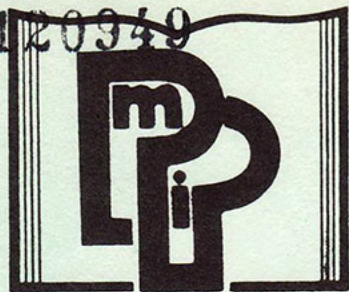


1120949



PEDAGÓGIAI
MŰHELY

19.

Gudenus László

**FEJEZETEK
A COMMODORE
PLUS/4-ES
GÉPI KÓDÚ
PROGRAMOZÁSÁBÓL**

Pest Megyei Pedagógiai Intézet

Budapest, 1990

Gudenus László

**Fejezetek a Commodore +4 gépi kódú
programozásából**

Pest Megyei Pedagógiai Intézet

Budapest, 1990.

E szakköri füzet a PMPI Bevezetés a COMMODORE+4 gépi kódú programozásába című kiadványának folytatása, s mint ilyen a 65xx mikroprocesszor utasításkészletét már ismerő felhasználók számára ad segítséget a gépi kódú programozás technikájának elsajátításához.

Lektorálta: Sok Zoltán

ISSN 0238-3217

ISNB 963 04 0431 1

Kiadja a Pest Megyei Pedagógiai Intézet
Felelős kiadó: Dr. Szivi József igazgató
Felelős szerkesztő: Pap János
Készült a PMPI sokszorosítójában
Felelős vezető: Márkus István
Munkaszám: 55/1990

TARTALOMJEGYZÉK

	LEMEZ		SZÖVEG	LISTA
	"hypra 1+4 3056"	prg		
	"+4sys"	prg		
Bevezetés			4	
1.	"bas.titkos"	prg	6	F1
	"titkos"	seq		F2
	"titkos.mod"	prg		
2.	"bas.monitor"	prg	14	F5
	"monitor"	seq		F6
	"monitor.mod"	prg		
3.	"bas.tukrozes"	prg	24	F11
	"tukrozes"	seq		F12
	"tukrozes.mod"	prg		
4.	"bas.prim"	prg	31	F18
	"prim"	seq		F19
	"prim.mod"	prg		
5.	"bas.ketkepernyo"	prg	37	F23
	"demo"	prg		F23
	"ketkep"	seq		F26
	"ketkep.mod"	prg		
6.	"bas.skala"	prg	49	F31
	"skala"	seq		F32
	"skala.mod"	prg		
7.	"bas.hangseb"	prg	54	F34
	"hangseb"	seq		F36
	"hangseb.mod"	prg		
8.	"bas.pulzal"	prg	59	F39
	"pulzal"	seq		F40
	"pulzal.mod"	prg		
9.	"bas.sorok"	prg	64	F44
	"sorok"	seq		F45
	"sorok.mod"	prg		
	"karakterek"	prg		
10.	"bas.gvetites"	prg	67	F47
	"gvetites"	seq		F50
	"gvetites.mod"	prg		
11.	"bas.kvetites"	prg	70	F52
	"kvetites"	seq		F55
	"kvetites.mod"	prg		
12.	"bas.fenyujsag"	prg	74	F57
	"feny1"	seq		F59
	"feny1.mod"	prg		
	"feny2"	seq		F61
	"feny2.mod"	prg		
	"feny3"	seq		F64
	"feny3.mod"	prg		
Befejezés			86	

BEVEZETÉS

A szakköri füzet a PMPI Bevezetés a COMMODORE+4 gépi kódú programozásába c. kiadványa folytatása, s mint ilyen, a 65xx mikroprocesszor utasításkészletét már ismerő felhasználók számára ad segítséget a gépi kódú programozás technikájának elsajátításához, a C+4 lehetőségeinek megismeréséhez. Mind egyéni tanuláshoz, mind csoportos feldolgozáshoz ajánlható.

A gépi kódú programozás elsajátításának leghatékonyabb, mondhatni kizárólagos útja a feladatmegoldás, a gyakorlás. A szakköri füzet ehhez biztosít olyan kidolgozott feladatokat, amelyek egyrészt alkalmasak a gépi kódú programozás sajátosságainak bemutatására, másrészt viszont látványosak, érdekesek, szórakoztatóak is. A példák többségükben a grafikához kapcsolódnak, de szerepelnek a hanggal, az aritmetikával összefüggő programok, sőt, van egy mérési feladat is. A perifériák kezelésével azért nem foglalkoztunk, mert Babán Gábor és Masa István : Gépi kódú programozás kezdőknek és haladóknak C16 és PLUS/4 számítógépre c. könyve [1] ezt igen alaposan tárgyalja. Az egyes témák:

- titkosítás (táblázattal ill. a kizáró vagy művelettel)
- a beépített monitor funkcióinak bővítése
- a grafikus képernyő tengelyes ill. középpontos tükrözése, különböző logikai műveletekkel
- négy byte-os egészek oszthatósági vizsgálata
- két grafikus képernyő megvalósítása
- zene megszakításból
- hangsebesség mérése
- pulzáló, villogó, forgó stb. karakterek előállítása
- soronként más-más karakterkészlet megjelenítése
- a tár egy-egy területének a grafikus ill. a karakteres képernyőre vetítése
- fényűjság megvalósítása (különböző szinteken).

Minden fejezetben gondot fordítunk a gépi kódú program környezetére: mindenképpen mellékelünk betöltő, de többször bemutatató programot is. Alkalmazzuk a BASIC-kel való kapcsolat mindhárom formáját, az USR függvényt, a SYS utasítást, valamint új utasítások bevezetését (BASIC-bővítés, beszúrás).

Példát mutatunk szöveg-, egy és két byte-os egész, valamint négy byte-os egészzé konvertálható valós paraméterek átvételére, változó számban is.

A szakköri füzetben mintegy száz kitűzött feladat is szerepel; ezek részben a megoldott programok módosítását, részben pedig önálló programok készítését célozzák.

Az algoritmusok leírásánál általában Szlávi Péter és Zsakó László : Módszeres programozás című könyvét [II] követtük. Hivatkozunk még Erdős Iván : Commodore PLUS/4, C-16, C-116 ROM-lista című könyvére [III] is.

1. TITKOSÍRÁS

Elsőként a titkosírással foglalkozunk, amely viszonylag jelentéktelen feladat, vizsgálata mégis sok tanulságot szolgáltat a gépi kódú programozás módszereiről. Megértéséhez szükséges [1] 2.7 és 2.8 fejezetének az ismerete.

Minden titkosítás valamely, a titkosítandó karakterkészleten, mint értelmezési tartományon definiált, invertálható F függvényen alapul. A titkosítás kódoláskor F -nek a szövegen felvett értékét, dekódoláskor pedig F inverzének (G -nek) a titkosított szövegen felvett értékét adja vissza. Annyi titkosítás van, ahány F függvény definiálható a fenti feltételeknek megfelelően. Ebben a fejezetben két, lényegében különböző eljárást mutatunk be.

TÁBLÁZATON ALAPULÓ TITKOSÍRÁS

Az első módszer egy rögzített táblázaton alapul:

kar: A B C D E F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z
F(kar): Q W E R T Y U I O P A S D F G H J K L Z X C V B N M
(Mint látható, az egyszerűség kedvéért a betűknek a billentyűzeten elfoglalt helye alapján építettük fel a táblázatot. Természetesen bármely olyan másik táblázat is megfelelne, amelynek alsó sorában minden betű pontosan egyszer szerepel.) A táblázat segítségével kódoláskor minden betűt az alatta lévővel, dekódoláskor pedig a felette lévővel helyettesítünk (a betűktől különböző karakterek - pld. a space - mindkét transzformációnál változatlanok maradnak).

Már itt megjegyezzük, hogy a gépben nem pontosan ezt a táblázatot fogjuk tárolni: mivel a felső sorban a 65...90 kódú karakterek szerepelnek, mégpedig növekvő sorrendben, tárolásuk feleslegesen foglalná a helyet. A tárba tehát csak az alsó sor kerül be; kezdetét TÁBLA jelöli.

A kódolandó szöveg tárba vitelének módjával egyelőre ne foglalkozzunk (ezt egyébként a SZÖVBE rutin végzi majd), hanem tételezzük fel, hogy a szöveg a tárban van, kezdetét az SZMUT (nullalapos) címen lévő mutató, hosszát pedig az SZH érték tárolja. A kódolás és a dekódolás programját a következő algoritmusok alapján írjuk meg (a lényegen nem változtat, de programozni egyszerűbb, ha a szöveg karaktereit

fordított sorrendben, a végétől az elejéig vesszük sorra):

```
TODA [táblázattal oda]
Y:=SZH-1 [a SZÖVEG hossza] (*)
Ciklus, amíg Y>=0
    Ha 'A' <=(SZMUT), Y és (SZMUT), Y<='Z',
        akkor X:=ASC((SZMUT), Y)-65 (**)
            (SZMUT), Y:=TÁBLA, X
    Elágazás vége
    Y:=Y-1
Ciklus vége
Eljárás vége
```

Az algoritmus a szöveget a tárba, eredeti helyére úgy tölti vissza, hogy a betűktől különböző karaktereket változatlanul hagyja, de minden betűt kicserél a táblázatban alatta lévőre. A (*) sorra azért van szükség, mert bár SZH a szöveg hosszát jelöli, a szöveg a tárban az (SZMUT)+0, (SZMUT)+1, ..., (SZMUT)+SZH-1 byte-okon helyezkedik el. Ha csak "túl sok" szövegváltozónk nincs, ezek a byte-ok \$8000 fölött vannak, így elérésükhöz ROM-RAM lapozásra van szükség. A (**) sor kódolásánál ne feledkezzünk meg erről! Kódolva:

```
ram=$ff3f          ;ram-ra kapcsol
rom=$ff3e          ;rom-ra kapcsol
toda               ;táblázattal oda
    jsr szovbe     ;szöveg beolvasása
    ldy szh        ;szövegmutató
    dey
    sei
    sta ram        ;ram-ra kapcsol
ocikl lda (szmut),y
    cmp #$41       ;<a?
    bmi okesz     ;igen
    cmp #$5b       ;>z?
    bpl okesz     ;igen
    sec
    sbc #$41       ;hányadik betű?
    tax            ;indexbe
    lda tabla,x
okesz sta (szmut),y
    dey           ;szöveg vége?
    bpl ocikl     ;nem
    sta rom      ;rom-ra kapcsol
    cli
    rts
```

Figyeljük meg a gépi kódú programozás jellegzetességeit: a csökkenő ciklusváltozót tartalmazó ciklusokat, az indirekt ill. indexelt címzéseket, a táblázat használatát, összehasonlításnál a jelzőbitek állásától függő elágazást!

Itt jegyezzük meg azt is, hogy a ROM mögötti RAM-ban lévő táblázathoz (a szöveg is egy ilyen táblázat!) az itt alkalmazott (nullalapos) indirekt indexelt címmel a legegyszerűs-

rübb hozzáférni.

A dekódolás algoritmus:

```
TVISZ [táblázattal vissza]
Y:=SZH-1
Ciklus, amíg Y>=0
  Ha 'A' <=(SZMUT), Y és (SZMUT), Y <='Z',
  akkor
    X:=25 [betűk száma-1]
    A:=(SZMUT), Y
    Ciklus, amíg A<>TÁBLA, X
    X:=X-1
    Ciklus vége
    [X: hányadik betű az abc-ben]
    (SZMUT), Y:=X+65 [a betű kódja]
  Elágazás vége
  Y:=Y-1
Ciklus vége
Eljárás vége
```

A kódolt szubrutin:

```
tvisz          ;táblázattal vissza
              jsr szovbe   ;szöveg beolvasása
              ldy szh     ;szövegmutató
              dey
              sei
              sta ram     ;ram-ra kapcs.
vcikl          lda (szmut),y
              cmp #$41    ;<a?
              bmi vkesz   ;igen
              cmp #$5b    ;>z?
              bpl vkesz   ;igen
              ldx #$19    ;betűk száma
xcik           cmp tabla,x
              beq megvan  ;igen
              dex        ;nincs
              bpl xcik    ;tovább
megvan         txa        ;index át
              clc
              adc #$41    ;ennyiedik betű
vkesz         sta (szmut),y
              dey        ;szöveg vége?
              bpl vcikl   ;nem
              sta rom    ;rom-ra kapcs.
              cli
              rts
```

Újabb gépi kódú programozási jellegzetességgel találkoztunk: a táblázatban való kereséssel. Nem túl gyakori, ilyenkor mégis jellemző megoldás a ciklus közepéről való kiugrás (általában végfeltételes ciklusokat alkalmazunk).

Eddig olyan módszerrel foglalkoztunk, amelynél egy adott karakternek mindig ugyanaz a karakter felel meg, viszonylag egyszerű tehát a titkosírás dekódolása, csupán néhány alapvető törvényszerűséget (pld. a betűgyakoriságot) kell figyelembe venni. Jóval bonyolultabb azoknak a titkosírásoknak a

megfejtése, amelyekben nem állandó kulcs szerint történik a kódolás. További előny az, ha a kódolást és a dekódolást meghatározó függvény azonos (azaz: saját inverze), mert így ugyanazon algoritmus ill. program segítségével végezhetjük mindkét műveletet. Erre a célra optimális az adott számmal bitenként végzett "kizáró vagy" (EOR, XOR) logikai művelet, amelyre köztudottan érvényes a következő azonosság:

$$(A \text{ EOR } B) \text{ EOR } B = A,$$

tehát: ha ismertek az A és a B számok, akkor az A-nak B-vel való kódolása után kapott értéket B-vel ismételtlen kódolva visszakapjuk az eredeti A értéket. A kódolás (s ezen mostantól akár a dekódolást is érthetjük) módja a következő:

rögzítünk egy 1 byte-os B számot, majd a szöveg minden A karakterét (, amelynek kódja $\text{asc}(A)$) rendre helyettesítjük az $(\text{asc}(A) \text{ EOR } B)$ kódú karakterrel. Még jobb a módszer, ha B értékét - természetesen megadott rendszer szerint - karakterről karakterre változtatjuk. Amennyiben a B értékek éppen egy szöveg karaktereinek ASCII kódjai, megjegyzésük is könnyebb. Mondhatjuk ezt úgy is, hogy az egyik szöveget a másik - mint kód - szerint titkosítottuk. Ezzel el is érkeztünk a másik módszer lényegéhez.

TITKOSÍRÁS VÁLTOZTATHATÓ KULCSSZÓVAL

Egyszerű a dolgunk abban az esetben, ha a kódolandó szöveg és a kulcsszó (ami természetesen akár több szó is lehet; nevezzük is inkább a továbbiakban kódnak) azonos hosszúságú, vagy a kód hosszabb, mint a szöveg. Baj van azonban akkor, ha a kód a rövidebb, mert karaktereit egyenként igénybe véve kevesebb marad, így a szöveg nem minden karakterét tudjuk titkosítani. Segít azonban a problémán, ha megállapodunk abban, hogy a kód karaktereit - amíg csak szükséges - ciklikusan ismételve többször is felhasználhatjuk. Megtehetjük azt is, hogy a szöveg karaktereit (mint az előbb) fordított sorrendben, a kód karaktereit viszont eredeti sorrendjükben vesszük igénybe. Ezt valósítja meg a következő algoritmus (az előző két algoritmushoz hasonlóan feltételezzük, hogy SZÖVEG és KÓD már a tárban vannak, SZMUT és KMUT mutatnak a kezdetükre, hosszuk pedig SZH ill. KH):

```

KÓDDAL [SZÖVEG titkosítása KÓD-dal, ciklikus ismétléssel]
X:=0 [mutató: hol tartunk a KÓD-ban]
Y:=SZH-1 [mutató: hol tartunk a SZÖVEG-ben]
Ciklus, amíg Y>=0
    (SZMUT),Y:=(SZMUT),Y EOR (KMUT),X      (*)
    X:=X+1
    Ha X>KH, akkor X:=0
    Y:=Y-1
Ciklus vége
Eljárás vége

```

A (*) sor kódolásakor több bonyodalom is adódik: nem csupán a ROM-RAM átkapcsolásra kell ügyelnünk, hanem arra is, hogy az indirekt indexelt címzés csak az Y-regiszterrel alkalmazható, ezt viszont a szövegpozíció mutatójaként már használjuk. Megoldást jelentene pld. egy külön mutató-byte beiktatása (erre a későbbiekben látunk majd példát; ez hasonló az itt alkalmazott SZBYTE-megoldáshoz, ahová a szöveg aktuális byte-ját mentjük ki), most azonban a vermet használó módszert választottuk, mivel ez is igen gyakori fogás a gépi kódú programozásnál.

A táblázatos megoldással szemben itt nem csak a betűket, hanem az összes karaktert titkosítottuk. Ennek elég furcsa következményei lehetnek akkor, ha az EOR-művelet egy "látható" karaktert ún. "vezérlő" karakterré alakít, mert kiíraskor ez soremelést, a kép letörlését, a kurzor "eltűnését" ill. elmozdulását, valamely ESC funkció életbe lépését stb. okozhatja. Ennek elkerülése érdekében egy újabb, "kompenzáló" EOR műveletet iktattunk be, amelynek hatására az átalakítás után minden betű képe - ha nem is betű, de legalább - "látható" karakter lesz. Ennek beiktatása - éppen a fentebb idézett azonosság miatt - nem jelent problémát, mert a dekódolásnál saját hatását semlegesíti. Nézzük a kódolt programot:

```

koddal
    ldx #$00          ;kódmutató
    ldy szh          ;szövegmutató
    dey
    sei
    sta ram          ;ram-ra kapcsol
cikli lda (szmut),y  ;szöveg köv.
    sta szbyte       ;byte-ja
    tya              ;szövegmutató
    pha              ;a verembe
    txa              ;kódmutató
    tay              ;y-ba
    lda (kmut),y     ;kód köv. byte-ja
    inx              ;kódmut. növelése
    cpx kh           ;vége?
    bne xugr        ;nem, mehet

```

```

      ldx #$00      ;igen, előlről
xugr  eor szbyte   ;kódolás
      eor #$40     ;kompenzálás
      sta szbyte   ;tárolás
      pla         ;szövegmutató
      tay         ;a veremből
      lda szbyte   ;vissza a
      sta (szmut),y ;helyére
      dey         ;szöveg vége?
      bpl cikl     ;nem, vissza
      sta rom      ;rom-ra kapcsol
      cli
      rts

```

Tulajdonképpen már készen vagyunk, csupán az "összeszerelés", a vezérlés és a paraméterátadás megoldása vár ránk.

Most a SYS utasítással történő hívást választottuk, bár csaknem ilyen egyszerűen megoldható a feladat az USR függvényekkel is; erre a következőkben láthatunk példát.

A vezérlésnek három funkció közül kell a megfelelőt kiválasztania. A "kóddal"-hoz két, a "toda" ill. a "tvisz" rutinokhoz egy-egy szövegparaméter beolvasásáról kell gondoskodnia, azaz még a szöveg beolvasása előtt szükség van annak jelzésére, hogy melyik funkciót akarjuk használni. Megoldás az is, hogy más-más belépési pontot írunk a SYS után, egyszerűbb azonban az, hogy az egyes funkciókat "indexeljük", például a következőképpen:

```

      koddal - 0
      toda  - 1
      tvisz - 2 ,

```

s rögtön a hívás után ezt az indexet kérjük be, majd ennek értékétől függően beolvasunk egy vagy két szövegparamétert, végül a megfelelő rutinra ugrunk.

Első pillantásra ijesztő nagy munka; az is volna, ha nem használhatnánk a BASIC-interpreter e célokra készült rutinjait. Szerencsére ezeket minden további nélkül igénybe vehetjük, csupán a velük való kommunikációra kell ügyelnünk. Ehhez a következőket kell tudnunk:

A CHKOMA jelű rutin (címe: \$9491) a BASIC-szövegben a következő vesszőre pozicionál.

A GETBYT rutin (címe: \$9d84) a BASIC-szövegben következő, egy byte-os egész szám értékét olvassa az X regiszterbe.

A STRFLG (címe: \$0d) rendszerváltozó jelzi, hogy szöveg vagy szám típusú-e az aktuális változó (szövegnél \$FF, számnál 0 az értéke).

A FRESTR (\$9c48) rutin (amennyiben STRFLG értéke \$FF ,) beolvassa az aktuális szövegváltozó értékét a memóriába; hosszát (1 byte) és címét (2 byte) leteszi a \$47-től (VARPTR) kezdődő 3 byte-ra.

Ezek alapján már szinte gyerekjáték a program keretének összeállítása:

```

varptr=$47          ;változó mutatója
chkoma=$9491       ;vesszőig előre
strflg=$0d         ;stringjelző
frest=$9c48        ;szöveges vált. beolv.
getbyt=$9d84       ;1 byte x-be
;
;
        jsr chkoma   ;vesszőig előre
        jsr getbyt   ;1 byte x-be olvasása
        cpx #$01     ;táblázattal oda?
        beq toda     ;igen
        cpx #$02     ;táblázattal vissza?
        beq tvisz    ;igen
;
        jsr szovbe   ;szöveg beolvasása
        jsr chkoma   ;vesszőig
        lda #$ff     ;string jön
        sta strflg
        jsr frestr   ;kód-
        ldy #$02     ;paraméter
kolv    lda (varptr),y;beolv.
        sta kh,y     ;mutatók
        dey          ;másolása
        bpl kolv
;
        . ld. koddal
;
        toda          ;táblázattal oda
;
        . ld. toda
;
        tvisz         ;táblázattal vissza
;
        . ld. tvisz
;
;
        szovbe        ;szöveg beolvasása
        jsr chkoma   ;vesszőig
        lda #$ff     ;string jön
        sta strflg
        jsr frestr   ;szöveg-
        ldy #$02     ;paraméter
szolv   lda (varptr),y;beolv.
        sta szh,y    ;mutatók
        dey          ;másolása
        bpl szolv
        rts

```

teljes lista a Függelék F1-F4 oldalán található; az assembler sajnálatos módon úgy nyomtatott, hogy a TABLA-ban saját magát felülírta. A TABLA helyesen e fejezet elején szerepel.

Érdekek és feladatok az 1. fejezethez

1.1 Bővítsük a TODA és a TVISZ eljárásokat oly módon, hogy betűkön kívüli jeleket is egy táblázat szerint titkosítsák!

1.2 Hol lehetne elhelyezni az OKESZ ill. a VKESZ címkeket úgy, hogy a program hatékonyabb legyen? Miben nyilvánul meg a hatékonyság?

1.3 A TVISZ algoritmus (*) sorában hiányzik az "és $X \geq 0$ " feltétel. Mi garantálja, hogy a ciklus befejeződik, mielőtt X értéke negatív lenne?

1.4 Készítsünk olyan táblázatot, amellyel a TODA elvégzi a TVISZ funkcióját (azaz: mint KODDAL esetében, egyazon eljárást hívjuk kódoláskor és dekódoláskor is)!

1.5 Keressünk a KODDAL szubrutinhoz más, a #40-nél "jobb" kompenzáló értéket (azaz: még több betűnek betű legyen a képe is)!

1.6 Hogyan egyszerűsödik a KODDAL rész, ha egy rögzített értékkel képezett EOR segítségével kódolunk ill. dekódolunk?

1.7 Írjuk át a KODDAL szubrutint úgy, hogy ne csak a SZÖVEG, hanem a KOD karaktereit is fogyó változójú ciklussal vegyük sorra!

1.8 A KODDAL szubrutin CIKL ciklusában nem csupán a SZÖVEG ill. a KÓD szövegváltozók egy-egy byte-ja elhozásának idejére kapcsoltuk ki a ROM-ot, hanem az egész ciklus futásának idejére. Miért nem okozott ez problémát?

1.9 A gép ROM-jában, a \$CD89...\$CDAA részen fellelhető titkosírásban az interpreter alkotóinak neve. Fejtsük meg!

1.10 A TEDMON disassembler-táblázata a \$F83D...\$F91E területen helyezkedik el, de ebben a formájában nem olvasható. Próbáljuk megfejteni!

2. MONITOR

Ebben a fejezetben olyan programot fogunk készíteni, amely megvalósít néhány, a TEDMON-ban nem szereplő monitor-funkciót. Példát mutatunk az előző fejezetben említett szubrutinhívásra (USR+változó számú paraméter átvétele) s mutatunk egy olyan, a gépi kódú programozásban gyakran előforduló módszert, amelyet vezérlési feladatok megoldásánál ill. kis híján azonos programrészek esetén a hellyel való takarékoság érdekében szoktunk alkalmazni: a programmal módosítjuk önmagát. A fejezet megértéséhez újabb előismeret nem szükséges.

A TEDMON hiányosságai között a legbántóbb az, hogy a "T" funkció (=transfer, T A B C: az A és B által meghatározott terület másolása C-től kezdve) csak igen komoly korlátozással működik helyesen: nem eshet a célintervallum kezdete a forrásintervallumba, mert különben az áthelyezéskor a két intervallum közös része elvész, ugyanis a program a forrásintervallumot "alulról felfelé" viszi át a célintervallumba. \$8000 fölött csak kényelmetlen a RAM-ból ill. a ROM-ból való másolás (előtte mindig a \$07f8-on lévő TEDMON olvasáskapcsolót kell ellenőriznünk vagy átállítanunk), az viszont már kifejezetten hátrányos, hogy a TEDMON minden \$8000 fölötti címet, ahonnan olvasott, hexadecimálisan kiír a képernyőre, nagyon lassúvá téve a másolást.

Teljesen hiányzik a TEDMON-ból bizonyos funkciók megvalósítása. Így például jó lenne, ha egy intervallum valamely részintervallumát úgy tudnánk törölni, hogy ne maradjon "üres" a helye, hanem a mögötte lévő rész zárkozzon föl. Ugyancsak hasznos lenne a beszúrási funkció, amelynek segítségével egy intervallum belsejébe úgy tudnánk egy másik intervallumot átmásolni, hogy ez az eredeti intervallum "jobb oldali" részét - maga előtt tolva - pontosan annyival másolja följebb, hogy a helyére ő maga éppen beférjen. Ez így eléggé körülményesen hangzik, de gondoljunk ugyanezeknek a funkcióknak pld. egy szövegszerkesztő-programban való alkalmazására: egy betű, szó vagy akár egy egész mondat (vagy bármely összefüggő szövegrész) törlésekor ill. beszúráskor

A szubrutin működéséhez három paraméter kell: az egyik forrás elejére (FE), a másik a forrás végére (FV), a harmadik pedig - attól függően, hogy lf vagy fl másolásra van szükség - a cél elejére vagy végére (CÉL) mutat; ezeken kívül - bár nem feltétlenül volna rá szükség - használjuk a darab (DB) számlálót, amely a másolás kezdetén mindig a FV-FE különbséget mutatja, minden byte átmásolásakor értékét 1-gyel csökkentjük.

Feltételezzük tehát azt, hogy FE és FV értéke adott, CÉL a célintervallum elejére mutat, s a RAM-ROM választást már beállítottuk. Az algoritmus:

MÁSOL

DB:=FV-FE

Ha CÉL<FE vagy CÉL>FV, akkor JÓ

különben ROSSZ

Eljárás vége

JÓ [a CÉL az FE...FV intervallumon kívül van, lf]

Y:=0

Ciklus, amíg DB>=0

(CÉL), Y:=(FE), Y [másol]

FE:=FE+1 [tovább]

CÉL:=CÉL+1

DB:=DB-1 (**)

Ciklus vége

Eljárás vége

ROSSZ [a CÉL az FE...FV intervallumon belül van, fl]

CÉL:=CÉL+DB (*)

Y:=0

Ciklus, amíg DB>=0

(CÉL), Y:=(FV), Y [másol]

FV:=FV-1 [tovább]

CÉL:=CÉL-1

DB:=DB-1 (**)

Ciklus vége

Eljárás vége

Ez az algoritmus különösebb magyarázatot nem igényel, talán csak a (*) sorról érdemes megjegyezni: ez gondoskodik arról, hogy (mivel fl átvitel szükséges,) CÉL értékét a célintervallum végére állítsa.

A kódolás előtt még vegyük észre, hogy a (**) sor mind a JÓ mind a ROSSZ esetben szerepel, így érdemes külön szubrutinként kódolnunk. Egyelőre írjuk meg úgy a kódot (egyébként is ez a "terjedelmesebb" eset), hogy a ROM mögül kell a forrás elhoznunk; rövidesen megmutatjuk, hogyan tudjuk ezt - szükségnek megfelelően - egyszerűen módosítani. Az algoritmus kódolva:

A szubrutin működéséhez három paraméter kell: az egyik a forrás elejére (FE), a másik a forrás végére (FV), a harmadik pedig - attól függően, hogy lf vagy fl másolásra van szükség - a cél elejére vagy végére (CÉL) mutat; ezeken kívül - bár nem feltétlenül volna rá szükség - használjuk a darab (DB) számlálót, amely a másolás kezdetén mindig az FV-FE különbséget mutatja, minden byte átmásolásakor értékét 1-gyel csökkentjük.

Feltételezzük tehát azt, hogy FE és FV értéke adott, CÉL a célintervallum elejére mutat, s a RAM-ROM választást már beállítottuk. Az algoritmus:

MÁSOL

DB:=FV-FE

Ha CÉL<FE vagy CÉL>FV, akkor JÓ
különben ROSSZ

Eljárás vége

JÓ [a CÉL az FE...FV intervallumon kívül van, lf]

Y:=0

Ciklus, amíg DB>=0

(CÉL), Y:=(FE), Y [másol]

FE:=FE+1 [tovább]

CÉL:=CÉL+1

DB:=DB-1 (**)

Ciklus vége

Eljárás vége

ROSSZ [a CÉL az FE...FV intervallumon belül van, fl]

CÉL:=CÉL+DB (*)

Y:=0

Ciklus, amíg DB>=0

(CÉL), Y:=(FV), Y [másol]

FV:=FV-1 [tovább]

CÉL:=CÉL-1

DB:=DB-1 (**)

Ciklus vége

Eljárás vége

Ez az algoritmus különösebb magyarázatot nem igényel, talán csak a (*) sorról érdemes megjegyezni: ez gondoskodik arról, hogy (mivel fl átvitel szükséges,) CÉL értékét a célintervallum végére állítsa.

A kódolás előtt még vegyük észre, hogy a (**) sor mind a JÓ, mind a ROSSZ esetben szerepel, így érdemes külön szubrutin-ként kódolnunk. Egyelőre írjuk meg úgy a kódot (egyébként is ez a "terjedelmesebb" eset), hogy a ROM mögül kell a forrást elhoznunk; rövidesen megmutatjuk, hogyan tudjuk ezt - a szükségnek megfelelően - egyszerűen módosítani. Az algoritmus kódolva:

```

masol          ; másolórutin
    sec
    lda fv          ; db:=fv-fe
    sbc fe
    sta db
    lda fv+1
    sbc fe+1
    sta db+1
    lda cel+1
    cmp fe+1        ; cél<fe?
    bmi jo          ; célhi<fehi
    bne felso      ; célhi>fehi
    lda cel
    cmp fe          ; célhi=fehi és
    bmi jo          ; céllo<felo
felso          lda fv+1
    cmp cel+1      ; fv<cél?
    bmi jo          ; fvhi<célhi
    bne rossz     ; fvhi>célhi
    lda fv
    cmp cel        ; fvhi=célhi és
    bmi jo        ; fvlo<céllo
rossz         ; rossz, visszafelé kell
    clc
    lda cel        ; cél:=cél+db
    adc db
    sta cel
    lda cel+1
    adc db+1
    sta cel+1
    ldy #$00
lecik         sei
    sta $ff3f      ; ram-rom vál.
    lda (fv),y
    sta $ff3e      ; rom eng.
    cli
    sta (cel),y
    lda fv
    bne fv1        ; fv:=fv-1
    dec fv+1
fv1           dec fv
    lda cel
    bne cel1      ; cél:=cél-1
    dec cel+1
cel1         dec cel
    jsr dbcsok
    bne lecik     ; nem, tovább
    rts
jo           ; jó sorrend,növ.
    ldy #$00
felcik       sei
    sta $ff3f      ; ram-rom vál.
    lda (fe),y
    sta $ff3e      ; rom eng.
    cli
    sta (cel),y
    inc fe
    bne fe1       ; fe:=fe+1
    inc fe+1
fe1         inc cel

```

```

        bne cel2          ;cél:=cél+1
        inc cel+1
cel2    jsr dbcsok
        bne felcik
        rts
        ;
        ;
dbcsok  lda db            ;db-száml. csökk.
        bne db2          ;db:=db-1
        dec db+1
db2     dec db
        lda db+1
        and db
        cmp #$ff        ;elfogyott?
        rts

```

(A megjegyzéseknél alkalmazott hi ill. lo jelölések a két-byte-os számok felső ill. alsó byte-ját jelentik.)

Első pillantásra szembetűnő, hogy - a titkosítás kódolásánál tapasztaltakkal ellentétben - mennyivel terjedelmesebb az assembly lista az algoritmus szövegénél. Ennek oka megint csak a gépi kódú programozás néhány sajátossága ill. ezek folyamánya: nincs neve, csak helye a változóknak, ezáltal a több byte-os adatokkal végzett műveleteknél a többszörösére növekszik a helyigény. Figyeljük meg ezt az összeadásnál ($CÉL:=CÉL+DB$), a kivonásnál ($DB:=FV-FE$) ill. az összehasonlításnál ($FE>CÉL$ és $FV<CÉL$)! Úgyes fogásokkal ezt bizonyos esetekben lerövidíthetjük, erre látunk példát a dekrementálás ($FV:=FV-1$), az inkrementálás ($FE:=FE+1$) ill. a 0-val való összehasonlítás (AND DB) esetében.

Térjünk át a RAM-ROM probléma megoldására! Ehhez az alapvető segítséget az az észrevétel adja, hogy a két terület közötti választás mindössze egyetlen byte-on múlik (ti. hogy az \$FF3F vagy az \$FF3E byte-ba írunk-e). Ez a byte - az lf és az fl másolás miatt - természetesen programunkban két helyen is szerepet játszik. Ha kiszámítjuk, hogy hol van ez a két byte, s a MÁSOL eljárás meghívása előtt ezeket a szükségesre állítjuk, a program már az általunk kívánt állapotban találja őket. A kérdéses byte-ok éppen a FELCIK és a LECIK címkék utáni 2. címen vannak, így már meg is írhatjuk két kis "kapcsolórutinunkat":

```

rom          ;rom eng.
        lda #$3e
        sta lecik+2
        sta felcik+2
        rts
        ;

```

```

;
ram          ;rom tiltás
    lda #$3f
    sta lecik+2
    sta felcik+2
    rts

```

Nyilvánvaló, hogy ROM-ból másoláskor fölöslegesen írjuk két alkalommal is \$FF3E-t, de ez a hátrány elenyésző ahhoz az előnyhöz képest, amit ennek a lehetőségnek a kihasználásával a helyfoglalás terén nyerünk.

A számunkra szükséges területről való másolás eléréséhez nincs tehát más dolgunk, mint a megfelelő (ROM vagy RAM) kapcsolórutint meghívni a MÁSOL-ra való ugrás előtt.

Ezek után fogjunk hozzá a 0...4 funkciók algoritmusának megírásához (jelölje ezeket rendre AMÁS, OMÁS, TÖRÖL, ABESZ, OBESZ)! Tételezzük fel, hogy a C1, C2, C3, C4 paraméterek közül a szükségesek rendre a CÍM1, CÍM2, CÍM3, CÍM4 címeken a tárban vannak. Alig van már dolgunk AMÁS és OMÁS megírásával, s mivel ezek csak igen kevéssé térnek el egymástól, tevékenységük nagyobbik részét egy közös, MÁS nevű eljárásban meg tudjuk fogalmazni:

```

MÁS
    FE:=CÍM1
    FV:=CÍM2
    CÉL:=CÍM3
    MÁSOL
Eljárás vége

AMÁS
    RAM
    MÁS
Eljárás vége

OMÁS
    ROM
    MÁS
Eljárás vége

```

A TÖRÖL eljárás algoritmusa ugyancsak egyszerű:

```

TÖRÖL
    RAM
    FE:=CÍM3+1
    FV:=CÍM2
    CÉL:=CÍM1
    MÁSOL
Eljárás vége

```

Mivel az ABESZ és az OBESZ eljárások ugyancsak sok mindenben megegyeznek, gondoljuk meg, hogy miből áll közös tevékenységük! Elsőként C1...C2-nek C3...C4 hosszával való feljebb mozgatására van szükség (jelölje ezt BESZ), majd a felszaba-

dult területre C3...C4-et kell beraknunk (ez legyen RAK). A megfelelő algoritmusok:

```
BESZ
  RAM
  FE: =CÍM1
  FV: =CÍM2
  CÉL: =CÍM1+CÍM4-CÍM3+1
  MÁSOL
```

Eljárás vége

```
RAK
  FE: =CÍM3
  FV: =CÍM4
  CÉL: =CÍM1
  MÁSOL
```

Eljárás vége

```
ABESZ
  BESZ
  RAK
  Eljárás vége
```

```
OBESZ
  BESZ
  ROM
  RAK
  Eljárás vége
```

Ezeknek a részeknek a kódolt változata a Függelék F5-F10. lapjain megtalálható. Mivel újabb lényeges elemeket nem tartalmaz, itt nem ismételjük meg. Az egyetlen dolog, amit érdemes megfigyelnünk, az egyes részek "egymásra futásának" (pld. BESZ->MÁSOL, ABESZ->RAK stb.) megszervezése. Térjünk inkább át a paraméterek átvételének, az öt funkció szétválasztásának a kérdésére!

Ígéretünkhöz híven az USR függvényt fogjuk a program hívásához használni, mégpedig úgy, hogy argumentuma egy 0 és 4 közötti egész szám, az általunk választott funkció sorszáma legyen. Több helyen olvasható, hogy a SYS-sel való hívás egyáltalán nem engedi meg paraméterek átadását, az USR használata pedig mindössze 1 paraméter átadására ad módot. Az első cáfolatára már a titkosírásnál mutattunk példát, a másodikéra most fogunk: mind a 3 ill. 4 címparamétert így módon vesszük át a BASIC-től; a hívó utasítás alakja

$$p=USR(\text{mód}),C1,C2,C3[,C4]$$

lesz. Nyilvánvalóan ismert, hogy az USR függvény használata előtt az ugrási címet a \$0501-\$0502 címekre be kell írni. Híváskor az USR függvény argumentuma lebegőpontos formában a FAC területére kerül. Az értékétől függő elágazást csak egész alakjában tudjuk megvalósítani, ezért használjuk a

\$A327-en kezdődő FACINT rutint, amely a FAC:=INT(FAC) átalakítást valósítja meg; mivel a mi paraméterünk 256-nál kisebb szám, értékét a \$65 címről tudjuk kiolvasni. Amennyiben ez nem 0 és 4 közé esik, a programot a \$991C címre küldjük, amely ennek hatására "ILLEGAL QUANTITY ERROR" hibajelzéssel megáll. Az átvett értéktől függően lesz 3 vagy 4 cimpaméterre szükségünk, s később ettől függ majd az is, hogy hová kell a programot irányítanunk. Ennek érdekében ezt a paramétert (pontosabban ennek kétszeresét, de erről később lesz szó) tárolnunk kell, erre használjuk a MÓD byte-ot.

A címek beolvasását a CÍMBE (\$C38F) rutin segítségével végezzük; működéséről annyit kell tudnunk, hogy elrontja az X regiszter értékét, s a beolvasott két byte-os címet a LINNUM (\$14-\$15) helyre teszi le, LO-HI sorrendben. Már utaltunk rá, hogy a beolvasandó címek száma az átvett paramétertől függ, ennek kétszeresét - tehát az átveendő byte-ok számát - a HATÁR címen tároljuk.

Lássuk ezek után a programnak ezt a részét!

```

        jsr facint      ;par.->egész
        ldx param      ;mód
        bmi hiba       ;<0, hiba
        cpx #$05       ;>=5?
        bmi mehet      ;igen,hiba
hiba    jmp illq       ;ki:'ill. q.'
mehet   stx mod        ;elrakjuk
        asl mod        ;címhez 2*
        cpx #$03       ;hány cím kell?
        bpl negy       ;beszúrás,->4
        lda #$06       ;másolás-törlés,->3
        .byte $2c      ;átlátszó bit
negy    lda #$08       ;hány byte-ot
        sta hatar      ;kell beolvasni?
        ldx #$00

beolv   txa           ;index
        pha           ;verembe
        jsr cimbe      ;cím beolv.
        pla           ;index
        tax           ;veremből
        lda linnum
        sta ciml,x    ;#<cím
        inx
        lda linnum+1
        sta ciml,x    ;#>cím
        inx
        cpx hatar     ;vége?
        bne beolv     ;nem

```

Nagyon jellegzetes fogás a gépi kódú programozásnál az ún. "átlátszó bit" utasítás alkalmazása. Két fajtája van, az egyik, a \$24 kódú, a nullalapos, a másik, a \$2c kódú pedig az

abszolút címzésű. Az első az öt követő 1, a második pedig az öt követő 2 byte-ot "takarja el", így az azon (ill. azokon) lévő utasítás(ok) hatástalan(ok) marad(nak). Jelen példánkat tekintve, ha nem beszúrásról van szó, a program az alábbi utasításokat hajtja végre:

```
lda #$06
bit $08a9
sta hatar
```

, azaz HATÁR tartalma 6, mert 3 címet kell beolvasni, míg ha beszúrásról van szó, akkor

```
        bpl negy
        lda #$06
        .byte $2c      ;átlátszó bit
negy    lda #$08
        sta hatar
```

, így HATÁR-ban 8 lesz, mert 4 címre van szükségünk. Az egész "trükköt" az teszi lehetővé, hogy a BIT utasítás csak a jelzőbiteket állítja, más hatása nincs, így a tár és a regiszterek tartalma változatlan marad.

Most adunk magyarázatot arra, hogy miért a funkció sorszámának kétszeresét tároltuk MÓD-ban (azaz: miért kellett az asl mod utasítás). A vezérlést ugyanis egy jmp cccc utasítással adjuk majd át, de hogy valóban a megfelelő helyre kerüljön, előbb gondoskodnunk kell az ugrási cím cccc helyére írásáról.

Ehhez az egyes funkciók "belépési pontjait" egy táblázatba foglaltuk:

```
ugrtab .word amas,omas,torol,abesz,obesz
```

, majd innen a MÓD tartalmának megfelelően a cím két byte-ját a cccc helyére töltjük:

```
        ldx mod
        lda ugrtab,x   ;ugrási
        sta ugrik+1    ;cím
        lda ugrtab+1,x ;töltése
        sta ugrik+2
ugrik   jmp $0000
```

A \$0000 cím nyilvánvalóan közömbös, a lényeg csupán az, hogy két byte helyet a címnek valamilyen módon lefoglaljunk.

