162,62,76,7,27
350 if s<>39469 then print"hiba a data-sorokban levo adatoknal":end
360 sys6690

```


5. FEJEZET

A NAGY CBM-LEMEZEGYSÉGEK

5.1. Az IEC busz és a soros busz

A Commodore 64-es és VC 20-as gépekhez egy beépített soros buszon keresztül csatlakoztatjuk a különböző perifériákat, mint pl. a VC 1541-es lemezegységet, a nyomtatót vagy a rajzgépet.

A soros busz működési elve lehetővé teszi egyszerre több külső egység csatlakoztatását. Ahhoz, hogy működés közben egyértelműen hivatkozhatunk az egyes egységekre, az egységeket azonosító számokkal kellett ellátni. A lemezegység hivatkozási száma 8, a nyomtatóé 4.

Az egységhez a hivatkozási számmal hozzárendelünk egy ún. *elsődleges címet* az OPEN utasításban.

Pl. az

OPEN 1,4

utasítással a nyomtatóhoz hozzárendeltük az 1-es elsődleges címet, azaz egy csatornát. Mivel egyszerre több lemezegységgel is dolgozhatunk, ezek további megkülönböztetésére szolgál az ugyancsak az OPEN utasításban megadott másodlagos cím.

16 másodlagos címet használhatunk, 0–15-ig számozva, azonban ezek közül háromnak különleges szerepe van:

- 0. – a programok betöltése
- 1. – a programok tárolása
- 15. – a parancs- és hibacsatorna

A további 13-at (2–14-ig) szabadon használhatjuk adathalmazok kezelésére.

A Commodore 64-es és a VC 1541-es egység közötti adatátvitel a soros buszon történik. A „soros” szó arra utal, hogy az információ bitenként, egyetlen vezetéken továbbítódik. Az átvitt információt azonban az alapgép is és a lemezegység is byte-onként (8 bit) dolgozza fel. Ahhoz, hogy a küldő és a fogadó egység között az adatforgalom során összhang legyen, szükség van egy további, ún. „handshake” (kézfogás) vezetékre.

Az adatátvitel lebonyolításában hat vonal vesz részt:

PONT	MEGJELÖLÉS
1	SRQ IN
2	föld
3	ATN
4	CLOCK
5	DATA
6	RESET

Ha a gép adatokat kíván közölni az egységgel, az ATN vezeték 1-re állítódik. A jelet észlelve a soros buszon levő minden egység felfüggeszti a pillanatnyi munkáját és átveszi az érkező byte-ot. Az adatok bitenként érkeznek a DATA vonalon. Hogy a fogadó egységhez mikor

érkezik a következő bit, azt az ún. CLOCK (óra, ütem) vonal jelzi. Ha az itt átvitt byte-ban meghatározott egységszám nem azonos az adott egység számával, az egység figyelmen kívül hagyja a küldött adatokat.

A címzett egység fogadja a következő adatot, nevezetesen az ún. *másodlagos címet*. Az egységszámmal együtt a byte maradék három bitje azt is meghatározza, hogy a kiválasztott egység adatokat fogadjon (LISTEN) vagy küldjön (TALK). Az utóbbi három bit értékétől függően megindul az adatáramlás a gép felé, vagy a géptől az egységhez.

A RESET vonal bekapcsolás után, a soros buszon csatlakoztatott minden egységet alapállapotba hozat. Az SRQ IN vonalon (Service Request) keresztül jelentik készültségi állapotukat az egyes egységek, pl. hogy az adatok az átvitelre készen állnak (ezt a vezetéket az alapgép operációs rendszere nem kérdezi le).

Több lemezegység alapállapotban nem használható, hacsak nincsenek fizikailag átcímezve különböző egységszámokra. A DISK ADR CHANGE programmal „szoftveresen” átcímezhetjük az egységeket, de természetesen kikapcsolás után az új egységszámok megszűnnek. Végleges átcímzést csak fizikailag, forrasztással lehet elvégezni.

