

An aerial photograph of Budapest, Hungary, showing the city's architecture and the Danube River. A semi-transparent white rectangular box is centered over the image, containing the text "Programozás" and "9. előadás".

Programozás

9. előadás

Tartalom

- Programozási tételek általánosítása
 - Összegzés / Feltételes összegzés
 - Megszámolás
 - Maximum-kiválasztás / Feltételes maximum-keresés
 - Kiválasztás
 - Keresés / eldöntés
- Halmaz általánosítása: Multihalmaz
 - Multihalmaz típus elemek felsorolásával
 - Multihalmaz típus darabszám vektorral



Programozási tételek általánosítása



Cél: a programozási tételeket átalakítás nélkül lehessen használni feladatok megoldására.

Módszer: függvények célszerű paraméterezése és behelyettesítése.

Elv: N elemű tömb helyett egy $[e,u] \subset \mathbb{Z}$ intervallumon értelmezett függvény adja a sorozat elemeit, ahol a függvény általában egy tömbre épít (de akár több elemre is): $A:\mathbb{Z} \rightarrow H$

Például annak eldöntése, hogy egy tömb monoton növekvő-e, a $[2,N]$ index-intervallumon vizsgálja, hogy a tömb minden i -edik eleme nagyobb-e az előzőnél (azaz a tulajdonság nem egy elemre vonatkozik).

A továbbiakban nem teljes programokat, hanem alprogramokat (függvény/eljárás) specifikálunk!



Összegezés – intervallumon

H=valamilyen
számhalmaz



helyett

Bemenet: $N \in \mathbb{N}$,

$X_{1..N} \in H^N$

$e, u \in \mathbb{Z}$

$A: \mathbb{Z} \rightarrow H$

Kimenet: $S \in H$

Előfeltétel: –

Utófeltétel: $S = \sum_{i=1}^N X_i$

$$S = \sum_{i=e}^u A(i)$$

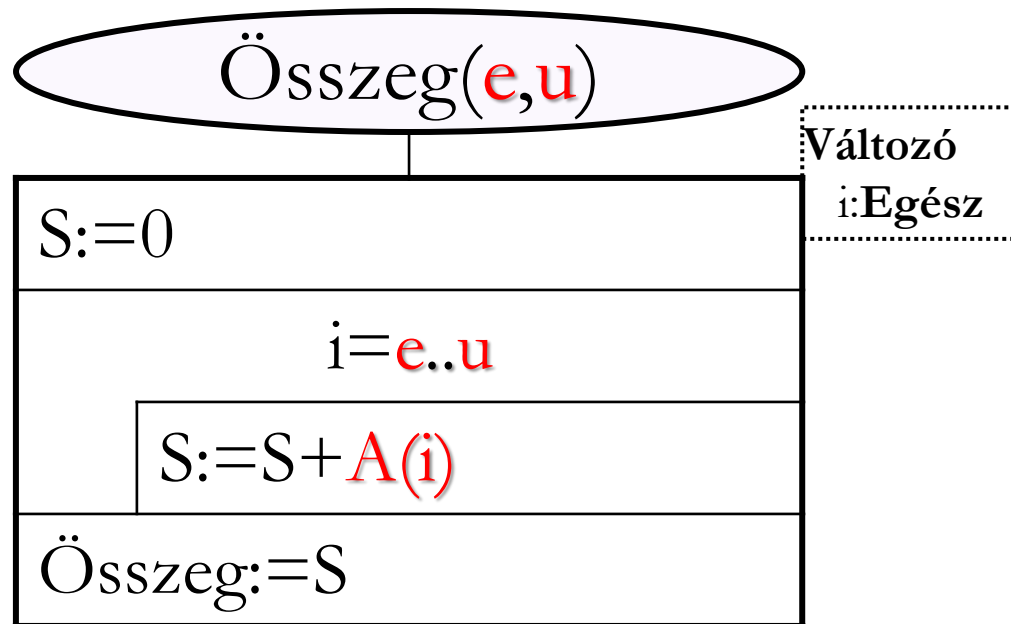
Az alapváltozatban:

$$e=1, u=N, A(i)=X_i$$



Összegzés – intervallumon

Algoritmus:



Az i . elemet megadó $A(i)$ helyére minden esetben **behelyettesítendő** a megfelelő képlet, az e és az u pedig **paraméter**.