Ez a módszer korántsem az egyedül lehetséges megoldás (a gépi kódú programozásra egyébként is különösen jellemző, hogy ugyanazt a funkciót sokféleképpen meg lehet valósítani), alkalmazása kiváltképpen akkor előnyös, ha nagyszámú elágazási lehetőség közül kell választanunk.

Kérdések és feladatok a 2. fejezethez

2.1 Próbálgassuk a most készített program funkcióit! Először vigyük a képernyőre a tár egyes területeit, mert itt látványosan követhető az egyes funkciók hatása! Ugyanezt grafikus képernyőn is megfigyelhetjük (a karakteres képernyő decimális kezdőcíme 3072, a grafikusé 8192). Vigyázzunk a 26214 ... 26628 részre, mert itt van a programunk!

2.2 Szó esett arról, hogy ennek a programnak is vannak hiányosságai. Példaként: két, egymáshoz csatlakozó intervallum közül próbáljuk beszúrni a másodikat az első elejére! Mit tapasztalunk? Hogyan lehet mégis megoldani a feladatot?

2.3 Maximálisan milyen méretű blokkot tudunk a TEDMON segítségével átmásolni, ha a célintervallum kezdete a forrásintervallumba esik?

2.4 Az átmásolandó byte-ok számát a $DB = FV - FE$ összefüggés alapján számoltuk ki, pedig ez (mivel a határokat mindenütt másoljuk) 1-gyel kevesebb, mint a másolandó byte-ok száma. Elvesztettünk egy byte-ot?

2.5 Becsüljük meg, hogy mennyi tárat igényelt volna a program akkor, ha a menet közben említett, helyet megtakarító fogásokat nem alkalmazzuk!

2.6 Vonjuk össze a RAM és a ROM rutinokat úgy, hogy - mivel csupán egyetlen utasításban térnek el egymástól - a kérdéses utasítást a program ide jutása előtt mindig a megfelelőre módosítjuk! Mennyi helyet takarítunk meg ezáltal?

2.7 Írjuk át a program vezérlő részét úgy, hogy az elágazáskor az ugrótáblából az X indexszel kiolvasott ugrási címet tegye a verembe, majd (miként ez a gépi kódú programoknál elég gyakori) RTS utasítással adja át a kívánt címre a vezérlést! Hogyan kell ehhez az ugrótáblát módosítani?

2.8 Milyen változtatást kell a programban végeznünk, ha valamilyen okból az ugrótábla nem módosítható? (ld. 2.7 feladat!)

2.9 Készítsünk olyan programot, amely úgy írja át magát, hogy futás közben más területre kerül, majd ott ismételtelen elindul! Milyen következményei lesznek egy ilyen program futásának?

2.10 Keressünk a ROM-ban átlátszó BIT utasításokat!

3. TÜKRÖZÉS

Ebben a fejezetben ismét egy elég terjedelmes, de viszonylag könnyen követhető feladattal foglalkozunk: a grafikus képernyőn lévő képet vízszintes vagy függőleges középvonalára vagy középpontjára tükröző programot készítünk. Elvárjuk a programtól, hogy a tükörképet - kívánságunk szerint - az eredeti és a tükörkép közötti AND, OR vagy EOR logikai művelet felhasználásával hozza létre; ez összesen 12 funkció megvalósítását jelenti. A fejezet megértéséhez szükséges előismeretek [1] 2.2 fejezetében megtalálhatók.

A BASIC-kel való kapcsolat megszervezését, a megfelelő funkció kiválasztását hagyjuk későbbre, kezdjük hozzá az algoritmusok megírásához!

Programunkban semmi különösebb nehézség nincs, mert a kívánt műveletek mindegyike egyszerű tömbmásolásra vezethető vissza. Problémát legfeljebb az jelenthet, hogy a képernyőn nem a tárbeli sorrendjüknek megfelelően helyezkednek el az egyes tárcímek, hanem egy-egy 8*8 rasterpontos négyzetben belül (nevezzük ezt a továbbiakban karakterpozíciónak!) soronként, majd ezután jön ugyanígy a következő karakterpozíció. Valamilyen módon meg kell tehát szerveznünk a képernyő bejárását úgy, hogy minden pontján pontosan egyszer menjünk végig.

A függőleges tengelyre vonatkozó tükrözésnél a következő bejárást választottuk: a bal felső és a jobb felső sarokból indulunk, a "megfelelő módon" kicseréljük a kérdéses karakterpozícióhoz tartozó byte-okat, majd mindkettővel lépünk egyet a függőleges középvonal felé, s ezt ismételjük, amíg középre nem érünk. Ezután az alatta lévő sorban végrehajtjuk ugyanezt, s így tovább, amíg az utolsó sor közepén be nem fejezzük a bejárást. A fentebb említett "megfelelő módon" való csere nyilvánvalóan úgy érhető el, hogy a kérdéses byte-okat "átforgatjuk", azaz: az eddigi 0. bit ezután a 7., az eddigi 1. ezután a 6., ... s az eddigi 7. bit ezután a 0. helyre kerül. Előre számítva arra, hogy a különböző logikai műveletekkel végzett tükrözéskor az eredeti értékekre is szükség lesz, már eleve ne a saját helyükön végezzük el a byte-ok forgatását, hanem használjuk a BALR, BALU, JOBBR,

JOBBU címetek a bal- illetve jobboldali byte régi és új értékének tárolására. A CÍMB ill. CÍMJ értékek mindig az aktuális karakterpozíció első byte-ját tartalmazzák, belőlük indexeléssel jutunk el a mindenkor aktuális byte-okhoz. Lássuk tehát az algoritmust!

FÜGG. TENGELY

```

CÍMB:=BALK [bal felső sarok]
CÍMJ:=JOB BK [jobb felső sarok]
SSZÁML:=25 [sorok száma]
Ciklus, amíg SSZÁML>0
    PSZÁML:=20 [pozíciók száma egy félsorban]
    Ciklus, amíg PSZÁML>0
        Ciklus Y:=7-től 0-ig -1-esével
            BALR:=(CÍMB),Y
            JOBBR:=(CÍMJ),Y
            BALU:=FORGAT(JOBBR)
            JOBBU:=FORGAT(BALR)
            (CÍMB),Y:=BALU (*)
            (CÍMJ),Y:=JOBBU (*)
        Ciklus vége
        CÍMB:=CÍMB+8
        CÍMJ:=CÍMJ-8
        PSZÁML:=PSZÁML-1
    Ciklus vége
    CÍMB:=CÍMB+160
    CÍMJ:=CÍMJ+480

```

Ciklus vége

Eljárás vége

FÜGGVÉNY FORGAT(BYTE) [BYTE = 1 byte 8 bitjének vektora]

Ciklus X:=0-tól 7-ig

ÚJBYTE(X):=BYTE(7-X)

Ciklus vége

FORGAT(BYTE):=ÚJBYTE

Függvényeljárás vége

A FORGAT függvényeljárás kódolása nagyon egyszerű: pld. az egymást követő ASL B1 és ROR B2 utasítások nyolcszori ismétlése pontosan a kívánalmaknak megfelelően forgatja át B1-et B2-be. Nyilvánvaló, hogy a (függőleges középvonalra történő) négy különböző tükrözéshez ("simán", AND-del, OR-ral ill. EOR-ral) nagyon ügyetlen dolog lenne négyszer csaknem ugyanazt a programrészt megírni. Sokkal frappánsabb megoldás az, ha az előző fejezetben megismert módszert alkalmazzuk: a programmal átíratjuk önmagát úgy, ahogy azt az aktuális funkció végrehajtása megköveteli. Látható, hogy pld. az AND-del való tükrözéskor a fenti algoritmus (*) sorait kellene csak módosítanunk a következőkre:

(CÍMB),Y:=(CÍMB),Y AND BALU

(CÍMJ),Y:=(CÍMJ),Y AND JOBBU

Egy-egy ilyen sor kódolása nyilván csak több assembly sorban lehetséges, pld. a következő módon:

```
        lda balu
modb   and (cimb),y
        sta (cimb),y
        lda jobbu
modj   and (cimj),y
        sta (cimj),y
```

Ha tehát egy táblázatba gyűjtjük a nullalapos indirekt indexelt címzéshez tartozó AND, ORA és EOR kódokat, ezek közül mindenkor a megfelelőt töltve a modb+1 és a modj+1 címekre, programunk éppen a kívánt utasítást fogja végrehajtani. Látszólag baj van azonban a "sima" tükrözésnél: ekkor ugyanis a modb és a modj soroknak nem csak egy byte-ját kellene átírnunk, hanem mindkettőt (pld. NOP-ra), s ez mindenképpen bonyolítja a dolgot. Pofonegyszerű a megoldás viszont akkor, ha észrevesszük: semmi baj nem származik abból, ha ugyanazt az értéket egymás után kétszer töltjük ugyanarra a helyre!

```
        lda balu
modb   sta (cimb),y
        sta (cimb),y
        lda jobbu
modj   sta (cimj),y
        sta (cimj),y
```

Ez egyébként máskor természetesen butaság, de alkalmazása most komoly haszonnal jár: ugyanazt a módszert alkalmazhatjuk mind a négy esetre! Nem kell tehát mást tennünk, mint a táblázatba felvennünk az STA (cc),y kódot is, s a táblázat négy eleme közül a megfelelőt a modb és a modj címekre tölteni, máris helyesen dolgozik a program. Lássuk tehát a függőleges tükrözés végső változatát kódolva:

```
fugg           ;függőleges tükr.
        lda #<balk      ;kezdeti
        sta cimb       ;értékek
        lda #>balk
        sta cimb+1     ;beállítása
        lda #<jobbk    ;mindkét
        sta cimj       ;mutatónál
        lda #>jobbk
        sta cimj+1
        lda #sorsz
        sta sszaml
sork          lda #pozzsf ;sorkezd.
        sta pszaml
poz          ldy #S07    ;pozkezd.
bytek        ldx #S08    ;bytekezd.
        lda (cimb),y   ;régibal
        sta balr
```

```

        lda (cimj),y ; régi jobb
        sta jobbr
forgv   asl balr      ; balról
        ror jobbu    ; jobbra
        asl jobbr    ; jobbról
        ror balu     ; balra
        dex          ; kész?
        bne forgv    ; nem, tovább
        lda balu
modb    and (cimb),y ; csere
        sta (cimb),y
        lda jobbu
modj    and (cimj),y
        sta (cimj),y
        dey          ; tart még a pozíció?
        bpl bytek    ; igen
        clic        ; nem
        lda cimb     ; balpozíció
        adc #$08     ; növelése
        sta cimb     ; 8-cal
        lda cimb+1   ; (1 poz.)
        adc #$00
        sta cimb+1
        sec
        lda cimj     ; jobbpozíció
        sbc #$08     ; csökkentése
        sta cimj     ; 8-cal
        lda cimj+1   ; (1 poz.)
        sbc #$00
        sta cimj+1
        dec pszaml   ; félsor vége?
        bne pozk     ; nem, vissza
        clic
        lda cimb     ; balsormutató
        adc #$a0     ; növelése
        sta cimb     ; 160-nal
        lda cimb+1   ; (1 félsor)
        adc #$00
        sta cimb+1
        clic
        lda cimj     ; jobsormutató
        adc #$e0     ; növelése
        sta cimj     ; 480-nal
        lda cimj+1   ; (3 félsor)
        adc #$01
        sta cimj+1
        dec sszaml   ; sorok vége?
        beq vege     ; igen, kész
        jmp sork     ; nem, vissza
vege    rts

```

A vízszintes tengelyre és a középpontra vonatkozó tükrözések algoritmusát nem részletezzük, csupán a képernyő bejárásának módját ismertetjük vázlatosan. Ezek alapján , valamint a megjegyzésekkel bőségesen ellátott fordítási lista (ld. Függelék F11-F17. oldal) segítségével bárki tökéletesen megértheti a program működését.

A vízszintes tengelyre vonatkozó tükrözésnél a kép bal felső és bal alsó sarkából indulunk (karakterpozícióként). Ugyel-nünk kell arra, hogy itt forgatásra ugyan nincs szükség, de a megfelelő karakterpozícióknál az egyes byte-ok helyét is meg kell cserélni: az egyik pozíció legalsó sora a másik legfelső sorába megy át és viszont stb. Amint egy karakterrel végeztünk, jobbra lépünk, sor végén pedig - a képernyő közepe felé haladva - új sort kezdünk. Páratlan számú sor van (25), így az utolsó lépésben a "forrássor" és a "célsor" megegyezik, aminek az a furcsa eredménye lesz, hogy a két-szeri tükrözés következtében ez a sor eredeti alakjában ma-rad. Ennek megelőzése végett az utolsó sorhoz tartozó karak-terpozícióknak csak az alsó ill. felső 4 byte-ját szabad fi-gyelembe vennünk.

A középpontra vonatkozó tükrözésnél a kép bal felső és jobb alsó sarkából indulunk (ugyancsak karakterpozícióként). Eb-ben az esetben mindkét tényező bonyolítja a helyzetet: for-gatásra is szükség van (mint a függőleges tengelyre vonatko-zó tükrözésnél), és a megfelelő karakterpozícióknál az egyes byte-ok helyét is meg kell cserélni (mint a vízszintes ten-gelyre való tükrözésnél). Amint egy karakterrel végeztünk, a "fölsővel" mindig balra, az "alsóval" mindig jobbra lépünk, míg a képernyő közepére nem érünk (ez egyébként pontosan 500-500 lépést jelent).

Kezdjük hozzá a BASIC-kel való kapcsolat és a 12 funkciónak megfelelő elágazás megszervezéséhez! A programot most a

SYS26214,X

utasítással hívjuk, ahol $0 \leq X \leq 11$ egész szám, amelynek ér-tékét az alábbi táblázatból olvashatjuk ki:

az előírt logikai kapcsolat

	csere	and	or	eor
függ. tengely	0	1	2	3
vízzs. tengely	4	5	6	7
középpont	8	9	10	11

A paraméter beolvasásához az 1. fejezetben megismert CHKOMA és GETBYT rutinokat használjuk. A vízszintes tengelyre és a középpontra vonatkozó tükrözés esetén is szükségünk lesz az STA, AND, ORA, EOR kódjának betöltésére, így egyszerűbb ha - a másik két rutin konkrét ismerete nélkül - a megfelelő cí-

meket a MODA, MODF, MODE, MODU címkékkel jelöljük, s egy-
szerre hajtjuk végre a szükséges módosítást. A vezérlő rész
kódja:

```
jsr chkoma ;vesszőig
jsr getbyt ;mód x-be
txa
pha ;verembe
and #$03 ;/4 utáni
tax ;maradék
lda kodok,x ;a megfelelő
sta modb ;kód betöltése
sta modj ;minden
sta moda
sta modf ;módosító
sta mode
sta modu ;helyre
pla ;veremből
lsr a
lsr a ;osztás 4-gyel
beq fugg ;függ. tükr.
lsr a ;további 2-vel
bne kp
jmp viz ;vissz. tükr.
kp jmp kozep ;középpontos
fugg ;függőleges tükr.
.
.
.
```

A programot betöltő ill. bemutató BASIC program a paraméte-
reket az abc első 12 betűje valamelyikének megnyomására ve-
szí át, egy apró fogással lehetőséget biztosítva a parancs
módban történő rajzolásra, majd a program folytatására.

Kérdések és feladatok a 3. fejezethez

3.1 Készítsük el a vízszintes tengelyre ill. a középpontra
vonatkozó tükrözés algoritmusát!

3.2 Készítsünk programot a függőleges tengelyre vonatkozó
tükrözéshez, amely a sorok kezdetének és végének címeit egy
táblázatban tárolja, s minden sor befejeztével innen nézi ki
a következő címet (tehát nem számol, mint a közölt program)!

3.3 A "MONITOR" prg. intézkedett illegális paraméter ese-
tén a hiba kiírásáról. Hogyan viselkedik a "TÜKRÖZÉS" 0-nál
kisebb vagy 11-nél nagyobb paraméter átadásakor? Vizsgáljuk
meg ugyanezt a kérdést a "TITKOSÍRÁS" esetében is!

3.4 Hogyan módosulnak a tükrözési algoritmusok, ha egy sorfolytonos ábrázolású képernyőn kell a transzformációkat végrehajtani? Készítsünk programot ennek alapján - az egyértelműség miatt 24 sorosra csökkentett méretű - karakteres képernyő tükrözéseire! (Miért van szükség erre a korlátozásra?)

3.5 Milyen más szervezéssel lehetne megoldani a képernyő bejárását az egyes tükrözések végrehajtásakor?

3.6 A könnyebb érthetőség végett az egyes funkciók megvalósításakor az adatok átmeneti tárolására más-más címeket vettünk igénybe (BALR, JOBBR, BALU, JOBBU, ABYTE, FBYTE, ELSR, UTOR, ELSU, UTOU, ld. F12-F17. oldal), bár ezt kevesebb hellyel is megoldhattuk volna, mint pld. a CÍMB, CÍMJ, CÍMA, CÍMF, CÍME, CÍMU esetében tettük. Minimálisan hány byte kell a fenti 10 érték elhelyezéséhez?

3.7 Készítsünk programot, amely 1 karakterpozíciónyi részt saját középpontjára tükröz! (Erre olyan esetben van szükség, amikor a képernyőnek páratlan számú sora és oszlopa is van.)

3.8 Az elemi geometriai tankönyvekből is ismeretes, hogy egy pontra vonatkozó tükörképet két, egymásra merőleges, s egymást az adott pontban metsző tengelyre vonatkozó tükrözés egymásutánjaként is megkaphatunk. Főlegesen dolgoztunk volna a középpontra vonatkozó tükrözést megvalósító programmal?!

3.9 Készítsünk programot, amely a grafikus képernyő bal és jobb oldalán lévő képet megcseréli!

3.10 Készítsünk programot, amely a grafikus képernyő alsó és felső részén lévő képet megcseréli!

3.11 Készítsünk programot, amely a grafikus képernyő bal felső negyedét kinagyítja az egész képernyőre!

3.12 Készítsünk programot, amely a grafikus képernyőt "összehúzza" a közepén lévő ("vele koncentrikus"), negyedakkora területű téglalapra!

4. PRÍMEK

Ebben a fejezetben a több (pld. négy) byte-on ábrázolt egész számok aritmetikájával foglalkozunk. Feladatunk egy olyan szubrutin készítése, amely alkalmas annak eldöntésére, hogy egy, a gépben egészként ábrázolhatóknál nagyobb (azaz 32767-et meghaladó) pozitív egész szám prímszám-e vagy sem. Nyilvánvaló, hogy a kerekítési hibák miatt nem használhatunk valós típusú változókat, így csak a több byte-os egészek használatával érhetünk célt. Ha csak a ROM-ban rendelkezésünkre álló egyszerű beviteli lehetőséget használjuk ki, akkor is 31 bites számok vizsgálatára nyílik módunk, ami annyit jelent, hogy a $M = 2\ 147\ 483\ 647$ -nél nem nagyobb számok körében vizsgálódhatunk, ami már nem lebecsülendő. A fejezet megértéséhez szükséges tudnivalók [I] 2.3 fejezetében megtalálhatók.

Az, hogy egy szám prim-e vagy sem, a legegyszerűbben talán egy, a szám négyzetgyökéig terjedő prímszámtáblázat segítségével dönthető el. Vizsgáljuk meg kicsit részletesebben, megéri-e nekünk ehhez a feladathoz táblázatot konstruálnunk! Egy ilyen táblázat a legegyszerűbben az eratoszthenészi szita segítségével építhető fel. A M -ig terjedő számtartományhoz $SQR(M)$ -ig kellene a prímeket táblázatba gyűjtenünk, azaz az $1...46\ 341$ intervallumból kellene a prímeket "kiszitálnunk". Ha az eredeti táblázatba a páros számokat már eleve be sem írjuk, akkor is 23 170 számmal kell indulnunk, s mivel ezek nagyrésze 255-nél nagyobb, tárolásukhoz kb. 46 kbyte szükséges. Igaz ugyan, hogy ez az összetett számok kiszitálása után maximum 10 kbyte-ra csökken, de még ez is nagyon sok. (Megjegyezzük, hogy ha nagyon gyors programra lenne szükségünk, s elegendő hely állna a tárban rendelkezésünkre, akkor valószínűleg mégis ezt a megoldást választanánk.)

Meg lehetne próbálkozni persze más adatszerkezettel, pld. egy összefüggő tárrészben minden számnak egy bitet megfeleltetni, amelynek értéke 1, ha a szám prim, és 0, ha nem prim; ekkor viszont elég bonyolult volna a prímelek elérése, hiszen mindegyiket sorszámán keresztül tudnánk csak azonosítani. Ez

a megoldás egyébként jelen esetben kb. 3 kbyte-nyi tárat igényelne (természetesen itt is csak a páratlan számokat tárolnánk).

Tudunk azonban táblázat nélkül is boldogulni. Igaz, hogy némi fölösleges munkát végeztetünk a programmal, de csak néhány byte-nyi munkaterületre lesz szükségünk, s jóval egyszerűbben meg tudjuk a programot szervezni. Egy apró trükkel pedig még arra is tudunk ügyelni, nehogy túl sokáig tartson a vizsgálat.

Gondolatmenetünk a következő: a 2-vel való oszthatóságot egy pillanat alatt el tudjuk dönteni, ez után viszont - 3-tól kezdve - csak a páratlan számokkal való oszthatóságot vizsgáljuk. Nyilván fölösleges a 9-cel való oszthatóságot külön néznünk, ha egy szám már 3-mal sem volt osztható, mégis megéri ezt elviselnünk, mert az elképzelt osztók során nagyon egyszerű kettesével végigléptetni a programot.

Az osztásra nincs gépi kódú utasítás, így nekünk kell olyan programot írunk, amely eldönti, hogy egy A szám osztója-e egy B számnak vagy sem. Erre a legkézenfekvőbb módszer az, ha B-ből addig vonjuk ki A-t, míg csak negatív számot nem kapunk (ez előbb-utóbb bekövetkezik), s ha az előző eredmény - más szóval a legkisebb nem negatív maradék, amit úgy kapunk meg, hogy az első negatív eredményhez egyszer hozzáadjuk A-t - 0 volt, akkor A osztója B-nek, különben nem.

Igen ám, de ez így nagyon sokáig tartana! Gondoljuk meg, hogy egy 2 milliárd körüli számból a 3-at 650 milliónál is többször kellene kivonnunk, míg 0-nál kisebb értéket kapunk, ami (mivel a négybyte-os számok kivonása legalább 80 óraciklust igényel) minimálisan 50 milliárd óraciklus, ami a 2 megahertznel lassúbb processzor miatt (még letiltott kép esetén is!) legalább 25 ezer sec-ot jelent! Ez kb. 7 óra, és még mindig csak a 3-mal végeztünk!

Lényegesen gyorsítana a tempón, ha 3-nak ismernénk egy olyan nagy többszörösét, ami az eredeti számnál nem sokkal kisebb, mert egyetlen kivonással nagymértékben közelebb kerülnénk a 0-hoz, így a kivonás befejezéséhez is. Általában, ha B-nek A-val való oszthatóságára vagyunk kíváncsiak, akkor gyorsan haladhatunk, ha a kivonogatást A-nak egy B-hez közeli többszörösének kivonásával kezdjük. Az sem túl nagy baj, ha A-nak B-nél nagyobb többszörösével kezdünk, mert az egyszeri

kivonás után máris negatív eredményhez jutunk, azonnal "vissza kell adni", így - bár előre nem jutottunk, - kárt nem okoztunk a kivonással.

Kézenfekvő, hogy - mivel a számítógépen a 2-vel való szorzást ill. osztást egy egyszerű rotálással meg tudjuk valószínűsíteni, - A-nak valamely 2 hatvánnyal képezett szorzatával (jelöljük ezt A'-vel) kezdjük a kivonást, s ha ez tovább már nem megy, folytassuk A'/2-vel, majd A'/4-gyel s így tovább, utoljára A-val. De melyik többszörös legyen az A'? Az előző bekezdésben írtak szerint az sem okoz problémát, ha B-nél nagyobb többszörőssel kezdünk, így egyértelmű, hogy A' A-nak azzal a 2-hatvánnyal való szorzata, amellyel még "éppen belefér" a 4 byte-ba. Pontosabban: A-t addig rotáljuk balra, amíg a legfelső, 31-es biten (MSB) 1-est nem kapunk; ez lesz a keresett A'.

Innen indulunk tehát, de meddig csökkentjük felezéssel A' értékét? Valamilyen módon mindenképpen figyelniünk kell, mert pld. A1=12 (binárisan 1100) és A2=3 (binárisan 11) ugyanazt az A'-t (binárisan 11000000000000000000000000000000) eredményezi, ezzel kezdünk, de meddig csináljuk a felezést? Az egyik megoldás az, hogy megőrizzük A értékét (erre egyébként is szükségünk lesz, mert ha A nem osztó, akkor A+2-vel kell folytatnunk a próbálkozást), s minden osztás (jobbra rotálás) után végzünk egy vizsgálatot, ami négy byte-os számoknál nem a legkellemesebb feladat; ennek eredményétől függően folytatjuk tovább az eljárást. Mi egy jobb megoldást választunk: egyszerűen megszámloljuk, hány bittel forgattuk balra A-t, s nyilvánvalóan ugyanennyivel kell vissza is forgatnunk.

Ezek után hozzá is foghatunk az algoritmus megírásához. Jelölje a két szám közül az osztandót ODO, az osztót OSZTO; a következő algoritmus az ODO/OSZTO maradékos osztás maradékát ODO-ban szolgáltatja:

```
MARAD
  SZÁML:=0
  Ciklus, amig MSB=0
    OSZTO <-- [rotáció balra 1 bittel]
    SZÁML:=SZÁML+1
  Ciklus vége
```

```

Ciklus, amíg SZÁML>0
  Ciklus, amíg ODO>=0
    ODO:=ODO-OSZTO
  Ciklus vége
  ODO:=ODO+OSZTO [egyszer vissza kell adni!]
  OSZTO --> [rotáció jobbra 1 bittel]
  SZÁML:=SZÁML-1
Ciklus vége

```

Eljárás vége

Most már milyen egyszerű! Kódolása sem bonyolult, de Ügyel-
nünk kell néhány apróságra. Az OSZTO balra rotálásánál a
jobb oldali byte-ba 0-t kell jobbról beléptetnünk, a többi
byte-ba a töle jobbra lévőből "kicsordult" carry értékét;
ugyanaz az ellenkező oldalról érvényes a jobbra rotálásnál.
A "kivonogató" ciklusban nyilvánvalóan mind a négy byte-on
el kell végeznünk a kivonást. Erre ciklust is szervezhetünk
pld. az Y regiszter segítségével, s mivel a DEY utasítás nem
állítja a carryt, az még mindig azt az értéket mutatja, ami-
re az SBC beállította, azaz jelzi, hogy van-e szükség továb-
bi kivonásra vagy nincs. Lássuk a kódot!

```

marad                                ;maradékot számol
      lda #$00                        ;egy adott osztónál
      sta szaml
fel      bit oszto                    ;legfelső bit=0?
      bmi ki                          ;igen, kiszáll
      asl oszto+3                    ;ütközésig
      rol oszto+2                    ;balra
      rol oszto+1                    ;léptetés
      rol oszto
      inc szaml                      ;+számlálás
      jmp fel
ki      ldy #3                        ;odo:=
      sec                             ;odo-
kivcik  lda odo,y                    ;osztó,
      sbc oszto,y                    ;ahányszor
      sta odo,y                      ;csak lehet
      dey                             ;(+még egyszer)
      bpl kivcik
      bcs ki                          ;eredmény>=0->tovább
      ldy #3                          ;eredmény<0
      clc                             ;egyszer vissza
hadcik  lda odo,y                    :kell adni
      adc oszto,y                    ;odo:=
      sta odo,y                      ;odo+osztó
      dey
      bpl hadcik
      lsr oszto                      ;1-gyel
      ror oszto+1                    ;jobbra
      ror oszto+2                    ;léptetés
      ror oszto+3
      dec szaml                      ;lehet még?
      bpl ki                          ;igen, ismét
      rts

```

Szinte már csak néhány technikai kérdés van hátra: tároljuk a SZÁM címen az eredeti szám értékét, a HELY tartalmazza mindig az aktuális osztójelöltet, GYÖK pedig SZÁM négyzetgyökét. A beolvasást a

P = USR(SZÁM)

utasítással fogjuk végezni, eredményként pedig

P = 1 -et kapunk, ha SZÁM=1,

P = 0 -t, ha SZÁM prim, és

P SZÁM-nak a legkisebb prímosztója egyébként.

A BASIC-be való visszatérés a következő eljárásokon keresztül történhet:

KIÍR : FAC-ot kerekíti, majd --> BASIC

EGY : FAC felső 3 byte-ját nullázza, majd --> KIÍR

PRÍM : FAC alsó byte-ját nullázza, majd --> EGY

Ezek után lássuk az algoritmust:

PRÍM-E

FAC:=INT(FAC)

Ha FAC=0, akkor FAC:=2 [0, egy osztója 2]
KIÍR

Elágazás vége

Ha FAC=1, akkor EGY

Ha FAC<4, akkor PRÍM [2 vagy 3]

SZÁM:=FAC

GYÖK:=INT(SQR(FAC))

HELY:=3

Ciklus

ODO:=SZÁM

OSZTÓ:=HELY

MARAD

HELY:=HELY+2

amíg ODO>0 és HELY<=GYÖK

Ciklus vége

Ha ODO=0, akkor FAC:=HELY-2 [nem prim]
különben FAC:=0 [prim]

Néhány tudnivaló a kódoláshoz:

Az INTFL (\$9FOB) rutin a FAC-ban lévő egész értéket lebegőpontosá alakítja.

Az SQR ((\$A5E4) rutin a FAC:=SQR(FAC) átalakítást hajtja végre.

A TULCS (\$9fb2) címtől a program "OVERFLOW ERROR" hibajelzéssel megáll.

A TFA (\$A291) és a TAF (\$A281) rutinok az ARG:=FAC, ill. a FAC:=ARG másolásokat hajtják végre.

Külön felhívjuk a figyelmet az összehasonlítások kódolására, mivel négy byte-os adatokról van szó. Viszonylag egyszerű a 0-val való hasonlítás, mert mind a négy byte akkor és csak

akkor zérus, ha a négy byte-ot az ORA utasítással "egymásra másolva" is zérust kapunk. Érdeemes a HELY>GYÖK összehasonlítást is alaposan tanulmányozni. Itt csak a főciklus kódját közöljük, a teljes program az F18-F22 oldalakon található.

```

főcikl                ;főciklus
    jsr todo          ;osztandó töltése
    jsr toszto        ;osztó töltése
    jsr marad         ;maradék van-e?
    lda #$00          ;a maradéknak
    ldy #$03          ;mind a
nulc   ora odo,y      ;négy
    dey               ;byte-ja
    bpl nulc          ;nulla?
    cmp #$00
    beq helyki        ;igen, nem prim
    jsr helyno        ;akt. osztó növelése 2-vel
vizsg  ldy #$00        ;lehet-e még
                ;növelni?
vcikl  lda gyok,y     ;hely,y=gyök,y , tovább
    cmp hely,y
    beq vugr          ;hely>gyök, elég
    bcc prim          ;hely<=gyök, tovább
    bcs focikl
vugr   iny            ;köv. byte
    cpy #$04          ;utolsó?
    bne vcikl         ;nem, vizsgálat folyt.
    beq focikl        ;tovább

```

Kérdések és feladatok a 4. fejezethez

4.1 Készítsünk programot, amely 8 byte-os egész számokat ad össze!

4.2 Készítsünk programot, amely 4 byte-os egészeket szoroz össze! Alkalmazzunk az osztásnál használt fogáshoz hasonló módszert! Gondoljunk arra, hogyan szorzunk a gyakorlatban többjegyű számokat!

4.3 Készítsünk programot, amely a 4 byte-on ábrázolható egészekre DEC->HEX ill. HEX->DEC átalakítást végez!

4.4 Készítsünk programot, amely a M számnál nagyobb számokat is beolvas! Próbálkozzunk a szöveggént történő beolvasással, majd a tárban végezzük el az átalakítást!

4.5 Bántó a BASIC-program 3. funkciója (két szám közötti primek kiírása) használatakor, hogy nagy számok esetén lebegőpontos alakban írja ki a primeket. Kűszöböljük ki ezt a hibát!

4.6 Írjunk gépi kódú keretprogramot, amely elvégzi a BASIC-program 2. funkcióját!

5. KÉT KÉPERNYŐ

Az egyik legizgalmasabb fejezet következik, nem csupán azért, mert a gyakorlati munkában alkalmazható további jó tulajdonságokkal ruházta fel a gépet, hanem azért is, mert a gépi kódú programok hívásának új, talán legelegánsabb módjával, új utasítások bevezetésével fogunk megismerkedni. Ezeket az új utasításokat - a program lefutása után - a standard BASIC utasításokkal azonos módon, velük párhuzamosan alkalmazhatjuk (ezért hívják ezt az eljárást BASIC-bővítésnek is). A fejezetben foglaltak megértéséhez szükséges információk az [I] 2.2 fejezetében megtalálhatók. Gyakran - főként demonstrációs programok készítésénél - hiányzik az a lehetőség, hogy párhuzamosan két grafikus képernyőt használhassunk. (Pld. egy nagyszámú atom mozgását szemléltető, diffúziós szimulációs programot készítünk. A folyamatban részt vevő pillanatnyi konfiguráció folyamatos kijelzése csak a nagyfelbontású képernyőn valósítható meg, erre viszont a folyamatot leíró paraméterek időbeni változását ábrázoló grafikonok elhelyezéséhez is szükségünk lenne. Vagy egy másik példa: egy-egy grafikus ábra elkészítése általában hosszadalmas, s ha a program futása során többször is le kell rajzolnunk ugyanazt az ábrát - bár ez munkában nem sok többletet jelent, hiszen csak egy szubrutin ismételt meghívásáról van szó -, idővel unalmassá válhat a többszöri, hosszú várakozás.) Több előnye lenne tehát a két nagyfelbontású képernyő használatának.

Viszonylag egyszerűen megoldható az, hogy az eredetin kívül legyen egy másik, "passzív" képernyőnk is, amelyet bármikor láthatunk, de írni, rajzolni rájuk vagy törölni őket nem tudjuk; ehhez elegendő a TED \$FF12-es regiszterét a megfelelő értékre átírni (ezt egyik későbbi programunknál hasznosítani is fogjuk). Ez azonban korántsem jó megoldás, hiszen a "passzív" képet is meg kell egyszer rajzolni, s ennek a lehetősége nem adott, mert a ROM törlő és rajzoló rutinjai mindig az eredeti (szin- és fényerő \$1800-tól, bit-térkép \$2000-től) képmemóriát használják. Elvileg nincs aka-

dálya annak, hogy a ROM-ban lévő rutinokat RAM-ba másoljuk, s - a 3. és 4. fejezetben látott példák megoldásához hasonlóan - egy önmagát módosító program segítségével mindig az aktuális képernyőre "irányítsuk" ezeket. Ez a megoldás - az átmásolt terület nagysága miatt - nagyon sok tárat igényel, megszervezése is elég bonyolult feladat.

Sokkal egyszerűbb és járhatóbb út az, amikor továbbra is az eredeti képernyő-memóriát (nevezzük ezt az egyszerűség kedvéért látható képnek) használjuk, de lehetővé tesszük, hogy ennek a területnek a tartalmát bármikor kicserélhessük egy előre lefoglalt, vele azonos nagyságú terület (nevezzük ezt raktárnak) tartalmával. Ez egy tömbcserélő ciklus segítségével viszonylag egyszerűen megvalósítható.

Két változó értékének cseréjét technikailag a következő módon szoktuk lebonyolítani: a két változó egyikének értékét elmentjük, a másik értékét az elsőbe töltjük, majd az elmentett értéket a második változóba tesszük. Nem sokkal bonyolultabb azonban az a módszer sem, amelynél mindkét változó értékét elmentjük, majd fordított sorrendben töltjük őket vissza. Kicsivel hosszabb, és kicsivel több tárat igényel, de van egy nagy előnye: két feltétel beiktatásával sokkal általánosabb mozgásokat is meg tudunk oldani vele, nevezetesen a cserén kívül alkalmas lesz - természetesen bizonyos feltételek beállításától függően - csak az első változó tartalmának a másodikba, illetőleg csak a második tartalmának az elsőbe másolására is.

Ez tehát azt jelenti, hogy ha algoritmusunkat így szervezzük meg, akkor ezzel - némi időbeni hosszabbodás és egy kis többletmunka ellenében - nem csupán a két képernyő cseréjét, hanem egyúttal a látható képnek a raktárba, ill. a raktárnak a látható képre vitelét is meg tudjuk valósítani.

S ilyenkor kap vérszemét az ember: a 3. fejezetben, a TŰKRÖZÉS programban alkalmazott kis trükkel, egy-egy sor betoldásával alkalmassá tudjuk tenni programunkat arra, hogy a másolást - választásunk szerint - egyszerű cserével, vagy az AND, OR vagy EOR műveletek valamelyikével hajtsa végre!

A látható kép - mint már említettük - \$2000-tól kezdődik, a raktár helyét pld. \$5000-tól kezdődően jelölhetjük ki; a bittérkép mindkét esetben \$1FFF byte területet foglal el. Gondoskodnunk kell azonban arról, hogy a BASIC ezt a terüle-

tet ne használja, a BASIC kezdetét tehát \$7000 fölé (mondjuk \$7001-re) kell helyoznünk. Ezáltal a \$4000-tól kezdődő \$07FF hosszúságú (tehát éppen egy karakteres képernyőnyi) Üres, kihasználatlan terület kiválóan alkalmas arra, hogy a karakteres képernyőhöz is készítsünk egy raktárat, ebből is kettőt tudjunk párhuzamosan használni. Cserélő algoritmusunkat már annak szellemében kezdjük tervezni, hogy mindkét képernyőfajta esetén alkalmas legyen a már kifejtett funkciók végrehajtására.

A LÁTHATÓ, RAKTÁR és HOSSZ értékeket - a grafikus ill. karakteres választástól függően - a tárban a megfelelő helyre kell tennünk. Ezt a KAR ill. GRA szubrutinok a következő egyszerű módon végzik el:

```

klathe=$0800      ;kar. látható eleje
krakte=$4000     ;kar. raktár eleje
khossz=$07ff     ;kar. kép hossza
glathe=$2000     ;graf. látható eleje
grakte=$5000     ;graf. raktár eleje
ghossz=$1fff     ;graf. kép hossza
lath=$00e0       ;címek
rakt=$00e2       ;helye
hossz=$00e6      ;hossz helye
kar              ;karakt. kép

```

```

        lda #<klathe
        sta lath
        lda #>klathe
        sta lath+1
        lda #<krakte
        sta rakt
        lda #>krakte
        sta rakt+1
        lda #<khossz
        sta hossz
        lda #>khossz
        sta hossz+1
        jmp csere
gra      ;graf. kép
        lda #<glathe
        sta lath
        lda #>glathe
        sta lath+1
        lda #<grakte
        sta rakt
        lda #>grakte
        sta rakt+1
        lda #<ghossz
        sta hossz
        lda #>ghossz
        sta hossz+1
        jmp csere

```


A csere algoritmusa:

```
CSERE [LÁTH, RAKT, HOSSZ már a tárban van]
Y:=0
Ciklus, amig HOSSZ>=0
  LBYTE:=(LÁTH),Y
  RBYTE:=(RAKT),Y
  Ha l->r kell, akkor (RAKT),Y:=LBYTE      (*)
  Ha r->l kell, akkor (LÁTH),Y:=RBYTE      (*)
  LÁTH:=LÁTH+1
  RAKT:=RAKT+1
  HOSSZ:=HOSSZ-1
Ciklus vége
Eljárás vége
```

Az "l->r kell" ill. "r->l kell" jelölések annak rövidítései, hogy kértük-e a LÁTHATÓ->RAKTÁR ill. a RAKTÁR->LÁTHATÓ átvitelt; ha cserét kértünk, akkor természetesen mindkettő igaz. Hogy ezen lehetőségek közül melyiket kértük, azt a MIT byte-on tároljuk: ha l->r kell, akkor a 7-es, ha r->l kell, a 6-os bitjét állítjuk 1-re (ezek ugyanis a BIT utasítással egyszerűen vizsgálhatók).

A (*)-gal jelölt sorok aszerint módosulnak, hogy az átvitelt simán, AND-del, OR-ral vagy EOR-ral kértük (a kódban a MOD1 és a MOD2 sorok). A kódolt algoritmus a következő:

```
csere                ;láth. és rakt. között
                    ;hossz db byte

    ldy #$00
    lda $ff06        ;kép
    and #$ef
    sta $ff06        ;letiltása
cscik  lda (lath),y  ;ciklus indul
    sta lbyte
    lda (rakt),y
    sta rbyte
    bit mit          ;kell l->r?
    bpl lrnem       ;nem, tovább
    lda lbyte
mod1   sta (rakt),y ;művelet
    sta (rakt),y   ;kirakja
lrnem  bit mit      ;kell r->l?
    bvc rlnem      ;nem, tovább
    lda rbyte
mod2   sta (lath),y ;művelet
    sta (lath),y   ;kirakja
rlnem  inc lath
    bne at1        ;léptetés
    inc lath+1
at1    inc rakt     ;mindkét
    bne at2
    inc rakt+1
at2    dec hossz    ;hossz
    bne vizsg
    dec hossz+1     ;csökkentése
```

```

vizsg lda hossz+1   ;elfogyott?
      bpl cscik     ;nem,tovább
      lda $ff06    ;kép
      ora #$10
      sta $ff06    ;engedélyezése
      rts

```

A gyorsabb végrehajtás érdekében a műveletek idejére letiltottuk a képet. Hátravan még a MOD1 ill. a MOD2 byte módosítása, de mivel ez szorosan összefügg az új utasítások végrehajtásával, később lesz szó róla.

