

↓ olv!

vécó 1. típus 1

vécó 2. típus 2 absolute vécó 1.

↳ ha hosszabb, akkor tillóg a vécó 1-en,
de mindenképpen ugyanazt eredményez.

vécó 3. típus absolute tárcium

amely a változónak a értéke a tárcium értéke

Van 3 rendszerváltozó:

- MEM [index];
tárcium

- a változó nem kell külön deklarálni
- egydimenziós tömb, ami a memória egészét lefedi
- a tárcium megjelöli azt a byte-ot, amivel dolgozni akarunk

- MEMW [index]

- lefedi a memóriát word tárciummal

- MEML [index]

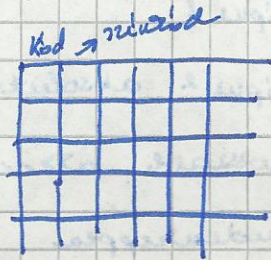
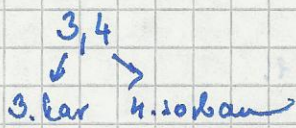
- hosszú adatokkal fedi le a memóriát

kepenyo. par → programvizsgálat!

kepeny1. par → MEM változókkal

A megmaradó hosszadja $a(i-1) * 160 - t$.

Ha a 4. sor 3. karakterét a rajz feltölteni:



Ha a 4. sorba írunk: át kell lépni a $3 * 160 - ba$ és $a(j-1)$.

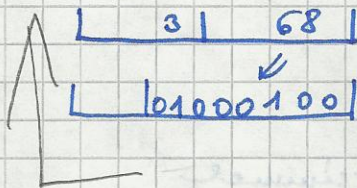
helyre kell írni.

Minden karakterhez 2 byte tartozik: kód és szó

$$MEM[j * 2] = (i-1) * 160 + (j-1) * 2 = c$$

MEMW: word típusú változó jelöl $E_i \rightarrow$ ez 2 byte-os egység!

Arról a kódot: + kell 256-tal + kód



Memóriafelosztás:

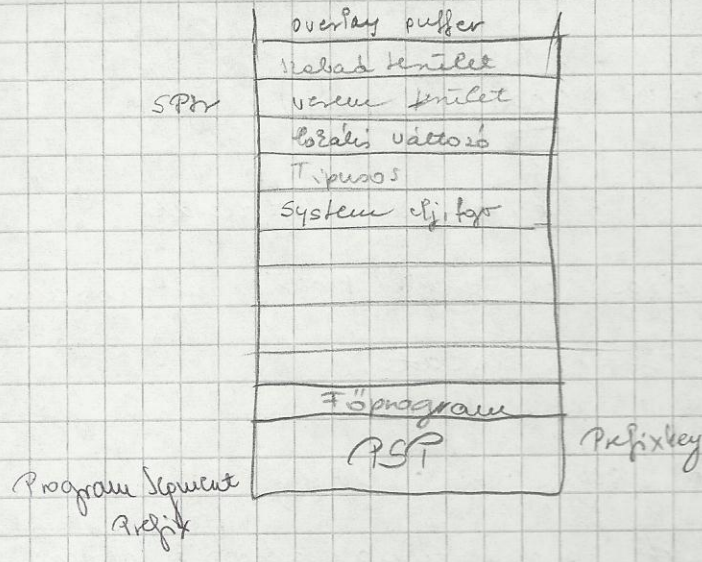
Alapvető Eszköz
Programozás I. II.

AT elkijelölt memóriakártya
ROM BIOS
?
DOS
Programtérlet
DOS
ROM BIOS adat memória
prog. vektor tábla

Prog II.
1310

\$ 0000:0000
\$ 0000:0040

prog.



Prog. 11. 1320

8. előadás

11.26

Inamitkos tartozás

Pointer típusú változó:

a, típusos pointer

b, típus nélküli pointer

folymat mutat pointer

adatum : n integer

↓
integer típusú pointer

Type `tbody = array[1..50] of word;`

idatum : n tbody

Ura, típusos, ara, típus nélküli a p: 4 byte, tartal-
ma osulyca tárolóca leket.

mutat ← tárolca (0=ni)

$2^{32}-1$ leket a tárolca
0 - $2^{32}-1$ -ig
32 byte csupa 1-est
munka be

a mutatóca leket értéket adni → leket értéka,
jobb v. bal oldalca, de értéka és beolcau nem
leket, caa kennyelca (manipulcau).