A soros busz elvéhez hasonló elven működnek az IEC- és az IEEE 488 buszok. A legfontosabb eltérés a soros buszhoz képest az, hogy a fentiekben az adatok nem sorosan, hanem párhuzamosan, egyszerre 8 adatvonalon áramlanak. Mivel még egy további „handshake” vonal is szükséges, az IEC busz egy összesen 24 eres kábellel dolgozik. Az IEEE 488-as busz legfőbb előnye a soros buszhoz képest a gyorsaság, azaz a 8 bit egyidejű átvitele. Az IEC busz kb. ötször gyorsabb a soros busznál: átviteli sebessége 1,8 kbyte, míg a soros buszé 0,4 kbyte. Egy 10 kbyte-os program betöltése a VC 1541-en kb. 25 másodpercig tart, míg a nagy CBM 2031-es készüléken kevesebb mint 6 másodpercig.

A sebességkülönbség mindenképpen indokolja, hogy az alapgéphez egy IEC buszt vásároljunk! Az IEC busz bővítéssel az alapgéphez minden nagy CBM egységet csatlakoztathatunk.

5.2. A CBM lemezegységek összehasonlítása

Az alábbi táblázat összefoglalja az összes CBM lemezegység műszaki adatait.

TÍPUS	1541	2031	4040	8050	8250
DOS-változat(ok)	2.6	2.6	2.1/2.7	2.5/2.7	2.7
Meghajtóegység	1	1	2	2	2
Meghajtóegységenkénti fejek száma	1	1	1	1	2
Tárkapacitás	170K	170K	340K	1.05M	2.12M
Soros file	168K	168K	168K	521K	1.05M
Relatív file	167K	167K	167K	183K/518K	1.04M
Puffertár (kbyte)	2	2	4	4	4
Sávok	35	35	35	77	77
Sávonkénti szektorok	17–21	17–21	17–21	23–29	23–29
Blokkonkénti byte-ok	256	256	256	256	256
Szabad blokkok	664	664	1328	4104	8266
Tartalomjegyzék és BAM sáv	18	18	18	38/39	38/39
File-bejegyzések	144	144	144	224	224
Átviteli sebesség (kbyte/s)	40	40	40	40	40
Belső soros IEC buszon keresztül	0.4	1.8	1.8	1.8	1.8

Elérési idők (m/s):	30	30	30	5	5
sávról sávra					
átlagos idő	360	360	360	125	125
Percenkénti fordulatszám	300	300	300	300	300

A nagy CBM lemezegek áttekintése

A VC 1541-es lemezegeység a legkisebb tárkapacitású CBM-egység, de mindezzel az egyetlen készülék, amely soros buszon keresztül közvetlenül kapcsolódik a Commodore 64-hez és a VC 20-hoz. A funkciókat, a szerkezeti felépítést és a működési elvet tekintve azonos a CBM 2031-es lemezegeeggel. A CBM 2031-es a VC 1541-hez viszonyítva csak abban mutat eltérést, hogy soros busz helyett párhuzamos IEEE 488 busszal van ellátva. Ez az eltérés mintegy ötszörösére növeli az átviteli sebességet. Ha a CBM 2031-et a Commodore 64-hez vagy a VC20-hoz akarjuk csatlakoztatni, egy IEC busz-modult kell vásárolni. A CBM 2031-es tárformátuma teljesen kompatibilis a VC 1541-es tárformátumával. Mindkét készüléknél lemezenként 170 kbyte áll rendelkezésre. A CBM 2031-es által felírt információt a VC 1541-es tudja olvasni, felülrni és megfordítva. Ez érvényes a sorozat következő típusára, a CBM 4040-es lemezegegegre is. A 4040-es kettős meghajtóegység, kétszer 170 kbyte-os tárkapacitással. A kettős meghajtóegység előnye nemcsak a kétszeres tárkapacitás, hanem az, hogy az adatok egyik meghajtóegységből átvihetők a másikba. A programok és file-ok átmásolását a COPY utasítás segítségével valósíthatjuk meg, például az

```
OPEN 1,8,15, "CL:TEST = TEST"    vagy a
COPY "TEST", D0 TO "TEST", D1
```

a TEST file-t azonos névvel átmásolja a 0. meghajtóegységről az 1-re. Különböző meghajtóegységekről több file-t is összekapcsolhatunk a CONCAT utasítással.