Vegyük számba, hány funkciót várunk el programunktól, s adjunk egyúttal nevet is nekik! Hogy könnyen meg tudjuk jegyezni a kulcsszavakat, első karakterük utaljon arra, hogy grafikus vagy karakteres képről van-e szó, azaz legyen G vagy K! Második karakterük C, L vagy S legyen aszerint, hogy cseréről, a LÁTHATÓ kép RAKTÁRból töltéséről (LOAD) vagy a LÁTHATÓ kép RAKTÁRba mentéséről (SAVE) van szó! A harmadik karakterre csak akkor van szükség, ha valamilyen logikai műveletet is igénybe akarunk venni; ekkor az AND, az OR ill. az EOR kezdőbetűjével utaljunk erre. Mivel ez utóbbiaknak csak a grafikus kép töltése és mentése esetén van értelme, végeredményben az alábbi utasításokat fogjuk használni:

```

KL
KS
KC
GL, GLA, GLO, GLE
GS, GSA, GSO, GSE
GC

```

Ez összesen tehát 12 új utasítást jelent, a BASIC-nek ezekkel való bővítését kell megoldanunk.

A COMMODORE+4 BASIC-je viszonylag egyszerű módon bővíthető. Ennek módjáról elsősorban azt kell tudnunk, hogy az inicializáláskor (bekapcsolás vagy RESET után) az interpreter ROM-ból feltölti a BASIC és a KERNAL vektorok (a RAM-ban, a 3. lapon lévő) táblázatát. A későbbiekben, futása során az interpreter bizonyos utasítások és parancsok végrehajtása során a ROM-ból "kiugrik" megnézni egy-egy ilyen vektort, s az ott talált (indirekt) címen folytatja futását. Ez a megoldás alapállapotban semmiféle különös dolgot nem jelent, mert ezek a címek (általában) közvetlenül az őket "vizsgáló" utasítás mögé küldik vissza a programot. Kiválóan alkalmas viszont arra, hogy a vektorok átírásával olyan helyre irányítsuk a programot, ahol - még eredeti feladata folytatása e-

lött - az általunk igényelt funkciókat is elvégzi, vagy akár az eredeti tevékenység folytatása helyett egészen új ágra fusson. Hogy csak néhány példát említsünk: ennek felhasználásával működnek a különféle turbóprogramok, önindító programok készíthetők, megváltoztatható a perifériákkal való kapcsolat, egyszerűen letiltható vagy módosítható a tárban lévő program listázásának folyamata, a BASIC-sorok tokenizálása, utasítások végrehajtása stb. Sokat fogunk foglalkozni a megszakítás programozásával, erre ugyancsak az egyik vektor átírásával nyílik lehetőségünk. A BASIC-utasításokkal kapcsolatos három, egymástól jól elválasztható funkció, a tokenizálás, a listázás és a végrehajtás is egy-egy ilyen vektoron fut keresztül.

Tekintettel arra, hogy a BASIC-parancsok és utasítások végrehajtásának módjával [I] sajnálatos módon egyáltalán nem foglalkozik, sőt, csak a COMMODORE-64-es esetében lehet magyar nyelvű könyvekben az erre vonatkozó információkat fellelni, ha vázlatosan is, de kénytelenek vagyunk ezzel a kérdéssel foglalkozni. A kérdéskör végleges, megnyugtató megértéséhez elengedhetetlennek tartjuk a ROM-lista tanulmányozását legalább a TEDMON, de még inkább [III] segítségével.

Mint az bizonyára ismert, a BASIC program- vagy parancssor begépelése után az input pufferbe kerül. Amennyiben sorszámmal kezdődik, az interpreter - a BASIC-utasításokat tokenjeikkel helyettesítve - elhelyezi a tárban a többi sor között, a sorszámának megfelelő helyen. Hangsúlyozzuk, hogy ekkor semmiféle szintaktikus ellenőrzést, a tokenizáláson (és néhány apróságon, mint pld. a sorszám hexadecimális címmé alakítása, a kezdő és befejező szóközők eliminálása stb.) kívül más módosítást nem végez. Ha az utasításkészletben nem szereplő utasítást írtunk be, akkor ezt - mivel a ROM-ban lévő kulcsszó táblában nem találja - a sor többi részével együtt (karakterenként) beteszi a tárba. Ha a programot listázzuk, az aktuális programsor sorszámát decimális formában klirja, majd a nem token karaktereket (így pld. az előbb feltételezett hibás utasítás karaktereit) kódjuknak megfelelően, a tokeneket pedig a kulcsszó táblából kikeresett szöveggel írja ki. Végrehajtáskor a sorban a sorszámot mindenképpen valamilyen token követi - ha mégsem, akkor az interpreter a LET utasítást feltételezi -, a tokennek megfelelő utasítás címe

az ugrótáblából a verembe kerül, majd egy RTS hatására megkezdődik az utasítás végrehajtása. Ennek az utasításnak a szintaxisa szerint értelmezi az interpreter a sor további részét. Ilyenkor derül ki tehát az, ha hibás sort írtunk be, s a program futása hibajelzéssel megszakad.

Ha nem sorszámmal kezdődő sort, tehát parancssort adunk át, akkor az interpreter a tokenizálás és a végrehajtás funkcióját "összevonja" ugyan, de a kulcsszótáblában nem talált utasítás értelmezésénél hibajelzéssel megáll.

Hiába találtuk ki tehát olyan "Ügyesen" a 12 új utasítás nevét, gépünk egyelőre nem hajlandó megérteni, mit is akarunk tőle. Meg kell "tanítanunk" az új, ún. felhasználói utasítások ismeretére. Erre lehetőség van, hiszen az elvileg felhasználható 128 token közül csak 127 foglalt, a \$FE értéket az interpreter alkotói nem kötötték le, hanem segítségével lehetővé tették kétbyte-os tokenek (ezeket nevezzük felhasználói tokeneknek) s ezzel összefüggésben felhasználói utasítások definiálását. A definiáláshoz viszont elengedhetetlen az, hogy az interpreter továbbra is csak a ROM-ban lévő kulcsszótáblát pásztázza végig, így mind a tokenizálás, mind a listázás, mind pedig a végrehajtás eredeti menetét módosítanunk kell. E célból át kell írunk az alábbi három vektor értékét:

FTOKV (\$030C-030D) : a felhasználói utasítás tokenizálása

FLISTV (\$030E-030F) : a felhasználói utasítás listázása
a token ismeretében

FVEGRV (\$0310-0311) : a felhasználói utasítás végrehajtása
a token ismeretében

, mégpedig úgy, hogy az így megváltoztatott rutinok az általunk létrehozott utasítások kulcsszavaiból alkotott táblázatot használják, ugrási címeiket az általunk készített ugrótáblából vegyék, s ezáltal az ugyancsak általunk készített rutinokra jutva a kiválasztott felhasználói utasításnak megfelelő tevékenységet hajtsák végre.

Tokenizáló rutinunk helyes működéséhez fel kell állítanunk a felhasználói utasítások táblázatát. Ennek felépítésére alapvetően két különböző lehetőség van. Azonos hosszúságú kulcsszavak esetén egyszerűen egymás után írva őket egy táblázatban, index segítségével történő keresésre redukálódik a kezelése (így dolgozik pld. a JCL assembler része). Ha viszont

a kulcsszavak hossza változik (mint pld. a C+4 BASIC-jében), a kulcsszó utolsó karaktere kódja legfelső bit-jének megemelésével (más szóval shifteléssel, tkp. a kód értéke \$80-nal történő megnövelésével) jelezzük, hogy vége van egy kulcszónak. (Egy, az input pufferbe került "potenciális" kulcszónak a kulcsszótáblázat valamelyik elemével való egyezése csak az utolsó karakter kivételével jelent azonosságot, mert - éppen a kulcsszó vége shiftelése miatt - az utolsó karakternél \$80 eltérést kell tapasztalnunk. Ez ad lehetőséget a COMMODORE-gépeken alkalmazott rövidítések használatára.)

Kulcsszótáblánkban utasításainkat tehát tetszőleges sorrendben felsorolhatjuk, mégis - az új utasítások funkcióját figyelembe véve, az egyszerű elágazási lehetőség biztosítása végett - a következő felépítést tartjuk a legcélszerűbbnek:

```
ktabl .byte 'glAglOglEgLgsAgsOgsEgSgCkLkSkC'
```

Ha tokenizáláskor az interpreter egy új utasítást a táblázatban felismer, egy kétbyte-os tokenre cseréli ki. Egy-egy ilyen kétbyte-os token első byte-ja mindig \$FE, második byte-ja pedig az utasításnak a kulcsszavak közötti sorszáma shiftelt (azaz \$80-nal növelt) értéke.

Ha listázáskor az interpreter felhasználói tokent talál, az utána következő byte értéke alapján táblázatunkból kikeresi és kilistázza a megfelelő kulcsszót.

Há már megírtuk az egyes utasítások esetén végrehajtandó gépi kódú rutinokat, akkor ezek címelt - a kulcsszótáblában meghatározott sorrendben - felsorolva készen is van az ugrótábla. Ha végrehajtáskor az interpreter \$FE kódot talál, nem a ROM-béli, eredeti ugrótáblából, hanem a most készítettből teszi a verembe az ugrási címet. Megjegyezzük, hogy ez az assembly program írásakor külön munkát nem igényel, mert ha a rutinokat a nekik megfelelő új utasításokkal címkéztük, akkor a

```
ctabl .word gla,glo,gle,gl,gsa,gso,gse,gs,gc,kl,ks,kc
```

pszeudoutasítással az assemblerrel fel tudjuk építtetni. Véleményünk szerint a felhasználói utasítások használatával összefüggő ismeretek megértéséhez az alábbi programrészek és a ROM-lista tanulmányozása sok segítséget ad:

```

ftokv=$030c           ;felh. ut. tokenizálás vektor
flistv=$030e          ;felh. ut. listázás vektor
fvegrv=$0310          ;felh. ut. végrehajtás vektor
chrget=$0473          ;1 karakter olvasása
token=$8a07           ;token azonosítása
fhtok=$89d6           ;felhasználói token
nfhtok=$896c          ;nem felhasználói token
ltok=$8b9c            ;token keresése listázáshoz

sei
lda #<ftok             ;felh. ut.
sta ftokv              ;tokenizálás
lda #>ftok             ;helye
sta ftokv+1
lda #<flist           ;felh. ut.
sta flistv             ;listázás
lda #>flist           ;helye
sta flistv+1
lda #<fvegr           ;felh. ut.
sta fvegrv            ;végrehajtás
lda #>fvegr           ;helye
sta fvegrv+1
cli

```

A felhasználói utasításokat tokenizáló és listázó rutinok:

```

ftok                   ;felh. ut. tokenizálása
pha
ldy #<ktabl            ;kulcsszótábla
lda #>ktabl            ;címe
jsr token              ;token azonosítás
pha
bcc vftok              ;nem felh. token
lda $0b                ;talált
pha                    ;sorszám verembe
jmp fhtok              ;felhaszn. token
vftok jmp nfhtok       ;nem felh. token
flist                  ;felh. ut. listázása
tax
sty $49
ldy #>ktabl            ;kulcsszótábla
sty $23
ldy #<ktabl            ;címe
jmp ltok               ;token keresése

```

A felhasználói utasításokat végrehajtó rutinok megírása előtt vissza kell zökkennünk eredeti feladatunkhoz, a két grafikus és a két karakteres képernyő alkalmazásához. Lássuk az egyes utasítások végrehajtását megvalósító részeket!

```

gl                     ;r->l kell
gla
glo
gle nop                ;belép. pont
lda #$40               ;v-bit=1
sta mit
jmp gra

```

```

gs                                ;l->r kell
gsa
gso
gse  nop                            ;belép. pont
     lda #\$80                       ;n-bit=1
     sta mit
     jmp gra
gc   nop                            ;r->l kell
     lda #\$c0                       ;l->r kell
     sta mit                          ;v=n=1
     jmp gra
kl   nop                            ;r->l kell
     lda #\$40                       ;v-bit=1
     sta mit
     jmp kar
ks   nop                            ;l->r kell
     lda #\$80                       ;n-bit=1
     sta mit
     jmp kar
kc   nop                            ;r->l kell
     lda #\$c0                       ;l->r kell
     sta mit                          ;v=n=1
     jmp kar

```

Már nincs sok hátra, csak az, hogy a felhasználói utasítások helyes működése érdekében - mint azt megigértük -, visszatérjünk a MOD1 és a MOD2 byte-ok módosításának kérdéséhez. Ezzel kezdődik a felhasználói utasítások végrehajtását biztosító programrész:

```

fvegr                                ;felh. ut. végrehajtása
     sec
     sbc #\$80                       ;sorszám
     tay                             ;tárolása
     and #\$08
     bne sima                        ;sima sta
     tya
     and #\$03
     tax
     .byte $2c                       ;átl.bit
sima  ldx #\$03                       ;a szüks.
     lda kodok,x                    ;módosítás
     sta mod1                       ;beírása
     sta mod2
     tya
     asl a                          ;2*
     tay
     lda ctabl+1,y                  ;a címtáblázatból
     pha                            ;a rutin
     lda ctabl,y                    ;címe
     pha                            ;a verembe
     jmp chrget                     ;folytatás
     ;
kodok .byte $31                      ;and (cc),y
     .byte $11                      ;ora (cc),y
     .byte $51                      ;eor (cc),y
     .byte $91                      ;sta (cc),y

```

Figyeljük meg a módosítás beírásának technikáját, a megfelelő rutin címének elhozását a táblázatból! Ismét alkalmaztuk az átlátszó BIT utasítást. Most érthetjük meg igazán, miért pont ezt a sorrendet választottuk a kulcsszavaknak: lényegesen egyszerűsödik a módosító kódok kiválasztása.

Most már tényleg csak egy kicsi, de nagyon lényeges feladunk van: biztosítani a másik képernyő számára a területet.

Az ezt megvalósító programrész a következő:

```
txttab=$2b           ;a basic terület kezdete
mvdflg=$75          ;grafikus ter. van-e?
new=$8a7b           ;basic new
ready=$867e         ;basic indítás
helyf                ;helyfoglalás a képeknek
    lda #$70         ;a basic ter.
    sta txttab+1     ;új kezdete
    lda #$00         ;nullázás
    sta $7000        ;run-hoz
    lda #$ff         ;grafikus mód
    sta mvdflg       ;beállítása
    jsr new          ;basic new
    jmp ready        ;vissza az interpreterhez
```

Egyetlen sor igényel egy kis magyarázatot: a \$7000 című byte-ot azért kell nulláznunk, mert az interpreter a BASIC-területet közvetlenül megelőző byte-on (alapállapotban \$1000-en, egy grafikus képernyő használata esetén \$4000-en) csak 0 értéket fogad el, ellenkező esetben hibajelzéssel megáll.

A grafikus mód használata miatt felszabadul a \$1001 ... \$17FF terület, amely így alkalmassá válik programunk tárolására, ezért azt \$1100-tól kezdődően fordítottuk az assemblerrel a tárba. Hívása: sys 4352-vel vagy sysdec("1100")-val lehetséges.

A lemezen található DEMO program néhány példát mutat az új utasításokkal ismerkedni kívánóknak.

Kérdések és feladatok az 5. fejezethez

5.1 Legfeljebb hány grafikus képernyőt tudunk definiálni, ha csak egy karakteres képernyőre van szükségünk? Mire kell vigyáznunk, ha 3-nál többet definiálunk?

5.2 Legfeljebb hány karakteres képernyőt tudunk definiálni, ha grafikus képernyőre nincs szükségünk?

5.3 Miért van szükség a CSERE algoritmusban LBYTE és RBYTE alkalmazására, miért nem közvetlenül végezzük el a töltést?

5.4 Iktassuk ki a képköltő részt a programból, így a töltés lefolyását - bár így is elég gyors - figyelemmel kísérhetjük!

5.5 Szervezzük meg a CSERE algoritmust úgy, hogy laponként léptetünk, s egy-egy lapon belül az indexelés adta lehetőséget kihasználjuk!

5.6 Tanulmányozzuk a BASIC interpreter kulcsszavait és ugrótábláját! (\$81E ... \$ 8470)!

5.7 Tanulmányozzuk a TEDMON parancsait és ugrótábláját! (\$F570 ... \$ F599)!

5.8 Miért nincs értelme a karakteres kép ill. a gc esetben a logikai műveletek használatának?

5.9 A program melyik részét és hogyan kellene módosítanunk, ha a KÓDOK sorrendje STA, AND, OR, EOR lenne?

5.10 A program melyik részét és hogyan kellene módosítanunk, ha a KTÁBL kódtábla értéke

'kLgLglAglOglEkSgSgsAgsOgsEkCgC' lenne?

5.11 Miért csak 128 token lehet maximálisan?

6. SKÁLA

A kissé fárasztó és terjedelmes program után most egy sokkal könnyebb feladattal foglalkozunk: a gép hanggenerátorát szólaltatjuk meg gépi kódból. Ennek és a következő fejezeteknek közös jellemzője, hogy valamilyen módon mindegyik kapcsolódik a megszakításhoz. A feladat megoldásához szükséges ismereteket [I] 2.4 és 2.6 fejezete tartalmazza.

A gép megszakításával, annak programozásával való ismerkedésünket egy igen egyszerű feladattal kezdjük: csaljunk ki hangot a gépből úgy, hogy közben a gép egyéb lehetőségei változatlanul rendelkezésünkre álljanak, tehát tudjunk pld. parancs módban számításokat végezni, BASIC-programot írni, futtatni stb.!

Az egyszerűség kedvéért mindössze egyetlen oktávra kiterjedő folyamatos skálázást várunk, azzal a megkötéssel, hogy - mivel ez hosszabb időn keresztül kissé idegesítő is lehet, - bizonyos billentyűk megnyomására hallgasson el, majd ugyanígy újra is tudjuk indítani. Ezeknek a billentyűknek a kiválasztása némi gondot okoz, hiszen - ha közben pld. éppen BASIC-sorokat írunk be - elronthatjuk velük a képernyő tartalmát. Olyan billentyűket kell tehát választanunk, amelyek együttes lenyomása egyébként soha nem fordul elő. Nem túl nagy a választék, mert a billentyűnek a képre író vagy a kurzort elmozgató hatása nem lehet, tehát csak a SHIFT, a CONTROL, a C= és az ESC gombok jöhetnek szóba. (Megtetheznénk azt is, hogy valamelyik funkcióbillentyűt az üres szöveggel definiáljuk, de ez már csorbitja a gép használatának lehetőségeit.)

Ezek közül egymagában egyik sem elegendő, mert a szerkesztés közben mindegyiket használjuk, így nem akarattunktól, hanem a beírandó szövegtől függ a ki-be kapcsolgatás; ebből kifolyólag legalább két gomb egyszerre lenyomása szükséges. Ebben a kettőben viszont semmiképpen nem szerepelhet az ESC, hiszen - újfent a beírandó szövegtől függően - ez tragikus következményekkel járhat (pld. az egész kép letörlése). A C= és a SHIFT együttesen már a két karakterkészlet közötti váltásra foglalt, így csak a CONTROL-SHIFT vagy a CONTROL-C= párok

maradnak meg; mi az utóbbit választjuk. Figyelnünk kell tehát - természetesen megszakításból -, hogy a CONTROL és a C= gombok le vannak-e nyomva. Ez viszonylag egyszerűen megoldható, mert az SHFLG (\$0543) rendszerváltozónak a SHIFT lenyomásakor a 0., a C= esetén az 1., a CONTROL-nál pedig a 3. bitje magas állásba billen. Ezek a bitek egymástól függetlenül állítódnak, s a kérdéses billentyű elengedése után a megfelelő bit zérusra áll vissza. Azt kell tehát vizsgálnunk, hogy SHFLG értéke 6-e vagy sem; ha igen, akkor engedélyezett hang esetén ki, letiltott hang esetén pedig be kell kapcsolnunk a hanggenerátort.

A muzsikát most a 2. hangcsatorna segítségével fogjuk szolgáltatni - minden ugyanigy történik az 1. csatorna használata esetén. Mint az ismert, a hangot alapvetően a TEDSD (\$FF11) regiszter bitjeinek állításával tudjuk szabályozni: az 5. bit magas állása engedélyezi, alacsony állása letiltja a 2. csatornát, a hang intenzitása pedig az alsó 4 bit változtatásával állítható be (maximálisan 8-ra). A 2. hanggenerátor engedélyezését ill. tiltását tehát TEDSD 5. bitjének állítgatásával oldhatjuk meg. Ennek kódolását a legegyszerűbben a következőképpen lehet elvégezni:

```
ki      lda tedsd
        and #$df
        sta tedsd
```

```
be      lda tedsd
        ora #$20
        sta tedsd
```

, egy elágazással kikapcsoláskor a KI, bekapcsoláskor a BE részre vezérlik a programot. Mi most egy bonyolultabb módszert választunk, annak szemléltetésére, hogy egy bit magasra állításához ill. törléséhez miként lehet ugyanazt a programrészt felhasználni. Szükségünk van azonban annak jelzésére, hogy a változtatást végre kell-e hajtani vagy sem; erre a célra - mint az a gépi kódú programozásban igen gyakori - egy ENG byte-ot tartunk fenn, amelynek legfelső bitje állásától függően hajtjuk végre a módosítást. Hogy ez helyesen működjék, minden változtatáskor MSB értékét meg kell

változtatnunk, de ez nagyon egyszerűen megvalósítható az EOR #\$FF utasítás segítségével. A vizsgálatot és a ki-be kapcsolást megvalósító programrész:

```
shflg=$0543          ;c= és ctrl jelzője
tedsd=$ff11         ;hang vezérlő regiszter
bonyod bit eng      ;engedély?
    bne vizsg       ;nincs, vizsg.
    lda tedsd       ;hang
    ora #$20        ;bekapcsolása
    sta tedsd       ;2. hanggen.
vizsg lda shflg
    cmp #$06        ;ctrl+c=?
    bne vege        ;nem, marad
    lda eng         ;igen
    eor #$ff        ;az engedélyt
    sta eng         ;átírni
    lda tedsd       ;2. hangg.
    eor #$ff        ;engedélyt
    eor #$df        ;átírni
    sta tedsd
vege ...
```

Még a technikai részletekhez tartozik az is, hogy a megszólaltatni kívánt hangokra vonatkozó kétbyte-os adatokat - amelyeknek \$FF0F-be ill. \$FF10-ba írása határozza meg a hangok frekvenciáját - táblázatba foglaljuk (rendre az 523, 494, 440, 392, 349, 300, 294, 262 Hz frekvenciájú hangokról van szó):

```
hanga .byte $2a,$1e,$02,$e3,$c0,$ad,$83,$55 ;alsó byte-ok
hangf .byte $03,$03,$03,$02,$02,$02,$02,$02 ;felső byte-ok
```

A hangokat emelkedő sorrendben akarjuk hallani, de mivel egyszerűbb csökkenő ciklusváltozót alkalmazunk, csökkenő sorrendben írtuk őket a táblázatba. A lényegét nem érinti, hogy egy egyszerű dallamról vagy egy egész szimfóniáról van-e szó, ezért ugyanilyen táblázatot kellene felépítenünk a hangokból bonyolultabb dallamok esetén is.

Az egyes hangok időtartamát - amelyet, pontosan amelynek kettős komplementjét az SDT (\$04fd) és az SDT+2 byte-okba kell beolvasnunk - szintén táblázatba kell foglalnunk; erre most azért nincs szükségünk, mert minden hangot azonos ideig szeretnénk hallani.

Az SDT és az SDT+2 byte-ok 0-ig való növeléséről a megszakítás gondoskodik, ezzel tehát nem kell törődnünk. A megszakítással azonban többlettevékenységet is szeretnénk végeztetni. Amint megszakítás érkezett, elsőként a hanggal kapcsolatban kell intézkednie; ha egy hang lefutott, be kell ol-

vasnia a következő hangadatait, s állandóan figyelemmel kísé-
 sérni, hogy akarunk-e az engedélyezésen változtatni; ha i-
 gen, akkor ezt is el kell intéznie. Mindezek befejezése után
 a MSZF (\$CE0E) címen folytathatja az eredetileg is elvégzen-
 dő tevékenységét. Most tehát nem "átírjuk", csupán kibővit-
 jük a megszakító rutint. A bővítés algoritmusá:

MEGSZ

Ha NEM(SDT=0 és SDT+2=0),

akkor MSZF

különben MUT:=MUT-1

Ha MUT<0, akkor MUT:=7

Y:=MUT

\$FF0F:=HANGA,Y

\$FF10:=HANGF,Y

SDT:= idő alsó byte-ja

SDT+2:= idő felső byte-ja

BONYOD

MSZF [megszakítás folytatása]

Ezek alapján a kódolt programrész:

```

sdt=$04fd           ;hang időtartama
mszf=$ce0e         ;megsz. folytatása
;
megsz               ;új megszakítás
;idő lejárt?
lda sdt
ora sdt+2
cmp #$00
bne vege           ;még nem, tovább
dec mut            ;igen, új hang
bpl ugr            ;van még?
lda #$07           ;nincs,->eleje
sta mut
;
ugr                 ;köv. hang
lda hanga,y        ;betöltése
sta $ff0f          ;alsó byte
lda hangf,y
sta $ff10          ;felső byte
lda #$f8           ;időzítés
sta sdt            ;alsó byte
lda #$ff
sta sdt+2          ;felső byte
;
; [itt van a bonyod rész]
;
vege jmp mszf      ;tovább

```

A megszakításbővítés érvényre jutásához át kell írunk az
 MSZV (\$0314) vektor értékét úgy, hogy a most elkészített ru-
 tinra mutasson. Ezt a következő programrész végzi el:

```

mszv=$0314          ;megsz. vektor
;
;
, sel
  lda #<megsz
  sta mszv          ;új
  lda #>megsz
  sta mszv+1       ;megszakítás
  lda tedsd
  ora #$08         ;maximális
  sta tedsd        ;hangerő
  lda #$08         ;mutató kezd.
  sta mut
cli
rts

```

Kérdések és feladatok a 6. fejezethez

6.1 Írjuk be a táblázatba egy egyszerű dallam hangjait! Készítsük el a változó hosszúságú hangok táblázatát is, s módosítsuk ennek megfelelően a programot!

6.2 Írjuk át a programot az 1. hanggenerátorra!

6.3 Írjunk kétszólamú zenét megszólaltató programot!

6.4 Írjuk át az engedélyező részt úgy, hogy nem használjuk az ENG byte-ot!

6.5 Írjunk olyan, megszakításból működő programot, amelynek hatására minden billentyű lenyomásakor más-más hang szólal meg! Hallgassuk meg így módon pld. ennek a mondatnak a "muzsikáját"!

6.6 Mi történik, ha a módosítást a SHIFT, a C= és a CONTROL gombok együttes lenyomásával próbáljuk végrehajtani? Hogyan kell a programot megváltoztatnunk, hogy a módosítás erre következzen be?

6.7 Írjunk olyan BASIC-programot, amely használja a 2. hanggenerátort! Hogyan befolyásolja a megszakításból működő programunk a BASIC-program futását? Mi változik meg akkor, ha a gépi kódú programban a hangerő beállítását végző részt át tesszük a megszakítási rutinba?

7. HANGSEBESSÉG

Ebben a fejezetben egy mérési feladattal foglalkozunk, egyszerű példát mutatva arra, hogyan lehet a számítógépet ilyesfajta feladatok megoldásához alkalmazni. A fejezet megértése különösebb előismereteket nem igényel.

Feladatunk a hangsebesség megmérése. Ehhez elvileg csak egy hangszóró és egy mikrofon, valamint egy óra és egy mérőrúd szükséges: a hangszórón kibocsátunk egy hangot, megmérjük azt az időt, míg ez a hang a mikrofonhoz ér, lemérjük a hangszóró és a mikrofon távolságát, és e két adatból máris kiszámíthatjuk a hang sebességét.

Baj van azonban a pontossággal: hol keletkezik a hangszórón belül és hová érkezik a mikrofonon belül a hang, hogy mérhető meg pontosan ezeknek a helyeknek a távolsága? Pontos választ erre nem tudunk adni. Megkerülhető viszont a probléma, ha egy olyan cső áll rendelkezésünkre, amelyben egy egyenes mentén helyezkedik el egy hangszóró és két, azonos felépítésű mikrofon (pontosan ilyen sorrendben, mindkét mikrofon a hangszóró felé fordítva). Ez az eszköz ugyanis lehetőséget ad arra, hogy ún. differencia módszerrel mérjünk, azaz a fentebb vázolt elképzeléstől eltérően a hangimpulzusnak ne a hangszórótól a mikrofonig való eljutásának idejét, hanem a hangnak az egyik mikrofonhoz és a másik mikrofonhoz érkezése között eltelt időt mérjük. Nagyon egyszerűen és viszonylag pontosan tudjuk ugyanis az ehhez tartozó távolságot mérni, mert a két mikrofon azonos geometriai felépítéséből adódóan ez a távolság pontosan megegyezik pld. a két mikrofon peremének távolságával.

Most már csak az idő pontos mérését kell megoldanunk. Ehhez szükségünk van a TECHNOMIR család digitális input/output moduljára, amely a PORT (\$FE18) címen érhető el; ennek 8 bite közül pld. a hangszórót a 0. bitre, az első mikrofont a 7., a másodikat a 6. bitre kötjük. A 0. bit írásakor a hangszóró egy impulzust bocsát ki, amely a mikrofonokhoz érve a 7., majd 6. bitet magasra állítja. Ezt a PORT cím állandó olvasásával figyelemmel tudjuk kísérni, s ha a 7. bit bebillenésekor elindítunk egy számlálót, majd a 6. bit bebillenésekor

megállítjuk, máris rendelkezésünkre áll egy viszonylag pontos óra (sokkal pontosabb, mint amilyen pontossággal a távolságot mérni tudtuk). A hangszóró és a mikrofonok tökéletlensége ill. a zavaró környezeti hatások miatt azonban számítanunk kell néhány eshetőségre: pld. hogy a hangszóró által kibocsátott impulzus valamilyen okból nem érkezik meg az első mikrofonhoz, vagy oda igen, de a másodikhoz nem. Ezek következménye az volna, hogy a gép a végtelenségig várna a számláló elindítására ill. megállítására, ezért ezt valahogy meg kell előzünk.

Ha ismerjük - márpedig ismerjük - a hang sebességének hozzávetőleges értékét, meg tudjuk becsülni, hogy kb. mennyi idő alatt kell elérnie a hangszórótól az első mikrofonig, ill. onnan a másodikig. Ezt az időtartamot - akár többszöröseivel - felülről becsülve tudunk egy olyan időkorlátot mondani, amelynél tovább már nem érdemes sem az egyik, sem pedig a másik esemény bekövetkezésére várni; nevezzük ezt a tétlen várakozás időtartamának. Ha pld. a cső hosszúsága néhány méteren belül van, akkor a fél másodperces várakozás mindenképpen eléggé bőséges ahhoz, hogy a hang - ha akar, - megérkezzen, mert ez alatt az idő alatt normál körülmények között 170 m-t kell megtennie, s ez a távolság a hőmérséklet ill. a nyomás változásával sem csökkenhet pld. 10 m alá (most természetesen csak az általunk megvalósítható körülményekre gondolunk). Egy 0.5 másodperc körüli tétlen várakozás tehát mindenképpen elegendő.

Előrebocsátjuk, hogy - mivel a processzor órajelét fogjuk használni - a pontosság érdekében a mérés tartama alatt le kell tiltanunk a megszakítást és a kép kijelzését. A tétlen várakozás maximális idejét TVI, a számláló értékét T jelöli. Lássuk ezek után a mérést megvalósító algoritmust!

```
HSEB  Kép és megszakítás tiltása
      PORT(0):=1 [hangimpulzus indítása]
      Ciklus, amíg T<=TVI és PORT(7)=0
          T:=T+1
      Ciklus vége
      Ha T>TVI, akkor T:=0 [rossz mérés]
          különben T:=0 [mérés indul]
          Ciklus, amíg T<=TVI és PORT(6)=0
              T:=T+1
          Ciklus vége
          Ha T>TVI, akkor T:=0 [rossz mérés]
      Elágazás vége
      Kép és megszakítás engedélyezése
```


Eljárás vége

Az eljárás végeztével a számláló 0-t mutat akkor, ha a mérés sikertelen volt, ellenkező esetben pedig a mért időt tartalmazza. Ahhoz azonban, hogy ezt az időt másodpercekben (ill. annak törtrészeiben) ismerjük, két dologra van szükség: egyrészt az órajel frekvenciájának értékére, másrészt pedig annak ismeretére, hogy hány óraciklus kellett a számláló értékének 1-gyel való növeléséhez. Ezekből kiszámíthatjuk, hogy hány óraciklus futott le a mérés tartama alatt.

Az órajel frekvenciája - a szakirodalom szerint is - gépenként más és más, kb. 0.8 és 1.2 MHz közötti érték. Nem tudunk mit tenni, meg kell tehát mérnünk, mégpedig ugyanolyan körülmények között, mint ahogyan a hangsebesség mérését is végezzük (azaz letiltott kép és megszakítás mellett).

Módszerünk a következő: készítünk egy három byte-os számlálót, 0-ról 0-ra futtatjuk, megszámloljuk, hogy futása hány óraciklust igényel, majd stopperral megmérjük a futás idejét. Mivel ez - a fenti frekvenciákkal számolva - 1 percnél hosszabb, viszonylag pontosan mérhető, tehát elég jó eredményre számíthatunk. A szubrutin a következő:

```
t=$e0           ;számláló helye
ted1=$ff06      ;képtiltáshoz
freki
    sel          ;2
    lda ted1     ;4
    and #$ef     ;2
    sta ted1     ;4
    lda #0       ;2
    sta t+2      ;3
    sta t+1      ;3
    sta t        ;3
ciklus inc t+2   ;5
    bne ciklus   ;3-2
    inc t+1      ;5
    bne ciklus   ;3-2
    inc t        ;5
    bne ciklus   ;3-2
    lda ted1     ;4
    ora #$10     ;2
    sta ted1     ;4
    cli         ;2
    rts         ;
```

A rutint olyan helyre fordítjuk, ahol biztosan nem kell a relativ ugrásoknak átlépniük a laphatárt. A rutin lefutása a mi gépünkön 79.3 másodpercig tartott, s mivel az utasítások összesen 134 678 271 gépi ciklust igényelnek, ez kb. 1.698 MHz-es órajelet jelent.

Másik feladatunk a HSEB eljárás kódolása, majd ennek kapcsán a számláló-órajel átváltás arányának a meghatározása. A mérest megvalósító szubrutin:

```

port=$fe18          ;kapu
;
hseb                ;hangsebesség mérése
    sei            ;megszakítás
    lda ted1       ;és kép
    and #$ef       ;tiltása
    sta ted1
    lda #$01        ;indul
    sta port
    lda #0          ;számláló
    sta t+1        ;nullázása
    sta t          ;várakozáshoz
varak               ;1. mikr.-ra vár
    lda port        ;a 7. biten
    and #$80        ;jön, tovább
    beq jon
    inc t+1
    bne varak      ;különben
    inc t          ;számlál
    bne varak
    beq kesz       ;nem jött, rossz mérés
    lda #$00       ;számláló
    sta t          ;nullázása
    sta t+1        ;a méréshez
meres              ;2. mikr.-ra vár
    lda port        ;a 6. biten
    and #$40        ;jön, kész
    beq kesz
    inc t+1
    bne meres     ;különben
    inc t          ;számlál
    bne meres
kesz               ;kép
    lda ted1
    ora #$10        ;és
    sta ted1
    cli            ;megszakítás
    rts            ;mehet

```

A kód ismeretében már kiszámíthatjuk, hogy a mért időtartam $4103 \cdot (t) + 16 \cdot (t+1)$ óraciklus, a tétlen várakozás időtartama pedig 1050368 óraciklus. Ez utóbbi (az órajel frekvenciája ismeretében) kb. 0.6 másodpercnek felel meg, ami a fentebb mondottak értelmében tökéletesen megfelel a célnak.

Mivel ehhez nagyon hasonló feladat olyan program készítése, amelynek a segítségével megmérhető, hogy mennyi idő telt el két billentyű megnyomása között, programunkat kissé átalakítva ezt a funkciót is beépítettük (a SZIMU szubrutin tartalmazza). Nem pontosan egyezik a hangsebességet mérő programrészsel, tőle a megszakítás engedélyezésében tér el, így vonható ugyanis a legegyszerűbb formai párhuzam a kettő között, s így is mindössze néhány ezrelék a hibája. (Aktív

megszakításnál a lenyomott billentyű kódja mindig a \$C6 byte-ba kerül, a megszakítás letiltásával viszont megszűnik az ezt kihasználó lehetőség.)

A programot BASIC-ből az USR-függvénnyel hívjuk, a következő választási lehetőségekkel:

P=USR(2) - az órajel frekvenciájának mérése

P=USR(1) - a mérés szimulálása a "j" és a "k" gombbal

P=USR(0) - a hangsebesség mérése

Ne mulasszuk el a rutin kezdőcímét (\$6666 = 26214) az USR-vektorba írni! A paraméter átvételét, a megfelelő funkcióra való vezérlést már ismert módon oldjuk meg:

```
facint=$a327          ;fac->egész
illq=$991c           ;ki:"ill. q."
param=$65            ;fac paraméter része
;
jsr facint           ;par.->egész
ldx param            ;választás
bmi hiba             ;<0, hiba
cpx #$03             ;>=3?
bmi mehet            ;nem, mehet
hiba jmp illq        ;igen, ki: "ill."
mehet cpx #$01        ;szimuláció?
      beq szimu       ;igen
      cpx #$02        ;órajel?
      beq freki       ;igen
hseb ...
```

A feladathoz készített BASIC-program kényelmes lehetőséget biztosít a mérés lebonyolítására.

Kérdések és feladatok a 7. fejezethez

7.1 Mekkora hibát okoz, ha a képet a mérés idejére nem tiltjuk le?

7.2 Írjuk át a 'SZIMU' részt pontos mérésre alkalmassá (a billentyűzet megszakítástól független lekérdezésének módja [I] 2.5 fejezetében megtalálható)! Hasonlítsuk össze a két mérési eredményt!

7.3 Mennyi lesz az előző feladatban a tétlen várakozás ideje?

8. PULZÁL

A most következő feladat mintájára igen látványos hatásokat elérő programokat készíthetünk, s néhány, a gépi kódú programozás lehetőségeit kihasználó, szellemes megoldást is látnunk. Őt, erre a célra kiválasztott karaktert fogunk megszakításból változtatni, ezáltal a shift-space (SHSP) egy pulzáló csillagként, a hatványozás jele (FNY) felfelé, a balra mutató nyíl (BNY, nem azonos a kurzort balra mozgató billentyűvel, hanem a shiftelt ==-jel!) lefelé, @-karakter balra, a |-jel pedig jobbra forgó hullámvonalnak látszik a képen. A fejezetben foglaltak megértéséhez ismernünk kell [I] 2.2 pontját, kiváltképpen a karaktergenerátor működését, RAM-ba helyezését.

Karakterkészletünket a \$7000 címtől kezdődően fogjuk elhelyezni (természetesen a ROM-ból másoljuk át, s csak ezt a néhány karaktert módosítjuk). Az egyes karaktereket definiáló 8-byte-os részek kezdete:

```
5nSP : $7300
FNY  : $70F0
BNY  : $70F8
@    : $7000
|    : $70E8 .
```

A pulzálás megvalósításával kezdjük algoritmusunk elkészítését. Ehhez - a pulzáló csillag négy állapotának megfelelő négy karakter byte-jaiból - négy táblázatot készítünk:

```
m1   .byte $00,$00,$00,$00,$00,$00,$00,$00
m2   .byte $00,$00,$00,$18,$18,$00,$00,$00
m3   .byte $00,$00,$24,$18,$18,$24,$00,$00
m4   .byte $00,$42,$24,$18,$18,$24,$42,$00
```

, majd az egyes táblázatok kezdőcímét egy újabb táblázatba fűzzük:

```
mut   .word m1, m2, m3, m4 .
```

Ennek a táblázatnak a címelt ciklikusan olvasva, majd az így kapott kezdőcímeiktől számított 8 byte-ot \$7300-tól a tárba másolva, pontosan a kívánt hatást fogjuk elérni. Hogy a MUT táblázatból melyik byte-ot olvastuk ki utoljára, a KÖR címen tároljuk. A pulzálás algoritmusa:

PULZÁL

```
Y: =KÖR
Y: =Y+1
PCÍM: =MUT, Y
Y: =Y+1
PCÍM+1: =MUT, Y
Y: =Y+1
KÖR: =Y
X: =7
Ciklus, amíg X>=0
    SHSP, X: =PCÍM, X
Ciklus vége
Eljárás vége
```

Térjünk át a forgatásokra! Itt is lehetne ezt a módszert alkalmazni, de túl sok tárra lenne hozzá szükség: minden karakter 64 byte-ot igényelne, s a program sem volna érdekes. Sokkal értelmesebbnek tűnik a rendelkezésünkre álló léptető és forgató utasításokat alkalmazni, már csak azért is, mert ha így választunk, akkor bármiféle karakternek a forgatására alkalmas eljárásokhoz jutunk.

Meg kell terveznünk a majdan felfelé ill. lefelé küszbő hullámvonalat:

álló .byte \$40, \$30, \$0c, \$02, \$02, \$0c, \$30, \$40

Különbséget kell tennünk a vízszintes és a függőleges irányú forgatások között, mert ezek egymástól lényegükben térnek el: míg a függőleges irányú forgatásnál a karakter byte-jait cserélgetjük, de egy-egy byte-on belül semmiféle változás nincs, addig a vízszintes forgatás esetében a karakter minden byte-ja a helyén marad, csak a bitjei változnak meg. A függőleges forgatás algoritmusa annyira egyszerű, hogy a le- és fölfelé irányuló forgatást közös ciklusban (bár két ciklusváltozóval) is megoldhatjuk (ST a vermet jelöli):

```
FFORG
X: =6
Y: =0
FNY, 0->ST [FNY legfelső byte-ja]
BNY, 7->ST [BNY legalsó byte-ja]
Ciklus, amíg X>=0
    BNY+1, X: =BNY, X [1-gyel lejjebb]
    FNY, Y: =FNY+1, Y [1-gyel följjebb]
Ciklus vége
ST->BNY, 0 [BNY legfelső byte-ja]
ST->FNY, 7 [FNY legalsó byte-ja]
Eljárás vége
```

Ez egy tipikusan gépi kódú szemléletet tükröző algoritmus, így kódolása roppant egyszerű:

```

fforg          ;függ. forgatások
    ldx #006
    ldy #000    ;mentés
    lda $70f0   ;felnyíl
    pha        ;eleje és
    lda $70ff   ;balnyíl
    pha        ;vége
fcikl  lda $70f8,x ;balnyílban
    sta $70f9,x ;lefelé
    lda $70f1,y ;felnyílban
    sta $70f0,y ;felfelé
    iny
    dex
    bpl fcikl
    pla        ;vissza
    sta $70f8   ;balnyíl eleje
    pla        ;és
    sta $70f7   ;felnyíl vége

```

A vízszintes forgatáshoz is el kell készítenünk a hullámvo-
nalat:

```
fekvő .byte $00,$81,$42,$42,$24,$24,$18,$00
```

A vízszintes (pld. balra) forgatáskor szemeljük ki a karakter egy byte-ját! A balra forgatáshoz az egyik lehetséges módszer az, hogy megvizsgáljuk a byte legfelső bitjének értékét, ha ez magas, akkor a carry-t is magasra, ha alacsony, a carry-t is alacsonyra állítjuk, majd végrehajtunk egy balra rotáló műveletet. A jobbra forgatásnál hasonlóképpen járunk el. Nem túl szép megoldás, még akkor sem, ha egy átlát-
szó BIT-utasítás segítségével egyszerűsítjük az elágazást (főként a jobbra forgatásnál nehézkes, mert itt még a bit-
vizsgálat is körülményesebb).

