

1.

kötelező: Jordan Tamás, Pomukási S.: Adatszerkés és algor.

Götte Lajos, Garankovics G.: A számítógép progr. logikai alapjai

Zaló László: Programozási feladatok I., II.

Lipschutz: Adatszerkesztés

Mágoniél Kuku Ágnes: Algoritmusok és adatszerk.

Algoritmus: számítógépes program \rightarrow elemi lépések sorozata

adatszerkesztés: Ezzel fogható formára hozzuk az algoritmust

- az algoritmushoz illeszkedik az adatszerkesztés

- az alg.-t és az adatszerk.-t a számítógép éth össze

- θ dolgok sorozattal jellemezhető

\rightarrow matematikai fogalom

(sorozatokban először, hogy az adatszerk. azonos típusúak)

- A sorozat $\langle S \rangle$ elemi homogén (azonos jelű) \rightarrow többféle
különböző között, melyek művelet végrehajtásához

Egy adatszerk.-tel megmutatjuk, h. 1 feladat n . oldható meg,
de nem inuor rá más algoritmust, mert ugyanaz. (Nem egy
adatszerkesztésen valósítjuk meg.)

Fogalma, jellemzői:

pl.: több szám kivonítása, euklidészi algoritmus

Algoritmus: - θ probléma megoldására élend módszer.

- végis

algoritmusok = programozási tétel \Rightarrow jól használhatók kompo-
zált feladatok mo.-dos

Legyen végis! \Rightarrow végis sor lépésenként végrehajtható (A végis algoritmus végis idő múlva hajtódik végis)

- egyetelmű

pl.: euklidészi algoritmus

Egyértelműen megállapítható, h. hol a vége, mi vele a cél
Minden adott lépés után el kell dönteni, h. mi következik

- determinisztikus

↳ jelenti: előre meghatározott

∇ végtelen elhárítás

pl.: másodfokú egyenlet

$a, b, c \Rightarrow x_1, x_2$

- ugyanazt a kimenetet adja vissza ugyanolyan bemenet esetén

- teljes

pl.: másodfokú egyenlet

- az adott példánál vonatkozóan ne csak 1 adott számhármarral tudja végrehajtani.

Megadási módjai:

pl.: telefonfűtés \Rightarrow piratogramok

- ha feltáható állományt készítünk, az is egy megadási mód

3féle vezérlési szerkezet:

Szervencia: utasítások egymás utáni végrehajtása

Selekcio: az alg. választás lehetőséget ad

Ismercio: valamely utasítás (v. u. csoport) többször feltáható

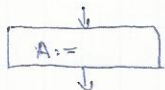
Algoritmus:



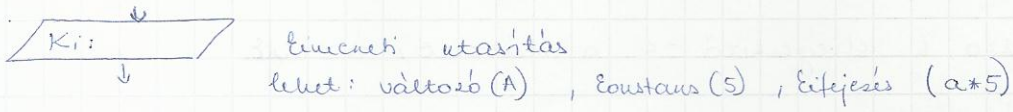
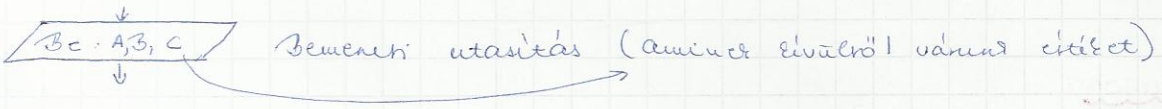
elje

vége

amiatt kijerül az egyértelműség



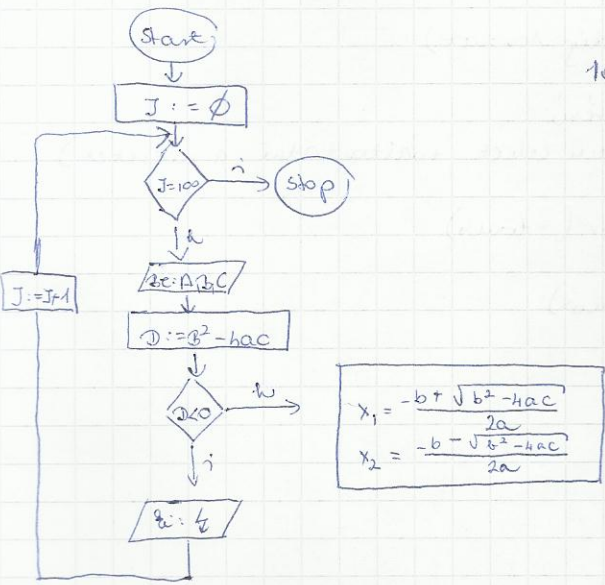
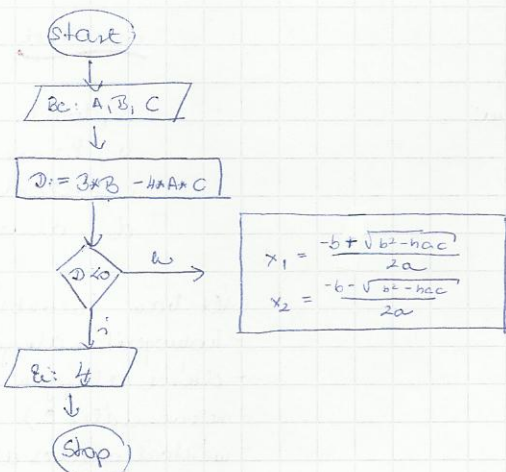
értékelő utasítás