A kettős meghajtóegység legfontosabb előnye azonban mégis a teljes lemezek másolási lehetősége. A lemezmásolást a fentihez hasonlóan szintén egy utasítással elvégezhetjük, melynek hatására a lemezegegeység automatikusan megformálja az új lemezt, majd a másolandó lemez tartalmát sávról-sávra átmásolja a megformált lemezre. A lemezmásolás utasítása:

```
OPEN 1,8,15, "D1 = 0"    vagy
BACKUP D0 TO D1.
```

A 4040-es készüléken a másolás kevesebb mint 3 percet vesz igénybe; közben az alapgép tovább dolgozhat, mivel a lemezegegeység operációs rendszere végzi ezt a műveletet.

A CBM 8050-es és 8250-es egységek kétszeres sűrűséggel ('double density', 77 sáv) írják a lemezre az információt, következésképpen a 4040-es egységek nem kompatibilisek a 8050/8250 egységekkel, azaz kölcsönösen nem tudják olvasni a másik által teleírt lemezeket. Vannak azonban olyan programok (pl. a COPY ALL program), amelyekkel átmásolhatjuk az 1541/4040-es egységek által felírt programokat és adatokat a 8050/8250-es lemezegegegekre. A 8050-es és a 8250-es egységeken a dupla írássűrűség miatt jóval több adat fér el, mint a kis egységeken: a 8050-es egységen 1 Mbyte, a 8250-es egységen pedig 2 Mbyte. A 8250-es kétszeres kapacitása abból adódik, hogy a lemezegegegeység a lemez mindkét oldalát tudja használni ('double sided'), mivel meghajtóegységenként 2-2 író/olvasófejjel rendelkezik. Ahhoz, hogy relatív file esetén is kihasználhassuk a teljes kapacitást, az operációs rendszer ún. Super-Side-Sector-ral dolgozik, amely az egyenként 6 oldalszektor-blokkból álló

127 csoport mutatóit tartalmazza. Ezzel az adatszervezéssel egy relatív file (elméletileg) 23 Mbyte-ra is kiterjedhet (a 8050-esnél a 2.7 DOS-változattól kezdődően). Az IEC buszon keresztül bármelyik lemezegység csatlakoztatható a Commodore 64-hez és a VC20-hoz, s így "on line" üzemben ezekkel a gépekkel is több megabyte-nyi adathalmazt dolgozhatunk fel. A nagy CBM egységek további előnye, hogy puffertáruk kétszer akkora, mint a kis egységeké. A nagyobb puffertár felhasználásával egyidejűleg öt soros file, vagy legfeljebb három relatív file lehet megnyitott állapotban (vagy ami ezzel egyenértékű, egyszerre két relatív és két soros file).

A következő részben összehasonlítjuk az 1541/4040-es lemezformátumot a 8050/8250-es formátummal, rámutatunk a BAM és a tartalomjegyzék elhelyezkedésének és felépítésének eltéréseire.

A 8050/8250-es formátumnál a BAM és a tartalomjegyzék a 38. és a 39. sávot használja. A 39. sáv 0. szektorában helyezkedik el a lemez neve és a formátum ismertetőjele.

```
>:00 26 00 43 00 00 00 43 42 &.C...CB
>:08 4E 20 38 30 35 30 A0 A0 M 8050
>:10 A0 A0 A0 A0 A0 A0 A0 A0
>:18 30 31 A0 32 43 A0 A0 A0 01 2C
```

A 0. és az 1. byte tartalmazza az első BAM-blokk sáv szektormutatóját (38. sáv, 0. szektor), a 2. byte pedig a formátum "C" jelölő betűjét. A 3-tól 5-ig terjedő byte-ok használaton kívül vannak. A 6-tól 31-ig terjedő byte-okban "Shift Space"-szel van kitöltve a lemez neve, a mi esetünkben a "CBM 8050". A 24. és a 25. byte tartalmazza a '01' lemezazonosítót (ID-t), a 27. és a 28. pedig a '2C' DOS-formátumot.