Sokkal elegánsabb, s a jobbra forgatás esetére is egyszerű-
ben alkalmazható, ha a következőt csináljuk: kiforgatjuk a
szélső bitet a carry-be, elvermeljük a jelzőbiteket, vissza-
léptetjük a byte-ot, kivesszük a veremből a jelzőbiteket,
majd az innen kapott carry-vel újra forgatjuk a byte-ot. Ez
így igen bonyolultnak tűnik, de az algoritmus jól mutatja a
lényegét (SR a státuszregiszter):

VFORG

X:=7

Ciklus, amig X>=0 [8 byte van]

@,X balra forgatása

SR->ST [carry a verembe]

@,X jobbra léptetése [de lehetne forgatása is!]

ST->SR [előző carry vissza a veremből]

@,X balra forgatása [carry-vel együtt]

],X jobbra forgatása

SR->ST [carry a verembe]

],X balra léptetése [de lehetne forgatása is!]

ST->SR [előző carry vissza a veremből]

],X jobbra forgatása [carry-vel együtt]

Ciklus vége

Eljárás vége

Talán furcsának tűnik, de - mivel a pulzálásnak és a függőleges irányú forgatásnak egyaránt 8-8 byte-ot kell másolnia, kézenfekvőnek tűnt, hogy kódoláskor egyetlen ciklus felhasználásával szervezzük meg mindkét tevékenységet:

```
                ;pulzálás
                ldy kor
                cpy #08             ;körbement?
                bne tolt           ;nem, tovább
                ldy #00           ;igen, újra
toltd          lda mut,y
                sta vcikl+1       ;az akt.
                iny               ;rész
                lda mut,y         ;betöltése
                sta vcikl+2       ;pulz.-hoz
                iny
                sty kor
vforg          ;vissz. forgatások
                ldx #07           ;áttöltés
vcikl         lda $7777,x         ;sh+space-be
                sta $7300,x
                rol $7000,x
                php               ;ill.
                lsr $7000,x       ;rotálása
                plp               ;kukac-ban
                rol $7000,x       ;balra
                ror $70e8,x
                php               ;és
                asl $70e8,x
                plp               ;zárójel-ben
                ror $70e8         ;jobbra
                dex
                bpl vcikl
```

Mivel a megszakítás igen gyakori (másodpercenként 100-szor következik be), ha minden megszakítás minden funkciót működtet, nagyon zavaró lesz a változások gyorsasága. Ennek kiküszöbölése végett egy számlálót alkalmazunk, amelynek állásától függően engedélyezzük a pulzálást ill. a forgatást, a következőképpen:

MEGSZ .

\$FF12:=\$C0 [a karaktergenerátor RAM-ban van]

\$FF13:=\$70 [\$7000-től kezdve]

Ha SZÁML/2 egész,

akkor Ha SZÁML/32 egész, akkor PULZÁL

Elágazás vége

FFORG

VFORG

Elágazás vége

Eljárás vége

A teljes program egy olyan rutint is tartalmaz, amely a 25*40-es ill. a 23*38-as képernyő közötti "keretet" a most definiált, forgó hullámvonalakkal, a sarkokat pedig a pulzáló csillaggal tölti ki, ennek megvalósítását is érdemes tanulmányoznunk.

Kérdések és feladatok a 8. fejezethez

8.1 Készítsünk olyan balra forgató szubrutint, amely egy, az átlátszó bit utasítást használó elágazás segítségével működik!

8.2 Változtassuk meg a lassítások mértékét úgy, hogy lassan forgó hullámvonalat és ennél gyorsabban pulzáló csillagot kapjunk!

8.3 Változtassuk meg a programot úgy, hogy a csillagnak ne csak a növekedése, hanem a fogyása is fokozatos legyen!

8.4 Készítsünk olyan programot, amely egy karaktert úgy pulzál 9 ütemben, hogy a teli karakterből (inverz space), azaz 8*8-as négyzetből kiindulva, a bal felső sarkában lévő, 7*7, 6*6, ... 2*2, 1*1 méretű négyzetre zsugorodik, végül eltűnik!

8.5 Készítsünk programot, amely egy karaktert "végigúsztat" a képernyő egy vízszintes során! (Ehhez természetesen mindig 2 karaktert kell balra forgatni!)

8.6 Készítsünk olyan programot, amely (az előző feladat szerint) egy karaktert balra, egy másikat pedig jobbra "úsztat" ugyanabban a sorban, egymással szemben! Úgyeljünk az "áttűnésre" is, azaz ütközés közben ill. utána mindkettő olyan maradjon, mint előtte volt!

8.7 Készítsünk függőlegesen felfelé görgő fényűjságot, azaz a legalsó sorba írt szöveg gördüljön felfelé végig a képernyőn!

9. SOROK

Ebben a fejezetben egy néhány soros programmal foglalkozunk. Amilyen rövid, annyira látványos: a képernyő mind a 25 sorában egyidejűleg más és más karakterkészlet hatását engedí érvényre jutni. Megértéséhez szükséges [I]-ből a megszakítások ismertetéséről szóló 2.4 fejezetet tanulmányozni.

A lemez KARAKTEREK nevű programfile-ja 25 különböző karakterkészletet tartalmaz, betöltéskor ezek folyamatosan kerülnek a RAM-ba, a \$1400 címtől kezdődően. A szokásos módon (a TED \$FF12 és \$FF13 regisztereinek beállításával) bármelyiket használni tudjuk. Ha ezt a használatot csak a kép egy vízszintes sávjában akarjuk elérni, a rásztermegszakítás segítségével a sáv elejének megfelelő rásztersornál be-, a sáv végének megfelelőnél pedig visszaállítjuk a fenti regisztereket, így előtte és utána az eredeti, ROM-ban lévő, a sávban pedig az általunk meghatározott RAM-béli karakterkészlet érvényesül. Amennyiben a sáv végén nem az eredetire kapcsolunk vissza, hanem egy másik, ugyancsak RAM-ban lévő karakterkészletre, úgy ez jut érvényre.

Soronkénti rásztermegszakításra van tehát szükségünk. Mint tudjuk, egy-egy karaktorsor 8 rásztersorból áll, feladatunk tehát azt elérni, hogy minden 8. rásztersorban megszakítás következzen be, s minden alkalommal új karakterkészletre mutasson \$FF13 értéke. Azt viszont nekünk kell megmondanunk, hogy mely soroknál kérjük a megszakítást, nehogy az éppen egy karaktorsor közepén jöjjön, s az aktuális karakterkészlet címét is ki kell jelölnünk. Ezeket az értékeket két táblázatba foglaljuk: A rásztersorok táblázata:

```
TFFOB .BYTE $0A,$12,$1A,$22,$2A,$32,$3A,$42
       .BYTE $4A,$52,$5A,$62,$6A,$72,$7A,$82
       .BYTE $8A,$92,$9A,$A2,$AA,$B2,$BA,$C2
       .BYTE $CC,$02
```

Az egyes karakterkészletek kezdőcímének táblázata (felső byte):

```
TFF13 .BYTE $14,$18,$1C,$20,$24,$28,$2c,$30
       .BYTE $34,$38,$3C,$40,$44,$48,$4C,$50
       .BYTE $54,$58,$5C,$60,$64,$68,$6C,$70
       .BYTE $74,$78
```

Most először találkozunk olyan esettel, amikor a megszakítást nem csupán kibővítjük, hanem magát a megszakítási rutint átírjuk: a most említett feladatokon kívül csak a minimálisan szükséges tevékenységet (a magnó és a hang kezelését, valamint a billentyűzet figyelését) engedjük elvégezni, majd a \$FCC3 ponton térünk vissza az eredeti rutinhoz.

Látszólag nincs más tennivalónk, mint a megszakításrutinnal a megfelelő táblázatokból ciklikusan betölteni egy-egy értéket a \$FF13 ill. a \$FF06 regiszterekbe. Ekkor viszont azt a furcsa - bár korántsem meglepő - dolgot tapasztaljuk, hogy minden olyan alkalommal, amikor a billentyűzethez nyúlunk, a kép teljesen zavaros lesz. Ennek magyarázata egyszerű: egy rásztermegszakítás után a megszakítórutin - ha a billentyűzetvizsgáló rutin semmit nem észlelt - hamar befejeződik, a következő, tehát 8 sorral lejjebb lévő megszakítás minden nehézség nélkül érvényre tud jutni, más szóval: 8 rásztersor képernyőre írása elegendő időt hagy a megszakítórutin lefutásához. Más a helyzet viszont akkor, ha a billentyűzetet használjuk, mert ebben az esetben a megszakításra a lenyomott billentyű regisztrálásával kapcsolatosan még jó néhány feladat hárul, s csak ezek elvégzése után áll készen a következő megszakításra. Bár ez nagyon gyorsan lezajlik, a képkirrás még gyorsabb, s ez okozza a kép zavarossá válását. Mi akkor a megoldás? Egyszerűen az, hogy a 8 rásztersoros megszakítási szakaszokban nem szabad engedélyoznünk a magnóval, a hanggal és a billentyűzettel kapcsolatos tevékenységet. Valamikor azonban mégis csinálnunk kell, de erre bőven van időnk, mert az összesen 311 rásztersornyi képkirrásból a mi 25 sávunk összesen 201 ($25 \cdot 8 + 1$) rásztersort érint, egy 110 soros tartomány ("110 sornyi idő") még mindig rendelkezésünkre áll! Úgy kell tehát a megszakítást elkészítenünk, hogy a magnóval, a hanggal és a billentyűzettel kapcsolatos tevékenység csak a \$CC. (=204.) rásztersorban történt megszakítás után jusson szóhoz. Ennek érdekében azonban jegyeznünk kell azt, hogy hányadik körben járunk; erre egy byte (ZPMUT) elegendő. Olyan sokat beszéltünk már a problémákról, hogy ezek után megdöbbentően rövidnek tűnik a program:

```
zpmut=$e7
hang=$cecd           ;hang kezelése
bill=$db11          ;billentyűzet kezelése
magnó=$cfbf         ;magnó kezelése
```

```

megsz lda $ff09
      sta $ff09
      lda #$c0      ;karakterkészlet
      sta $ff12    ;ram-ban
      ldx zpmut
      lda tff0b
      sta $ff0b,x  ;köv. rasztermegszakítás sora
      lda tff13
      sta $ff13,x  ;karakterkészlet helye
      inx
      cpx #$1a     ;a kép alján tartunk?
      bne ugr01    ;nem, ugorj!
      jsr hang     ;hang
      jsr magno    ;magnó
      jsr bill     ;bill.
      ldx #$00     ;nullázás
ugr01 stx zpmut
      jmp $fcc3    ;megsz. folyt.

```

A programnak helyet kellett keresnünk, mert a karakterek ki-szorítottak minket megszokott helyünkről. Mi a \$1380 (=4992) helyet találtuk a legalkalmasabbnak, így programunk sys4992-re indul, s átírja a \$0314-en lévő megszakításvektor címét MEGSZ-re, ettől kezdve az új megszakítás jut érvényre.

Kivételesen a betöltő BASIC-programra is érdemes odafigyelni. Valamilyen módon meg kellett oldanunk az igen terjedelmes, 105 blokknyi karakterkészlet gyors betöltését. Ha a BASIC-program indításakor a gyorstöltő HYPRA LOAD már a tárban van, akkor minden megy tovább, mert elsőként a karaktereket tölti be, majd beolvassa és elindítja a gépi kódú programot, azaz aktivizálja az új megszakítást, s megjelenik a képen az angol ABC 26 betűje, soronként más és más karakterekkel. Ha a HYPRA LOAD még nincs a tárban, akkor a BASIC-program először ezt tölti be, majd ismételten saját magát (!), s innen minden a fentiek szerint folytatódik.

Kérdések és feladatok a 9. fejezethez

9.1 Vizsgáljuk meg, hogyan gondoskodik a BASIC-program a HYPRA LOAD betöltéséről!

9.2 Készítsünk programot, amely a 25*40 karakteres zöld színű képernyő melletti keretrészt pirosra, a fölötte lévő keretrészt kékre, az alatta lévő pedig sárgára festi!

9.3 A \$0312-\$0313 és a \$0316-\$0317 vektorok is a megszakításokkal kapcsolatosak. Mi történik, ha a mostani program futása alatt átírjuk őket?

10. GVETÍTÉS

A gépi kódú programozás tanulásához elengedhetetlenül szükséges a számítógép belső felépítésének alapos ismerete. Nem elsősorban a chipek, a vezetékek stb. összességére, hanem az ún. "szoftver-felépítésre" gondolunk. Arra, hogy hol és milyen formában vannak az adatok és a programok a tárban, milyen rendszerváltozók vannak, hol és milyen beosztásai helyezkednek el a képernyők, hogyan érhető el a billentyűzet stb. Az ezzel kapcsolatos legfontosabb ismereteket [I]-ben megtalálhatjuk. Megértésük lényegesen könnyebbé válhat azáltal, ha vizuálisan is szemléltetjük ezeket. A jelen és a következő fejezet - pontosabban az itt készülő programok - hathatós segédeszközt biztosítanak a fentiek megismeréséhez azáltal, hogy láthatóvá teszik a gépben végbemenő változásokat. Megszakításból működnek, így akár parancs módban, akár egy másik program futása közben folyamatosan "kivetítik" a memória egy-egy részét a képernyőre.

Elsőként a technikailag egyszerűbb megoldású grafikus vetítéssel foglalkozunk.

Mint ismeretes, a BASIC 3.5 verzió kényelmes lehetőséget biztosít az ún. osztott képernyő használatára, azaz (karakteres sorokban gondolkodva) a felső 20 sor kijelzése közben a grafikus, az alsó 5 sorban pedig a karakteres képernyőre kapcsol, mindezt természetesen a rasztermegszakítás segítségével teszi. Mi most ugyanezt fogjuk csinálni, de - a nagyobb felhasználható képterület érdekében - nem a 20., hanem a 15. sorban váltunk, a felső részben grafikus, az alsóban pedig karakteres kijelzést írunk elő, s a grafikus részen a tár \$0000-tól kezdődő területét mutatjuk. Az előző fejezetben, a kép összezavarodásával kapcsolatos tapasztalatunkból okulva, a magnó, a hang és a billentyűzet kezelésére csak az alsó részre eső megszakítás-intervallumban adjunk lehetőséget!

Mint az ismert, a képernyő felső részében a grafikus területet a TED \$FF06 regisztere segítségével kapcsolhatjuk ki-be, az itt megjelenő bittérkép kezdőcímét a \$FF12 regiszterben, a hozzá tartozó szín- és fényerőmemória címét pedig a \$FF14

regiszterben jelölhetjük ki. Ez utóbbi regiszter írásával - karakteres módban - az összefüggő szín- és képmemória közös kezdetét szabhatjuk meg. Ezeknek az értékeknek a többsége értelemszerűen adódik, csak a grafikus színmemóriához szükséges üres terület helye kérdéses; tegyük ezt pld. \$6000-tól kezdődően! (Ez ugyan némi problémát okoz a \$6666-os címen kezdődő programunk miatt, de a 15 karaktersornak megfelelő terület nem ér el addig.) A könnyebb áttekinthetőség kedvéért itt is (szerény, mindössze kételemű) táblázatokba foglaljuk az adatokat:

```
tff06 .byte $1b,$3b
tff0b .byte $00,$79
tff12 .byte $c4,$00
tff14 .byte $08,$60
```

Az új megszakítás a következő:

```
zpmut=$e7 ;ciklusmutató
megsz lda $ff09
      sta $ff09
      ldx zpmut
      lda tff06,x ;bittérkép
      sta $ff06 ;ki-be
      lda tff0b,x ;következő rászter-
      sta $ff0b ;megsz. sora
      lda tff12,x :bittérkép
      sta $ff12 ;helye
      lda tff14,x :színmemória
      sta $ff14 ;helye
      inx
      cpx #$02
      bne ugrik
      jsr $cecd ;hang
      jsr $cfbf ;magnó
      jsr $db11 ;bill.
      ldx #$00 ;nullázás
ugrik stx zpmut
      jmp $fcc3
```

Az új megszakítást aktivizáló résznek a megszakításvektor átirásán kívül feladata még a szín- és fényerőmemória fentebb említett törlése (ez a bekapcsolási teszt után \$FF-\$00 byte-okból áll), valamint egy ablak létrehozása a képernyő alsó felén (hogy a grafikus rész ne "takarja el", amit a képernyőre írunk).

A gépi kódú részt betöltő ill. bemutató BASIC-program több érdekességre föl hívja a figyelmet. Ezek megismétlésére nincs szükség, csupán arra emlékeztetünk, hogy a gép felépítésének megismerésénél kiváltképpen igaz: a mások által előírt tevékenység gyakorlásánál lényegesen hasznosabb az önálló felfedező munka.

Egyszerűsége folytán a kódolt rész megértése külön magyarázatot nem igényel:

```
mszv=$314           ;megsz. vektor
esct=$de5e         ;"esc t" funkció
plot=$fff0         ;kurzorbeállítás
sei
lda #<megsz
sta mszv
lda #>megsz
sta mszv+1
cli
clc
ldx #$0f           ;az ablak
ldy #$00           ;bal felső
jsr plot           ;sarkának
jsr esct           ;beállítása
ldx #$00
lda #$f1
cik sta $6000,x    szín- és
sta $6100,x        fényesség-
sta $6158,x        memória
sta $6400,x        inicializálása
sta $6500,x
sta $6558,x
inx
bne cik
rts
```

Kérdések és feladatok a 10. fejezethez

10.1 Végezzük el a BASIC-programban felvetett feladatokat!

10.2 Nem jelent problémát, hogy a fenti CIK ciklusban egyes területek átfedik egymást?

10.3 Módosítsuk a programot, hogy olyan osztása legyen a képnek, mint a GRAPHIC 2 esetén! VIGYÁZZUNK A MOST KÉSZÍTETT MEGSZAKÍTÓPROGRAMRA!

10.4 Most a \$0000-tól kezdődő területet láttuk. Honnan kezdve tudjuk még a tárat kivetíteni?

10.5 A \$8000 fölötti részek vetítésekor RAM-ot vagy ROM-ot látunk? Mitől függ ez? Alakítsuk át úgy a programot, hogy ezt is választani lehessen!

11. KVETÍTÉS

Az előző fejezetben ismertetett program használata közben fény derül a hiányosságokra is: túl nehezen lehet egy-egy byte változását megfigyelni, a bittérképnek megfelelő kijelzési mód segítségével nem követhetők pontosan az ábrázolt értékek, nem könnyű tájékozódni, a memóriának csak bizonyos részeit láthatjuk, mert a képernyő alsó felére eső területek megjelenítéséhez módosítanunk kell a megszakítórutint stb. Ezek részbeni kiküszöbölése ill. a tár egy más nézőpontból való vizsgálata érdekében, ugyancsak segédeszközként javasoljuk a következő programot.

Az előző programban alkalmazott "fegyver", a rasztermegszakítás - a kezdőcím megadása után - automatikusan, a változást vele "egy időben" jelezte a képernyőn, viszont - mivel a kezdőcímet csak 8 kbyte-onként lehet változtatni - igen merevnek bizonyult. Ennek feloldását oly módon oldhatjuk meg, hogy nem a rasztermegszakítás alkalmazásával, hanem egyszerűbben, a megszakítás kibővítésével vizsgáljuk a tárat, azaz: mielőtt a "rendes" megszakítási tevékenységet megkezdené a gép, kiíratjuk vele a képernyőre pld. két lap tartalmát. Ez ugyan viszonylag sok időt vesz igénybe, a kijelzés nem lesz olyan friss, mint az előző esetben, de a kijelzendő terület rugalmasan változtatható. Ha például a KEZD címtől kezdődő két lapot akarjuk kivetíteni, az a következő eljárással lehetséges (KÉP a karakteres képernyő kezdete, \$0C00):

```

VETÍTÉS
  X:=0
  Ciklus, amig X<>0 [azaz: X<256]
    KÉP,X:=KEZD,X           [egyik lap]
    KÉP+$100,X:=KEZD+$100,X [másik lap]
    X:=X+1
  Ciklus vége
Eljárás vége
```

Ennek a résznek a megszakításba építésével tehát pld. a 2. és a 3. lap vetítésének kódja:

```

megsz                ;új megszakítás
    ldx #$00
ciklus lda $0200,x
    sta $0c00,x
    lda $0300,x
    sta $0d00,x
    inx
    bne ciklus
    jmp $ce0e        ;megszakítás folytatása

```

Ha a \$0200 és a \$0300 címeket átírjuk, ugyanez a megszakítás az új címeknek megfelelő területet vetíti ki. Ennek érdekében jól bevált fogásunkhoz fordulunk: magával a programmal iratjuk át saját részét. Az egyszerűség kedvéért most csak lapkezdetről számított kétlaponként végezzük a kijelölést, tehát kétszer egy byte-ot, a CIKLUS+2 és a CIKLUS+8 címen lévőket kell módosítanunk, mégpedig a kétlapos blokk kezdőcíme felső byte-ja és az ennél 1-gyel nagyobb szám lesznek az új értékek. A BASIC-től is csak ennek a blokknak a kezdőcímét kérjük be, pld. decimális alakban (ez komoly megkötést nem jelent, mert a DEC függvényt használhatjuk, mint azt a bemutató programban is tesszük). Mivel most változtatható a kivetített terület, szükség van kezdő- és végcímének folyamatos kijelzésére is. Hogy erre is lássunk példát, ezt a feladatot is assembly nyelven oldjuk meg.

A felhasznált rutinok nagyobbik része már ismert, a CÍMKID (\$A45F) rutin decimálisan, a CÍMKIH (\$FAFF) rutin pedig hexadecimális formában írja ki az X regiszterben és az akkumulátorban található kétbyte-os számot (vigyázzunk, mert egymáshoz képest fordított sorrendben dolgoznak, az első az X regiszter értékét alsó, a második pedig felső byte-nak tekinteti!). A PRIMM (\$FF4F) rutin igen hasznos funkciója az, hogy a hívási hely mögött lévő szöveget írja a képre, az első 0 byte-ig, majd az ez után következő utasításra ugrik.

A program működésének megértése a részletes megjegyzések alapján már szinte gyerekjáték:

```

mszv=$314            ;megsz. vektor
linnum=$14           ;cimmutató
cimbe=$c38f          ;cim beolvasása
cimkid=$a45f         ;cim kiírása dec. (x/a)
cimkih=$faff         ;cim kiírása hex. (a/x)
primm=$ff4f         ;szöveg kiírása
cr=$fb3a             ;új sor
esct=$de5e          ;"esc t" funkció
plot=$fff0           ;kurzorbeállítás
;
;

```



```

        jsr cimbe      ;a kezdőcím
        lda linnum    ;beolvasása
        beq beir      ;cím jó
hiba   jsr primm     ;kiírja
        .byte 'nem lapkezdet!',0
        rts          ;vissza
beir   ldx linnum+1  ;cím hi byte
        stx ciklus+2 ;vetítéshez
        stx tol+1    ;kiíráshoz
        inx          ;(cim+256) hi byte
        stx ciklus+8 ;vetítéshez
        stx ig+1     ;kiíráshoz
        clc
        ldx #$0d     ;az ablak
        ldy #$00     ;bal felső
        jsr plot     ;sarkának
        jsr esct     ;beállítása
        jsr primm    ;kiírja
        .byte ' a vetítés',0
        ldx tol      ;kezdőcím
        lda toi+1    ;kiírása
        jsr cimkid   ;decimálisan
        jsr primm    ;kiírja
        .byte '- ',0
        ldx ig       ;végcím
        lda ig+1     ;kiírása
        jsr cimkid   ;decimálisan
        jsr primm    ;kiírja
        .byte ' = $',0
        lda tol      ;kezdőcím
        ldx tol+1    ;kiírása
        jsr cimkih   ;hexában
        jsr primm    ;kiírja
        .byte '- $',0
        lda ig       ;végcím
        ldx ig+1     ;kiírása
        jsr cimkih   ;hexában
        jsr cr       ;új sor
        jsr esct     ;ablak bf sarka
        sei
        lda #<megsz   ;új
        sta mszv     ;megszakítás
        lda #>megsz   ;beírása
        sta mszv+1
        cli
        rts

```

Itt is érvényesek az előző fejezet végén mondottak: minél többet kísérletezzünk, próbálkozzunk (persze ne értékes programmal a tárban, az ilyet előbb mentsük ki!), hiszen ez az igazi megismerés útja.

Kérdések és feladatok a 11. fejezethez

11.1 Végezzük el a BASIC-programban felvetett feladatokat!

11.2 Módosítsuk úgy a programot, hogy ne csak lapkezdettől tudjon vetíteni!

11.3 A \$8000 fölötti részek vetítésekor RAM-ot vagy ROM-ot látunk? Mitől függ ez? Alakítsuk át úgy a programot, hogy ezt is választani lehessen!

11.4 Módosítsuk az assembly részt, ha a címvizsgálatról, a hibajelzésről, a címek kiírásáról és az ablak beállításáról a BASIC-program gondoskodik!

11.5 Készítsük el a GVETÍTÉS programját úgy, hogy (a KVE-TÍTÉS mintájára) nem a rásztermegszakítást használjuk, hanem a megszakítórutin kibővítését!

12. FÉNYÚJSÁG

Utolsó feladatunk: fényújság készítése. Ez azt jelenti, hogy egy, általunk a memóriába vitt szöveget a képernyő egy előre kijelölt sorában úgy kell megjelenítenünk, mint ha a sorral, mint egy 40 karakter hosszúságú "ablakkal" balról jobbra végighaladnánk a szövegen, majd kezdenénk előlről az egészet s így tovább. Másként közelítve: először a szöveg első 40 karakterét, majd a 2. karaktertől kezdődő 40 karakterét, ezután a 3. karaktertől kezdődő 40 karakterét stb. írunk a képernyő kijelölt sorába. A szöveget "végtelenítjük", azaz utolsó karaktere után mindig előlről ismételjük. Szemléletesen úgy is elképzelhetjük, hogy egy, a szöveg hosszával megegyező henger palástjára írjuk a szöveget, s ezt a hengert egy 40 karakter szélességű ablak előtt forgatjuk.

Az algoritmus egyszerű: a képen, a kérdéses sorban lévő 40 karakter közül a hátsó 39 mindegyikét egy hellyel balra léptetjük (vigyázzunk, a sorrend nem közömbös!), az ezáltal felszabaduló 40. helyre berakjuk a szöveg következő karakterét, s ezt addig folytatjuk, amíg csak szükséges. Gondoljuk végig: ez a módszer arra az esetre is helyes eljárást ad, amikor a sorban még nem a szöveg karakterei vannak.

Algoritmusunk megírásához szükséges egy SZMUT mutató, amely a szöveg aktuális karakterére mutat. A képernyő kijelölt sora kezdetének címe KÉP; feltételezzük, hogy a szöveg a tárban van, elejére a SZÖVEG mutató mutat, hosszát pedig az SZH címen találjuk. Az algoritmus:

FÉNYÚJSÁG

```
SZMUT:=-1 [szövegmutató az eleje elé]
Ciklus, amíg szükséges
  Ciklus X:=0-tól 38-ig
    KÉP,X:=KÉP+1,X      [egy lépés balra]
  Ciklus vége
  Ha SZMUT=SZH, akkor SZMUT:=-1
  SZMUT:=SZMUT+1
  KÉP,39:=(SZÖVEG),SZMUT
Ciklus vége
Eljárás vége
```

Ugyanannak a feladatnak a megvalósítása - az igényektől függően - többféle szinten történhet. Erre a megoldás során többször fogunk utalni, sőt, három, egymástól különböző, fo-

kozosan "fejlettebb" megoldást kódolva is bemutatunk. Láthatjuk majd, hogy lényegét tekintve mindegyik a fenti egyszerű algoritmuson alapul.

Az első, a legegyszerűbb változat: a szöveg a képernyő alsó sorában mozog, s - a SKÁLA programban alkalmazott megoldás alapján - a CONTROL és a C= gombok együttes megnyomására áll meg. A program gyors futása miatt szükségessé vált a lassítás a SZÁML két byte-os számláló segítségével. Ne feledkezzünk meg arról sem, hogy az ASCII és a képernyőkód eltérése miatt a képre írás előtt a karakter kódjának 6. bitjét alacsonyra kell állítanunk. A RAM-ROM kapcsolás szükségességét már - a TITKOSÍRÁSNál - kifejtettük. Ezek után a program az algoritmus szinte mechanikus kódolásával adódik:

```

kep=$0fc0           ;alsó sor kezdete
shflg=$543         ;c= és ctrl gombok
szh=$df           ;szöveg hossza
szoveg=$e0        ;szöveg helye
ram = $ff3f       ;ram-ra kapcs.
rom  = $ff3e      ;rom-ra kapcs.
;
;
lda #$ff          ;mutató
sta szmut
ciklus            ;mozgatás
ldx #$00
eltol lda kep+1,x ;eltolás
sta kep,x        ;balra
inx
cpx #$27         ;sor vége?
bne eltol        ;nem, tovább
ldy szmut
cpy szh          ;szöveg vége?
bne ugrke        ;nem, tovább
ldy #$ff         ;igen, előlről
ugrke iny        ;szövegmut.
sty szmut        ;növelése
sei
sta ram
lda (szoveg),y ;1 új karakter
sta rom
cli
and #$bf         ;(képernyőkód)
sta kep+39       ;beléptetése
lass inc szaml   ;lassítás
bne lass
inc szaml+1
bne lass
lda shflg
cmp #$06         ;c+=ctrl?
bne ciklus       ;nem, tovább
rts              ;igen, vége

```

A szövegpáráméter beolvasása sys 26214,a\$-ral, tehát pontosan ugyanúgy történik, mint a TITKOSÍRÁS című programban. Ami többlet: gondoskodni arról, hogy ne kerüljünk a kurzorral a fényűjság területére, vagyis az utolsó sorba. Ezt - mint a PULZÁL, a GVETÍTÉS és a KVETÍTÉS programokban - egy ablak definiálásával oldjuk meg. A FÉNYŰJSÁG1 program kódja tehát:

```
chkoma=$9491          ;vesszőig előre
strflg=$0d           ;stringjelző
frestr=$9c48         ;szöveges változó beolvasása
escb=$de67           ;esc 'b' funkció
varptr=$47           ;szövegváltozó leirói
;
;
jsr chkoma           ;vesszőig
lda #$ff             ;szövegváltozó
sta strflg           ;jön
jsr frestr           ;szöveg be
ldy #$02
szolv lda (varptr),y ;leirók
sta szh,y           ;másolása
dey
bpl szolv
dec szh             ;1 többlet le
ablak lda #$17       ;24. sor
ldx #$27           ;40. oszlop
jsr escb            ;jobb alsó sarok
.
. [itt következik a fenti kód]
.
```

Ez tehát az első szint, az eredeti feltételeknek eleget tévő, a beadott szöveget az alsó sorban mozgató fényűjság. E-légedettek is lehetnének vele, de nem biztos, hogy szerencsés a fényűjság tempójának megválasztása: kinek lassabb, kinek gyorsabb felelne meg inkább. Elvárható tehát, hogy a sebességét változtatni lehessen, pld. gyorsítani a CONTROL, lassítani pedig a C= gombok lenyomásával. Erre egy viszonylag egyszerű megoldási lehetőség kínálkozik: a LASS ciklusba lépés előtt annak lefutási számát kell kisebbre ill. nagyobbra választanunk aszerint, hogy gyorsabb vagy lassúbb tempót igénylünk-e.

Észre sem vettük, már meg is fogalmaztuk a 2. szintet, sőt, megoldási utat is találtunk rögtön hozzá. Ahogy ezzel elkészülünk, eszünkbe jut egy alkalmazási lehetőség: milyen jól lehetne ezt a fényűjságot menüként használni. A képernyő nagy részét nyugodtan tanulmányozhatjuk, mialatt a program az alsó - mindössze egy sornyi - részen, tehát kis helyen ciklikusan nagy mennyiségű információt közöl, folyamatosan

tájékoztatva ezzel minket választási lehetőségeinkről. Ehhez azonban az kell, hogy a fényújság mozgatása ne kösse le gépünk minden "erejét", jusson még a főprogram futtatására is - de hiszen ez már ismerős a SKÁLA, a PULZÁL stb. programokból: megszakításból kell működtetni (3. szint)!

Közben más probléma is felvetődik: a szöveg nem folyamatosan, hanem karakterenként mozog, pedig mennyivel szebb lenne, ha simán, gördülékenyen kúszna odébb. Halványan emlékezünk arra, hogy a két TED-vezérlő regiszter segítségével vízszintes és függőleges finom scroll is megvalósítható. Igaz, ez csak a kép egészére vonatkozóan oldja meg, de így is szépen csinálja; ez egy másik 3. szint. Ne feledkezzünk meg arról, hogy vízszintes finom scroll helyes működése feltételezi a \$FF07 regiszter 3. bitjének magasra állítását, s ezzel a sorszélesség 38-ra csökkentését!

A rásztermegszakítás segítségével készített programjaink - elsősorban a SOROK - példát mutattak arra, hogyan lehet elérni, hogy a kép egészére vonatkozó hatások csak egy sávban tudjanak érvényre jutni: rásztermegszakítást kell alkalmaznunk! Ez mindkét (előbb említett) harmadik szint továbbfejlesztése, máris megvan a 4. szint! Elvárásaink összefoglalva: az alsó sorban, változtatható sebességgel, folyamatosan gördül a szöveg, miközben másra is használhatjuk a gépet. Ennek megvalósítását mutatja be a FÉNYÚJSÁG2 program.

Már a SOROK, a GVETÍTÉS és a KVETÍTÉS című programoknál tapasztaltuk: ahhoz, hogy az egyes megszakítási sávokra előírandó regiszterértékeket helyes ütemben juttassuk érvényre, szükségünk van egy mutatóra: ez most az RMUT lesz. Gondolatmenetünk a következő: ciklikusan két, RMUT aktuális értékétől függő rásztermegszakítást kell kérnünk, az egyiket a fényújság sorának felső, a másikat az alsó rásztersorához érve. A fényújságon kívül 40 karakter széles képre és normál kijelzésre van szükség, míg a fényújságon belül 38 karakteres szélességre, és egy - a SCROLL eljárásban - változtatható mértékű balratolásra. Ezek mindketten függnék a \$FF07 regiszterbe írt értéktől.

Eddigi példáinkhoz hasonlóan most is táblázatokba (TFF0B és TFF07) foglaljuk a TED-be irandó értékeket, s az egyes rásztermegszakítások bekövetkeztekor - RMUT mint index segítségével - innen olvassuk be a megfelelő regiszterbe őket. Ami

új, az az, hogy - míg eddig konstans táblázatokkal dolgoztunk, - most a \$FFOB regiszterbe irandó első érték állandóan 8, a második viszont 0-tól 7-ig változhat, annak függvényében, hogy éppen mekkora sebességet választottunk. Sebességváltáskor tehát a táblázat megfelelő elemét át kell írunk. A későbbiek megértése érdekében megjegyezzük, hogy a táblázatba írásnak még semmi, a képen látható jele nincs, mert az új sebesség csak akkor jut érvényre, amikor a fényújság sávjába lépéskor bekövetkező megszakítás írja a \$FF07 regisztert (természetesen már az új értékkel).

Az algoritmus által megoldandó feladatok tehát: RMUT értékét 0 és 1 között változtatni, RMUT mint index felhasználásával a táblázatokból írni a TED regisztereket, továbbá minden második körben (hogy miért nem minden körben, azt csak később értjük meg) adjunk módot a SCROLL eljárásban a táblázat egy elemének megváltoztatására (meg még valamire, de ezt is csak később fogjuk látni):

MEGSZAK

X:=RMUT

\$FFOB:=TFFOB,X [köv. megszakítás rasztersora]

\$FF07:=TFF07,X [képszél. + finom mozzgatás]

X:=X+1

Ha X=2, akkor SCROLL [mozzgás param. beállítása + ?]

X:=0 [kezdje előlről]

Elágazás vége

RMUT:=X

Megsz. folytatása

Kezdjük hozzá a SCROLL eljárás elkészítéséhez! Először vegyük számba, hogy tulajdonképpen milyen adatok határozzák meg a TFF07 táblázat változó elemének az értékét! (Sokat fogunk erről a byte-ról beszélni, az egyszerűség kedvéért nevezzük el SCROLLMUT-nak!)

A sebességgel kapcsolatban: fényújságunknak van egy "természetes" tempója. Ezen azt értjük, hogy a már működő, de a szabályozásra még fel nem készített program milyen szaporán mozzgatja a szöveget. Bár nem túl bonyolult, de mégis nehézkes volna olyan szabályozást megvalósítani, amely egyaránt alkalmassá tenné a programot ennél gyorsabb ill. lassúbb sebességgel való mozzgatásra, hiszen egyik esetben a lépések megnyújtásáról, a másikon pedig késleltető ciklusok beiktatásáról van szó. Próbáljuk ki, hogy a vízszintes finom scroll alkalmazásával (pld. az előző szinten említett programban) milyen sebességgel mozzog balra a kép! Láthatjuk,

hogy elég komótosan mozog, így - szemben a FÉNYÚJSÁG1-ben tapasztaltakkal - itt éppen nem lassításra, hanem inkább gyorsításra van szükség. Ezt úgy gondoljuk megvalósítani, hogy a sebességet tartalmazó SEB byte értékének megfelelő számú rászterponttal toljuk balra a szöveget minden olyan alkalommal, amikor a program a SCROLL eljárást végrehajtja. SEB értékét a TEMPÓ eljárásban a CONTROL gombbal növelni, a C= gombbal pedig csökkenteni tudjuk. Értékének ésszerű határok között tartásáról természetesen nekünk kell gondoskodnunk; a tapasztalat azt mutatja, hogy az 1...15 (zárt) intervallum már nagyon széles sebességtartományt biztosít. Kezdeti értékét 3-ra állítjuk, s mivel ez a kijelölt tartományban van, csak arra kell ügyelnünk, hogy növelésekor felfelé, csökkentésekor pedig lefelé ne engedjük innen kijutni.

El kell érnünk, hogy a SCROLL eljárás úgy módosítsa a SCROLLMUT értékét, hogy a szöveg SEB számú rászterpontnyival balra kerüljön. Emlékeztetünk arra, hogy \$FF07 alsó 3 bitjének értéke tkp. a jobbratolódás mértékét mutatja, az 1 rászterpontnyival balra mozgatás - általában - úgy valósítható meg, hogy a byte értékét 1-gyel csökkentjük. Kisebb probléma van akkor, ha a byte értéke éppen 0, mert ebben az esetben a karaktert át kell léptetnünk a tőle balra lévő pozícióba, majd a \$FF07 byte-ot 7-re kell állítanunk (formálisan: mivel egy karakterpozíció 8 rászterpont széles, a 8-cal balra és egyúttal 7-tel jobbra léptetés végeredményben 1 rászterpont balra). Nagyon egyszerű tehát a megoldás: egy SEB-szer lefutó ciklus magjába teszünk egy olyan lépést, amely SCROLLMUT értékét minden alkalommal 1-gyel csökkenti. Mást nem is kell tennünk azokban az esetekben, amikor SCROLLMUT értéke e változtatás következtében sem lesz negatív. Az előzőek alapján viszont már arra az esetre is tudjuk a "receptet", ha mégis negatív lesz: SCROLLMUT feltöltése 7-tel + a szöveg balra tolása 1 karakterrel + 1 új karakter beléptetése. Nem szükségszerű ekkor csinálnunk, de adjunk módot a sebesség megváltoztatására a TEMPÓ eljárás meghívásával. Most már világos, miért mondtuk fentebb, hogy a SCROLL még valami mást is csinál a finom mozgás paraméterének beállításán kívül: elvégzi a durva mozgást. Nézzük az algoritmust:


```

SCROLL [durva m.+finom m. param. beállítás]
  SMUT:=SEB [akt. sebesség betöltése]
  Ciklus, amíg SMUT>0
    SCROLLMUT:=SCROLLMUT-1
    Ha SCROLLMUT=-1,
      akkor SCROLLMUT:=7
      ELTOLÁS [a kép 1 karakterrel balra]
      BELÉP [1 új karakter a szövegből]
      TEMPÓ [a sebesség szabályozása]
    Elágazás vége
    SMUT:=SMUT-1
  Ciklus vége
ELTOLÁS [a szöveg 1 karakterrel balra]
  X:=0
  Ciklus, amíg X<38 [sorhossz]
    KÉP,X:=KÉP+1,X
  Ciklus vége
Eljárás vége
BELÉP [1 új karakter a szövegből]
  Y:=SZMUT
  Ha Y=SZH, akkor Y:=-1
  Y:=Y+1
  SZMUT:=Y
  KÉP,38:=(SZÖVEG),Y AND #$BF [a képernyőkód miatt]
Eljárás vége
TEMPÓ [a sebesség szabályozása]
  Ha CONTROL és SEB<$OF,
    akkor SEB:=SEB+1
    különben Ha C= és SEB>1,
      akkor SEB:=SEB-1
  Elágazások vége
Eljárás vége

```

Mivel az egyes eljárásokat már értjük, a kódolásnál az egyes részeket nem minden esetben választottuk szét, de így is könnyen felismerhetők:

```

megsz                                ;új megszakítás
  lda $ff09
  sta $ff09
  ldx rmut
  lda tff0b,x ; következő raszter-
  sta $ff0b   ; megsz. helye
  lda tff07,x ; vízszintes scroll-
  sta $ff07   ; mutató
  inx
  cpx #$02
  bne ugr01   ; nem, tovább
  jsr hang    ; igen
  jsr scroll   ; vízsz. scroll
  jsr magno   ; magnó kezelése
  jsr bill    ; bill. kezelése
  ldx #$00    ; nullázás
ugr01 stx rmut
      jmp $fcc3 ; megsz. tovább
      ;
      ;

```

```

scroll      ;durva mozg. + finom mozg. beáll.
            lda seb          ;sebesség
            sta smut        ;beáll.
megy        ldx tff07+1    ;finomscroll mértéke
            dex              ;balra
            stx tff07+1
            cpx #$ff        ;poz. vége?
            bne vissza     ;nem, vissza
            lda #$07        ;igen
            sta tff07+1    ;újratöltés
            ldx #$00
eltol       lda kep+1,x    ;eltolás
            sta kep,x      ;balra
            inx
            cpx #$26        ;sor vége?
            bne eltol      ;nem, tovább
            ldy szmut
            cpy szh         ;szöveg vége?
            bne ugrke      ;nem, tovább
            ldy #$ff        ;igen, előlről
ugrke       iny           ;szövegmut.
            sty szmut       ;növelése
            sta ram
            lda (szoveg),y ;1 új karakter
            and #$bf        ;(képernyőkód)
            sta rom
            sta kep+38     ;beléptetése
            jsr tempo       ;sebesség szabályozása
vissza      dec smut       ;sebességmutató
            bne megy       nem 0, tovább
            rts
            ;
            ;
tempo       ;a sebesség szabályozása
            lda shflg
            cmp #$04        ;ctrl?
            beq nov         ;igen, ->növ.
            cmp #$02        ;comm.?
            bne kesz        ;nem, vissza
            lda seb         ;sebesség
            cmp #$01        ;=1?
            beq kesz        ;igen, vissza
            dec seb         ;csökkentés
            bpl kesz        ;vissza
nov         lda seb         ;sebesség
            cmp #$0f        ;=maximum?
            beq kesz        ;igen, vissza
            inc seb         ;növelés
kesz        rts

```

Még annyit jegyzünk meg, hogy a FÉNYÚJSÁG1 programnak a szöveget beolvasó, az ablakot beállító és a megszakításvektort átiró része változtatás nélkül alkalmas most is ezeknek a feladatoknak az ellátására.