A rendszer előnye: mindent le lehet írni, de átl.-ban a komplexitások alg. leírása már nem alkalmas
 → szemléletes, egyszerű

① - ① értelmezési pontok

Blockdiagram: másodfokú egyenlet megoldóképlete



100 db másodfokú old meg

Típusok:

Meghatározza, h. elvégzhető -> a művelet, és van a fel-
vehető értelés kulcsa

Fontos a megfelelő típus kiválasztása, mert:

- ha alulméretezzük a típust => adatvesztés lép fel
- ha túl nagy helyet foglal > kiterheljük feleslegesen a gépet
(a levegőpontos számok elődoltan több helyen tárolódnak, és
vissza kell elődolni => idő- & memóriavesztés)

Típusok

elemi

amelyeket adott nükten már
nem tudunk tovább bontani

- a, egész
- b, valós
- c, karakteres
- d, logikai
- e, mutató

összetett (elemi adatokból)

- a, tömb
- b, karakterlánc
- c, rekord
- d, állomány

Ált-ban előbbiséget kerünk homogén
 - homogénitás alapján (azonos v. nem)
 - érték alapján (elővelen v.
 nemvelidés*)
 - értékváltoztatás alapján (dinamikus,
 statikus)

Tömb (sorozat => kételemű mindig sorozat)

- homogén
- ált-ban "elővelen elérésű"
- ált-ban statikus (nem lehet +változtatni a méretét)

String: - karakter típusú vektor (=tömb)

Rekord: - heterogén (nem azonos)

- "elővelen elérésű"
- ált-ban statikus

* az előtelevőket dolgozza fel

Adatok 3 félék lehetnek: a, konstans
b, változó
c, kifejezés

- Progr. nyelv: külön észleli a konstansokat a változóktól.
lesznek változó és konstansazonosítók

- felment a típus fogalma.
Mindennek van típusa.

Vannak konstansok, amelyeknél külön azonosítója van.

pl.: π

pl.:
for i := 1 to 100 kulcsok, azonosítók, konstansok
for j := 5 to 100

a: array [1..100]

Lehet jó, ha van konstansazonosító, mert ha utasítást
adunk, csak egy helyen kell, és nincs zavarás!

Pl.: \rightarrow ha 2 db 100-ig menő ciklus van

A típusal meghat. a felvett értéket tartalmazó, a műveleteket,
és a tartományt.

Itt a felvett értékek van a hosszúság és a műveletek.

pl.: az operátor tárolása pl.: byte

Típusdeklaráció: megadunk i.v. több típusazonosítót
 \hookrightarrow „”-vel elválasztva

és = - jellel a típusleírását

\hookrightarrow lehet már korábban meg-
adott típus: pl.: alsó típus

konstans

konstanssorozat (vagy é.a. lista) = lista
↳ „, ” -vel elválasztva

változó

változószorozat: típusleírás

feladat:

BE: változó sorozatlista;

KI: adatlista;

(kifejezés: konst. és változó megfelelő műveleti jellel összerakva)

változószorozat := kifejezés

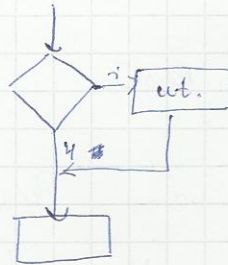
↳ az ehhez tartozó memóriakéntet (típusa) fog megváltozni

benne van a memóriakéntet változó meg

• Ha $\langle \log. kif \rangle$ akkor

ut.

|| vége,



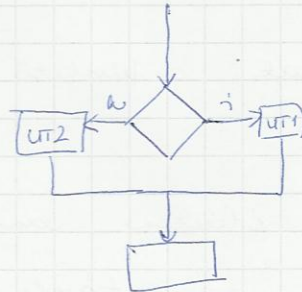
• Ha $\langle \log. kif \rangle$ akkor

ut. 1;

különben

ut. 2;

|| vége.



az utasítás helyett kiegészítve utasítások sorozatja

is.