Összegzés – intervallumon

Példa₁:

Utófeltétel:

$$Y = \sum_{i=2}^{10} X_i * X_{i-1}$$

A(i)

A behelyettesített X tömb globális változó.

Utófeltétel

Algoritmusok

Y:=Összeg(2,10)

Összeg(e,u)

S:=0

i=e..u

S:=S+X[i]*X[i-1]

Összeg:=S

Változó
i:Egész



Összegzés – intervallumon

Példa₂:

Utófeltétel

Algoritmusok

Utófeltétel:

$$Y = \sum_{i=-10}^{10} |X_i - X_{i-1}|$$

Feltettük:

az X sorozat -11 -től indexelhető.

$Y := \text{Összeg}(-10, 10)$

$\text{Összeg}(e, u)$

$S := 0$

$i = e..u$

$S := S + \text{abs}(X[i] - X[i-1])$

$\text{Összeg} := S$

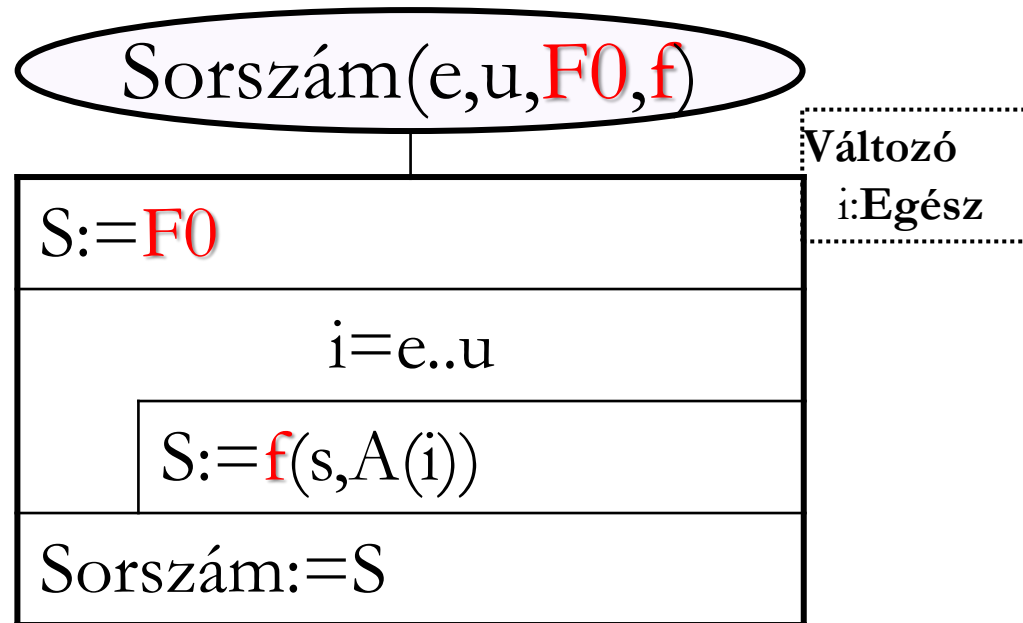
Változó
 i : Egész



Sorozatszámítás – intervallumon



Algoritmus (általánosan):



Új paraméterek:

- a nullelem ($F0$) és a
- f a kapcsolódó 2-változós függvény (műveleti operátor).