Mostani programunk már kényünk-kedvünk szerint működik, minden eddigi kívánságunknak eleget tesz. Még jobb lenne azonban, ha a fényújság úgy futna, hogy a képet még egyetlen

sorral sem kurtítaná meg, azaz képernyőnknek mind a 25 sorát saját céljainkra használhatnánk! Hogyan lehetne ezt (az 5. szintet jelentő) feladatot megoldani?

Az biztos, hogy a 25-nél több különböző sor használata egy újabb memóriaterületet igényel, mert a képernyőtár 1024 byte-ja ugyan tartalmaz fölösleges címeket (\$0FE8-0FFF), ezek azonban együttesen egy fél sort sem tesznek ki. Ebből következik, hogy fényűjságunkat egy másik képernyőn kell futtatnunk. Mint a KÉTKÉPERNYŐből is tudjuk, az aktuális karakteres képernyő címét a TED \$FF14 regisztere tartalmazza. Feladatunk tehát világos: miután az eredeti képernyő frissítése során elhagytuk a 25 karakteres sort és kiértünk a keretre, rasztermegszakítást kérünk, áttérünk a másik kép kijelzésére, majd vissza. No, ezt így nagyon könnyű elmondani, de még messze vagyunk a megvalósítástól!

Ha az előző szinthez hasonlóan, egyszerűen elvégeznénk a táblázat módosítását, hogy a kereten kérjünk megszakítást, az égvilágon semmi változást nem tapasztalnánk, mert csak annyi történe, hogy az eredeti képernyő keretének egy sávja helyett a másik képernyő keretének megfelelő sávját látnánk. El kell érnünk azt, hogy amikor a másik képernyőre érünk, úgy "érezze" a TED (mert sok minden más mellett a kép megjelenítését is ő végzi), mint ha a képernyő "papír" részének kiírása következne, magyarul be kell csapnunk a TED-et. Ebben a \$FF1C-\$FF1D címeken lévő videosor-számláló lesz segítségünkre: ez mindig annak a rasztersornak a sorszámát tartalmazza (a legfelső bitet \$FF1C-n), amelynek a kijelzése éppen most van folyamatban. Ha ezt az értéket átírjuk, a TED "úgy érzi", hogy a képnek azon a részén jár, ahová a számláló mutat. Ezt próbáljuk kihasználni a feladat megoldásához. Helyezzük el új képernyőnk színmemóriáját a \$6000 címtől kezdve, ennek következtében a képmemória \$6400 és \$67e7 között helyezkedik el. Képernyőnknek csak a felső sorát vesszük igénybe a fényűjsághoz, nem baj tehát, hogy a most készített programunkkal (\$6666->) átfedik egymást. A megszakításokat a következőképpen képzeljük el (tudván, hogy a "papír" aljának rasztersorszám a \$CC, s mi ez alatt szeretnénk a fényűjságot megjeleníteni; az eredeti képernyőt "rég"-nek, a fényűjságos képernyőt "új"-nak nevezzük):

Amikor RMUT

értéke	0	1	, akkor
a megszakítás	a régi	az új	képernyő
	\$D0	\$18	sorában generálódik.
Kijelezzük	az új	a régi képernyőt,	a raszter-
számlálót	\$00	\$E8	értékre állítjuk,
majd	\$18-nál	\$D8-nál	kérjük a következő

megszakítást. Ez úgy is fogalmazható, hogy a régi képernyő \$D0...\$E8 közötti három sorát az új képernyő \$00...\$18 közötti három sorával cseréljük fel.

A program inicializáló része annyiban tér el az előzőktől, hogy nem kell ablakot csinálni, ki kell viszont takarítani a tárnak az új képernyő felső 3 sorába eső részét, valamint gondoskodni kell a TED eddig nem szerepelt regisztereinek az írásáról is:

kep=\$6400 ;szöveg helye
szm=\$6000 ;szinmemória

[ld. az előző programot!]

```
ldx #$78
tcik lda #$20 ;kép- és
sta kep,x ;szinmemória
lda #$00 ;törlése
sta szm,x
dex
bpl tcik
rts
megsz ;új megszakítás
lda $ff09
sta $ff09
ldx rmut
lda tff1c,x ;rasztersor
sta $ff1c ;számláló
lda tff1d,x ;felső-alsó
sta $ff1d ;része
lda tff0b,x ;köv. raszter-
sta $ff0b ;megsz. helye
lda tff07,x ;vizsz. scroll-
sta $ff07 ;mutató
lda tff14 ;képernyő
sta $ff14 ;kezdeté
inx
cpx #$02
bne ugr01 ;nem, tovább
jsr hang ;igen, hangkezelés
jsr scroll ;vizsz. scroll
jsr magno ;magnó kezelése
jsr bill ;bill. kezelése
ldx #$00 ;nullázás
ugr01 stx rmut
jmp $fcc3 ;megsz. tovább
```

```

;
;
tff07 .byte $08,$01
tff0b .byte $D0,$18
tff14 .byte $08,$60
tff1c .byte $00,$00
tff1d .byte $E8,$00

```

A program futtatása után rájövünk, hogy amit olyan szépen elképzeltünk, semmit sem ér a gyakorlatban: látjuk ugyan a két részt, a képernyő széléről azt is le tudjuk olvasni, hogy a megszakítás úgy történik, ahogyan programoztuk, mert a kereten lévő 3 sor ténylegesen 38 karakteres, ellentétben a többivel, de mind ezen a részen, mind pedig a három sor után teljesen "mákos" a képernyő. Ennek oka valószínűleg valami időzítési probléma, pontosabban mi sem tudjuk. Ha viszont "kísérletezgetni" kezdünk az egyes értékekkel, változást tapasztalunk, pld. a következő táblázatnál:

```

tff07 .byte $08,$01
tff0b .byte $C0,$08
tff14 .byte $08,$60
tff1c .byte $00,$01
tff1d .byte $E8,$36 ,

```

s ennek számos módosításánál egy zavaros képernyőt látunk, de az ehhez "közeli" táblázatok mindegyikénél többé-kevésbé fellelhetők a mozgó szöveg részei!

Próbáljunk meg a gépnek kedvében járni: iktassunk be a ciklusba egy harmadik megszakítást is, amelynek segítségével esetleg "helyrerázódik" a rasztermegszakítás! Ehhez csak egy utasítást (cpx #\$02) és a táblázatot kell módosítanunk. A kép máris megnyugszik, mindenütt a sor elején kezdődik, csupán egy, a szemet bántó "remegés" zavarja a látványt, de apró módosítások után, a következő értékeknél gyönyörűen kúszik a kép alatt a szöveg (, amely a \$6428 címen, tehát az új képernyő második sorában van):

```

tff07 .byte $08,$01,$08
tff0b .byte $03,$EE,$cd
tff14 .byte $60,$60,$08
tff1c .byte $01,$00,$00
tff1d .byte $36,$bd,$fa

```

Bárhogyan is kísérleteztünk, az első sort nem sikerült teljes egészében a képre vinni. Úgy tűnik, ezekhez a dolgokhoz mélyebb hardver-ismeretekre lenne szükség. A program következő sorait módosítanunk kell (ezek már a módosított értékek):

```
kep=$6428           ;kép
kepm=$6400          ;képmemória
szm=$6000           ;szinmemória
```

```
ldx #$50
tcik lda #$20        ;kép- és
sta kepm             ;szinmemória
lda #$00             :törlése
sta szm
dex
bpl tcik
.
.
.
cpx #$03
...
```

Nagy keservesen a végére értünk tehát, példát mutatva arra, hogy a tárgyi tudás, a jó ötletek, a sok tapasztalat és a türelmes, kitartó munka mellett szükség van egy jó adag intuícióna és szerencsére is.

Kérdések és feladatok a 12. fejezethez

12.1 Készítsünk jobbra mozgó fényújságokat (pld. héber feliratokhoz)!

12.2 Valósítsuk meg azokat a fényújság-szinteket, amikről szó volt!

12.3 Írjuk át a sebességet tágabb határok között változtathatóvá!

12.4 Oldjuk meg FÉNYÚJSÁG2-t a képernyő felső sorában!

12.5 Próbálkozzunk FÉNYÚJSÁG3-nak a képernyő fölötti megoldásával!

12.6 Készítsünk olyan fényújságot, amely a képernyő bal szélső oszlopában felfelé mozgat egy szöveget, FÉNYÚJSÁG2 technikájával!

12.7 Mi változik meg, ha a MEGSZAK algoritmust úgy írjuk át, hogy minden megszakitás alkalmával lehetőség nyíljon a SCROLL-lal való módosításra?

BEFEJEZÉS

Remélhetőleg sikerült a C+4 gépi kódú programozásába bepillantást nyújtani, bár a gép lehetőségeit korántsem merítettük ki: még számtalan érdekes, látványos-hangzatos hatást lehet elérni a megszakítás segítségével, a TED funkcióinak kihasználásával. Még csak nem is érintettük (az [I]-ben szereplő témákon kívül) a felhasználói kapu (user port) alkalmazási lehetőségeit, a beépített szoftvernek a lapozási technika segítségével való tanulmányozását, a programvédelmi módszereket, a tömbkezelő algoritmusok (pld. rendezések, keresések) témakörét stb. Nagyon érdekesnek ígérkezik az ún. nem szabványos gépi kódú utasítások tanulmányozása, ehhez kiváló segédeszköz az általunk is használt JCL assembler. Ennek kulcsszó táblájában ugyan nem szerepelnek ezek az utasítások, de a helyüket kihagyták, ezzel biztosítva a bővítés lehetőségét. Nem foglalkoztunk a BASIC-programozást segítő programok körével sem: ilyen pld. egy olyan gépi kódú program készítése, amely bármely gépi kódú program byte-jait DATA-sorokba fűzve ír egy BASIC-programot, vagy alkalmas a program szövegében szereplő karaktersorozatok keresésére, cseréjére; a lista oldalankénti, "el nem futó" kiírására, változók értékeinek megőrzésére a program javításakor; az input puffer áthelyezésével 88 karakteresnél hosszabb sorok bevitelére; a MERGE funkció megvalósítására; a program súritésére; rossz hivatkozások megkeresésére; névvel azonosított eljárások definiálására; a program soronkénti végrehajtására stb. Egyet ne felejtsünk el: csak úgy válhat valaki gépe és a gépi kódú programozás jó ismerőjévé, ha sokat foglalkozik vele, s önálló felfedező utakat tesz. Igaz ugyan Horner kétbalkéz-szabálya, amely szerint: "A tapasztalat egyenes arányban nő a tönkretett berendezések számával" (Murphy), mégse kíméljük gépünket: meg fogja hálálni.

F Ü G G E L É K

BASIC-programok
és assembly
fordítási listák

- - - - -

```
10 ifww=1thenprint"q                 szevasz! jo munkat!":end
20 print"ssSqq a program ket titkosirast mutat be."
30 print"qq az elso az a# szoveges valtozot tit-   kositja
egy tablazat ertekei alapjan."
40 print" hivasa:"
50 print"      kodolaskor:  sys26214,1,a#"
dekodolaskor: sys26214,2,a#."
60 print"qq a program az a# szoveges valtozot tit- kositja a
b# szoveges valtozo erteke"
70 print" alapjan, a megfelelo karakterek kozot- ti kizaro
vagy muvelet segitsegevel."
80 print" hivasa:"
90 print"      kodolaskor:  sys26214,0,a#,b#"
100 print" a visszafejtes (a kizaro vagy muvelet
tulajdonsaga miatt) ugyanilyen modon"
110 print" tortenik."
120 ww=1:load"titkos.mod",8,1
```


.....page # 1

```

line#  Addr  Code          Source
00001  0000          ;put"@0:titkos"
00002  0000          ;*****
00003  0000          ;*
00004  0000          ;* az a$ változo tartalmának titkosítása
00005  0000          ;*   táblázat alapján.
00006  0000          ;*   hívása: sys26214,1,a$
00007  0000          ;*   visszafejtés: sys26214,2,a$
00008  0000          ;*
00009  0000          ;* az a$ változo tartalmának titkosítása
00010  0000          ;*   a b$ kód tartalma szerint.
00011  0000          ;*   hívása: sys26214,0,a$,b$
00012  0000          ;*   visszafejtés: uqyanigy
00013  0000          ;*
00014  0000          ;*****
00015  0000          * = $6666
00016  6666          ram      = $ff3f          ;ram-ra kapcsol
00017  6666          rom      = $ff3e          ;rom-ra kapcsol
00018  6666          varptr   = $47            ;változo mutatoja
00019  6666          chkoma   = $9491          ;vesszoig elore
00020  6666          strflq   = $0d            ;stringjelzo
00021  6666          frestr   = $9c48          ;szoveges valt. beolv.
00022  6666          getbyt   = $9d84          ;1 byte x-be
00023  6666          szh      = $df            ;szoveghossz
00024  6666          szmut    = $e0            ;szovegmutato
00025  6666          kh       = $e2            ;kódhossz
00026  6666          kmut     = $e3            ;kódmutato
00027  6666          ;
00028  6666          ;
00029  6666 20 91 94          jsr chkoma          ;vesszoig elore
00030  6669 20 84 9d          jsr getbyt          ;1 byte x-be olvasas
00031  666c e0 01          cpx #01            ;táblázattal oda?
00032  666e f0 4d          beq toda          ;igen
00033  6670 e0 02          cpx #02            ;táblázattal vissza?
00034  6672 f0 5e          beq tvisz          ;igen
00035  6674          koddal          ;egyebkent koddal
00036  6674 20 0e 67          jsr szovbe          ;szoveg beolvasasa
00037  6677 20 91 94          jsr chkoma          ;vesszoig
00038  667a a9 ff          lda #$ff            ;string jon
00039  667c 85 0d          sta strflq          ;
00040  667e 20 48 9c          jsr frestr          ;kód-
00041  6681 a0 02          ldv #02            ;parameter
00042  6683 b1 47          kolv  lda (varptr),y ;beolv.
00043  6685 99 e2 00          sta kh,y            ;mutatok
00044  6688 88          dey                ;masolasa
00045  6689 10 f8          bpl kolv            ;
00046  668b a2 00          idx #00            ;kódmutato
00047  668d a4 df          ldv szh             ;szovegmutato
00048  668f 38          dey                ;
00049  6690 78          sei                ;
00050  6691 3d 3f ff          sta ram             ;ram-ra kapcsol
00051  6694 b1 e0          cikl  lda (szmut),y ;szoveg kov.
00052  6696 8d 23 67          sta szbyte          ;byte-ja
00053  6699 78          tva                ;szovegmutato
00054  669a 48          pha                ;a verembe
00055  669b 8a          txa                ;kódmutato
00056  669c a8          tay                ;y-ba

```

line#	Addr	Code	Source	
00057	669d	b1 e3		lda (kmut),y ;kod kov. byte-ja
00058	669f	e8		inx ;kodmut. novelese
00059	66a0	e4 e2		cpx kh ;vege?
00060	66a2	d0 02		bne xugr ;nem, mehet
00061	66a4	a2 00		ldx #\$00 ;igen, elolrol
00062	66a6	4d 23 67	xugr	eor szbyte ;kodolas
00063	66a7	49 40		eor #\$40 ;kompenzalas
00064	66a8	8d 23 67		sta szbyte ;tarolas
00065	66ae	68		pla ;szovegmutato
00066	66af	a8		tay ;a verembol
00067	66b0	ad 23 67		lda szbyte ;vissza a
00068	66b3	91 e0		sta (szmut),y ;helyere
00069	66b5	88		dey ;szoveg vege?
00070	66b6	10 dc		bpl cikl ;nem, vissza
00071	66b8	8d 3e ff		sta rom ;rom-ra kapcsol
00072	66bb	58		cli
00073	66bc	60		rts
00074	66bd			;
00075	66bd			;
00076	66bd		toda	;tablazattal oda
00077	66bd	20 0e 67		jsr szovbe ;szoveg beolvasasa
00078	66c0	a4 df		ldy szh ;szovegmutato
00079	66c2	88		dey
00080	66c3	78		sei
00081	66c4	8d 3f ff		sta ram ;ram-ra kapcs
00082	66c7	b1 e0	ocikl	lda (szmut),y ;szoveg kov. kar.
00083	66c9	c9 41		cmp #\$41 ;<a?
00084	66cb	30 0b		bmi okesz ;igen, marad
00085	66cd	c9 5b		cmp #\$5b ;>z?
00086	66cf	10 07		bpl okesz ;igen, marad
00087	66d1	38		sec
00088	66d2	e9 41		sbc #\$41 ;hanyadik betu?
00089	66d4	aa		tax ;indexbe
00090	66d5	ba 24 67		lda tabla,x
00091	66d8	91 e0	okesz	sta (szmut),y ;helyere
00092	66da	88		dey ;szoveg vege?
00093	66db	10 ea		bpl ocikl ;nem, vissza
00094	66dd	8d 3e ff		sta rom ;rom-ra kapcsol
00095	66e0	58		cli
00096	66e1	60		rts
00097	66e2			;
00098	66e2			;
00099	66e2		tvisz	;tablazattal vissza
00100	66e2	20 0e 67		jsr szovbe ;szoveg beolvasasa
00101	66e5	a4 df		ldy szh ;szovegmutato
00102	66e7	88		dey
00103	66e8	78		sei
00104	66e9	8d 3f ff		sta ram ;ram-ra kapcs
00105	66ec	b1 e0	vcikl	lda (szmut),y ;szoveg kov.
00106	66ee	c9 41		cmp #\$41 ;<a?
00107	66f0	30 12		bmi vkesz ;igen, marad
00108	66f2	c9 5b		cmp #\$5b ;>z?
00109	66f4	10 0e		bpl vkesz ;igen, marad
00110	66f6	a2 19		ldx #\$19 ;betuk szama
00111	66f8	dd 24 67	xcik	cmp tabla,x ;az x-edik?
00112	66fb	f0 03		beq megvan ;igen, ->megvan

.....page # 3

```
Line#  Addr Code          Source
00113  66fd ca                dex                ;nincs,
00114  66fe 10 f8            bpl xcik           ;tovabb
00115  6700 8a                megvan            txa                ;index at
00116  6701 18                clc
00117  6702 69 41            adc #41            ;ennyiedik betu
00118  6704 91 e0            vkesz             sta (szmut),y     ;helyere
00119  6706 88                dey               ;szoveg vege?
00120  6707 10 e3            bpl vcikl         ;nem, vissza
00121  6709 8d 3e ff        sta rom           ;rom-ra kapcs
00122  670c 58                cli
00123  670d 60                rts
00124  670e                ;
00125  670e                ;
00126  670e                ;
00127  670e                szovbe            ;szoveg beolvasasa
00128  670e 20 91 94        jsr chkoma        ;vesszoig
00129  6711 a9 ff            lda #ff           ;string jon
00130  6713 85 0d            sta strflg
00131  6715 20 48 9c        jsr frestr        ;szoveg-
00132  6718 a0 02            ldy #02          ;parameter
00133  671a b1 47            szolv             lda (varptr),y   ;beolv.
00134  671c 99 df 00        sta szh,y        ;mutatok
00135  671f 88                dey               ;masolasa
00136  6720 10 f8            bpl szolv
00137  6722 60                rts
00138  6723                szbyte * = ++1
                    51 57 45 52 54 59 55 49 4f 50 41 53 44 46 47 48 4a 4b 4c 5a 58
                    43 56 42 4e 4d
00139  6724                tabla .byte qwertyuiopasdf;tablazatbnm'

end of assembly, error count = 00000

chkoma  9491      cikl      6694      frestr    9c48      getbyt   9d84
kh      00e2      kmut     00e3      koddal   6674      kolv     6683
megvan  6700      ocikl    66c7      okesz    66d8      ram      ff3f
rom     ff3e      strflg   000d      szbyte   6723      szh      00df
szmut   00e0      szolv    671a      szovbe   670e      tabla   6724
toda    66bd      tvisz    66e2      varptr   0047      vcikl    66ec
vkesz   6704      xcik     66f8      xugr     66a6
```

```

10 ifww=1thengetkeyx$:new
20 poke1281,102:poke1282,102
30 print"$q      funkciok es hivasuk:"
40 print"q]p=usr(0),c1,c2,c3      ram-bol masolja a"
50 print"      c1-c2 reszt
60 print"      c3-tol kezdve
70 print"q]p=usr(1),c1,c2,c3      rom-bol masolja a"
80 print"      c1-c2 reszt
90 print"      c3-tol kezdve
100 print"q]p=usr(2),c1,c2,c3      a c1-c2 elejerol
110 print"      a c3-ig terjedo
120 print"      reszt torli
130 print"q]p=usr(3),c1,c2,c3,c4 ram-bol beszurja a"
140 print"      c1-c2 elejere
150 print"      a c3-c4 reszt
160 print"q]p=usr(4),c1,c2,c3,c4 rom-bol beszurja a"
170 print"      c1-c2 elejere
180 print"      a c3-c4 reszt
190 print"q      c1,c2,c3,c4 decimalis cimiek,      a
hatarok mindenutt beleertendok!";
200 ww=1:load"monitor.mod",8,1

```

```

Line#  Addr  Code      Source
00001  0000          ;put"@:monitor"
00002  0000          ;*****
00003  0000          ;*
00004  0000          ;* a program nehany, a tedmon-ban nem szereplo
00005  0000          ;* monitor-funkciot valosit meg.
00006  0000          ;*
00007  0000          ;* hasznalata elott a $0501-$502 cimen levo
00008  0000          ;* usr-vektort at kell irni $6666-ra!
00009  0000          ;*
00010  0000          ;* hasznalata:
00011  0000          ;*
00012  0000          ;* p=usr(0),c1,c2,c3      ram-bol masolja a
00013  0000          ;*                       c1-c2 reszt
00014  0000          ;*                       c3-tol kezdve
00015  0000          ;* p=usr(1),c1,c2,c3      rom-bol masolja a
00016  0000          ;*                       c1-c2 reszt
00017  0000          ;*                       c3-tol kezdve
00018  0000          ;* p=usr(2),c1,c2,c3      a c1-c2 resz elejet
00019  0000          ;*                       c3-ig torli
00020  0000          ;* p=usr(3),c1,c2,c3,c4  ram-bol beszurja
00021  0000          ;*                       a c1-c2 elejere
00022  0000          ;*                       a c3-c4 reszt
00023  0000          ;* p=usr(4),c1,c2,c3,c4  rom-bol beszurja
00024  0000          ;*                       a c1-c2 elejere
00025  0000          ;*                       a c3-c4 reszt
00026  0000          ;*
00027  0000          ;* c1,c2,c3,c4 decimalis cimiek,
00028  0000          ;* a hatarak mindenutt beleertendok!
00029  0000          ;*
00030  0000          ;*****
00031  0000          ;* = $6666
00032  6666          linum      = $14          ;cim tarolo
00033  6666          cimbe      = $c38f       ;ketbyte-os ertek beolv
00034  6666          facint     = $a327       ;fac egesze konv.
00035  6666          illq      = $991c       ;hibajeles
00036  6666          param     = $65         ;usr parametere
00037  6666          fe        = $e0         ;forras eleje
00038  6666          fv        = $e2         ;forras vege
00039  6666          cel       = $e4         ;cel
00040  6666          db        = $e6         ;hany byte?
00041  6666          ;
00042  6666          ;
00043  6666 20 27 a3          jsr facint      ;par.->egesz
00044  6669 a6 65          ldx param       ;mod
00045  666b 30 04          bmi hiba        ;<0, hiba
00046  666d e0 05          cpx #$05        ;>=5?
00047  666f 30 03          bmi mehet       ;igen, hiba
00048  6671 4c 1c 99      hiba jmp illq     ;ki:'ill. q.'
00049  6674 8e 03 68      mehet stx mod    ;elrakjuk
00050  6677 0e 03 68      asl mod         ;cimhez 2*
00051  667a e0 03          cpx #$03        ;hany cim kell?
00052  667c 10 03          bpl negy        ;beszuras,->4
00053  667e a9 06          lda #$06        ;masolas-torles,->3
                2c
00054  6680          .byte $2c      ;atlatszoz bit
00055  6681 a9 08      negy lda #$08

```

Line#	Addr	Code	Source	
00056	6683	8d 04 68	sta hatar	;kell beolvasni?
00057	6686	a2 00	ldx #\$00	
00058	6688	8a	beolvc txa	;index
00059	6689	48	pha	;verembe
00060	668a	20 8f c3	jsr cimbe	;cim beolv.
00061	668d	68	pla	;index
00062	668e	aa	tax	;verembol
00063	668f	a5 14	lda linnum	
00064	6691	9d fb 67	sta cim1,x	;#<cim
00065	6694	e8	inx	
00066	6695	a5 15	lda linnum+1	
00067	6697	9d fb 67	sta cim1,x	;#>cim
00068	669a	e8	inx	
00069	669b	ec 04 68	cpx hatar	;vege?
00070	669e	d0 e8	bne beolvc	;nem, vissza
00071	66a0	ae 03 68	ldx mod	
00072	66a3	bd f1 67	lda ugrtab,x	;ugrasi
00073	66a6	8d b0 66	sta ugrik+1	;cim
00074	66a9	bd f2 67	lda ugrtab+1,x	;toltese
00075	66ac	8d b1 66	sta ugrik+2	
00076	66af	4c 00 00	ugrik jmp \$0000	
00077	66b2		;	
00078	66b2		;	
00079	66b2		amas	;ram-bol masol
00080	66b2	20 e8 67	jsr rom	;rom tiltas
00081	66b5	a2 05	mas ldx #\$05	
00082	66b7	bd fb 67	amasc lda cim1,x	;a 3 cimel
00083	66ba	95 e0	sta fe,x	;eredeti
00084	66bc	ca	dex	;sorrendben
00085	66bd	10 f8	bpl amasc	;atmasolja
00086	66bf	4c 56 67	jmp masol	;usgyi!
00087	66c2		;	
00088	66c2		;	
00089	66c2		omas	;rom-bol masol
00090	66c2	20 df 67	jsr rom	;rom enged.
00091	66c5	4c b5 66	jmp mas	;lo. amas
00092	66c8		;	
00093	66c8		;	
00094	66c8		torol	;torles
00095	66c8	20 e8 67	jsr ram	;rom tiltas
00096	66cb	ad ff 67	lda cim3	
00097	66ce	85 e0	sta fe	;cimek
00098	66d0	ad 00 68	lda cim3+1	;atvetele
00099	66d3	85 e1	sta fe+1	
00100	66d5	e6 e0	inc fe	;fe:=cim3+1
00101	66d7	d0 02	bne fe2	
00102	66d9	e6 e1	inc fe+1	
00103	66db	ad fd 67	fe2 lda cim2	
00104	66de	85 e2	sta fv	
00105	66e0	ad fe 67	lda cim2+1	
00106	66e3	85 e3	sta fv+1	;fv=cim2
00107	66e5	ad fb 67	lda cim1	
00108	66e8	85 e4	sta cel	
00109	66ea	ad fc 67	lda cim1+1	;cel:=cim1
00110	66ed	85 e5	sta cel+1	
00111	66ef	4c 56 67	jmp masol	;usgyi!

.....page # 3

Line#	Addr	Code	Source
00112	66f2		;
00113	66f2		;
00114	66f2		abesz
00115	66f2	20 1f 67	jsr besz
00116	66f5		rak
00117	66f5	ad ff 67	lda cim3
00118	66f8	85 e0	sta fe
00119	66fa	ad 00 68	lda cim3+1
00120	66fd	85 e1	sta fe+1
00121	66ff	ad 01 68	lda cim4
00122	6702	85 e2	sta fv
00123	6704	ad 02 68	lda cim4+1
00124	6707	85 e3	sta fv+1
00125	6709	ad fb 67	lda cim1
00126	670c	85 e4	sta cel
00127	670e	ad fc 67	lda cim1+1
00128	6711	85 e5	sta cel+1
00129	6713	4c 56 67	jmp masol
00130	6716		;
00131	6716		;
00132	6716		obesz
00133	6716	20 1f 67	jsr besz
00134	6719	20 df 67	jsr rom
00135	671c	4c fc 66	jmp rak
00136	671f		;
00137	671f		;
00138	671f		besz
00139	671f	20 e8 67	jsr ram
00140	6722	ad fb 67	lda cim1
00141	6725	85 e0	sta fe
00142	6727	ad fc 67	lda cim1+1
00143	672a	85 e1	sta fe+1
00144	672c	ad fd 67	lda cim2
00145	672f	85 e2	sta fv
00146	6731	ad fe 67	lda cim2+1
00147	6734	85 e3	sta fv+1
00148	6736	38	sec
00149	6737	ad fb 67	lda cim1
00150	673a	6d 01 68	adc cim4
00151	673d	85 e4	sta cel
00152	673f	ad fc 67	lda cim1+1
00153	6742	6d 02 68	adc cim4+1
00154	6745	85 e5	sta cel+1
00155	6747	38	sec
00156	6748	a5 e4	lda cel
00157	674a	ed ff 67	sbc cim3
00158	674d	85 e4	sta cel
00159	674f	a5 e5	lda cel+1
00160	6751	ed 00 68	sbc cim3+1
00161	6754	85 e5	sta cel+1
00162	6756		masol
00163	6756	38	sec
00164	6757	a5 e2	lda fv
00165	6759	e5 e0	sbc fe
00166	675b	85 e6	sta db
00167	675d	a5 e3	lda fv+1

Line#	Addr	Code	Source
00168	675f	e5 e1	subc fe+1
00169	6761	85 e7	sta db+1
00170	6763	a5 e5	lda cel+1
00171	6765	c5 e1	cmp fe+1 ;cel<fe?
00172	6767	30 47	bmi jo ;celhi<fehi
00173	6769	d0 06	bne felso ;celhi>fehi
00174	676b	a5 e4	lda cel
00175	676d	c5 e0	cmp fe ;celhi=fehi es
00176	676f	30 3f	bmi jo ;cello<felo
00177	6771	a5 e3	felso lda fv+1
00178	6773	c5 e5	cmp cel+1 ;fv<cel?
00179	6775	30 39	bmi jo ;fvhi<celhi
00180	6777	d0 06	bne rossz ;fvhi>celhi
00181	6779	a5 e2	lda fv
00182	677b	c5 e4	cmp cel ;fvhi=celhi es
00183	677d	30 31	bmi jo ;fvlo<cello
00184	677f		rossz ;rossz, vissza kell
00185	677f	18	clc
00186	6780	a5 e4	lda cel ;cel:=cel+db
00187	6782	65 e6	adc db
00188	6784	85 e4	sta cel
00189	6786	a5 e5	lda cel+1
00190	6788	65 e7	adc db+1
00191	678a	85 e5	sta cel+1
00192	678c	a0 00	ldy #00
00193	678e	78	lecik sei
00194	678f	8d 3f ff	sta \$ff3f ;ram-rom val.
00195	6792	b1 e2	lda (fv),y
00196	6794	8d 3e ff	sta \$ff3e ;rom eng.
00197	6797	58	cli
00198	6798	91 e4	sta (cel),y
00199	679a	a5 e2	lda fv
00200	679c	d0 02	bne fv1 ;fv:=fv-1
00201	679e	c6 e3	dec fv+1
00202	67a0	c6 e2	fv1 dec fv
00203	67a2	a5 e4	lda cel
00204	67a4	d0 02	bne cel1 ;cel:=cel-1
00205	67a6	c6 e5	dec cel+1
00206	67a8	c6 e4	cell1 dec cel
00207	67aa	20 d0 67	jsr dbcsok
00208	67ad	d0 df	bne lecik ;nem, tovabb
00209	67af	60	rts
00210	67b0		;
00211	67b0		;
00212	67b0		jo ;jo sorrend, nov.
00213	67b0	a0 00	ldy #00
00214	67b2	78	felcik sei
00215	67b3	8d 3f ff	sta \$ff3f ;ram-rom val.
00216	67b6	b1 e0	lda (fe),y
00217	67b8	8d 3e ff	sta \$ff3e ;rom eng.
00218	67bb	58	cli
00219	67bc	91 e4	sta (cel),y
00220	67be	e6 e0	inc fe
00221	67c0	d0 02	bne fel ;fe:=fe+1
00222	67c2	e6 e1	inc fe+1
00223	67c4	e6 e4	fel1 inc cel

.....page # 5

Line#	Addr	Code	Source
00224	67c6	d0 02	bne cel2 ;cel:=cel+1
00225	67c8	e6 e5	inc cel+1
00226	67ca	20 d0 67	cel2 jsr dbcsok
00227	67cd	d0 e3	bne felcik
00228	67cf	60	rts
00229	67d0		;
00230	67d0		;
00231	67d0		dbcsok ;db-szaml. csokk.
00232	67d0	a5 e6	lda db
00233	67d2	d0 02	bne db2 ;db:-1
00234	67d4	c6 e7	dec db+1
00235	67d6	c6 e6	db2 dec db
00236	67d8	a5 e7	lda db+1
00237	67da	25 e6	and db
00238	67dc	c9 ff	cmp #\$ff ;elfogyott?
00239	67de	60	rts
00240	67df		;
00241	67df		;
00242	67df		rom ;rom eng.
00243	67df	a9 3e	lda #\$3e
00244	67e1	8d 90 67	sta lecik+2
00245	67e4	8d b4 67	sta felcik+2
00246	67e7	60	rts
00247	67e8		;
00248	67e8		;
00249	67e8		ram ;rom tiltas
00250	67e8	a9 3f	lda #\$3f
00251	67ea	8d 90 67	sta lecik+2
00252	67ed	8d b4 67	sta felcik+2
00253	67f0	60	rts
00254	67f1		;
00255	67f1		;
00256	67f1	b2 66 c2 66	c8 66 f2 66 16 67
00257	67fb		ugrtab.word amas,omas,torol,abesz,obesz
00258	67fd		cim1 * = *+2
00259	67ff		cim2 * = *+2
00260	6801		cim3 * = *+2
00261	6803		cim4 * = *+2
00262	6804		mod * = *+1
			hatar * = *+1

end of assembly, error count = 00000

abesz	66f2	amas	66b2	amasc	66b7	beolv	6688
besz	671f	cel	00e4	cel1	67a8	cel2	67ca
cim1	67fb	cim2	67fd	cim3	67ff	cim4	6801
cimbe	c38f	db	00e6	db2	67d6	dbcsok	67d0
facint	a327	fe	00e0	fel	67c4	fe2	66db
felcik	67b2	felso	6771	fv	00e2	fv1	67a0
hatar	6804	hiba	6671	illq	991c	jo	67b0
lecik	678e	linnum	0014	mas	66b5	masol	6756
mehet	6674	mod	6803	negy	6681	obesz	6716
omas	66c2	param	0065	rak	66f5	ram	67e8
rom	67df	rossz	677f	torol	66c8	ugrik	66af
ugrtab	67f1						

```

10 ifww=1then20:elsegraphic1,1:graphic0,1:ww=1:
load"tukrozes.mod",8,1
20 rem
30 print"Sqllla program a keperno fuggoleges"
40 print"qlllvagy vizszintes kozepvonalar"
50 print"qlllvagy a kozeppontjara vonatkozo"
60 print"qllltukrozeset hajj veore."
70 print"qlllaz eredeti es a tukorkep kozotti"
80 print"qllland, or ill. eor logikai kap-"
90 print"qlllcsolatot is eloirhatjuk."
100 print"qqllla menube a 'space' lenyomasaval,"
110 print"qlllparancsmodban tortent rajzolas"
120 print"qlllutan pedig a 'help' gomb segitse-"
130 print"qlllgevel juthatunk.":
140 keyB."Sq0220"+chr#(13)
150 getkeyx#
160 graphic1,1
170 fori=0to360step20:locate270,40:drawto5*log(1+i):i:next
180 forj=30to160step10:locate80,20
190 fori=1to10:drawto1:j+13*1:next1,j
200 box,33,77,77,88,23,1:circle,190,70,20,40,,,222:
circle,250,140,40,,,,,60
210 char,5,15,"bemutato abra":char,6,17,"menu:
space":getkeyx#
220 graphic0,1
230 print"q3valassz!"
240 print"qq3 parancs modban rajzolas      r"
250 print"q3 vege                          v"
260 print"qq3 tukrozes      sima   and   or   eor"
270 print"q3 fugg. teng.      a     b     c     d"
280 print"q3 vissz. teng.     e     f     g     h"
290 print"q3 kozeppont       i     j     k     l"
300 print"q3a tukrozesi gombokat a menube vaio"
310 print"3visszateres nelkul is hasznalhatod!"
320 getkeyx#
330 ifx#=" "then220
340 ifx#="v"thengraphic0,1:print"qqo      legyen maskor is
szerencsenk!": end
350 ifx#="r"thengraphic0,1:print"qq3ne felejtse el: a
visszaut: 'help'!":stop
360 ifx#<"a"orx#>"l"then320
370 graphic1:sys26214,asc(x#)-65
380 getkeyx#:goto330

```

```

Line#  Addr  Code      Source
-----
00001  0000          ;put"@0:tukrozes"
00002  0000          ;*****
00003  0000          ;*
00004  0000          ;*  a program tukrozeseket hajt vegre a nagy- *
00005  0000          ;*  felbontasu kepernyon, figyelembe veve az  *
00006  0000          ;*  altalunk eloirt logikai kapcsolatot az  *
00007  0000          ;*  eredeti es a tukorkep kozott.          *
00008  0000          ;*
00009  0000          ;*  hivasa: sys26214,x , ahol x az alabbi  *
00010  0000          ;*  tablazatbol kiolvashato egesz parameter: *
00011  0000          ;*
00012  0000          ;*
00013  0000          ;*          az eloir logikai kapcsolat *
00014  0000          ;*          csere  and  or  eor  *
00015  0000          ;* fugg. tengely      0   1   2   3   *
00016  0000          ;* vissz. tengely    4   5   6   7   *
00017  0000          ;* kozeppon        8   9   10  11  *
00018  0000          ;*
00019  0000          ;*****
00020  6666          * = $6666
00021  6666          fel      = $e3          ;felf. szaml.
00022  6666          le       = $e4          ;lef. szaml.
00023  6666          cimb     = $e5          ;balcim helye
00024  6666          cimj     = $e7          ;jobb cim helye
00025  6666          cimf     = $e5          ;felso cim helye
00026  6666          cima     = $e7          ;also cim helye
00027  6666          cime     = $e5          ;elso cim helye
00028  6666          cimn     = $e7          ;utolso cim helye
00029  6666          balk     = $2000         ;balkezdet
00030  6666          jobbk    = $2138         ;jobbkezdet
00031  6666          alsk     = $2000+7680  ;also kezdet
00032  6666          felk     = $2000         ;felso kezdet
00033  6666          elsk     = $2000         ;elso kezdet
00034  6666          utok     = $2000+7992  ;utolso kezd.
00035  6666          sorsz    = 25          ;sorok szama
00036  6666          pozszf   = 20          ;pozicio a fel kepernyon
00037  6666          pozszt   = 40          ;pozicio a teljes kepernyon
00038  6666          magas    = 12          ;oszloomag, a felkepernyon
00039  6666          felkep   = 500         ;a fel kepnyo pozic. szam
00040  6666          chkoma   = $9491       ;kov. vesszoig előre
00041  6666          getbyt   = $9d84       ;1 byte k-be
00042  6666          ;
00043  6666 20 91 94          jsr chkoma          ;vesszoig
00044  6666 20 84 9d          jsr getbyt          ;mod x-be
00045  6666 0a          txa
00046  6666 43          pha
00047  6666 29 03          and #103
00048  6670 ea          tax
00049  6671 bd 25 68          lda kodok,x
00050  6674 8d ce 56          sta modb
00051  6677 8d d5 56          sta modj
00052  667a 8d 5c 57          sta moda
00053  667d 8d 55 67          sta modf
00054  6680 8d fd 67          sta mode
00055  6683 8d ea 67          sta modu
00056  6686 63          pla