A blokk fennmaradó része kihasználatlan.

A BAM nem fér el egy blokkban, így a 38. sávon el van osztva; a 8050-nél a 0. és a 3. szektorban, a 8250-nél pedig ezen kívül 6. és 9. szektorokban is. Mivel egy sávon több szektor van, az egyes sávokra vonatkozó BAM-bejegyzést bővíteni kellett, a bejegyzés 5 byte-ot foglal le. Az első byte itt is a sávonkénti szabad szektorok számát tartalmazza, a következő byte-ok pedig a szabad és foglalt szektorok bittérképét tartalmazzák (0 = a szektor foglalt, 1 = a szektor szabad).

Részletesen bemutatjuk egy lemez 38. sáv 0. szektorának tárkivonatát:

```
>:00 26 03 43 00 01 33 1D FF
>:08 FF FF 1F 1D FF FF FF 1F
>:10 1D FF FF FF 1F 1D FF FF
>:18 FF 1F 1D FF FF FF 1F 1D
>:20 FF FF FF 1F 1D FF FF FF
>:28 1F 1D FF FF FF 1F 1D FF
>:30 FF FF 1F 1D FF FF FF FF
>:38 1D FF FF FF 1F 1D FF FF
>:40 FF 1F 1D FF FF FF 1F 1D
>:48 FF FF FF 1F 1D FF FF FF
>:50 1F 1D FF FF FF 1F 1D FF
>:58 FF FF 1F 1D FF FF FF 1F
>:60 1D FF FF FF 1F 1D FF FF
>:68 FF 1F 1D FF FF FF 1F 1D
>:70 FF FF FF 1F 1D FF FF FF
```

```

>:78 1F 1D FF FF FF 1F 1D FF
>:80 FF FF 1F 1D FF FF FF 1F
>:88 1D FF FF FF 1F 1D FF FF
>:90 FF 1F 1D FF FF FF 1F 1D
>:98 FF FF FF 1F 1D FF FF FF
>:A0 1F 1D FF FF FF 1F 1D FF
>:A8 FF FF 1F 18 FC F3 EF 1F
>:B0 00 00 00 00 00 00 00 00
>:B8 00 00 00 00 00 00 00 0F
>:C0 F4 93 46 1A 18 6C FB FF
>:C8 1F 00 00 00 00 00 00 00
>:D0 00 00 00 00 00 00 00 00
>:D8 05 00 00 4D 04 1B FF FF
>:E0 FF 07 1B FF FF FF 07 1B
>:E8 FF FF FF 07 1B FF FF FF
>:F0 07 1B FF FF FF 07 1B FF
>:F8 FF FF 07 1B FF FF FF 07

```

A 0. és az 1. byte itt is a következő BAM-blokkra utal, ezen a lemezen a 38. sáv 3. szektorára. A 2. byte a formátumjelölő "C" betűt tartalmazza. A 4. byte-ban helyezkednek el azok a sávszámok, amelyre az adott BAM-rész vonatkozik (itt az 1-től 51-ig terjedő sávok). A 6. pozíciótól kezdődően találjuk az egyes sávokra vonatkozó 5 byte-os bejegyzéseket. A következő BAM-blokk is hasonló felépítésű, a 8050-esnél az 52-től 77-ig terjedő sávokra vonatkozik és legfeljebb 140 byte-ot foglal le. Az utolsó BAM-blokk minden esetben az első tartalomjegyzék blokkra utal: a 39. sáv 1. szektorára.

A 8250-esnél a BAM-hoz 4 blokk szükséges. A 38. sáv 0. szektora tartalmazza az 1-től 51-ig terjedő sávokra, a 38. sáv 3. szektora az 52-től 100-ig terjedő sávokra, majd végül a 38. sáv 9. szektora a 151-től 154-ig terjedő sávokra vonatkozó háttértérképet.