Teendő:

Egy utasítás többnör hajtódó végre

a, számláló ciklus

vár beépítők tudjuk, hányzor hajtódó végre

b, körbe kerül ϵ , hogy ϵ -e véghajtani többnör

feltételes ciklus

Előtekkelő ciklus (lehet, hogy 1x sem hajtódó végre)

Háttekkelő -"- (min 1x véghajtódó)

$\mathbb{B}E: A$; csak akkor tudom eldönteni, ϵ -e újból
kerülni, ha már 1x beérekem

megadás:

CIKLUS

⋮

C. VÉGE logikai kif. esetén

pl:

ciklus

$\mathbb{B}E: A$;

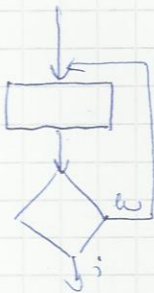
CIKLUS VÉGE $A \neq \emptyset$ esetén

} háttekkelő ciklus

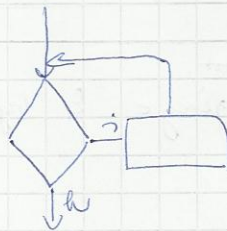
CIKLUS MÍG log. kif. igaz

⋮
ciklus vége;

} előtekkelő ciklus



háttekkelő c.



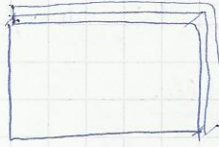
előtekkelő c.

pl.: \square jegy
 $\begin{matrix} M \\ \square \end{matrix}$ $\begin{matrix} MN \\ \square \end{matrix}$... \square

homogén adatok összekapcsolása



↓
1 ontály



↑
több ontályú

DE: meg kell adni az "elérési utat"

Nem változott az adatközpont homogénitása,
 csak az elérés bonyolódott

A tömbök dimenziószám szerint csoportosíthatók.

Megadja a tömb azonosítóját (jelöli az abba tartozó
 összes adatot), ha további esemény, akkor meg kell adni

meg infot. Ha 2 + infot kell \rightarrow 2D (dimenziós)
 Ha 3 + infot kell megadni \rightarrow 3D

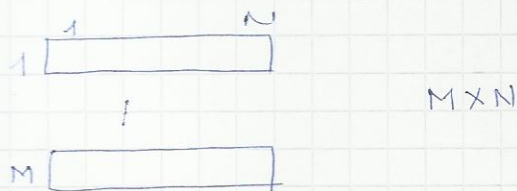
...

Tömb tulajdonsága, tárolása a memóriában:

- az összes tömb egy egybefüggő memóriaterületen van elhelyezve.
- 1 byte -ot tudunk megnevezni egyszerre



1 elem tárigénye k byte



Egyféle tárolási mód



ha az onlopot tároljuk: onlopolytonos tárolási mód

lexigrafikus tárolás: betűrendes lista

pl: növelés, kivétel

átlósra → első néhány elemet azonos, a többi változik.

hagyományos vonalra és a tömbre.

pl:

$M \times N$

$\text{TÉGY} = \text{EGÉD}$

Típus $\text{TANULOTIP} = \text{TÖMB}[1..N] \cdot \text{TÉGY}; \rightarrow 1\text{D}$ -vektor

$\text{OSTALYTIP} = \text{TÖMB}[1..M, 1..N] \text{TÉGY}; \rightarrow 2\text{D}$

$\text{ÉVFTIP} = \text{TÖMB}[1..K, 1..M, 1..N] \text{TÉGY} \rightarrow 3\text{D}$

$\text{ISKTIP} = \underbrace{\text{TÖMB}[1..L, 1..K]}_{\text{hiperindexáló}} \underbrace{[1..M, 1..N]}_{\text{indextábla}} \text{TÉGY} \rightarrow 4\text{D}$

VALTOZÓ BUGA JAKAB: $\text{TANULOTIP}; \rightarrow$ az illető minden jegyet elírja

pl.: BUGA JAKAB [2] \rightarrow az indextábla első két sorát elírta

OSTALY: OSTALYTIP

$\text{OSTALY}[5, 2] \rightarrow$ az 5. indexű tároló, második eleménél a jegyet jellelti

$EUF: EUFTIP$

$EUF[3, 5, 2]$



adott évfolyamok belül a 3. osztály

$ISK: ISKTIP$

$ISK \rightarrow$ minden évf., minden oszt., minden tanuló, minden jegye

$ISK[8, 3, 5, 2]$

Alternatív megoldás:

$ORTA'LYTIP_1 = TÖMB[1..M] TANULÓTP \rightarrow$ vektor



$ORTA'LY_1 = ORTA'LYTIP_1$

$ORTA'LY_1[5][2]$

vektor

Na vektorok adunk meg, utána meg kell adni 1 indexet.
birtoklás az 5. tanuló 2. jegyére

$EUF TIP_1 = TÖMB[1..K] ORTA'LYTIP_1$

$EUF = EUFTIP_1$

$EUF_1[3][5][2]$

PROGRAMOZÁSI TÉTELEK

a) Összeadás tétele:

Adott N elemű A sorozat
↓ ↓ ↓
vektor neve homogén

A sorozathoz egy értéket rendel, aminek értéktípusa = az a elemek típusával.