Feltételes összegzés – intervallumon

helyett

Bemenet: $N \in \mathbb{N}$,

$X_{1..N} \in H^N$,

$T: H \rightarrow L$

$e, u \in \mathbb{Z}$

$A: \mathbb{Z} \rightarrow H$

$T: \mathbb{Z} \rightarrow L$

Kimenet: $S \in H$

Előfeltétel: –

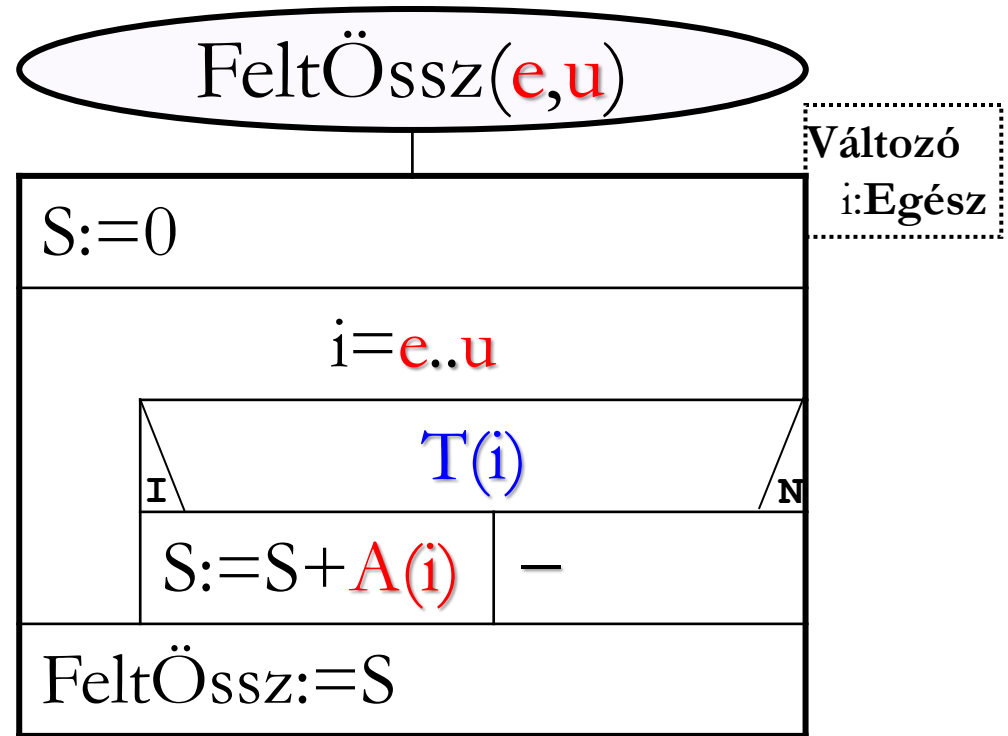
Utófeltétel: $S = \sum_{\substack{i=1 \\ T(X_i)}}^N X_i$

$S = \sum_{\substack{i=e \\ T(i)}}^u A(i)$



Feltételes összegzés – intervallumon

Algoritmus:



Az i. elemet megadó **A(i)**,
 az i. elem T-tulajdonság
 teljesülését megadó **T(i)**
 helyére minden esetben **behelyettesítendő** a megfelelő képlet.



Feltételes összegzés – intervallumon

Példa:

Utófeltétel

Algoritmusok

Feladat: csúcsok összege...

Utófeltétel:

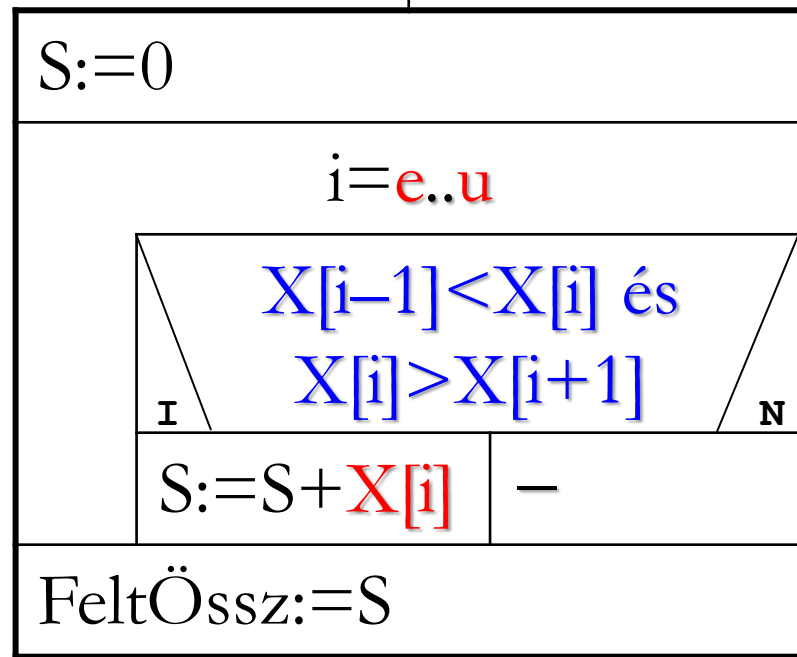
$$Cs\ddot{O} = \sum_{i=2}^{N-1} X_i$$

$X_{i-1} < X_i$ és $X_i > X_{i+1}$

$Cs\ddot{O} := Felt\ddot{O}ssz(2, N-1)$

$Felt\ddot{O}ssz(e, u)$

Változó
i: Egész



Megszámolás – intervallumon

Specifikáció:

helyett

Bemenet: $N \in \mathbb{N}$,

$X_{1..N} \in H^N$

$T: H \rightarrow L$

$e, u \in \mathbb{Z}$

$T: \mathbb{Z} \rightarrow L$

Kimenet: $D_b \in \mathbb{N}$

Előfeltétel: –

Utófeltétel: $D_b = \sum_{\substack{i=1 \\ T(X_i)}}^N 1$

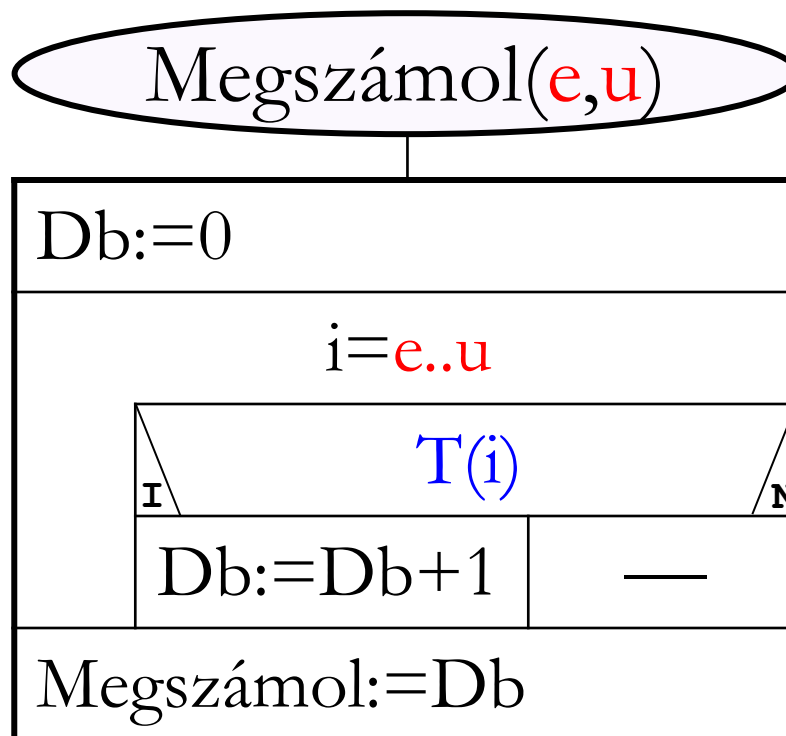
$D_b = \sum_{\substack{i=e \\ T(i)}}^u 1$

Megjegyzés: az X helyetti A függvényre explicite nincs szükség a $T(X_i)$ -nek megfelelő $T(A(i))$ helyett írható $T(i)$.