```

Line#	Addr	Code	Source	
00057	6687	4a	lsl a	
00058	6688	4a	lsl a	:osztas 4-gyel
00059	6689	f0 09	beq fugg	:fugg. tukr.
00060	668b	4a	lsl a	:tovabb: 2-vel
00061	668c	d0 03	bne kp	
00062	668e	4c 1e 67	jmp viz	:vizst. tukr.
00063	6691	4c a4 67	kp jmp kozep	:kozepontos
00064	6694		;	
00065	6694		:	
00066	6694		fugg	:fuggoleges tukr.
00067	6694	a9 00	lda #<balk	:kezoeti
00068	6696	85 e5	sta cimb	:ertekek
00069	6698	a9 20	lda #>balk	
00070	669a	25 e6	sta cimb+1	:beallitasa
00071	669c	a9 38	lda #<jobb	:mindket
00072	669e	85 e7	sta cimj	:mutational
00073	66a0	a9 21	lda #>jobb	
00074	66a2	85 e8	sta cimj+1	
00075	66a4	a9 19	lda #sor sz	
00076	66a6	8d 33 68	sta sszaml	
00077	66a9	a9 14	sork lda #pozszf	:sorkezd.
00078	66ab	8d 34 68	sta pszaml	
00079	66ae	a0 07	poz ldy #f07	:pozkezd.
00080	66b0	a2 08	bytek ldv #f08	:bytekezd.
00081	66b2	b1 e5	lda (cimb),y	:regi bal
00082	66b4	8d 29 68	sta balr	
00083	66b7	b1 e7	lda (cimj),y	:regi jobb
00084	66b9	8d 2b 68	sta jobbr	
00085	66bc	0e 29 68	forgv asl balr	:balrol
00086	66bf	6e 2c 68	ror jobbu	:jobbra
00087	66c2	0e 2b 68	asl jobbr	:jobbról
00088	66c5	6e 2a 68	ror balu	:balra
00089	66c8	ca	dex	:kesz?
00090	66c9	d0 f1	bne forgv	:nem, tovabb
00091	66cb	ad 2a 68	lda balu	
00092	66ce	31 e5	modb and (cimb),y	
00093	66d0	91 e5	sta (cimb),y	:csere
00094	66d2	ad 2c 68	lda jobbu	
00095	66d5	31 e7	modj and (cimj),y	
00096	66d7	91 e7	sta (cimj),y	
00097	66d9	88	dev	:tart meg a pozicio?
00098	66da	10 d4	bpl bytek	:igen, ujabb byte
00099	66dc	18	clc	:nem
00100	66dd	a5 e5	lda cimb	:balpozicio
00101	66df	69 08	adc #f08	:novelese
00102	66e1	85 e5	sta cimb	:8-cal
00103	66e3	a5 e6	lda cimb+1	: (1 poz.)
00104	66e5	69 00	adc #f00	
00105	66e7	85 e6	sta cimb+1	
00106	66e9	38	sec	
00107	66ea	a5 e7	lda cimj	:jobbpozicio
00108	66ec	e9 08	sbc #f08	:csokkentese
00109	66ee	85 e7	sta cimj	:8-cal
00110	66f0	a5 e8	lda cimj+1	: (1 poz.)
00111	66f2	e9 00	sbc #f00	
00112	66f4	85 e8	sta cimj+1	

.....page # 3

Line#	Addr	Code	Source		
00113	66f6	ce 34 68	dec pszaml		;felsor vege?
00114	66f9	d0 b3	bne pozk		;nem,vissza
00115	66fb	18	clc		
00116	66fc	a5 e5	lda cimb		;balsormutato
00117	66fe	59 a0	adc #fa0		;novelese
00118	6700	95 e5	sta cimb		;160-nal
00119	6702	a5 e6	lda cimb+1		; (1 felsor)
00120	6704	69 00	adc #f00		
00121	6706	95 e6	sta cimb+1		
00122	6708	18	clc		
00123	6709	a5 e7	lda cimj		;jobsormutato
00124	670b	69 e0	adc #fe0		;novelese
00125	670d	95 e7	sta cimj		;480-nal
00126	670f	a5 e8	lda cimj+1		; (3 felsor)
00127	6711	69 01	adc #f01		
00128	6713	95 e8	sta cimj+1		
00129	6715	ce 33 68	dec sszaml		;sorok vege?
00130	6718	f0 03	beq vege		;igen, kesz
00131	671a	4c a7 66	jnp sork		;nem,vissza
00132	671d	60	vege rts		
00133	671e		:		
00134	671e		:		
00135	671e		viz		;vizszintes tukrozes
00136	671e	a9 00	lda #<felk		;kezdeti
00137	6720	85 e5	sta cimf		;ertek
00138	6722	a9 20	lda #>felk		
00139	6724	85 e6	sta cimf+1		;beallitasa
00140	6726	a9 00	lda #<alsk		;mindket
00141	6728	85 e7	sta cima		;mutational
00142	672a	a9 3e	lda #>alsk		
00143	672c	85 e8	sta cima+1		
00144	672e	a9 0c	lda #magas		;felkep magassaga
00145	6730	8d 33 68	sta sszaml		
00146	6733	a9 28	sorkv lda #pozst		;sorkezet
00147	6735	8d 34 68	sta pszaml		
00148	6738	a0 07	pozkv ldy #f07		;teljes
00149	673a	a2 00	ldx #f00		;karakternyi
00150	673c	ad 33 68	lda sszaml		;utolso sor?
00151	673f	d0 04	bne tolt		;nem, ->toit
00152	6741	a0 03	ldy #f03		;fel
00153	6743	a2 04	ldx #f04		;karakternyi
00154	6745	84 e4	toit sty le		;szamlalok
00155	6747	86 e3	stx fel		;toitese
00156	6749	a4 e4	masol ldv le		
00157	674b	b1 e5	lda (cimf),y		;a ket byte
00158	674d	8d 2e 68	sta fbvte		;masolasa
00159	6750	a4 e3	ldy fel		
00160	6752	b1 e7	lda (cima),y		
00161	6754	8d 2d 68	sta abvte		
00162	6757	ad 2e 68	lda fbyte		
00163	675a	a4 e3	ldv fel		
00164	675c	91 e7	moda sta (cima),y		;muveloit
00165	675e	91 e7	sta (cima),y		
00166	6760	ad 2d 68	lda abvte		
00167	6763	a4 e4	ldy le		
00168	6765	91 e5	modf sta (cimf),y		;muveloit

Line#	Addr	Code	Source
00169	6767	91 e5	sta (cimf),y
00170	6769	e6 e3	inc fel
00171	676b	c6 e4	dec le
00172	676d	10 da	bpl masol
00173	676f	18	clc
00174	6770	a5 e5	lda cimf
00175	6772	69 08	adc #\$08
00176	6774	85 e5	sta cimf
00177	6776	a5 e6	lda cimf+1
00178	6778	69 00	adc #\$00
00179	677a	85 e6	sta cimf+1
00180	677c	18	clc
00181	677d	a5 e7	lda cima
00182	677f	69 08	adc #\$08
00183	6781	85 e7	sta cima
00184	6783	a5 e8	lda cima+1
00185	6785	69 00	adc #\$00
00186	6787	85 e8	sta cima+1
00187	6789	ce 34 68	dec pszaml
00188	678c	d0 aa	bne pozkv
00189	678e	38	sec
00190	678f	a5 e7	lda cima
00191	6791	e9 80	sbc #\$80
00192	6793	85 e7	sta cima
00193	6795	a5 e8	lda cima+1
00194	6797	e9 00	sbc #\$02
00195	6799	85 e8	sta cima+1
00196	679b	ce 33 68	dec sszaml
00197	679e	30 03	bmi vegev
00198	67a0	4c 33 67	jmp sorkv
00199	67a3	00	vegev rts
00200	67a4		:
00201	67a4		:
00202	67a4		kozepp
00203	67a4	a9 00	lda #kelisk
00204	67a6	85 e5	sta cime
00205	67a8	a9 00	lda #kelisk
00206	67aa	85 e6	sta cime+1
00207	67ac	a9 38	lda #kutok
00208	67ae	85 e7	sta cimv
00209	67b0	a9 f4	lda #kutok
00210	67b2	85 e8	sta cimv+1
00211	67b4	a9 f4	lda #felkep
00212	67b6	8d 33 68	sta sszaml
00213	67b9	a9 01	lda #felkep
00214	67bb	8d 34 68	sta sszaml+1
00215	67be	a0 07	ldy #\$07
00216	67c0	a2 00	ldx #\$00
00217	67c2	84 e4	sty le
00218	67c4	86 e3	stx fel
00219	67c5	a4 e4	ldy le
00220	67c8	b1 e5	lda (cime),y
00221	67ca	8d 2f 68	sta elsr
00222	67cd	a4 e3	ldy fel
00223	67cf	b1 e7	lda (cimv),y
00224	67d1	8d 30 68	sta utor

.....page # 5

Line#	Addr	Code	Source	
00225	67d4	a2 08	ldx #108	;forg. szama
00226	67d6	0e 2f 68	forgk asl elsr	
00227	67d9	6e 32 68	ror utou	;a ket byte
00228	67dc	0e 30 68	asl utou	;tukrozese
00229	67df	6e 31 68	ror elsu	
00230	67e2	ca	dex	
00231	67e3	d0 f1	bne forgk	
00232	67e5	ad 32 68	lda utou	
00233	67e8	a4 e3	ldy fel	
00234	67ea	91 e7	modu sta (cimu),y	;muvelet
00235	67ec	91 e7	sta (cimu),y	;visszairas
00236	67ee	ad 31 68	lda elsu	
00237	67f1	a4 e4	ldy le	
00238	67f3	91 e5	mode sta (cime),y	;muvelet
00239	67f5	91 e5	sta (cime),y	;visszairas
00240	67f7	e6 e3	inc fel	
00241	67f9	c6 e4	dec le	;vege?
00242	67fb	10 c9	bol masok	;nem, vissza
00243	67fd	18	clc	
00244	67fe	a5 e5	lda cime	;elso cim
00245	6800	69 08	adc #108	;noveleme
00246	6802	85 e5	sta cime	;8-cal
00247	6804	a5 e6	lda cime+1	; (1 poz.)
00248	6806	69 00	adc #100	
00249	6808	85 e6	sta cime+1	
00250	680a	38	sec	
00251	680b	a5 e7	lda cim	
00252	680d	e9 08	sbc #108	;utolso cim
00253	680f	85 e7	sta cim	;csokkentese
00254	6811	a5 e8	lda cim+1	;8-cal
00255	6813	e9 00	sbc #100	; (1 poz.)
00256	6815	85 e8	sta cim+1	
00257	6817	ce 33 68	dec sszaml	;uj poz.
00258	681a	d0 03	bne ugrk	
00259	681c	ce 34 68	dec sszaml+1	
00260	681f	ad 34 68	ugrk lda sszaml+1	;elfogyott?
00261	6822	10 9a	bol pozkk	;nem, ->pozkk
00262	6824	60	rts	
		91		
00263	6825		kodok .byte \$91	;sta (cc),x
		31		
00264	6826		.byte \$31	;and (cc),x
		11		
00265	6827		.byte \$11	;ora (cc),x
		51		
00266	6828		.byte \$51	;eor (cc),x
		00		
00267	6829		balr .byte 0	;regi balold.
		00		
00268	682a		balu .byte 0	;uj baloldal
		00		
00269	682b		jobbr .byte 0	;regi jobbold.
		00		
00270	682c		jobbu .byte 0	;uj jobboldal
		00		
00271	682d		abyte .byte 0	;also byte tar.

....page # 6

Line#	Addr	Code	Source
		00	
00272	682e		fbyte .byte 0 ;felso byte tar.
		00	
00273	682f		elsr .byte 0 ;regi elso
		00	
00274	6830		utor .byte 0 ;regi utolso
		00	
00275	6831		elsu .byte 0 ;uj elso
		00	
00276	6832		utou .byte 0 ;uj utolso
		00	
00277	6833		sszaml.byte 0 ;sorszamialo
		00	
00278	6834		pszaml.byte 0 ;szamialo a soron belul
00279	6835	ea	nop

end of assembly, error count = 00000

abyte	682d	alsk	3e00	balk	2000	balr	6829
balu	682a	bytek	66b0	chkoma	9291	cima	00e7
cimb	00e5	cime	00e5	cimf	00e5	cimj	00e7
cimu	00e7	elsk	2000	elsr	682f	elsu	6831
fbyte	682e	fel	00e3	felk	2000	felkep	01f4
forgk	67d6	forgv	66bc	fugg	6694	getbyt	9d64
jobbk	2138	jobbr	682b	jobbu	682c	kodok	6825
kozepp	67a4	kp	6691	le	00e4	magas	000c
masoi	6749	masok	67c6	moda	675c	modb	66ce
mode	67f3	modf	6765	modj	66d5	modu	67ea
pozsk	66ae	pozkk	67be	pozkv	6738	pozszf	0014
pozsz	0028	pszaml	6834	sork	66a9	sorkv	6703
sorsz	0019	sszaml	6833	tolt	6745	ugrk	621f
utok	3f38	utor	6830	utou	6832	vege	671d
vegev	67a3	viz	671e				


```

10 ifww=0thenww=1:load"prim.mod",8,1
20 poke1281,102:poke1282,102
30 print"ssSqqq a program három lehetoseget nyujt:"
40 print"qqq r1R egy adott szam prim voltanak el-
döntese"
50 print"qqq r2R egy adott szam primtenyezös fel-
bontasa"
60 print"qqq r3R primszamok ket adott szam kozott"
70 getkeyx$
80 ifx$<"1"orx$>"3"then70
90 onval(x$)goto100,150,290
100 print"ssS"
110 gosub430:sz=s
120 ifusr(sz)=0thenprint"qq primszam!":elseprint"qq
összetett szam!"
130 gosub450:ifx$="v"thenend
140 ifx$="i"then100:else30
150 print"ssS"
160 gosub430:sz=s:k=1:l=0:c=0
170 do
180 : p=usr(sz)
190 : ifp=0thenexit
200 : ifl<pthenk=k+1
210 : printp:
220 : l=p
230 : sz=sz/p
240 : ifsz=pthenc=1
250 loop
260 ifk=1thenprint"q primszam":elseprints:print"q
összesen":k-c:"különbozo primosztója van."
270 gosub450:ifx$="v"thenend
280 ifx$="i"then150:else30
290 print"ssSqq 1rd be a kisebbik szamot!":k=0
300 gosub430:sk=s
310 print"qq 1rd be a nagyobbik szamot!"
320 gosub430:sn=s
330 ifsk>snthenprint"qq nagyobb szamot kerek!":goto320
340 s=sk:print"qqq a primszamok":s:"es":sn:"kozott!":
print:ifs=2thenprint2::k=1
350 ifs=2*int(s/2)thens=s+1
360 downiles<=sn
370 : ifusr(s)=0thenprints::k=k+1
380 : s=s+2
390 loop
400 print:print"q összesen":k:"primszam vand":printsk:
"es":sn:"kozott."
410 gosub450:ifx$="v"thenend
420 ifx$="i"then290:else30
430 s=0:input"qq a szam:":s
440 ifsk=1thenprint"qq 1-nel nagyobb szamot kerek!":
goto430:elseprint:return
450 print"qq r1Rsmet/rmRenu/rvRege?"
460 getkeyx$:ifx$<>"v"andx$<>"1"andx$<>"m"then460:elsereturn

```

line#	Addr	Code	Source
00001	0000		;put"@0:prim
00002	0000		;*****
00003	0000		;*
00004	0000		;* a program egy 2 147 483 648-nal kisebb
00005	0000		;* sz egesz szamrol eldonti, hogy prim-e,
00006	0000		;* ha nem, megadja a legkisebb primosztojat.
00007	0000		;*
00008	0000		;* az usr-vektort at kell irni \$6666-ra!
00009	0000		;*
00010	0000		;* hivasa: p=usr(sz) , ahol sz a szam,
00011	0000		;* p=0, ha sz prim,
00012	0000		;* p=1, ha sz=1 es
00013	0000		;* p sz-nek egy primosztoja egyebkent
00014	0000		;*
00015	0000		;*****
00016	0000		* = \$6666
00017	6666		facint = \$a327 ;fac:=int(fac)
00018	6666		sqr = \$a5e4 ;fac:=sqr(fac)
00019	6666		tfa = \$a291 ;arg:=fac
00020	6666		taf = \$a281 ;fac:=arg
00021	6666		primm = \$ff4f ;szoveg kiirasa
00022	6666		tulcs = \$9fb2 ;'overflow error' ki
00023	6666		intfl = \$9f0b ;egesz->lebegop.(fac
00024	6666		fac = \$61
00025	6666		arg = \$69
00026	6666		round = \$70 ;kerekites
00027	6666		;
00028	6666		;
00029	6666		tszam ;a szam attoltese
00030	6666 20 91 a2		jsr tfa ;mentes arg-ba
00031	6669 20 27 a3		jsr facint ;egessez konv.
00032	666c a5 61		lda fac ;kitevo
00033	666e f0 25		beq paros ;szam=0, ->paros
00034	6670 c9 a0		kitevo cmp #\$a0 ;belefer?
00035	6672 30 03		bmi tovabb ;>0, jo
00036	6674 4c b2 9f		jmp tulcs ;'overflow'
00037	6677 a9 00		tovabb lda #\$00
00038	6679 05 62		ora fac+1
00039	667b 05 63		ora fac+2
00040	667d 05 64		ora fac+3
00041	667f d0 0e		bne mehet ;>256, mehet
00042	6681 a5 65		lda fac+4 ;nem, egybyte-os
00043	6683 29 fc		and #\$fc ;felso 6 bit =0?
00044	6685 d0 08		bne mehet ;nem, mehet
00045	6687 a5 65		lda fac+4
00046	6689 c9 01		cmp #\$01
00047	668b f0 7d		beq egy ;=1
00048	668d d0 77		bne prim ;=2 v. 3
00049	668f a5 65		mehet lda fac+4 ;utolso byte
00050	6691 29 01		and #\$01 ;paros?
00051	6693 d0 13		bne pt1 ;nem,->pt1
00052	6695 a9 02		paros lda #\$02 ;paros, tehat
00053	6697 8d c3 67		sta hely+3 ;a 2 osztja
00054	669a a9 00		lda #\$00 ;2->hely
00055	669c 8d c0 67		sta hely
00056	669f 8d c1 67		sta hely+1

Line#	Addr	Code	Source	
00057	66a2	8d c2 67	sta hely+2	
00058	66a5	4c 1f 67	jmp helyki	;ki: hely
00059	66a8	a0 03	ldy #\$03	;szam
00060	66aa	b9 62 00	szciki lda fac+1,y	;helyere
00061	66ad	99 bc 67	sta szam,y	;toltese
00062	66b0	88	dey	
00063	66b1	10 f7	bpl szciki	
00064	66b3		tyok	;a gyok szamitasa
00065	66b3	20 81 a2	jsr taf	;fac:=arg
00066	66b6	20 e4 a5	jsr sqr	;fac:=sqr(fac)
00067	66b9	20 27 a3	jsr facint	;egessze konv.
00068	66bc	a0 03	ldy #\$03	;gyok
00069	66be	b9 62 00	gyciki lda fac+1,y	;helyere
00070	66c1	99 c4 67	sta gyok,y	;toltese
00071	66c4	88	dey	
00072	66c5	10 f7	bpl gyciki	
00073	66c7	a9 03	lda #\$03	;hely
00074	66c9	8d c3 67	sta hely+3	;kezdoertek
00075	66cc	a9 00	lda #\$00	;=3
00076	66ce	8d c2 67	sta hely+2	
00077	66d1	8d c1 67	sta hely+1	
00078	66d4	8d c0 67	sta hely	
00079	66d7		fociki	;fociklus, adott szam-hoz
00080	66d7	20 7a 67	jsr todo	;osztando toltese
00081	66da	20 86 67	jsr toszto	;osztoto toltese
00082	66dd	20 2c 67	jsr marad	;maradek van-e?
00083	66e0	a9 00	lda #\$00	;a maradeknek
00084	66e2	a0 03	ldy #\$03	;mind a
00085	66e4	19 b4 67	nulc ora odo,y	;negy
00086	66e7	88	dey	;byte-ja
00087	66e8	10 fa	bpl nulc	;nulla?
00088	66ea	c9 00	cmp #\$00	
00089	66ec	f0 31	beq helyki	;igen, nem prim
00090	66ee	20 92 67	jsr helyno	;akt. osztoto nov.2-vel
00091	66f1		vizsg	;lehet-e meg?
00092	66f1	a0 00	ldy #\$00	;novelni?
00093	66f3	b9 c4 67	vciki lda gyok,y	
00094	66f6	d9 c0 67	cmp hely,y	
00095	66f9	f0 04	beq vugr	;hely,y=gyok,y,->tovabb
00096	66fb	30 09	bcc prim	;hely>gyok, eleg
00097	66fd	10 d8	bcc fociki	;hely<=gyok, tova
00098	66ff	c8	vugr iny	;kov. byte
00099	6700	c0 04	cpy #\$04	;utolso?
00100	6702	d0 ef	bne vciki	;nem, vizsg. folyt.
00101	6704	f0 d1	beq fociki	;tovabb
00102	6706		;	
00103	6706		;	
00104	6706	a9 00	prim lda #\$00	;prim eseten
00105	6708	85 65	sta fac+4	;ki: 0
00106	670a	a9 00	egy lda #\$00	;a felso
00107	670c	85 62	sta fac+1	;3 byte
00108	670e	85 63	sta fac+2	;nullazasa
00109	6710	85 64	sta fac+3	
00110	6712	a9 00	kiir lda #\$00	;elovel=0
00111	6714	85 66	sta fac+5	
00112	6716	85 70	sta round	;kerek.=0

line#	Addr	Code	Source		
00113	6718	a9 a0		lda #\$a0	
00114	671a	85 61		sta fac	;kitevo
00115	671c	4c 0b 9f		jmp intfl	;ertek ki
00116	671f			;	
00117	671f			;	
00118	671f		helyki		;hely
00119	671f	a2 04		ldx #\$04	;attoltese
00120	6721	bd bf 67	hkcik	lda hely-1,x	;fac-ba
00121	6724	95 61		sta fac,x	
00122	6726	ca		dex	
00123	6727	d0 f8		bne hkcik	
00124	6729	4c 12 67		jmp kiir	;ertek ki
00125	672c			;	
00126	672c			;	
00127	672c		marad		;maradékot számol
00128	672c	a9 00		lda #\$00	;egy adott osztó
00129	672e	8d c8 67		sta szaml	
00130	6731	2c b8 67	fel	bit osztó	;legfelső bit=0?
00131	6734	30 12		bmi ki	;igen, kiszáll
00132	6736	0e bb 67		asl osztó+3	;utközesig
00133	6739	2e ba 67		rol osztó+2	;balra
00134	673c	2e b9 67		rol osztó+1	;leptetés
00135	673f	2e b8 67		rol osztó	
00136	6742	ee c8 67		inc szaml	;+számlálás
00137	6745	4c 31 67		jmp fel	
00138	6748	a0 03	ki	ldy #3	;odo:=
00139	674a	38		sec	;odo-
00140	674b	b9 b4 67	kivcik	lda odo,y	;osztó,
00141	674e	f9 b8 67		sbc osztó,y	;ahányszor
00142	6751	99 b4 67		sta odo,y	;csak lehet
00143	6754	88		dey	;(+meg egyszer)
00144	6755	10 f4		bpl kivcik	
00145	6757	b0 ef		bcs ki	;eredmény>=0->to
00146	6759	a0 03		ldy #3	;eredmény<0
00147	675b	18		clc	;egyszer vissza
00148	675c	b9 b4 67	hadcik	lda odo,y	;kell adni
00149	675f	79 b8 67		adc osztó,y	;odo:=
00150	6762	99 b4 67		sta odo,y	;odo+osztó
00151	6765	88		dey	
00152	6766	10 f4		bpl hadcik	
00153	6768	4e b8 67		lsr osztó	;1-gyel
00154	676b	6e b9 67		ror osztó+1	;jobbra
00155	676e	6e ba 67		ror osztó+2	;leptetés
00156	6771	6e bb 67		ror osztó+3	
00157	6774	ce c8 67		dec szaml	;lehet meg?
00158	6777	10 cf		bpl ki	;igen, ismét
00159	6779	60		rts	
00160	677a			;	
00161	677a			;	
00162	677a		todo		;osztando feltol
00163	677a	a0 03		ldy #\$03	
00164	677c	b9 bc 67	todoc	lda szaml	
00165	677f	99 b4 67		sta odo,y	;negy byte
00166	6782	98		dey	
00167	6783	10 f7		bpl todoc	
00168	6785	60		rts	

```

Addr Code      Source
6786          ;
6786          toszto          ;osztó feltöltése a hely-ből
6786 a0 03          ldy #$03
6788 b9 c0 67      toszc  lda hely,y
678b 99 b8 67          sta osztó,y          ;negy byte
678e 88          dey
678f 10 f7          bpl toszc
6791 60          rts
6792          ;
6792          ;
6792          helyno          ;az akt. osztó növelese
6792 18          clc          ;2-vel
6793 a9 02          lda #$02
6795 6d c3 67      adc hely+3
6798 8d c3 67      sta hely+3          ;hely:=
679b a9 00          lda #$00          ;hely+2
679d 6d c2 67      adc hely+2
67a0 8d c2 67      sta hely+2
67a3 a9 00          lda #$00
67a5 6d c1 67      adc hely+1
67a8 8d c1 67      sta hely+1
67ab a9 00          lda #$00
67ad 6d c0 67      adc hely
67b0 8d c0 67      sta hely
67b3 60          rts
67b4          ;
67b4          ;
67b4 00 00 00 00      odo  .byte $00,$00,$00,$00;osztó
67b4 00 00 00 00      oszto .byte $00,$00,$00,$00;osztó
67b8 00 00 00 00      szam  .byte $00,$00,$00,$00;eredeti szam
67bc 00 00 00 00      hely  .byte $00,$00,$00,$00;az akt. osztó
67c0 00 00 00 00      gyok  .byte $00,$00,$00,$00;sqr(szam)
67c4 00
67c8          szaml .byte $00

```

```

: assembly, error count = 00000

```

```

0069      egy      670a      fac      0061      facint   a327
6731      focikl   66d7      gycikl   66be      gyok     67c4
675c      hely     67c0      helyki   671f      helyno   6792
6721      intfl    9f0b      ki       6748      kiir     6712
6670      kivcikl  674b      marad    672c      mehet    668f
66e4      odo     67b4      osztó    67b8      paros    6695
6706      primm   ff4f      ptl      66a8      round    0070
a5e4      szam     67bc      szaml    67c8      szcikl   66aa
a281      tfa      a291      tgyok    66b3      todo     677a
677c      toszc    6788      toszto   6786      tovabb   6677
6666      tulcs    9fb2      vcikl    66f3      vizsg    66f1
66ff

```

```

10 ifww=1then30
20 ww=1:load"ketkep.mod",8,1
30 print"Sqqq]]]ha nem ismered az uj utasitasokat,"
40 print"qqq]]]hivd be a 'demo' cimű programot!qqqqq"
50 sv$dec("1100")

```

```

10 print"ssSqqq a program bemutatja a ket grafikus"
20 print"q es a ket karakteres kepernyo haszna-"
30 print"q lataval osszefuggo uj utasitasokat"
40 print"q es alkalmazasukat. kiir egy-egy"
50 print"q utasitast, es a kepernyon kovetheto"
60 print"q ennek hatasa."
70 print"qqq":gosub890
80 print"Sqqq a 12 uj utasitas mindegyike parancs"
90 print"q modban is hasznalhato:"
100 print"q k1"
110 print"q ks"
120 print"q kc"
130 print"q gl,gla,glo,gle"
140 print"q gs,gsa,gso,gse"
150 print"q gc"
160 print"qqq":gosub890:gosub700:print:gosub890
170 gosub700
180 print"ssSqqq karakteres 1."
190 ks
200 print"Sqqqqqqqq karakteres 2."
210 kc
220 graphic1,1:char,20,8,"grafikus 2.":box,33,77,55,111,23
230 gc
240 graphic1,1:char,20,3,"grafikus 1.":fori=0to330step30
:locate160,100:drawto60:i:next
250 graphic0
260 print"sqqqqqqqqqqqqqqqqqqqqqq"+chr$(27)+"t"
270 print"Sq karakteres kepernyo muveletek
bemutatasa."
280 gosub890
290 print"kc":print" a lathato kep es a masik kep csereje
(1:=2 es 2:=1)"
300 gosub890:kc:print"kc"
310 print" ugyanez meg egyszer, visszafele":gosub890:kc
320 print"qks":print" a lathato kep elmentese (2:=1)":
gosub890:ks
330 print"S elmentette":print:gosub890:gosub910
340 a$="most irunk erre a kepre egy szoveget":gosub840
350 print"kc":print" a lathato kep es a masik kep csereje
(1:=2 es 2:=1)"
360 gosub890:kc:gosub910

```

```

370 a$="erre megkulonboztetesul egy masikat":gosub840
380 print"kc":print" a lathato kep es a masik kep csereje
      (1:=2 es 2:=1)"
390 gosub890:kc:print"S                visszacserelte"
:print:gosub890
400 print"ssSqqqqqqqqqqqqqqqqqqqqqq"+chr$(27)+"t"
410 print"          letoroltuk a kepet"
420 print"kl":print" a lathato kep feltoltese (1:=2)"
:gosub890:kl
430 print"S":gosub890
440 graphic2
450 print"Sq          grafikus kepernyo muveletek
      bemutatasa."
460 gosub890
470 print"gc":print" a lathato kep es a masik kep csereje
      (1:=2 es 2:=1)"
480 gosub890:gc:print"qqqgc"
490 print"          ugyanez meg egyszer, visszafele":gosub890:gc
500 print"qgs":print" a lathato kep elmentese siman (2:=1)"
:gosub890:gs
510 print"qqq          elmentette":print:gosub890:scnclr
520 print"sqqqqqqqqqqqqqqqqqqqqq"+chr$(27)+"t          ide
most rajzolunk!"
530 fori=0to150step30:circle,160,100,10,45,,,i:next
540 print"qqqgc":print" a lathato kep es a masik kep csereje
      (1:=2 es 2:=1)"
550 gosub890:gc
560 print"qqqgc":print" a lathato kep es a masik kep csereje
      (1:=2 es 2:=1)"
570 gosub890:gc:print"qqq          visszacserelte":
print:gosub890
580 print"gl":print" a lathato kep feltoltese and-del"
590 print"          (1:=1and2)":gosu
600 scnclr:print"sqqqqqqqqqqqqqqqqqqqqq"+chr$(27)+"t
ide most rajzolunk!"
610 fori=0to150step30:circle,160,100,10,45,,,i:next
620 print"gl":print" a lathato kep feltoltese or-ral"
630 print"          (1:=1or2)":gosub890:gl:print:
print:print:gosub890
640 scnclr:print"sqqqqqqqqqqqqqqqqqqqqq"+chr$(27)+"t
ide most rajzolunk!"
650 fori=0to150step30:circle,160,100,10,45,,,i:next
660 print"gle":print" a lathato kep feltoltese oor-ral"
670 print"          (1:=1eor2)":gosub890:gle
680 print"qqqgle":print" meg egyszer az eor-ral (1:=1eor2) "
:gosub890:gle
690 print"q          visszakaptuk az eredetit":print:gosub890
:gosub700:end

```

```

700 graphic0:print"ssSq az uj utasitasok szintaxisa:"
710 print"q 1. karakter k - karakteres kepernyo"
720 print"q g - grafikus kepernyo"
730 print"q 2. karakter l - toltes
740 print"q s - mentes
750 print"q c - csere
760 print"q 3. karakter nincs - sima
770 print"q a - and M
780 print" M csak
790 print" o - or CC gl vagy gs
800 print" N utan
810 print" e - eor N
820 print"q jo munkat!"
830 return
840 for i=1 to len(a$)
850 k=asc(mid$(a$,i,1))
860 if k=32 then poke3073+i,32:goto880
870 poke3073+i,asc(mid$(a$,i,1))-64
880 next: return
890 print" nyomj meg egy gombot!"
900 getkeyx$:return
910 for w9=1 to 1000:next: return

```


Line#	Addr	Code	Source
00001	0000		;put"@0:ketkep"
00002	0000		;*****
00003	0000		;*
00004	0000		;* a program segitsegevel ket grafikus es *
00005	0000		;* ket karakteres kepornyot használhatunk, *
00006	0000		;* melyek között 12 (parancs modban is *
00007	0000		;* használható) utasítás segitsegevel muve- *
00008	0000		;* leteket vegezhetunk. *
00009	0000		;*
00010	0000		;* a program hívása: sys 26214, az aktivi- *
00011	0000		;* zálás után használható utasítások: *
00012	0000		;* kl,ks,kc : töltés, mentés, csere *
00013	0000		;* a karakteres kepornyok között, *
00014	0000		;* ql,gs,gc : töltés, mentés, csere *
00015	0000		;* a grafikus kepornyok között, *
00016	0000		;* gla,glo,gle,gsa,gso,gse : gl ill. gs *
00017	0000		;* and-del, or-ral, eor-ral. *
00018	0000		;*
00019	0000		;*****
00020	0000		* = \$1100
00021	1100		ftokv = \$030c ;felh. ut. tokenizálás v.
00022	1100		flistv = \$030e ;felh. ut. listázás v.
00023	1100		fvegrv = \$0310 ;felh. ut. vegrehajtás v.
00024	1100		chrget = \$0473 ;1 kar. olvasás
00025	1100		token = \$8a07 ;token azonosítás
00026	1100		fhtok = \$89d6 ;felhaszn. token
00027	1100		nfhtok = \$896c ;nem felh. token
00028	1100		ltok = \$8b9c ;token ker. listázás
00029	1100		txttab = \$2b ;a basic terület kezdete
00030	1100		mvdflg = \$75 ;grafikus ter. van-e?
00031	1100		new = \$8a7b ;basic new
00032	1100		ready = \$867e ;basic indítás
00033	1100		klathe = \$0800 ;kar. lathato eleje
00034	1100		krakte = \$4000 ;kar. raktar eleje
00035	1100		khossz = \$07ff ;kar. kep hossza
00036	1100		glathe = \$2000 ;graf. lathato eleje
00037	1100		grakte = \$5000 ;graf. raktar eleje
00038	1100		gnossz = \$1fff ;graf. kep hossza
00039	1100		lath = \$00e0 ;cimek
00040	1100		rakt = \$00e2 ;helye
00041	1100		hossz = \$00e6 ;hossz helye
00042	1100		;
00043	1100		;
00044	1100 78		sei
00045	1101 a9 33		lda #<ftok ;felh. ut.
00046	1103 8d 0c 03		sta ftokv ;tokenizálás
00047	1106 a9 11		lda #>ftok ;helye
00048	1108 8d 0d 03		sta ftokv+1
00049	110b a9 47		lda #<flist ;felh. ut.
00050	110d 8d 0e 03		sta flistv ;listázás
00051	1110 a9 11		lda #>flist ;helye
00052	1112 8d 0f 03		sta flistv+1
00053	1115 a9 53		lda #<fvegr ;felh. ut.
00054	1117 8d 10 03		sta fvegrv ;vegrehajtás
00055	111a a9 11		lda #>fvegr ;helye
00056	111c 8d 11 03		sta fvegrv+1

.....page # 2

Line#	Addr	Code	Source	
00057	111f	58		cli
00058	1120		helyf	;helyfoglalas a kepekne
00059	1120	a9 70		lda #\$70
00060	1122	85 2c		sta t:ttab+1
00061	1124	a9 00		lda #\$00
00062	1126	8d 00 70		sta \$7000
00063	1129	a9 ff		lda #\$ff
00064	112b	85 75		sta mvdf1g
00065	112d	20 7b 8a		jsr new
00066	1130	4c 7e 86		jmp ready
00067	1133			;
00068	1133			;
00069	1133		ftok	;felh. ut. tokenizalas
00070	1133	48		pha
00071	1134	a0 34		ldy #<ktabl
00072	1136	a9 12		lda #>ktabl
00073	1138	20 07 8a		jsr token
00074	113b	68		pla
00075	113c	90 06		bcc vftok
00076	113e	a5 0b		lda \$0b
00077	1140	48		pha
00078	1141	4c d6 89		jmp fhftok
00079	1144	4c 6c 89	vftok	jmp nfhtok
00080	1147			;
00081	1147			;
00082	1147		flist	;felh. ut. listazasa
00083	1147	aa		tax
00084	1148	84 49		sty \$49
00085	114a	a0 12		ldy #>ktabl
00086	114c	84 23		sty \$23
00087	114e	a0 34		ldy #<ktabl
00088	1150	4c 9c 8b		jmp ltok
00089	1153			;
00090	1153			;
00091	1153		fvegr	;felh. ut. vegrehajtas
00092	1153	38		sec
00093	1154	e9 80		sbc #\$80
00094	1156	a8		tay
00095	1157	29 08		and #\$08
00096	1159	d0 05		bne sima
00097	115b	98		tya
00098	115c	29 03		and #\$03
00099	115e	aa		tax
		2c		
00100	115f			.byte \$2c
00101	1160	a2 03	sima	ldx #\$03
00102	1162	bd 2f 12		lda kodok,x
00103	1165	8d c8 11		sta mod1
00104	1168	8d d4 11		sta mod2
00105	116b	98		tya
00106	116c	0a		asl a
00107	116d	a8		tay
00108	116e	b9 54 12		lda ctab1+1,y
00109	1171	48		pha
00110	1172	b9 53 12		lda ctab1,y
00111	1175	48		pha

Line#	Addr	Code	Source	
00112	1176	4c 73 04	jmp chrget	;folytatás
00113	1179		;	
00114	1179		;	
00115	1179		kar	;karakter. kép
00116	1179	a9 00	lda #<klathe	
00117	117b	85 e0	sta lath	
00118	117d	a9 08	lda #>klathe	
00119	117f	85 e1	sta lath+1	
00120	1181	a9 00	lda #<krakte	
00121	1183	85 e2	sta rakt	
00122	1185	a9 40	lda #>krakte	
00123	1187	85 e3	sta rakt+1	
00124	1189	a9 ff	lda #<khossz	
00125	118b	85 e6	sta hossz	
00126	118d	a9 07	lda #>khossz	
00127	118f	85 e7	sta hossz+1	
00128	1191	4c ac 11	jmp csere	
00129	1194		;	
00130	1194		;	
00131	1194		gra	;graf. kép
00132	1194	a9 00	lda #<glathe	
00133	1196	85 e0	sta lath	
00134	1198	a9 20	lda #>glathe	
00135	119a	85 e1	sta lath+1	
00136	119c	a9 00	lda #<grakte	
00137	119e	85 e2	sta rakt	
00138	11a0	a9 50	lda #>grakte	
00139	11a2	85 e3	sta rakt+1	
00140	11a4	a9 ff	lda #<ghossz	
00141	11a6	85 e6	sta hossz	
00142	11a8	a9 1f	lda #>ghossz	
00143	11aa	85 e7	sta hossz+1	
00144	11ac		;	
00145	11ac		;	
00146	11ac		csere	;lath. és rakt.
00147	11ac		;kozott	
00148	11ac		;hossz db byte	
00149	11ac	a0 00	ldy #00	
00150	11ae	ad 06 ff	lda #ff06	;kép
00151	11b1	29 ef	and #fef	
00152	11b3	8d 06 ff	sta #ff06	;letiltása
00153	11b6	b1 e0	cscik lda (lath),y	;ciklus indul
00154	11b8	8d 2d 12	sta lbyte	
00155	11bb	b1 e2	lda (rakt),y	
00156	11bd	8d 2e 12	sta rbyte	
00157	11c0	2c 33 12	bit mit	;kell l->r?
00158	11c3	10 07	bpl lrnem	;nem, tovább
00159	11c5	ad 2d 12	lda lbyte	
00160	11c8	91 e2	mod1 sta (rakt),y	;muvelet
00161	11ca	91 e2	sta (rakt),y	;kirakja
00162	11cc	2c 33 12	lrnem bit mit	;kell r->l?
00163	11cf	50 07	bvc rlnem	;nem, tovább
00164	11d1	ad 2e 12	lda rbyte	
00165	11d4	91 e0	mod2 sta (lath),y	;muvelet
00166	11d6	91 e0	sta (lath),y	;kirakja
00167	11d8	e6 e0	rlnem inc lath	

Line#	Addr	Code	Source	
00168	11da	d0 02	bne at1	;leptetes
00169	11dc	e6 e1	inc lath+1	
00170	11de	e6 e2	at1 inc rakt	;mindket
00171	11e0	d0 02	bne at2	
00172	11e2	e6 e3	inc rakt+1	
00173	11e4	c6 e6	at2 dec hossz	;hossz
00174	11e6	d0 02	bne vizsg	
00175	11e8	c6 e7	dec hossz+1	;csokkentese
00176	11ea	a5 e7	vizsg lda hossz+1	;elfogyott?
00177	11ec	10 c8	bpl cscik	;nem, tovabb
00178	11ee	ad 06 ff	lda \$ff06	;kep
00179	11f1	09 10	ora #\$10	
00180	11f3	8d 06 ff	sta \$ff06	;engedelyezese
00181	11f6	60	rts	
00182	11f7		;	
00183	11f7		;	
00184	11f7		;vegrehajtas	
00185	11f7		gl	;r->l kell
00186	11f7		gla	
00187	11f7		glo	
00188	11f7	ea	gle nop	;belep. pont
00189	11f8	a9 40	lda #\$40	;v-bit=1
00190	11fa	8d 33 12	sta mit	
00191	11fd	4c 94 11	jmp gra	
00192	1200		gs	;l->r kell
00193	1200		gsa	
00194	1200		gso	
00195	1200	ea	gse nop	;belep. pont
00196	1201	a9 80	lda #\$80	;n-bit=1
00197	1203	8d 33 12	sta mit	
00198	1206	4c 94 11	jmp gra	
00199	1209	ea	gc nop	;r->l kell
00200	120a	a9 c0	lda #\$c0	;l->r kell
00201	120c	8d 33 12	sta mit	;v=n=1
00202	120f	4c 94 11	jmp gra	
00203	1212	ea	kl nop	;r->l kell
00204	1213	a9 40	lda #\$40	;v-bit=1
00205	1215	8d 33 12	sta mit	
00206	1218	4c 79 11	jmp kar	
00207	121b	ea	ks nop	;l->r kell
00208	121c	a9 80	lda #\$80	;n-bit=1
00209	121e	8d 33 12	sta mit	
00210	1221	4c 79 11	jmp kar	
00211	1224	ea	kc nop	;r->l kell
00212	1225	a9 c0	lda #\$c0	;l->r kell
00213	1227	8d 33 12	sta mit	;v=n=1
00214	122a	4c 79 11	jmp kar	
		00		
00215	122d		lbyte .byte 0	;lathato keprol
		ff		
00216	122e		rbyte .byte \$ff	;raktarbol
		31		
00217	122f		kodok .byte \$31	;and (cc),y
		11		
00218	1230		.byte \$11	;ora (cc),y
		51		