Értéke: $mutat := \text{addr}(\text{váll uő})$

a mutató jelöli a tároló cím tartalmát

1 mutató átadhatja az értéket 1 másik mutatóban. \rightarrow

pl.: $\text{odemutat} := mutat$

$mutat := \text{Ptr}(\text{szegmens cím, offset cím})$

\downarrow
pointer \rightarrow argumentuma változó v. konstans

$x: \text{real};$

$mutat := \text{addr}(x);$

$y := x \leftarrow y := mutat^n$

\downarrow
mutató által mutatott érték

Diszmisszió a tárhelyes

Előfordul, hogy a programba nem fér bele 1 adat. A pointer segítségével kitérünk 1 adatot.

$\text{new}(\text{mutató}) \rightarrow$ ha ez kifizetve, akkor

annyi helyet foglal le, amekkora a típusa.

$\text{move}(\text{mut1}, \text{mut2}, \text{hoss})$

\downarrow
byte-ban

morgassa át az adatokat mut1 kezdettel a mut

2-által rögzített adathelyre annyi byte,

amennyi a hossz.

- A hossz a lehet érvényes: $\text{size of}(\text{adathész})$

- Ha nincs mások már van az adathelyre (azt a

mutató foglal) fel lehet szabadítani: $\text{dispose}(\text{mutató})$

- dinamikusan változókat deklaráló program esetben is, míg a statikus a program futása során végig foglaltja a helyet.

pelda: mutat - 1. pas

{FEND} direktiva bejelentja

MUTAT 11 pas

Ha new tud avari KIP-et kijelölni, az avari új
re alomra, akkor lista nélkül kijelöli azt a leg-
nagyobb KIP-et, amit lehet.

tomb: ⁿtombtip: odamutat a tomb elejére, de
tudja, hol a vége

new (tomb): a KIP-be lefoglalt avari helyet,
amennyi a tombhoz kell.

ha ⁿalap: ⁿinteger \rightarrow 2 byte

ⁿalap: ⁿtomb \rightarrow amennyit foglal le, amennyi a
tombhoz kell.

$inc(ossz, tomb[i]) \Rightarrow ossz := ossz + tomb[i]$

Ha folytatódna a program, akkor be kellene

írni a DISPOSE(tomb)-öt, mert felnevezés
a hely.

konkrét eljárás: a lefoglalt helyet a progj v. a másik
progj tudja használni \Rightarrow be kell zárni

AT utlag 127-128 sorolt ingadoit \Rightarrow a program jól működik

keep
↑

kipenység tartalmának elmentése a kip-be:

Requiem 2. pas

Nelöbtt ételet a másik menüt, a fell menü a
keep-be. Így ha a menü eltűnik, az alatta lévő ott
marad.

\$6800 → épenyőműködés kezdése

Láncok, listák használata

- az adatos úgy tartoznak egymáshoz, hogy az
eggyik adat mutatója rámutat a 20. elemre. ⇒
az az EGYIRÁNYÚ LÁNCOLT lista
- Van 1 listafaj: ez mutatója még, h. hol kezdődik
a lista
- az utolsó a nil-re mutat

pl.: 10 karakteres stringeket tárol be, a végén a * jeles
program (dualist 2. pas)

követ: plémm

↓
mutató, és a következőre mutat

a rekord típusú más mutatót deklaráljuk

Mutató típusú változó \rightarrow típusos

\hookrightarrow típus nélküli

mutat: ^ integer \Rightarrow integer típusú változó

kamut: ^ real \Rightarrow real típusú adatsz. kijelölésén nógpa
6 byte-ot ér el.

- Hol van az a hely a tában, ahová mutat?

• előbb címét kell adni

mutat := ptr (cím)
 ↓
 sequens: ofs.

lehet szintén hivatkozni rá: mutat ^
 ↓
 ez egy változónevet helyettesít

Fontos, k. olyan tárcímeket adjunk a mutatónak, amely valóban adathelyre mutat, különben nem fog futni a program.

new (mutat) \rightarrow így garantált, hogy a mutató benne lesz a heap-ben.
Ekkor a mutat ^ olyan változó, amely a heapben ott található meg, ahová mutatni.

a heapmutató a szabad terület elejére mutat.