A tartalomjegyzék sáv, vagyis a 39. sáv még további 28 szabad blokkot tartalmaz. Így tehát 28*8-224 tartalomjegyzék-bejegyzés lehetséges, ellentétben az 1541/4040-nel, ahol a tartalomjegyzék-bejegyzések száma legfeljebb 144 lehet. A tartalomjegyzék felépítése az összes formátumnál azonos.

Az alábbi táblázat szemléletesen mutatja be a különböző típusú egységek sáv-szektor felépítését:

	1541/4040	8050/8250	
Sávok	1-17 : 0-20	1-39 : 0-28	szektorok
	18-24 : 0-18	40-53 : 0-26	
	25-24 : 0-17	54-64 : 0-24	
	31-35 : 0-16	65-77 : 0-22	
		csak 8250:	
		78-116 : 0-28	
		117-130 : 0-26	
		131-141 : 0-24	
		142-154 : 0-22	

Blokkok 683 2083/4186
Szabad blokkok 664 2052/4133

TOVÁBBI DATA BECKER KÖNYVEK A NOVOTRADE RT. KIADÁSÁBAN

A Commodore 64 belső felépítése

A könyv belülről világítja meg az Ön kedvenc számítógépét. Nélkülözhetetlen mindazok számára, akik a mikrogép rejtelseinek mélyére akarnak ásni. A több mint 300 oldalas kötet a C 64-es minden szempontból alapos leírását adja. Teljes ROM listát tartalmaz részletes magyarázatokkal felszerelve, így Ön kedve szerint tanulmányozhatja a BASIC interpreter, a kernal vagy operációs rendszer működését. Számos példát talál majd a gépi nyelvű programozásra és továbbiakat, melyek révén a programozó munkája kellemesebb lesz.

Tippek és trükkök a Commodore 64-esen

A kötet könnyedén elsajátítható programozási technikák és fogások gyűjteménye. Az egyes fejezetek többek közt grafikus programokat, kényelmes adatbevitelt, magas szintű BASIC ismertetést, a CP/M alkalmazhatóságát és számos gyakorlati megoldást tartalmaznak. Szellemes ötleteket kapnak Olvasóink válogatási feladatokhoz, a változók kezeléséhez, a POKE-ok használatához. Mindent egybevetve, a kötet a programozás praktikus eszköztárának gyűjteménye.

Gépi kódú programozás a Commodore 64-esen

Azok számára íródott akik már nem a BASIC nyelven, hanem a gyorsabb, a memóriát hatékonyabban kihasználó gépi kódban kívánnak programozni. A könyv kifejezetten a C-64-eshez íródott. Tanulja meg, hogyan működik a 6510-es mikroprocesszor a C-64-esen. A ROM rutinok hozzáférhetősége, I/O, BASIC bővítés stb. Tartalmazza 3 teljes program listáját: egy ASSEMBLER-ét, egy DISASSEMBLER-ét és egy nem mindennapi 6510 SIMULATOR-ét, mely valóban "láttatja" Önnel a C-64-es működését.

Ára: 355,- Ft

Értesítjük vevőinket, üzleti partnereinket, hogy

2c

SZÁMÍTÁSTECHNIKAI ÁRUHÁZ

néven megnyitottuk üzletünket.

AZ ÁRUHÁZ SZOLGÁLTATÁSAI:

- ◆ számítástechnikai rendszerek komplex leasingje
- ◆ komplett rendszerek kulcsrakész átadása, betanítása
 - ◆ meglévő szoftverek átírása
- ◆ oktatás ◆ olvasószolgálat ◆ szaktanácsadás
- ◆ alkalmazói szoftverek igény szerinti kialakítása
- ◆ felhasználóknak, user kluboknak helyszíni gépidő biztosítása

AZ ÜZLET NYITVATARTÁSI IDEJE:

Hétfőtől — Péntekig 9—18 óráig

AZ ÜZLET CÍME:

1136 Budapest, Balzac u. 35. Tel.: 402-954

NOVOTRADE