...page # 5

line#	Addr	Code	Source
0219	1231		.byte \$51 ;eor (cc),y
		91	
0220	1232		.byte \$91 ;sta (cc),y
		ff	
0221	1233	mit	.byte \$ff ;mit csinaljon?
0222	1234		;n-bit=1:l->r kell
0223	1234		;v-bit=1:r->l kell
		47 4c c1 47 4c cf 47 4c c5 47 cc 47 53 c1 47 53 cf 47 53 c5 47 d3 47 c3 4b cc 4b d3 4b c3 00	
0224	1234	ktabl	.byte 'glAglOglEgLgsAgsOgsEgSgCkLkSkC',0
		f7 11	
0225	1253	ctabl	.word gla
		f7 11	
0226	1255		.word glo
		f7 11	
0227	1257		.word gle
		f7 11	
0228	1259		.word gl
		00 12	
0229	125b		.word gsa
		00 12	
0230	125d		.word gso
		00 12	
0231	125f		.word gse
		00 12	
0232	1261		.word gs
		09 12	
0233	1263		.word gc
		12 12	
0234	1265		.word kl
		1b 12	
0235	1267		.word ks
		24 12	
0236	1269		.word kc

end of assembly, error count = 00000

1	11de	at2	11e4	chrget	0473	cscik	11b6
ere	11ac	ctabl	1253	fhtok	89d6	flist	1147
istv	030e	ftok	1133	ftokv	030c	fvegr	1153
vegrv	0310	gc	1209	ghossz	1fff	gl	11f7
a	11f7	glathe	2000	gle	11f7	glo	11f7
a	1194	grakte	5000	gs	1200	gsa	1200
se	1200	gso	1200	helyf	1120	hossz	00e6
r	1179	kc	1224	khossz	07ff	kl	1212
atthe	0800	kodok	122f	krakte	4000	ks	121b
tabl	1234	lath	00e0	lbyte	122d	lrnem	11cc
ok	9b9c	mit	1233	mod1	11c8	mod2	11d4
vdflg	0075	new	8a7b	nfhtok	896c	rakt	00e2
byte	122e	ready	867e	rlnem	11d8	sima	1160
ken	8a07	txttab	002b	vftok	1144	vizsg	11ea

```
10 ifww=1thensys26214:new .
20 print"ssSqq a program megszakitasbol folyamatosan"
30 print"q skalazik egy oktavot, majd ujra kezdi."
40 print"qq ez alkalmasint kisse idegesito is le-"
50 print"q het, ezert a 'c=' es a 'control' gom-"
60 print"q gombok lenyomasaval elhallgattathato,"
70 print"q de ugyanigy ujra is indithato."
80 print"qq reset utan hivasa: sys 26214"
90 print"qqq ha mehet, nyomj meg egy
gombot!":getkeyx$:ww=1:load"skala.mod",8,1
```

.....page # 1

```
Line#  Addr Code          Source
00001  0000          ;put"@0:skala
00002  0000          ;*****
00003  0000          ;*
00004  0000          ;* a program megszakitasbol folyamatosan ska- *
00005  0000          ;* lazik egy oktavot, majd ujra kezdi.      *
00006  0000          ;* ez alkalmasint kisse idegesito is lehet, *
00007  0000          ;* ezert a 'c' es a "control" gombok lenyoma- *
00008  0000          ;* saval elhallgattathato, de ugyanigy ujra is *
00009  0000          ;* indithato.
00010  0000          ;*
00011  0000          ;* hivasa: sys 26214
00012  0000          ;*
00013  0000          ;*****
00014  0000          * = $6666
00015  6666          shflg      = $0543          ;c= es ctrl jelzoje
00016  6666          sdt        = $04fd          ;hang idotartama
00017  6666          mszv       = $0314          ;megsz. vektor
00018  6666          mszf       = $ce0e          ;megsz. folytatasa
00019  6666          tedsd     = $ff11          ;hang vezerlo regiszter
00020  6666          ;
00021  6666          ;
00022  6666 78          sei
00023  6667 a9 80          lda #<megsz
00024  6669 8d 14 03          sta mszv          ;uj
00025  666c a9 66          lda #>megsz
00026  666e 8d 15 03          sta mszv+1       ;megszakitas
00027  6671 ad 11 ff          lda tedsd
00028  6674 09 08          ora #$08         ;maximalis
00029  6676 8d 11 ff          sta tedsd        ;hangero
00030  6679 a9 08          lda #$08         ;mutato kezd
00031  667b 8d e6 66          sta mut
00032  667e 58          cli
00033  667f 60          rts
00034  6680          ;
00035  6680          ;
00036  6680          megsz          ;uj megszakitas
00037  6680 ad fd 04          lda sdt          ;ido lejart?
00038  6683 0d ff 04          ora sdt+2
00039  6686 c9 00          cmp #$00
00040  6688 d0 49          bne vege        ;meg nem, tovabb
00041  668a ce e6 66          dec mut         ;igen, uj hang
00042  668d 10 05          bpl ugr         ;van meg?
00043  668f a9 07          lda #$07        ;nincs,->eleje
00044  6691 8d e6 66          sta mut
00045  6694 ac e6 66          ugr            ldy mut         ;kov. hang
00046  6697 b9 d6 66          lda hanga,y     ;betoltese
00047  669a 8d 0f ff          sta $ff0f       ;also byte
00048  669d b9 de 66          lda hangf,y
00049  66a0 8d 10 ff          sta $ff10       ;felso byte
00050  66a3 a9 f8          lda #$f8        ;idozites
00051  66a5 8d fd 04          sta sdt         ;also byte
00052  66a8 a9 ff          lda #$ff
00053  66aa 8d ff 04          sta sdt+2       ;felso byte
00054  66ad 2c e7 66          bit eng         ;engedely?
00055  66b0 d0 08          bne vizsg       ;nincs, vizsg
00056  66b2 ad 11 ff          lda tedsd       ;hang
```

.....page # 2

```

line#  Addr Code          Source
00057  66b5 09 20                ora #$20                ;bekapcsolasa
00058  66b7 8d 11 ff                sta tedsd                ;2. hanggen.
00059  66ba ad 43 05          vizsg  lda shflg
00060  66bd c9 06                cmp #$06                ;ctrl+c=?
00061  66bf d0 12                bne vege                ;nem, marad
00062  66c1 ad e7 66                lda eng                 ;igen,
00063  66c4 49 ff                eor #$ff                ;az engedelyt
00064  66c6 8d e7 66                sta eng                 ;atirni
00065  66c9 ad 11 ff                lda tedsd                ;2. hangg.
00066  66cc 49 ff                eor #$ff                ;engedelyt
00067  66ce 49 df                eor #$df                ;atirni
00068  66d0 8d 11 ff                sta tedsd
00069  66d3 4c 0e ce          vege  jmp mszf                ;tovabb
00070  66d6
00071  66d6
                ;
                ;
                2a 1e 02 e3 c0 ad 83 55
00072  66d6                hanga .byte $2a,$1e,$02,$e3;hangok also byte-ja
                03 03 03 02 02 02 02 02
00073  66de                hangf .byte $03,$03,$03,$02;hangok felso byte-ja
                00
00074  66e6                mut  .byte $00                ;hanyadik hang?
                00
00075  66e7                eng  .byte $00                ;00-hang,ff-csend

```

end of assembly, error count = 00000

eng	66e7	hanga	66d6	hangf	66de	megsz	66B0
mszf	ce0e	mszv	0314	mut	66e6	sdt	04fd
shflg	0543	tedsd	ff11	ugr	6694	vege	66d3
vizsg	66ba						


```

10 ifww=0thenww=1:load"hangseb.mod",8,1
20 poke1281,102:poke1282,102
30 print"ssSqq a program modot ad a processzor ora-"
40 print"q jele frekvenciajanak megmeresere,"
50 print"q a hangsebesseg ket mikrofonnal "
60 print"q torteno meresere, tovabba e meres"
70 print"q (kozelito pontossagu) szimulalasa."
80 print"qq a mereshez szukseges a 'technomir'"
90 print"q család digitalis input ill. output"
100 print"q modulja (a $fel8 cimén érhető el).qq"
110 gosub710
120 print"ssSqq az orajel frekvenciaját ismered (i/n)?"
130 getkeyx$:ifx$="i"then220
140 ifx$<>"n"then130
150 print"q akkor most megmerjük!":print"q készíts elő egy
stoppert!"
160 print"qq azt az időt kell megmérned, amíg":print"q a kép
sötét lesz!"
170 print"qq ha kész, egyszerre nyomd meg az"
180 print"q indítógombot és a 'space' billentyűt!"
190 getkeyx$:p=usr(2)
200 cf=134678271:print"q hány másodpercet mertel":inputft
210 fr=cf/ft:print"q a frekvencia: ";fr;"hertz":goto260
220 fr=1698000:print"q 1.698 megahertz (i/n)?"
230 getkeyx$:ifx$="i"then260
240 ifx$<>"n"then230
250 print"q akkor ird be ide (hertzben)!          q
":inputfr
260 fr=int(fr):print"ssSqq tehát a frekvencia: ";fr;"hz"
270 print"qqq valassz!":print"qqq      r1R hangsebesseg
merese"
280 print"qqq      r2R a meres szimulalasa"
290 print"qqq      r3R vege"
300 getkeyx$:ifx$<"1"or x$>"3"then300
310 onval(x$)goto300,550
320 print"q akkor szevasz!":end
330 print"ssSqq ird be a ket mikrofon
tavolsagat":print:input"  cm-ben: ";ta
340 print"ssSqq a varakozasi ido"
350 print"q a hangszoro es az elso mikrofon ill."
360 print"q az elso es a masodik mikrofon kozti"
370 print"q tavolsag megteteleere":print
380 print"      ":1050368/fr;"sec."
390 print"q ebbol kifolyolag csak aq"
400 printta/1050368*fr/10;"m/s-ot meg-"
410 print"q halado sebessegek meresere alkalmas."
420 print"q megfelelel (i/n)?"
430 getkeyx$:ifx$="i"then460
440 ifx$<>"n"then430
450 print"q akkor allitsd kisebbre a
tavolsagot!qq":gosub710:goto330
460 print"ssSqq most mar hozzakezdhettek a mereshez!"
470 print"q mindent beallitottal (i/n)?"
480 getkeyx$:ifx$="i"then500
490 ifx$<>"n"then480

```

```

500 p=usr(0)
510 ifpeek(224)+peek(225)=0thenprint"q rossz meres!qqq"
:goto540
520 print"q a mert sebesseg:q"
530 printta/10/((4103*peek(224)+16*peek(225))/fr);"m/sqqq"
540 fori=1to2000:next:gosub710:goto260
550 print"ssSqq a varakozasi ido"
560 print"q az inditas es a 'j' gomb ill. a"
570 print"q 'j' es a 'k' gomb megnyomasa kozottq"
580 print" ";984832/fr;"sec."
590 print"q ugy igyekezz, hogy ennel gyorsabb legy!"
600 print"q felkeszultel (i/n)?"
610 getkeyx$:ifx$="i"then630
620 ifx$<>"n"then610
630 print"ssSqq most mar hozzakezdhettunk!"
640 print"q eloszor a 'space'-szel indits, majd"
650 print"q gyorsan nyomd meg a 'j'-t es a 'k'-t!":getkeyx$
660 p=usr(1)
670 ifpeek(224)+peek(225)=0thenprint"q rosszul
csinaltad!qqq":goto700
680 print"q a mert ido:q"
690 print(3847*peek(224)+15*peek(225))/fr;"secqqq"
700 fori=1to2000:next:gosub710:goto260
710 print" ha mehet, nyomj meg egy gombot!":poke239,0
:getkeyx$:return

```

Line#	Addr	Code	Source
00001	0000		;put"@0:hangseb"
00002	0000		;*****
00003	0000		;*
00004	0000		;* a program modot ad a processzor orajele *
00005	0000		;* frekvenciajanak megmeresere, a hangsebesseg *
00006	0000		;* ket mikrofonnal torteno meresere, tovabba *
00007	0000		;* e meres (kozelito pontossagu) szimulalasa *
00008	0000		;*
00009	0000		;* a mereshez szukseges a technomir család *
00010	0000		;* digitalis input ill. output modulja *
00011	0000		;*
00012	0000		;* a funkcioik hivasa: *
00013	0000		;*
00014	0000		;* p=usr(2) orajel meresere, ellenorzese *
00015	0000		;* p=usr(1) a meres szimulalasa *
00016	0000		;* p=usr(0) hangsebesseg meresere *
00017	0000		;*
00018	0000		;*****
00019	0000		* = \$6666
00020	6666		t = \$e0 ;szamlalo helye
00021	6666		ted1 = \$ff06 ;keptiltashoz
00022	6666		port = \$fe18 ;kapu
00023	6666		primm = \$ff4f ;szovegkiiras
00024	6666		facint = \$a327 ;fac->egeszesz
00025	6666		illq = \$991c ;ki:'ill. q. error'
00026	6666		param = \$65 ;fac parameter resze
00027	6666		keyflg = \$c6 ;billentyu figyelese
00028	6666		j = \$22 ;'j' le van nyomva
00029	6666		k = \$25 ;'k' le van nyomva
00030	6666		;
00031	6666		;
00032	6666	20 27 a3	jsr facint ;par->egeszesz
00033	6669	a6 65	ldx param ;valasztas
00034	666b	30 04	bmi hiba ;<0, hiba
00035	666d	e0 03	cpx #\$03 ;>=3?
00036	666f	30 03	bmi mehet ;nem, mehet
00037	6671	4c 1c 99	hiba jmp illq ;igen, ki:'ill.'
00038	6674	e0 01	mehet cpx #\$01 ;szimulacio?
00039	6676	f0 48	beq szimu ;igen
00040	6678	e0 02	cpx #\$02 ;orajel?
00041	667a	f0 7f	beq freki ;igen
00042	667c		;
00043	667c		;
00044	667c		hseb ;hangsebesseg meresere
00045	667c	78	sei ;megszakitas
00046	667d	ad 06 ff	lda ted1 ;es kep
00047	6680	29 ef	and #\$ef ;tiltasa
00048	6682	8d 06 ff	sta ted1
00049	6685	a9 01	lda #\$01 ;indul
00050	6687	8d 18 fe	sta port
00051	668a	a9 00	lda #0 ;szamlalo
00052	668c	85 e1	sta t+1 ;nullazasa
00053	668e	85 e0	sta t ;varakozashoz
00054	6690	ad 18 fe	varak lda port ;1. mikr.-ra var
00055	6693	29 80	and #\$80 ;a 7. biten
00056	6695	f0 0a	beq jon ;jon, tovabb

Line#	Addr	Code	Source	
00057	6697	e6 e1	inc t+1	
00058	6699	d0 f5	bne varak	;kulonben
00059	669b	e6 e0	inc t	;szamlal
00060	669d	d0 f1	bne varak	
00061	669f	f0 15	beq kesz	;nem jott, rossz merc
00062	66a1	a9 00	jon lda #300	;szamlalo
00063	66a3	85 e0	sta t	;nullazasa
00064	66a5	85 e1	sta t+1	;a mereshez
00065	66a7	ad 18 fe	meres lda port	;2. mikr-ra var
00066	66aa	29 40	and #340	;a 6. biten
00067	66ac	f0 08	beq kesz	;jon, kesz
00068	66ae	e6 e1	inc t+1	
00069	66b0	d0 f5	bne meres	;kulonben
00070	66b2	e6 e0	inc t	;szamlal
00071	66b4	d0 f1	bne meres	
00072	66b6	ad 06 ff	kesz lda ted1	
00073	66b9	09 10	ora #310	;kep
00074	66bb	8d 06 ff	sta ted1	;es
00075	66be	58	cli	;megszakitas
00076	66bf	60	rts	;mehet
00077	66c0		;a mert idotartam:	
00078	66c0		;4103*(t)+16*(t+1) oraciklus	
00079	66c0		;a tetlen varakozas idotartama:	
00080	66c0		;1050368 oraciklus	
00081	66c0		;	
00082	66c0		;	
00083	66c0		szimu	;szimulacio
00084	66c0	ad 06 ff	lda ted1	;kep
00085	66c3	29 ef	and #3ef	;tiltasa
00086	66c5	8d 06 ff	sta ted1	
00087	66c8	a9 00	lda #0	;szamlalok
00088	66ca	85 e1	sta t+1	;nullazasa
00089	66cc	85 e0	sta t	;varakozashoz
00090	66ce	a5 c6	szvar lda keyflg	;j-re
00091	66d0	c9 22	cmp #j	;varakozik
00092	66d2	f0 0a	beq szjon	;jon, tovabb
00093	66d4	e6 e1	inc t+1	
00094	66d6	d0 f6	bne szvar	;kulonben
00095	66d8	e6 e0	inc t	;szamlal
00096	66da	d0 f2	bne szvar	
00097	66dc	f0 14	beq szkesz	;nem jott, rossz
00098	66de	a9 00	szjon lda #300	;szamlalo
00099	66e0	85 e0	sta t	;nullazasa
00100	66e2	85 e1	sta t+1	;a mereshez
00101	66e4	a5 c6	szmer lda keyflg	;k-ra
00102	66e6	c9 25	cmp #k	;varakozik
00103	66e8	f0 08	beq szkesz	;jon, tovabb
00104	66ea	e6 e1	inc t+1	
00105	66ec	d0 f6	bne szmer	;kulonben
00106	66ee	e6 e0	inc t	;szamlal
00107	66f0	d0 f2	bne szmer	
00108	66f2	ad 06 ff	szkesz lda ted1	
00109	66f5	09 10	ora #310	;kep
00110	66f7	8d 06 ff	sta ted1	;engedelyezese
00111	66fa	60	rts	
00112	66fb		;a mert idotartam:	

.....page # 3

```
Line#  Addr Code          Source
00113  66fb          ;3847*(t)+16*(t+1) oraciklus
00114  66fb          ;!! az aktiv megszakitas miatt !!
00115  66fb          ;!! csak kozelito erteku      !!
00116  66fb          ;a tetlen varakozas idotartama:
00117  66fb          ;984832 oraciklus
00118  66fb          ;
00119  66fb          ;
00120  66fb          freki          ;a beallitashoz
00121  66fb 78          sei           ;2
00122  66fc ad 06 ff      lda tedi1     ;4
00123  66ff 29 ef      and #$ef      ;2
00124  6701 8d 06 ff    sta tedi1     ;4
00125  6704 a9 00      lda #0        ;2
00126  6706 85 e2      sta t+2       ;3
00127  6708 85 e1      sta t+1       ;3
00128  670a 85 e0      sta t         ;3
00129  670c e6 e2      ciklus inc t+2 ;5
00130  670e d0 fc      bne ciklus    ;3-2
00131  6710 e6 e1      inc t+1       ;5
00132  6712 d0 f8      bne ciklus    ;3-2
00133  6714 e6 e0      inc t         ;5
00134  6716 d0 f4      bne ciklus    ;3-2
00135  6718 ad 06 ff    lda tedi1     ;4
00136  671b 09 10      ora #$10      ;2
00137  671d 8d 06 ff    sta tedi1     ;4
00138  6720 58          cli           ;2
00139  6721 60          rts           ;6
00140  6722          ;134 678 271
00141  6722          ;gepi ciklus
00142  6722          ;79.3 sec alatt:
00143  6722          ;1.698 MHz orajel
00144  6722          ;
00145  6722          ;
```

end of assembly, error count = 00000

ciklus	670c	facint	a327	freki	66fb	hiba	6671
hseb	667c	illq	991c	j	0022	jon	66a1
k	0025	kesz	66b6	keyflg	00c6	mehet	6674
meres	66a7	param	0065	port	fe18	primm	ff4f
szimu	66c0	szjon	66de	szkesz	66f2	szmer	66e4
szvar	66ce	t	00e0	tedi	ff06	varak	6690

Line#	Addr	Code	Source
00001	0000		;put"@0:pulzal"
00002	0000		;*****
00003	0000		;* *
00004	0000		;* a program megszakitásból mozgat néhány *
00005	0000		;* karaktert: a felnyíl felfele, *
00006	0000		;* a balnyíl lefele, a kukac balra, *
00007	0000		;* a szögletes záró zárójel jobbra forgo *
00008	0000		;* hullámvonalnak, a shift-space pedig *
00009	0000		;* pulzáló csillagnak látszik a kepen. *
00010	0000		;* *
00011	0000		;* hívása: sys 26214 *
00012	0000		;* *
00013	0000		;*****
00014	0000		* = \$6666
00015	6666		mszf = \$ce0e ;megsz. folyt.
00016	6666		mszv = \$0314 ;megsz. vektor
00017	6666		escr = \$de48 ;"esc r" funkció
00018	6666		bsout = \$ffd2 ;akku kiírása
00019	6666		jfsar = \$0c27 ;jobb felső sarok
00020	6666		zp = \$e0 ;mutató a nullalapon
00021	6666		;
00022	6666		;
00023	6666	78	sei
00024	6667	a9 f3	lda #<megsz ;megszak.
00025	6669	8d 14 03	sta mszv ;vektor
00026	666c	a9 66	lda #>megsz ;atírása
00027	666e	8d 15 03	sta mszv+1
00028	6671	58	cli
00029	6672	a2 00	ldx #0 ;kar. gen.
00030	6674	bd 00 d0	kcik lda \$d000,x ;másolása
00031	6677	9d 00 70	sta \$7000,x ;rom-ból
00032	667a	bd 00 d1	lda \$d100,x ;ram-ba
00033	667d	9d 00 71	sta \$7100,x
00034	6680	bd 00 d2	lda \$d200,x ;\$7000-tól
00035	6683	9d 00 72	sta \$7200,x
00036	6686	bd 00 d3	lda \$d300,x
00037	6689	9d 00 73	sta \$7300,x
00038	668c	e8	inx
00039	668d	d0 e5	bne kcik
00040	668f		;karakterek atírása
00041	668f	a2 07	ldx #\$07
00042	6691	bd 70 67	karcik lda fekvo,x ;kukac és
00043	6694	9d e8 70	sta \$70e8,x ;zárójel
00044	6697	9d 00 70	sta \$7000,x ;helyett
00045	669a	bd 78 67	lda allo,x ;nyílak
00046	669d	9d f0 70	sta \$70f0,x ;helyett
00047	66a0	9d f8 70	sta \$70f8,x
00048	66a3	ca	dex ;hullámvonal
00049	66a4	10 eb	bpl karcik
00050	66a6	20 48 de	jsr escr ;kiskepernyő
00051	66a9		;keret bal és jobb széle
00052	66a9	a2 18	ldx #\$18 ;sorok száma
00053	66ab	a9 27	lda #<jfsar
00054	66ad	85 e0	sta zp ;jobb felső
00055	66af	a9 0c	lda #>jfsar ;saroktól
00056	66b1	85 e1	sta zp+1

.....page # 2

Line#	Addr	Code	Source
00057	66b3	a0 00	szcikl ldy #00
00058	66b5	a9 1e	lda #1e ;felnyil
00059	66b7	91 e0	sta (zp),y ;jobb szelre
00060	66b9	c8	iny
00061	66ba	a9 1f	lda #1f ;balnyil
00062	66bc	91 e0	sta (zp),y ;bal szelre
00063	66be	18	clc
00064	66bf	a5 e0	lda zp
00065	66c1	69 28	adc #28 ;zp:=
00066	66c3	85 e0	sta zp ;zp+40
00067	66c5	a5 e1	lda zp+1 ;egy sorral
00068	66c7	69 00	adc #00 ;lejjebb
00069	66c9	85 e1	sta zp+1
00070	66cb	ca	dex
00071	66cc	d0 e5	bne szcikl
00072	66ce		;keret also es felső szele
00073	66ce	a9 00	lda #00
00074	66d0	a2 27	ldx #27 ;sorhossz
00075	66d2	a9 00	kepcik ldx #00 ;feltoltese
00076	66d4	9d 00 0c	sta \$0c00,x ;kukac
00077	66d7	a9 1d	ldx #1d ;felulre
00078	66d9	9d c0 0f	sta \$0fc0,x ;zarjel
00079	66dc	ca	dex ;alulra
00080	66dd	10 f3	bpl kepcik
00081	66df	a9 60	lda #60 ;sh+space
00082	66e1	8d 00 0c	sta \$0c00 ;bf
00083	66e4	8d 27 0c	sta \$0c27 ;jf
00084	66e7	8d c0 0f	sta \$0fc0 ;ba
00085	66ea	8d e7 0f	sta \$0fe7 ;ja sarok
00086	66ed	a9 93	lda #93 ;keptorles
00087	66ef	20 d2 ff	jsr bsout
00088	66f2	60	rts
00089	66f3		;
00090	66f7		;
00091	66f7		megsz
00092	66f3	a9 c0	lda #c0 ;uj megsz.
00093	66f5	8d 12 ff	sta \$ff12 ;kar. gen.
00094	66f8	a9 70	lda #70 ;ram-ban
00095	66fa	8d 13 ff	sta \$ff13 ;\$7000-tol
00096	66fd	ee a9 67	inc szaml
00097	6700	ad a9 67	lda szaml ;lassitashoz
00098	6703	29 01	and #01
00099	6705	d0 66	bne vege ;forgataskor
00100	6707	ad a9 67	lda szaml
00101	670a	29 1e	and #1e ;pulzalasakor
00102	670c	d0 1a	bne fforg
00103	670e		;pulzalas
00104	670e	ac a8 67	ldy kor ;pulzalas
00105	6711	c0 08	cpy #08 ;korbement?
00106	6713	d0 02	bne tolt ;nem, tovabb
00107	6715	a0 00	ldy #00 ;igen, ujra
00108	6717	b9 80 67	tolto ldx mut,y
00109	671a	8d 4f 67	sta vcikl+1 ;az akt.
00110	671d	c8	iny ;resz
00111	671e	b9 80 67	lda mut,y ;betoltese
00112	6721	8d 50 67	sta vcikl+2 ;pulz.-hoz

.....page # 3

Line#	Addr	Code	Source
00113	6724	c8	iny
00114	6725	8c a8 67	sty kor
00115	6728		fforg ;fugg. forgasok
00116	6728	a2 06	ldx #\$06
00117	672a	a0 00	ldy #\$00 ;mentes:
00118	672c	ad f0 70	lda \$70f0 ;felnyil
00119	672f	48	pha ;eleje es
00120	6730	ad ff 70	lda \$70ff ;balnyil
00121	6733	48	pha ;vege
00122	6734	bd f8 70	fcikl lda \$70f8,x ;balnyilban
00123	6737	9d f9 70	sta \$70f9,x ;lefele
00124	673a	b9 f1 70	lda \$70f1,y ;felnyilban
00125	673d	99 f0 70	sta \$70f0,y ;felfele
00126	6740	c8	iny
00127	6741	ca	dex
00128	6742	10 f0	bpl fcikl
00129	6744	68	pla ;vissza:
00130	6745	8d f8 70	sta \$70f8 ;felnyil vege
00131	6748	68	pla ;es
00132	6749	8d f7 70	sta \$70f7 ;balnyil eleje
00133	674c		vforg ;vissz. forgasok
00134	674c	a2 07	ldx #\$07
00135	674e	bd 77 77	vcikl lda \$7777,x ;attoltese
00136	6751	9d 00 73	sta \$7300,x ;sh+space-be
00137	6754	3e 00 70	rol \$7000,x
00138	6757	08	php
00139	6758	5e 00 70	lsl \$7000,x ;ill.
00140	675b	28	plp ;rotalasa
00141	675c	3e 00 70	rol \$7000,x ;kukac-ban
00142	675f	7e e8 70	ror \$70e8,x ;balra
00143	6762	08	php ;es
00144	6763	1e e8 70	asl \$70e8,x
00145	6766	28	plp ;zarajel-ben
00146	6767	7e e8 70	ror \$70e8,x ;jobbra
00147	676a	ca	dex
00148	676b	10 e1	bpl vcikl
00149	676d	4c 0e ce	vege jmp mszf ;megsz. folyt.
		00 81 42 42 24 24 18 00	
00150	6770		fekvo .byte \$00,\$81,\$42,\$42,\$24,\$24,\$18,\$00
		40 30 0c 02 02 0c 30 40	
00151	6778		allo .byte \$40,\$30,\$0c,\$02,\$02,\$0c,\$30,\$40
		88 67 90 67 98 67 a0 67	
00152	6780		mut .word m1,m2,m3,m4
		00 00 00 00 00 00 00 00	
00153	6788		m1 .byte \$00,\$00,\$00,\$00,\$00,\$00,\$00,\$00
		00 00 00 18 18 00 00 00	
00154	6790		m2 .byte \$00,\$00,\$00,\$18,\$18,\$00,\$00,\$00
		00 00 24 18 18 24 00 00	
00155	6798		m3 .byte \$00,\$00,\$24,\$18,\$18,\$24,\$00,\$00
		00 42 24 18 18 24 42 00	
00156	67a0		m4 .byte \$00,\$42,\$24,\$18,\$18,\$24,\$42,\$00
		00	
00157	67a8		kor .byte \$00
		00	
00158	67a9		szaml .byte \$00

.....page # 4

Line# Addr Code Source

end of assembly, error count = 00000

allo	6778	bsout	ffd2	escr	de48	fcikl	6734
fekvo	6770	fforg	6728	jfsar	0c27	karcik	6691
kcik	6674	kepcik	66d2	kor	67a8	mi	6788
m2	6790	m3	6798	m4	67a0	megsz	66f3
mszf	ce0e	mszv	0314	mut	6780	szaml	67a9
szcikl	66b3	tolt	6717	vcikl	674e	vege	676d
vforg	674c	zp	00e0				

```

10 onwwgoto30,40:ifpeek(1383)<>68then60
20 print"ssS":char,16,8,"turelem!":ww=1:load"karakterek",8,1
30 char,11,12,"mar nem tart sokaig!":ww=2: load"sorok.mod",
8,1: getkeyx$
40 scndlr:fori=1to24:print"          abcdefghijklmnopqrstuvwxyz
      ";;next
50 print"          abcdefghijklmnopqrstuvwxyz";:sys4992:
getkeyx$:end
60 key1,"dL"+chr$(34)+"hy*"+chr$(13)+"rU"+chr$(13)+"dL"+
chr$(34)+"bas.sorok"+chr$(13)+"rU"+chr$(13)
70 print"ssSqqJlJa program a rásztermegszakítás segít-"
80 print"qJlJsegevel ugyanazt a szöveget minden"
90 print"qJlJsorban más és más karaktergenerator":print"q
felhasználásával jeleníti meg."
100 print"qqJlJa karakterkészletek terjedelme 105":print"q
blokk, töltésük hosszadalmas.qq"
110 ifpeek(815)=6thenprint"qJlJha mehet, nyomd meg a
'space'-t! ":goto130
120 print"qJlJha mehet, nyomd meg az 'f1'-et!"
130 ifpeek(198)=4thenstop
140 ifpeek(198)=60then20:else130

```

line#	Addr	Code	Source
0001	0000		;put"@:sorok
0002	0000		;*****
0003	0000		;*
0004	0000		;* soronkent mas-mas karakterkeszlet meg-
0005	0000		;* jelentetese a \$1400-\$7c00-ig terjedo
0006	0000		;* tartomanybol, \$0400-asaval
0007	0000		;*
0008	0000		;* hivasa: sys4992
0009	0000		;*
0010	0000		;*****
0011	0000		* = \$1380
0012	1380		mszv = \$314
0013	1380		zpmut = \$e7
0014	1380		hang = \$cecd ;hang kezelese
0015	1380		bill = \$db11 ;billentyuzet kezelese
0016	1380		magno = \$cfbf ;magno kezelese
0017	1380		;
0018	1380		;
0019	1380	78	sei
0020	1381	a9 8d	lda #<megsz ;uj
0021	1383	8d 14 03	sta mszv ;megszak.
0022	1386	a9 13	lda #>megsz ;beall.
0023	1388	8d 15 03	sta mszv+1
0024	138b	58	cli
0025	138c	60	ris
0026	138d		;
0027	138d		;
0028	138d	ad 09 ff	megsz lda \$ff09
0029	1390	8d 09 ff	sta \$ff09
0030	1393	a9 c0	lda #\$c0 ;karakterkeszlet
0031	1395	8d 12 ff	sta \$ff12 ;ram-ban
0032	1398	a6 e7	ldx zpmut
0033	139a	bd bb 13	lda tff0b,x ;kov. raszterm. sora
0034	139d	8d 0b ff	sta \$ff0b
0035	13a0	bd d5 13	lda tff13,x ;kar. keszlet helye
0036	13a3	8d 13 ff	sta \$ff13
0037	13a6	e8	inx
0038	13a7	e0 1a	cpx #\$1a
0039	13a9	d0 0b	bne ugr01
0040	13ab	20 cd ce	jsr hang ;hang
0041	13ae	20 bf cf	jsr magno ;magno
0042	13b1	20 11 db	jsr bill ;bill.
0043	13b4	a2 00	ldx #\$00 ;nullazas
0044	13b6	86 e7	ugr01 stx zpmut
0045	13b8	4c c3 fc	jmp \$fcc3 ;megsz. folyt.
0046	13bb		;
0047	13bb		;
0048	13bb	0a 12 1a 22 2a 32 3a 42 4a 52 5a	tff0b .byte \$0a,\$12,\$1a,\$22,\$2a,\$32,\$3a,\$42,\$4a,\$52,\$5a
0049	13c6	62 6a 72 7a 82 8a 92 9a a2 aa b2 ba c2 cc 02	.byte \$62,\$6a,\$72,\$7a,\$82,\$8a,\$92,\$9a,\$a2,\$aa,\$b2,\$ba,\$c2,\$cc,\$02
		14 18 1c 20 24 28 2c 30 34 38 3c 40	tff13 .byte \$14,\$18,\$1c,\$20,\$24,\$28,\$2c,\$30,\$34,\$38,\$3c,\$40
00050	13d5	44 48 4c 50 54 58 5c 60 64 68 6c 70 74 78	.byte \$44,\$48,\$4c,\$50,\$54,\$58,\$5c,\$60,\$64,\$68,\$6c,\$70,\$74,\$78
			.byte \$40,\$44,\$48,\$4c,\$50,\$54,\$58,\$5c,\$60,\$64,\$68,\$6c,\$70,\$74,\$78

.....page # 2

Line# Addr Code Source

end of assembly, error count = 00000

bill	db11	hang	cecd	magno	cfbf	megsz	138d
mszv	0314	tff0b	13bb	tff13	13d5	ugr01	13b6
zpmut	00e7						

```

10 ifww=1then150
20 print"ssSq a program a gep memoriajaba nyujt":print"q
bepillantast a megszakitas segitse-"
30 print"q gevel. a kepernyo felso reszere a":print"q
0-4799 cimű memoriarekeszek 'kepet'"
40 print"q vetiti ki. a vetites a grafikus":print"q
kepernyo felepitesenek megfeleloen,"
50 print"q karakterhelyenkent s azon belül":print"q
soronkent tortenik, ami nemikeppen"
60 print"q neheziti a tajekozodast, de pontos":print"q
ertekekre ugysem lesz szuksegunk,"
70 print"q a lenyeg enelkul is latszik."
80 gosub760
90 print"ssSq a programbol is szemleltetheto":print"q
jelensegeket gombnyomasra lathatod,"
100 print"q ami programbol nem megy, azokra":print"q nehany
tippet adok, de leginkabb az"
110 print"q onallo kiserletezessel tudod a":print"q gepet
megismerni."
120 print"q ha menet kozben a program leall,":print"q a
'help' billentyuvel folytathatod!":print:print
130 key8,"cont"+chr$(13)
140 gosub760:print"ssS":ww=1:load"gvettes.mod",8,1
150 sys26214
160 print"Sq borzalmas egy latvany, nem?!qq":gosub760
170 print"Sqsoron mindig karaktersort fogunk
erteni!qq":gosub760
180 print"Sqa legfeltunobb talan az a ket resz, ame-lyik
akkor is vibrál, ha nem is nyulsz"
190 print"semmihez: az egyik az 1. sor kozepen, a masik a 7.
sor bal oldalan. mindketto"
200 print"az oraval kapcsolatos: az elso a szam- lalo, a
masodik egy segedszamlalo."
210 print" tovabb: 'help'";
220 stop
230 print"Smmost piszkosul megindult valami a maso- dik sor
kozepen, es ez a program futas-"
240 print"sa kozben mindig ilyesmit csinal, mert ez a gepi
kodu program altal hasznalt"
250 print"un. 'rendszer-verem', amely a $123-$1ff területen
helyezkedik el."
260 gosub760
270 print"Sqa program futasa utan irj egy kis gepi kodu
rutint, amely - nem tul sokszor,"
280 print"mondjuk max. 128-szor - elteszi az akku-mulator
tartalmat a verembe (a pha uta-"
290 print"sitas segitsegevel), kozben figyeld a kepet es a
monitor veremmutato-ertekeket!"
300 gosub760
310 print"Smmost en nem piszkalok bele, de azert egykicsit
megvillogtatom ezt a reszt, hogy"
320 print"biztosan tudd, hol van a verem, de nem megyek a
vegeig, mert abbal gubanc lesz!q"
330 gosub760:print"qq ha eleg, akkor meg
egyszer!":k=dec("1c8"):l=15

```

```

340 i=dec("123"):dowhilei<k:pokei,l:getx$:ifx$<>"thenexit
:elsei=i+1:loop
350 ifx$=""thenl=255-l:goto340
360 print"Sqa rendszer-verem nem tevesztendo ossze a
basic-veremmel, amely a basic progra-"
370 print"mok szubrutinjainak]visszateresi cimeit tarolja. ez
a #6ec-$7af területen van,"
380 print"a 6. sor kozepetol latszik, bo fel sor.":gosub760
390 print"Seloszor kitakaritom, de csak a nagyjat, mert itt
sem akarok bajt csinalni."
400 fori=dec("6ec")toddec("790"):pokei,0:next:gosub760
410 print"Smost elinditok 35 egymasba agyazott
szubrutint, figyelj jól!":gosub760:i=0
420 i=i+1:ifi>35then430:elsegosub420
430 i=i-1:ifi=0then440:elsereturn
440 print"Smegnezned meg egyszer (i/n)?          ha
allandoan nyomod az 'i'-t, szuper"
450 print"latvanyban lesz reszed!":getkeyx$:ifx$="i"then390
460 print"Sqa kovetkezo nagyobb terület a kazetta- es az
rs232 puffer, $333-$436-ig, a 3."
470 print"sor kozepetol egy sor hosszan.          ezt is
villogtatom egy kicsit."
480 print"(kivalo terület gepi kodu rutinoknak!)"
490 gosub760:print"qq          ha eleg, akkor meg
egyszer!":k=dec("472"):l=15
500 i=dec("333"):dowhilei<k:pokei,l:getx$:ifx$<>"thenexit
:elsei=i+1:loop
510 ifx$=""thenl=255-l:goto500
520 print"Sqerdemes meg a funkciobillentyuk terule-
tet megnezni ($55f-5e6, az 5. sorban)."
530 gosub760
540 print"Sa 'help' kivetelevel most mindnek 16 db $ff kodu
karaktert ( ).":gosub760
550 fori=1to7:keyi,"          ":next
560 print"Sa 'help' kivetelevel most mindnek 16 db 'space'
karaktert adunk.":gosub760
570 fori=1to7:keyi,"          ":next
580 print"Smegnezned meg (i/n)?":getkeyx$:ifx$="i"then540
590 print"Sprobalgasd egy kicsit, adj az egyes
billentyuknek hosszabb-rovidebb erteke-"
600 print"ket, de vigyazz a 'help'-re, mert ezzel tudsz
visszajonni!":stop:gosub770
610 print"Sqprogrambol mar csak a szin- ($800-$be7) es a
kepmemoriat ($c00-$fe7) tudom meg-"
620 print"mutatni. a szinmemoria a 7. sor kozepe-
tol, a kepmemoria a 10. sor kozepetol"
630 print"lathato.":gosub760
640 print"Sa szinmemoriaban valtozast pld.valame-
lyik szinbillentyuvel idezhetunk elo,"
650 print"de csak az adott karakterhelynek meg-
feleloen. az egeszet egy torlessel at"
660 print"tudjuk allitani, bar elsore csak az ak-
tualis ablak szinet valtoztatja meg."
670 gosub760
680 print"Sa kepmemoria, a definialt ablakkal onma-
gaert beszél. probalgasd egy kicsit!":stop

```

```

690 gosub770
700 print"Saz ez utan lathato terület mar a basic program
ill. a valtozok terulete,"
710 print"ide mar nem tudlak elkiserni, de ajan- lom, hogy
figyeld meg a kovetkezoeket:"
720 print" - tombok definialasa - ures hely; - valtozok
ertekeinek modositasa;"
730 print" - basic sorok beirasa, javitasa stb.
jo szorakozast!"
740 print"q ha mehet, nyomj meg egy gombot!";:getkeyx$
750 print"qqqqqq szevasz! jo munkat!":end
760 print"q ha mehet, nyomj meg egy
gombot!";:getkeyx$:return
770 print"ssSqqqqqqqqqqqqqqqq"+chr$(27)+"t":return

```


Line#	Addr	Code	Source
00001	0000		;put"@0:gvetites"
00002	0000		;*****
00003	0000		;*
00004	0000		;* a program a kepernyo felso 15 soraba vetiti *
00005	0000		;* a memoria \$0000-\$12bf-ig terjedő reszet. *
00006	0000		;*
00007	0000		;* hivasa: sys 26214 *
00008	0000		;*
00009	0000		;*****
00010	0000		* = \$6666
00011	6666		mszv = \$314 ;megsz. vektor
00012	6666		zpmut = \$e7 ;ciklusmutato
00013	6666		esct = \$de5e ;'esc t' funkcio
00014	6666		plot = \$fff0 ;kurzorbeallitas
00015	6666		;
00016	6666		;
00017	6666	78	sei
00018	6667	a9 97	lda #<megsz
00019	6669	8d 14 03	sta mszv
00020	666c	a9 66	lda #>megsz ,
00021	666e	8d 15 03	sta mszv+1
00022	6671	58	cli
00023	6672	18	clc
00024	6673	a2 0f	ldx #\$0f ;az ablak
00025	6675	a0 00	ldy #200 ;bal felso
00026	6677	20 f0 ff	jsr plot ;sarkanak
00027	667a	20 5e de	jsr esct ;beallitasa
00028	667d	a2 00	ldx #\$00
00029	667f	a9 f1	lda #\$f1
00030	6681	9d 00 60	cik sta \$6000,x ;szin- es
00031	6684	9d 00 61	sta \$6100,x ;fenyesseg-
00032	6687	9d 58 61	sta \$6158,x ;memoria
00033	668a	9d 00 64	sta \$6400,x ;inicializalasa
00034	668d	9d 00 65	sta \$6500,x
00035	6690	9d 58 65	sta \$6558,x
00036	6693	e8	inx
00037	6694	d0 eb	bne cik
00038	6696	60	rts
00039	6697		;
00040	6697		;
00041	6697	ad 09 ff	megsz lda \$ff09
00042	669a	8d 09 ff	sta \$ff09
00043	669d	a6 e7	ldx zpmut
00044	669f	bd cc 66	lda tff06,x ;bitterkep
00045	66a2	8d 06 ff	sta \$ff06 ;k1-be
00046	66a5	bd ce 66	lda tff0b,x ;kov. raszter-
00047	66a8	8d 0b ff	sta \$ff0b ;megsz. sora
00048	66ab	bd d0 66	lda tff12,x ;bitterkep
00049	66ae	8d 12 ff	sta \$ff12 ;helye
00050	66b1	bd d2 66	lda tff14,x ;szinmem.
00051	66b4	8d 14 ff	sta \$ff14 ;helye
00052	66b7	e8	inx
00053	66b8	e0 02	cpx #\$02
00054	66ba	d0 0b	bne ugrik
00055	66bc	20 cd ce	jsr \$cecd ;hang
00056	66bf	20 bf cf	jsr \$cfbf ;magno