Ha mutatóhoz tárcímeket rendelünk, akkor annak típusát mutatónak kell lennie. Jelölése hivatkozáskor a cím = neve + " ^ "

Ha a mutatóban után " ^ " van, mindig azt jelenti, ahová mutat, így ez egy változó.

program: mut -> mem . pas

$p1^{\wedge}$: beolvasható érték az értéke, és ezzel művelet is végezhető

decl.: var $p1, p2, p3 : ^{\wedge}real;$
 $v : ^{\wedge}char$

new -vel lefoglalunk 1 helyet mindegyik számára

readln($p1^{\wedge}$): olvassunk be a $p1$ által mutatott adathelyre

Ha nem akarunk műveletet, a programon belül "dispose"-zal felbontható, és lehet máshoz használni.

A mutató nem lehet cílusparaméter!

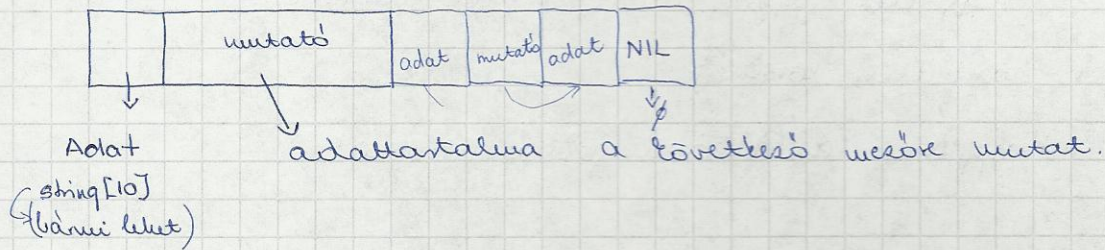
for $i := 1$ to 50 do \rightarrow NEM LEHETSÉGES!

while $i < 100$ do \rightarrow ez így már jó!

lehet növelni, lehet csökkenteni, (csak a while cílusal).

Lista kezelése

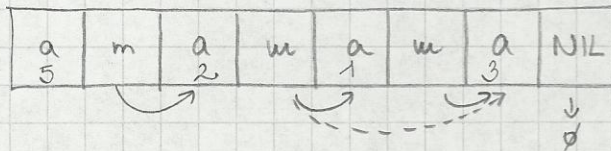
A lista elemeit rikészür a heap-be \Rightarrow láncolt lista



Ezután újra adat, mutató, ... stb, majd még egy adat és utána a NIL, ami memóriamutat jelöli.

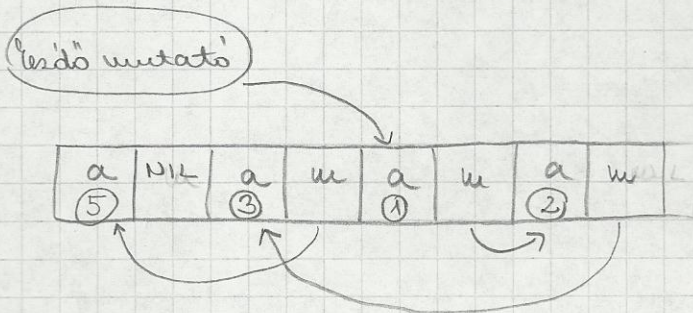
Azól dinamikuslista, hogy new-val foglalt helyet, és egy index föl, majd elszám. Mindig dinamikus az a rész, de van határ, mert a heap nem végtelen.

pl.:



Ha törölni akarjuk az 1-est, akkor a mutató értékét át kell állítani, k. a 2-ásra mutatson, és az 1-est disposal-val törölhetjük.

Ha nem kívánunk törölni, hanem újat adni, akkor mondjuk a kezdőmutatót nem az 1-re, hanem másra állítjuk. Különböző feltétel a következő sorrendű, k. a mutatót valahol vagyis adatra mutatson.



Ha rendezni akarunk nem az adatokat kell mozgatni, csak a mutatókat átrendezni.

pl.: 1, Hogyan lehet listát létrehozni?

↓
referenciális = az adatai egy másik memóriahelyre vannak tárolva és az adatai a 2. levél adataira mutatnak. logikai & fizikai

- 2, Rendezett lista: csak logikailag len. benne
- 3, Hogyan lehet egy listát bővíteni?
- 4, Hogyan lehet törölni?
- 5, Hogyan lehet az állományokban keresni?

program: diuLista.pas

referenciális lista: mitől mely mitől adatai vannak.

error jelso := nil;

rekord adatairejére hivatkozás → rekordok adatai