.....page # 2

Line#	Addr	Code	Source				
00057	66c2	20 11 db	jsr #db11 ;bill.				
00058	66c5	a2 00	ldx #00 ;nullazas				
00059	66c7	86 e7	ugrik stx zpmut				
00060	66c9	4c c3 fc	jmp #fcc3				
00061	66cc		;				
00062	66cc		;				
00063	66cc		;				
00064	66cc		;				
		1b 3b					
00065	66cc		tff06 .byte \$1b,\$3b				
		00 79					
00066	66ce		tff0b .byte \$00,\$79				
		c4 00					
00067	66d0		tff12 .byte \$c4,\$00				
		08 60					
00068	66d2		tff14 .byte \$08,\$60				
end of assembly, error count = 00000							
cik	66B1	esct	de5e	megsz	6697	mszv	0314
plot	fff0	tff06	66cc	tff0b	66ce	tff12	66d0
tff14	66d2	ugrik	66c7	zpmut	00e7		

```

10 ifww=1then140
20 print"ssSq a program a gep memoriajaba nyujt":print"q
bepillantast a megszakitas segitse-"
30 print"q gevel. a kepernyo felso reszere a":print"q
memoria ket egymas utan kovetkezo"
40 print"q lapjat (osszesen 512 byte-nyi teru-"
50 print"q letet) vetiti ki, majd decimalisan"
60 print"q es hexadecimalsan kiirja e resz":print"q
hatarait is.qq"
70 gosub1020
80 print"ssSq a programbol is szemleltetheto":print"q
jelensegeket gombnyomasra lathatod,"
90 print"q ami programbol nem megy, azokra":print"q nehany
tippet adok, de leginkabb az"
100 print"q onallo kiserletezessel tudod a":print"q gepet
megismerni."
110 print"q ha menet kozben a program leall,":print"q a
'help' billentyuvel folytathatod!":print:print
120 key8,"cont"+chr$(13)
130 gosub1020:print"ssS":ww=1:load"kvettes.mod",8,1
140 sys26214,0
150 print"Sq borzalmas egy latvany, nem?!qq":gosub1020
160 print"Sqne felejtse el, hogy a kukac kepernyo- kodja 0,
ezert minden olyan helyen, ahol"
170 print"a tarban 0 van, kukacot latsz!":gosub1020
180 print"Sqa felso reszen, az 5. sor bal oldalan"
190 print"van egy resz, amelyik vibrat, ez a harom"
200 print"byte-os ora ($a3-$a5), 1/60 sec-onkent"
210 print"szamlal a $a5-on levo szamlalo, a $a4-es"
220 print"256-szor lassabban, a $a3-as ujabb 256-"
230 print"szor lassabban, mig el nem eri a 24-et,"
240 print"majd mindharom byte-ot nullazza.":gosub1020
250 print"Sqmost atirjuk az orat, figyelj jól!"
260 print"q ti$="+chr$(34)+"000000"+chr$(34)
:gosub1020:ti$="000000"
270 print"Sq most megint atirjuk!"
280 print" rovidesen lathatod a valtast!"
290 print"q ti$="+chr$(34)+"235958"+chr$(34):
gosub1020:ti$="235958"
300 ifti$>"111111"then300
310 print"q ket masodperc mulva kellett volna, de joval
kesobb tortent! tudod-e, miért?"
320 print"q ismeteljuk (i/n)?":getkeyx$:ifx$="i"then250
:elseifx$<>"n"then320
330 print"Sqa legalso sor allandoan vibrat, itt van a gepi
kodu programok atal hasznalt"
340 print"un. 'rendszer-verem', amely a $123-$1ff területen
helyezkedik el."
350 print"qa kepen ez a 7. sor kozepetol a vetitettkep vegeig
terjedo resz.":gosub1020
360 print"Sqa program futasa utan irj egy kis gepi kodu
rutint, amely - nem tul sokszor,"
370 print"mondjuk max. 128-szor - elteszi az akku-mulator
tartalmat a verembe (a pha uta-"

```

```

380 print"sitas segitsegevel), kozben figyeld a  kepet es a
monitor veremmutato-erteket!"
390 gosub1020
400 print"Somost en nem piszkalok bele, de azert egykicsit
megvillogtatom ezt a reszt, hogy"
410 print"biztosan tudd, hol van a verem, de nem megyek a
vegelig, mert abbol gubanc lesz!q"
420 gosub1020:print"qq      ha eleg, akkor meg egyszer!"
:k=dec("1cf"):l=64
430 i=dec("123"):dowhilei<k:pokei,l:getx$:ifx$<>"
thenexit:elsei=i+1:loop
440 ifx$=""thenl=256-l:goto450
450 print"Someg itt. a 0. lapon talalunk nehany      rendszer
valtozot, amit erdemes megnezni."
460 print"egy kicsit pihenek, te addig probald ki a
kovetkezoiket! (vissza: 'help')
470 gosub1020
480 print"S-kurzor cime a 6. sor elejen ($c8->)"
490 print"--stop gomb a 4. sor kozepen ($91)"
500 print"--bill. jelzo az 5. sor vegen ($c6)"
510 print"--fac = software akkumulator ($61-66)      a 3. sor
kozepen"
520 print"--a fac->ascii konverzio puffere ($100->) a 7. sor
kozepen";
530 stop:gosub1030
540 print"Stqterjunk at a kovetkezo erdekes reszre, a
funkciobillentyuk teruletere!"
550 gosub1020
560 sys26214,dec("500")
570 print"Sqez a $55f-$5e6-ig terjedo resz, a kepen a 3. sor
kozepetol kezdodo bo 3 sor."
580 gosub1020
590 print"Sqa 'help' kivetelevel most mindnek 16 db $ff kodu
karaktert ( ) adunk ertekul."
600 gosub1020
610 fori=1to7:keyi,"      ":next
620 print"Sqa 'help' kivetelevel most mindnek 16 db 'space'
karaktert adunk.":gosub1020
630 fori=1to7:keyi,"      ":next
640 print"Sq megnezed meg (i/n)?:getkeyx$:ifx$="i"then590
650 print"Sqprobalgasd egy kicsit, adj az egyes
billentyuknek hosszabb-rovidebb erteke-"
660 print"ket, de vigyazz a 'help'-re, mert ezzel tudsz
visszajonni!"
670 stop:gosub1030
680 print"Sq emeljuk feljebb a kepet, hogy az also      resz
folytatasi is lassuk!"
690 gosub1020:sys26214,dec("600")
700 print"Sq itt, a 6. sor vegetol lathato majdnem      5 sor
hosszusagban a basic-verem."
710 print"nem tevesztendo ossze az 1. lapon levo
rendszer-veremmel!":gosub1020
720 print"Sq a basic-verem a basic programok szub-
rutinjainak visszateresi cimeit es"
730 print"adatait tarolja, a $6ec-$7af teruleten
helyezkedik el."

```

```

740 gosub1020
750 print"Sq eloszor kitakaritom, de csak a nagyjat, mert itt
sem akarok bajt csinálni."
760 fori=dec("6ec")todec("790"):pokei,0:next:gosub1020
770 print"Sq most elinditok 35 egymasba agyazott
szubrutint, figyelj jól!":gosub1020:i=0
780 i=i+1:ifi>35then790:elsegosub780
790 i=i-1:ifi=0then800:elsereturn
800 print"Sq megnezned meg egyszer (i/n)?          ha
allandoan nyomod az 'i'-t, szuper"
810 print" latvanyban lesz reszed!":getkeyx$:ifx$="i"then760
820 sys26214,dec("8100")
830 print"Sq meg megmutatom a tarban a kulcsszavak
tablazatat, ez nem mozog, de azert"
840 print" erdemes megnezni, fokent kisbetu-nagy- betu
modban.":gosub1020
850 sys26214,dec("ff00")
860 print"Sq befejezesul nezd meg a felso sorban a      ted chip
regisztereit!"
870 print"q (alul ismet a nullalap; miért?)qq":gosub1020
880 sys62158
890 print"ssSqq vege a kirandulasnak, de te meg tovabb"
900 print" szorakozhatsz! nehany javaslat:"
910 print"q - a program kiirtasa, uj programsorok
beirasa, javitas;"
920 print" - valtozok ertekei;"
930 print" - tombok definialasa, tombelemek erte-      kenek
modositasa;"
940,print" - az input puffer viselkedese;"
950 print" - a szin- es kepmemoria viselkedese;"
960 print" - a kazettapuffer vizsgalata (de ehhez      olyan
program kell, ami tolteskor nem"
970 print" oltja ki a kepet, pld. her-turboval
kimentett programok);"
980 print" - a lemezpuffer viselkedese;"
990 print" - az i/o terület figyelese stb."
1000 print"q      ha mehet, nyomj meg egy gombot!":getkeyx$
1010 print"q      szevasz! jo munkat!":end
1020 print"q      ha mehet, nyomj meg egy
gombot!":getkeyx$:return
1030 print"ssSqqqqqqqqqqqqqq"+chr$(27)+"t":return

```

```

Line#  Addr Code  Source
00001  0000          ;put"@0:kvetites
00002  0000          * = $6666
00003  6666          ;*****
00004  6666          ;*
00005  6666          ;* a program a kepernyo felso 13 soraba vetiti *
00006  6666          ;* a memoria cim-nel kezdodo ket teljes lapjat, *
00007  6666          ;* majd decimalisan es hexadecimalisan is kiir- *
00008  6666          ;* ja a tartomany hatarait. *
00009  6666          ;*
00010  6666          ;*      hivasa: sys 26214,cim *
00011  6666          ;*
00012  6666          ;* vigyazz! cim-be decimalis lapkezdetet irj! *
00013  6666          ;*
00014  6666          ;*****
00015  6666          mszv      = $314          ;megsz. vektor
00016  6666          linnum    = $14          ;cimmutato
00017  6666          cimbe     = $c38f       ;cim beolvasasa
00018  6666          cimkid    = $a45f       ;cim kiirasa dec. (x/a)
00019  6666          cimkih    = $faff       ;cim kiirasa hex. (a/x)
00020  6666          primm     = $ff4f       ;szoveg kiirasa
00021  6666          cr        = $fb3a       ;uj sor
00022  6666          esct      = $de5e       ;'esc t' funkcio
00023  6666          plot     = $fff0       ;kurzorbeallitas
00024  6666          ;
00025  6666          ;
00026  6666 20 8f c3          jsr cimbe          ;a kezdocim
00027  6669 a5 14          lda linnum         ;beolvasasa
00028  666b f0 13          beq beir          ;cim jo, mehet!
00029  666d 20 4f ff      hiba jsr primm     ;kiirja
          4e 45 4d 20 4c 41 50 4b 45 5a 44 45 54 21 00
00030  6670          .byte 'nem lapkezdet!',$00
00031  667f 60          rts              ;vissza
00032  6680 a6 15          beir ldx linnum+1  ;cim hi-b.
00033  6682 8e f9 66      stx ciklus+2     ;vetiteshez
00034  6685 8e 0a 67      stx tol+1        ;kiirashoz
00035  6688 e8          inx              ;(cim+256) hi-b.
00036  6689 8e ff 66      stx ciklus+8    ;vetiteshez
00037  668c 8e 0c 67      stx ig+1         ;kiirashoz
00038  668f 18          clc
00039  6690 a2 0d          ldx #$0d         ;az ablak
00040  6692 a0 00          ldy #$00         ;bal felso
00041  6694 20 f0 ff      jsr plot         ;sarkanak
00042  6697 20 5e de      jsr esct         ;beallitasa
00043  669a 20 4f ff      jsr primm        ;kiirja
          20 41 20 56 45 54 49 54 45 53 3a 20 00
00044  669d          .byte ' a vetites: ', $00
00045  66aa ae 09 67      ldx tol          ;kezdocim
00046  66ad ad 0a 67      lda tol+1        ;kiirasa
00047  66b0 20 5f a4      jsr cimkid       ;decimalisan
00048  66b3 20 4f ff      jsr primm        ;kiirja
          2d 00
00049  66b6          .byte '-', $00
00050  66b8 ae 0b 67      ldx ig           ;vegcim
00051  66bb ad 0c 67      lda ig+1         ;kiirasa
00052  66be 20 5f a4      jsr cimkid       ;decimalisan
00053  66c1 20 4f ff      jsr primm        ;kiirja

```

.....page # 2

Line#	Addr	Code	Source
		20 3d 20 24 00	
00054	66c4		.byte ' = \$', \$00
00055	66c9	ad 09 67	lda tol ;kezdocim
00056	66cc	ae 0a 67	ldx tol+1 ;kiirasa
00057	66cf	20 ff fa	jsr cimkih ;hexaban
00058	66d2	20 4f ff	jsr primm ;kiirja
		2d 20 24 00	
00059	66d5		.byte '- \$', \$00
00060	66d9	ad 0b 67	lda ig ;vegcim
00061	66dc	ae 0c 67	ldx ig+1 ;kiirasa
00062	66df	20 ff fa	jsr cimkih ;hexaban
00063	66e2	20 3a fb	jsr cr ;uj sor
00064	66e5	20 5e de	jsr esct ;ablak bf sarka
00065	66e8	78	sei
00066	66e9	a9 f5	lda #<megsz ;uj
00067	66eb	8d 14 03	sta mszv ;megszakitas
00068	66ee	a9 66	lda #>megsz ;beirasa
00069	66f0	8d 15 03	sta mszv+1
00070	66f3	58	cli
00071	66f4	60	rts
00072	66f5		;
00073	66f5		;
00074	66f5		megsz ;uj megszakitas
00075	66f5	a2 00	ldx #\$00
00076	66f7	bd 00 02	ciklus lda \$0200,x
00077	66fa	9d 00 0c	sta \$0c00,x
00078	66fd	bd 00 03	lda \$0300,x ;ket
00079	6700	9d 00 0d	sta \$0d00,x ;lap
00080	6703	e8	inx ;vetitese
00081	6704	d0 f1	bne ciklus
00082	6706	4c 0e ce	jmp \$ce0e
		00 00	
00083	6709		tol .word \$0000 ;a vet. resz kezd.
		ff ff	
00084	670b		ig .word \$ffff ;es vege

end of assembly, error count = 00000

beir	6680	ciklus	66f7	cimbe	c38f	cimkid	a45f
cimkih	faff	cr	fb3a	esct	de5e	hiba	666d
ig	670b	linnum	0014	megsz	66f5	mszv	0314
plot	fff0	primm	ff4f	tol	6709		

```

10 onwwgoto50,220,380
20 print"ssSqqqqjlla program a fenyujsag megvalositasara"
30 print"qllmutat harom lehetoseget.":gosub710
40 ww=1:load"feny1.mod",8,1
50 print"ssSqqqqjlla legegyszerubb formajaban egy gepi"
60 print"qllkodu program a kepernyo also soraban"
70 print"qllmozgat egy szoveget."
80 gosub470
90 print"qqqjllleallitani ugy tudod, ha a "
100 print"qll'control' es a 'c=' gombokat":print"qll egyszerre
nyomod meg."
110 sys26214,s$
120 gosub710
130 gosub580
140 print"Sqqjllennek a megoldasnak a kovetkezo"
150 print"qllhatranyai vannak:"
160 print"qqjll- darabosan mozog, nem folyamatosan;"
170 print"qll- sebessége nem szabalyozhato;"
180 print"qll- a fenyujsag mukodese kozben"
190 print"qll a gep masra nem hasznalhato."
200 gosub710
210 ww=2:load"feny2.mod",8,1
220 print"ssSqqqqjlla masodik valtozatban ugyancsak"
230 print"qllaz also sorban mozog a szoveg,"
240 print"qllde ezt a megszakitas mukodteteti, igy"
250 print"qllaz elobbi hatranyok nem jelentkeznek."
260 gosub470
270 print"qqjlla 'control' es a 'c=' gombokkal"
280 print"qllallithatod a sebessaget!"
290 sys26214,s$
300 gosub710
310 gosub580
320 print"Sqqjllennek a megoldasnak mar csak"
330 print"qllaz a hatranya, hogy elvesz egy sort"
340 print"qjlla kepernyobol, amire esetleg mas"
350 print"qllcelbol szuksegunk lenne."
360 gosub710
370 sys62158:ww=3:load"feny3.mod",8,1
380 print"ssSqqqqjlla harmadik valtozatban mar a"
390 print"qllkepernyo alatt mozog a szoveg."
400 gosub470
410 print"qqjlla 'control' es a 'c=' gombokkal"
420 print"qllallithatod a sebessaget!"
430 sys26214,s$
440 gosub710
450 gosub580
460 end
470 s$=" * "
480 s$=s$+"ez a program alkalmas egy max. 248 karakterbol
allo szoveg "
490 ifww<3thens$=s$+"utolso sorban valo ":goto510
500 s$=s$+"kepernyo alatti "
510 s$=s$+"megjelenitesere."
520 s$=s$+" az input puffer 38 karakternyi merete miatt a
hosszabb szoveg csak "

```



```

530 s$=s$+"reszletekben irhato be. a vesszok bajt "
540 s$=s$+"okozhatnak, legjobb, ha idezojeleket
hasznalsz!";return
550 sys26214,s$
560 print"Sqqqllla control es a commodore gombokkal
allithatod a sebessaget!q"
570 gosub710
580 t$=" * "
590 print"Sqqlllha mindent ertesz, te is irhatsz be"
600 print"qllluj szoveget!"
610 print:input"qllla szoveg:";a$
620 if len(a$)+len(t$)>254thenprint"tul hosszu!":goto610
630 t$=t$+" "+a$:print"Sqlaz eddigi
szoveg:";print"q";t$:print
640 print"qlvan meg (i/n)":getkeyx$:ifx$="i"then610
650 sys26214,t$
660 print"qqJrtRoldas":print"qlruRj szoveg":print"qlrvRege"
670 getkeyx$:a$=""
680 ifx$="v"thenreturn
690 ifx$="u"thent$=" * ":goto610
700 ifx$<>"t"then670:else610
710 print"qqqqqllllha mehet, nyomj meg egy
gombot!";getkeyxx$:return

```

Line#	Addr	Code	Source
00001	0000		:put"@0:fenyi
00002	0000		;*****
00003	0000		;
00004	0000		;* az also sorban szakaszosan kiirja
00005	0000		;* az a\$ szoveget (max. 255 karakter)
00006	0000		;
00007	0000		;* hivasa: sys 26214,a\$
00008	0000		;
00009	0000		;* kilepes: control es c= segitsegevel
00010	0000		;
00011	0000		;*****
00012	0000		* = \$6666
00013	6666		ram = \$ff3f ;ram-ra kapcs.
00014	6666		rom = \$ff3e ;rom-ra kapcs.
00015	6666		chkoma = \$9491 ;vesszoig elore
00016	6666		strflg = \$0d ;stringjelzo
00017	6666		frestr = \$9c48 ;szoveges valtozo beol
00018	6666		escb = \$de67 ;esc 'b' funkcio
00019	6666		kep = \$0fc0 ;also sor kezdete
00020	6666		shflg = \$543 ;c= es ctrl gombok
00021	6666		szh = \$df ;szoveg hossza
00022	6666		szoveg = \$e0 ;szoveg helye
00023	6666		varptr = \$47 ;szovegvalt. leirol
00024	6666		hang = \$cecd ;hang kezelese
00025	6666		magno = \$cfbf ;magno kezelese
00026	6666		bill = \$db11 ;billentyuzet
00027	6666		;
00028	6666		;
00029	6666	20 91 94	jsr chkoma ;vesszoig
00030	6669	a9 ff	lda #\$ff ;szovegvaltozo
00031	666b	85 0d	sta strflg ;jon
00032	666d	20 48 9c	jsr frestr ;szoveg be
00033	6670	a0 02	ldy #\$02
00034	6672	b1 47	szolv lda (varptr),y ;leirol
00035	6674	99 df 00	sta szh,y ;masolasa
00036	6677	88	dey
00037	6678	10 f8	bpl szolv
00038	667a	c6 df	dec szh ;1 tobblet le
00039	667c	a9 17	ablak lda #\$17 ;24. sor
00040	667e	a2 27	ldx #\$27 ;40. oszlop
00041	6680	20 67 de	jsr escb ;jobb also sarok
00042	6683	a9 ff	lda #\$ff ;mutatok
00043	6685	8d c3 66	sta szmut
00044	6688		;
00045	6688		;
00046	6688		ciklus ;mozgatas
00047	6688	a2 00	ldx #\$00
00048	668a	bd c1 0f	eltol lda kep+1,x ;eltolas
00049	668d	9d c0 0f	sta kep,x ;balra
00050	6690	e8	inx
00051	6691	e0 27	cpx #\$27 ;sor vege?
00052	6693	d0 f5	bne eltol ;nem, tovabb
00053	6695	ac c3 66	ldy szmut
00054	6698	c4 df	cpy szh ;szoveg vege?
00055	669a	d0 02	bne uqrke ;nem, tovabb
00056	669c	a0 ff	ldy #\$ff ;igen, elolrol

Line#	Addr	Code	Source		
00057	669e	c8	ugrke	iny	
00058	669f	8c c3 66		sty szmut	;szovegmut.
00059	66a2	78		sei	;novelese
00060	66a3	8d 3f ff		sta ram	
00061	66a6	b1 e0		lda (szoveg),y	
00062	66a8	8d 3e ff		sta rom	;1 uj karakter
00063	66ab	58		cli	
00064	66ac	29 bf		and #\$bf	;kepernyokod
00065	66ae	8d e7 0f		sta kep+##\$27	;beleptetese
00066	66b1	ee c4 66	lass	inc szaml	
00067	66b4	d0 fb		bne lass	
00068	66b6	ee c5 66		inc szaml+1	
00069	66b9	d0 f6		bne lass	
00070	66bb	ad 43 05		lda shflg	
00071	66be	c9 06		cmp #\$06	;c+=ctrl?
00072	66c0	d0 c6		bne ciklus	;nem, tovabb
00073	66c2	60		rts	;igen, vege
		00			
00074	66c3		szmut	.byte 0	
		00 00			;szovegmutato
00075	66c4		szaml	.byte \$00,\$00	

end of assembly, error count = 00000

ablak	667c	bill	db11	chkoma	9491	ciklus	6688
eltol	668a	escb	de67	frestr	9c48	hang	cecd
kep	0fc0	lass	66b1	magno	cfbf	ram	ff3f
rom	ff3e	shflg	0543	strflg	000d	szaml	66c4
szh	00df	szmut	66c3	szolv	6672	szoveg	00e0
ugrke	669e	varptr	0047				

Line#	Addr	Code	Source
00001	0000		;put"@0:feny2
00002	0000		;*****
00003	0000		;*
00004	0000		;* az also sorban folyamatosan kiirja *
00005	0000		;* az a\$ szoveget (max. 255 karakter) *
00006	0000		;*
00007	0000		;* hivasa: sys 26214,a\$ *
00008	0000		;*
00009	0000		;* sebessege a control es a commodore gombok *
00010	0000		;* segitsegevel szabalyozhato *
00011	0000		;*
00012	0000		;*****x*
00013	0000		* = \$6666
00014	6666		ram = \$ff3f ;ram-ra kapcs.
00015	6666		rom = \$ff3e ;rom-ra kapcs.
00016	6666		chkoma = \$9491 ;vesszoig elore
00017	6666		strflg = \$0d ;stringjelzo
00018	6666		frestr = \$9c48 ;szoveges valtozo beol.
00019	6666		mszv = \$314 ;megszak. vektor
00020	6666		kep = \$0fc0 ;also sor kezdete
00021	6666		shflg = \$0543 ;ctrl es c= gombok
00022	6666		szh = \$df ;szoveg hossza
00023	6666		szoveg = \$e0 ;szoveg helye
00024	6666		varptr = \$47 ;szovegvalt. leirol
00025	6666		hang = \$cecd ;hang kezelese
00026	6666		magno = \$cfbf ;magno kezelese
00027	6666		bill = \$db11 ;billentyuzet
00028	6666		escb = \$de67 ;esc 'b' funkcio
00029	6666		;
00030	6666		;
00031	6666	a9 17	lda #\$17 ;ablak: 24. sor
00032	6668	a2 27	ldx #\$27 ;40. oszlop
00033	666a	20 67 de	jsr escb ;jobb also sarok
00034	666d	78	sei
00035	666e	20 91 94	jsr chkoma ;vesszoig
00036	6671	a9 ff	lda #\$ff ;szovegvaltozo
00037	6673	85 0d	sta strflg ;jon
00038	6675	20 48 9c	jsr frestr ;szoveg be
00039	6678	a0 02	ldy #\$02
00040	667a	b1 47	szolv lda (varptr),y ;leirok
00041	667c	99 df 00	sta szh,y ;masolasa
00042	667f	88	dey
00043	6680	10 f8	bpl szolv
00044	6682	c6 df	dec szh ;1 tobblet le
00045	6684	a9 9a	lda #<megsz ;beirjuk
00046	6686	8d 14 03	sta mszv ;az uj
00047	6689	a9 66	lda #>megsz ;megszakitas
00048	668b	8d 15 03	sta mszv+1 ;erteket
00049	668e	a9 ff	lda #\$ff ;mutatok
00050	6690	8d 36 67	sta szmut
00051	6693	a9 00	lda #\$00
00052	6695	8d 37 67	sta rmut ;inic.
00053	6698	58	cli
00054	6699	60	rts
00055	669a		;
00056	669a		;

Line#	Addr	Code	Source	
00057	669a		megsz	;uj megszakitas
00058	669a	ad 09 ff	lda \$ff09	
00059	669d	8d 09 ff	sta \$ff09	
00060	66a0	ae 37 67	ldx rmut	
00061	66a3	bd 30 67	lda tff0b,x	;kov. raszter-
00062	66a6	3d 0b ff	sta \$ff0b	;megsz. helye
00063	66a9	bd 32 67	lda tff07,x	;vizzs. scroll-
00064	66ac	8d 07 ff	sta \$ff07	;mutato
00065	66af	e8	inx	
00066	66b0	e0 02	cpx #\$02	
00067	66b2	d0 0e	bne ugr01	;nem, tovabb
00068	66b4	20 cd ce	jsr hang	;igen, hangkezeles
00069	66b7	20 c8 66	jsr scroll	;vizzs. scroll
00070	66ba	20 bf cf	jsr magno	;magno kezelese
00071	66bd	20 11 db	jsr bill	;bill. kezelese
00072	66c0	a2 00	ldx #\$00	;nullazas
00073	66c2	8e 37 67	ugr01 stx rmut	
00074	66c5	4c c3 fc	jmp \$fcc3	;megsz. tovabb
00075	66c8			
00076	66c8			
00077	66c8		scroll	
00078	66c8	ad 35 67	lda seb	;mozgatas
00079	66cb	8d 34 67	sta smut	;sebesseg
00080	66ce	ae 33 67	megy ldx tff07+1	;beall.
00081	66d1	ca	dex	;finomscroll
00082	66d2	8e 33 67	stx tff07+1	;balra
00083	66d5	e0 ff	cpx #\$ff	;poz. vege?
00084	66d7	d0 2f	bne vissza	;nem, vissza
00085	66d9	a9 07	lda #\$07	;igen,
00086	66db	8d 33 67	sta tff07+1	;ujratoltes
00087	66de	a2 00	ldx #\$00	
00088	66e0	bd c1 0f	eltol lda kep+1,x	;eltolas
00089	66e3	9d c0 0f	sta kep,x	;balra
00090	66e6	e8	inx	
00091	66e7	e0 26	cpx #\$26	;sor vege?
00092	66e9	d0 f5	bne eltol	;nem, tovabb
00093	66eb	ac 36 67	ldy szmut	
00094	66ee	c4 df	cpy szh	;szoveg vege?
00095	66f0	d0 02	bne ugrke	;nem, tovabb
00096	66f2	a0 ff	ldy #\$ff	;igen, elolrol
00097	66f4	c8	ugrke iny	;szovegmut.
00098	66f5	8c 36 67	sty szmut	;novelese
00099	66f8	8d 3f ff	sta ram	
00100	66fb	b1 e0	lda (szoveg),y	;1 uj karakter
00101	66fd	29 bf	and #\$bf	;kepernyokod
00102	66ff	8d 3e ff	sta rom	
00103	6702	8d e6 0f	sta kep+38	;beleptetese
00104	6705	20 0e 67	jsr tempo	;sebesseg szabalyozasa
00105	6708	ce 34 67	vissza dec smut	;sebessegmutato
00106	670b	d0 c1	bne megy ,nem 0, tovabb	
00107	670d	60	rts	
00108	670e			
00109	670e			
00110	670e		tempo	
00111	670e	ad 43 05	lda shflg	;a sebessegszabalyozasa
00112	6711	c9 04	cmp #\$04	;ctrl?

.....page # 3

Line#	Addr	Code	Source				
00113	6713	f0 10		beq	nov		;igen, ->nov
00114	6715	c9 02		cmp	#\$02		;comm.?
00115	6717	d0 16		bne	kesz		;nem,vissza
00116	6719	ad 35 67		lda	seb		;sebesseg
00117	671c	c9 01		cmp	#\$01		;=1?
00118	671e	f0 0f		beq	kesz		;igen,vissza
00119	6720	ce 35 67		dec	seb		;csokkentés
00120	6723	10 0a		bpl	kesz		;vissza
00121	6725	ad 35 67	nov	lda	seb		;sebesseg
00122	6728	c9 0f		cmp	#\$0f		;=maximum?
00123	672a	f0 03		beq	kesz		;igen,vissza
00124	672c	ee 35 67		inc	seb		;noveles
00125	672f	60	kesz	rts			
00126	6730						
00127	6730						
		c2 cc					
00128	6730		tff0b	.byte	\$c2,\$cc		
		08 01					
00129	6732		tff07	.byte	#08,#01		
		00					
00130	6734		smut	.byte	0		;sebessegmutato
		03					
00131	6735		seb	.byte	3		;sebesseg
		00					
00132	6736		szmut	.byte	0		;szovegmutato
		00					
00133	6737		rmut	.byte	0		;rasztermutato
00134	6738			*	= \$6500		

end of assembly, error count = 00000

bill	db11	chkoma	9491	eltol	66e0	escb	de47
frestr	9c48	hang	cecd	kep	0fc0	kesz	672f
magno	cfbf	megsz	669a	megy	66ce	mszv	0314
nov	6725	ram	ff3f	rmut	6737	rom	ff3e
scroll	66c8	seb	6735	shflg	0543	smut	6734
strflg	000d	szh	00df	szmut	6736	szolv	667a
szoveg	00e0	tempo	670e	tff07	6732	tff0b	6730
ugr01	66c2	ugrke	66f4	varptr	0047	vissza	6708

```

Line#  Addr Code      Source
00001  0000          ;put"@0:feny3
00002  0000          ;*****
00003  0000          ;*                                     *
00004  0000          ;*  kulon kepernyon folyamatosan kiirja      *
00005  0000          ;*  az a$ szoveget (max. 255 karakter)      *
00006  0000          ;*                                     *
00007  0000          ;*  hivasa: sys 26214,a$                    *
00008  0000          ;*                                     *
00009  0000          ;*  sebessége a control es a commodore gombok *
00010  0000          ;*  segitsegevel szabalyozható            *
00011  0000          ;*                                     *
00012  0000          ;*****
00013  0000          * = $6666
00014  6666          ram      = $ff3f          ;ram-ra kapcs.
00015  6666          rom      = $ff3e          ;rom-ra kapcs.
00016  6666          chkoma   = $9491          ;vesszoig elore
00017  6666          strflg   = $0d           ;stringjelzo
00018  6666          frestr   = $9c48          ;szoveges valtozo beolvasas
00019  6666          mszv     = $314          ;megszak. vektor
00020  6666          kep      = $6428          ;kep
00021  6666          kepm     = $6400          ;kepmemoria
00022  6666          szm      = $6000          ;szinmemoria
00023  6666          shflg    = $0543          ;ctrl es c= gombok
00024  6666          szh      = $df           ;szoveg hossza
00025  6666          szoveg   = $e0           ;szoveg helye
00026  6666          varptr   = $47           ;szovegvalt. leiroi
00027  6666          hang     = $cecd          ;hang kezelese
00028  6666          magno    = $cfbf          ;magno kezelese
00029  6666          bill     = $db11          ;billentyuzet
00030  6666          ;
00031  6666          ;
00032  6666 78          sei
00033  6667 20 91 94  jsr chkoma          ;vesszoig
00034  666a a9 ff          lda #$ff           ;szovegvaltozo
00035  666c 85 0d          sta strflg          ;jon
00036  666e 20 48 9c       jsr frestr          ;szoveg be
00037  6671 a0 02          ldy #$02
00038  6673 b1 47          szolv  lda (varptr),y ;leirok
00039  6675 99 df 00       sta szh,y          ;masolasa
00040  6678 88          dey
00041  6679 10 f8          bpl szolv
00042  667b c6 df          dec szh
00043  667d a9 a2          lda #<megsz        ;1 tobblet le
00044  667f 8d 14 03       sta mszv           ;beirjuk
00045  6682 a9 66          lda #>megsz        ;az uj
00046  6684 8d 15 03       sta mszv+1         ;megszakitas
00047  6687 a2 50          ldx #$50           ;erteket
00048  6689 a9 20          tcik   lda #$20          ;kep- es
00049  668b 9d 00 64       sta kepm,x         ;szinmem.
00050  668e a9 00          lda #$00
00051  6690 9d 00 60       sta szm,x
00052  6693 ca          dex
00053  6694 10 f3          bpl tcik
00054  6696 a9 ff          lda #$ff           ;mutatok
00055  6698 8d 62 67       sta szmut
00056  669b a9 00          lda #$00

```

Line#	Addr	Code	Source	
00057	669d	8d 5c 67	sta rmut	;inic.
00058	66a0	58	cli	
00059	66a1	60	rts	
00060	66a2		;	
00061	66a2		;	
00062	66a2		megsz	;uj megszakitás
00063	66a2	ad 09 ff	lda \$ff09	
00064	66a5	8d 09 ff	sta \$ff09	
00065	66a8	ae 5c 67	ldx rmut	
00066	66ab	bd 53 67	lda tffc,x	;rasztorsor
00067	66ae	3d 1c ff	sta \$ffc	;szamlalo
00068	66b1	bd 56 67	lda tffd,x	;felso-also
00069	66b4	3d 1d ff	sta \$ffd	;resze
00070	66b7	bd 4d 67	lda tff0b,x	;kov. raszter-
00071	66ba	8d 0b ff	sta \$ff0b	;megsz. helye
00072	66bd	bd 4a 67	lda tff07,x	;vissz. scroll-
00073	66c0	3d 07 ff	sta \$ff07	;mutato
00074	66c3	bd 50 67	lda tff14,x	;kepernyo
00075	66c6	3d 14 ff	sta \$ff14	;kezdet
00076	66c9	e8	inx	
00077	66ca	e0 03	cp: #\$03	
00078	66cc	d0 0e	bne ugr01	;nem, tovább
00079	66ce	20 cd ce	jsr hang	;igen, hangkezeles
00080	66d1	20 e2 66	jsr scroll	;vissz. scroll
00081	66d4	20 bf cf	jsr magno	;magno kezelese
00082	66d7	20 11 db	jsr bill	;bill. kezelese
00083	66da	a2 00	ldx #\$00	;nullazas
00084	66dc	8e 5c 67	ugr01 stx rmut	
00085	66df	4c c3 fc	jmp \$fcc3	;megsz. tovább
00086	66e2		;	
00087	66e2		;	
00088	66e2		scroll	;mozgatas
00089	66e5	ad 5a 67	lda seb	;sebesseg
00090	66e5	3d 59 67	sta smut	;beall.
00091	66e8	ae 4b 67	megy ldx tff07+1	;finomscroll
00092	66eb	ca	dex	;balra
00093	66ec	8e 4b 67	stx tff07+1	
00094	66ef	e0 ff	cp: \$ff	;poz. vege?
00095	66f1	d0 2f	bne vissza	;nem, vissza
00096	66f3	a9 07	lda #\$07	;igen,
00097	66f5	8d 4b 67	sta tff07+1	;ujratoltes
00098	66f8	a2 00	ldx #\$00	
00099	66fa	bd 29 64	eltol lda kep+1,x	;eltolas
00100	66fd	9d 28 64	sta kep,x	;balra
00101	6700	e8	inx	
00102	6701	e0 26	cp: #\$26	;sor vege?
00103	6703	d0 f5	bne eltol	;nem, tovább
00104	6705	ac 5b 67	ldy szmut	
00105	6708	c4 df	cpy szh	;szoveg vege?
00106	670a	d0 02	bne ugrke	;nem, tovább
00107	670c	a0 ff	ldy \$ff	;igen, elolrol
00108	670e	c8	ugrke iny	;szovegmut.
00109	670f	3c 5b 67	sty szmut	;novelese
00110	6712	8d 3f ff	sta ram	
00111	6715	b1 e0	lda (szoveg),y	;1 uj karakter
00112	6717	8d 3e ff	sta rom	

.....page # 1

```
Line#  Addr  Code          Source
00113  671a 29 bf          and #$bf          ;kepernyokod
00114  671c 8d 4e 64      sta kep+38        ;beleptetese
00115  671f 20 28 67      jsr tempo        ;sebesseg szabalyozasa
00116  6722 ce 59 67      vissza dec smut    ;sebessegmutato
00117  6725 d0 c1        bne megy ,nem 0, tovabb
00118  6727 60          rts
00119  6728          ;
00120  6728          ;
00121  6728          tempo           ;a sebessegszabalyozasa
00122  6728 ad 43 05      lda shflg
00123  672b c9 04        cmp #$04         ;ctrl?
00124  672d f0 10        beq nov         ;igen, ->nov
00125  672f c9 02        cmp #$02         ;comm.?
00126  6731 d0 16        bne kesz        ;nem,vissza
00127  6733 ad 5a 67      lda seb         ;sebesseg
00128  6736 c9 01        cmp #$01         ;=1?
00129  6738 f0 0f        beq kesz        ;igen,vissza
00130  673a ce 5a 67      dec seb         ;csokkentés
00131  673d 10 0a        bpl kesz        ;vissza
00132  673f ad 5a 67      nov lda seb         ;sebesseg
00133  6742 c9 0f        cmp #$0f         ;=maximum?
00134  6744 f0 03        beq kesz        ;igen,vissza
00135  6746 ee 5a 67      inc seb         ;noveles
00136  6749 60          kesz rts
00137  674a          ;
00138  674a          ;
00139  674a 08 01 08      tff07 .byte $08,$01,$08
00140  674d 03 ee cd      tff0b .byte $03,$ee,$cd
00141  6750 60 60 08      tff14 .byte $60,$60,$08
00142  6753 01 00 00      tff1c .byte $01,$00,$00
00143  6756 36 bd fa      tff1d .byte $36,$bd,$fa
00144  6759 00          smut .byte 0      ;sebessegmutato
00145  675a 03          seb .byte 3       ;sebesseg
00146  675b 00          szmut .byte 0     ;szovegmutato
00147  675c 00          rmut .byte 0     ;rasztermutato
end of assembly, error count = 00000
```

bill	db11	chkoma	9491	eltol	66fa	frestr	9c48
hang	cecd	kep	6428	kepm	6400	kesz	6749
magno	cfbf	megsz	66a2	megy	66e8	mszv	0314
nov	673f	ram	ff3f	rmut	675c	rom	ff3e
scroll	66e2	seb	675a	shflg	0543	smut	6759
strflg	000d	szh	00df	szm	6000	szmut	675b
szolv	6673	szoveg	00e0	tc1k	6689	tempo	6728
tff07	674a	tff0b	674d	tff14	6750	tff1c	6753
tff1d	6756	ugr01	66dc	ugrke	670e	varptr	0047

A PEDAGÓGIAI MŰHELY SOROZATBAN MEGJELENT KIADVÁNYOK JEGYZÉKE

- 1/ Mikus Katalin: Ki ? Miről ? Kinek ? 1987
- 2/ Szöllősi Zsuzsanna: A filozófiaoktatás helyzete Pest megyében 1988
- 3/ Az osztályfőnöki nevelőmunka tapasztalatainak összegzése
- 4/ Az általános iskolai fakultáció szerepe a differenciált képességfejlesztésben
- 5/ Fürstné dr. Kólyi Erzsébet: Munkaközösségek az iskolában
- 6/ Mikus Katalin: Bázisintézmények Pest megyében
- 7/ Muskovits Lászlóné: Középtávú pedagógiai program
- 8/ Humanisztikus iskola 1989
- 9/ Farkas Károly-Kőrösné Mikis Márta: Játszd el a teknőcöt!
- 10/ Németh Ferenc: Számítástechnika fakultáció
- 11/ Gudenus László: Bevezetés a Commodore Plus/4 gépi kódú programozásába
- 12/ Dr. Abrudbányay János: A napközis nevelőmunka alapkérdései II.
- 13/ Kunczené Fellegi Katalin: Eredményvizsgálat matematikából
- 14/ Dr. Gulyás Sándor: Olvasásvizsgálatok Pest megyében
- 15/ Pedagógiai innováció 1990
- 16/ Diósi Gábor: A gyógypedagógiai nevelés története Pest megyében
- 17/ Farkas-Kőrösné: Játszd el a teknőcöt! 3-4. osztály
- 18/ Farkas Károly: LOGO példatár