Megszámolás – intervallumon

Algoritmus:



Változó
i:Egész

Az i. elemet megadó T(i) helyére minden esetben behelyettesítendő a megfelelő képlet.



Megszámolás – intervallumon

Példa:

Utófeltétel:

$$\text{DbCs} = \sum_{i=1}^{N-1} 1$$

$X_i > X_{i+1}$

Utófeltétel

Algoritmusok

DbCs:=Megszámol(1,N-1)

Megszámol(e,u)

Változó

i:Egész

Db:=0

i=e..u

X[i]>X[i+1]

I

N

Db:=Db+1

—

Megszámol:=Db



Maximum-kiválasztás – intervallumon

Specifikáció:

helyett

Bemenet: $N \in \mathbb{N}$,

$X_{1..N} \in H^N$

$e, u \in \mathbb{Z}$,

$A: \mathbb{Z} \rightarrow H$

Kimenet: $\text{MaxÉrt} \in H$,

$\text{Max} \in \mathbb{Z}$

Előfeltétel: $N > 0$

$e \leq u$

Utófeltétel: $1 \leq \text{Max} \leq N$ és

$e \leq \text{Max} \leq u$ és

$\text{MaxÉrt} = X_{\text{Max}}$

$\text{MaxÉrt} = A(\text{Max})$

$\forall i (1 \leq i \leq N)$:

$\forall i (e \leq i \leq u)$:

$\text{MaxÉrt} \geq X_i$

$\text{MaxÉrt} \geq A(i)$



Maximum(**e**,**u**)

$$\text{Maximum} := (\text{Max}, \text{MaxÉrt})$$

Maximum-kiválasztás

Implementálási kitérő:

Sok esetben csak a maximális értékű elem **indexére**, vagy az **értékére** van szükség.

Ilyenkor az utolsó értékadás

$\text{Maximum} := (\text{Max}, \text{MaxÉrt})$

helyett a

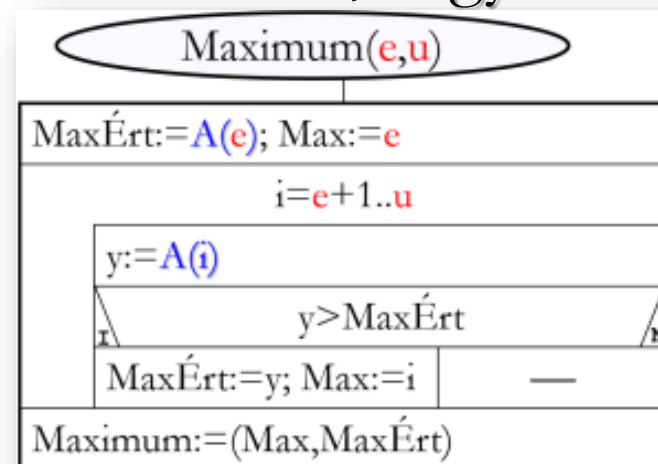
$\text{Maximum} := \text{Max}$

vagy

$\text{Maximum} := \text{MaxÉrt}$

függvény értékadás szerepel a függvény végén.

Ha mindkettő kell, akkor kérdéses, hogy mi legyen a függvény (egyetlen) értéke? **Lehet mindkettő?**



Maximum-kiválasztás – intervallumon

Algoritmus: (kimenő értékek szétválasztása:
függvény kimenő paraméterrel)

Maximum(e,u,MaxÉrt):Egész

MaxÉrt:=A(e); Max:=e

i=e+1..u

y:=A(i)

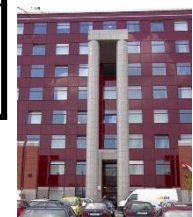
y>MaxÉrt

MaxÉrt:=y; Max:=i

—

Maximum:=Max

Változó
i:Egész
y:TH

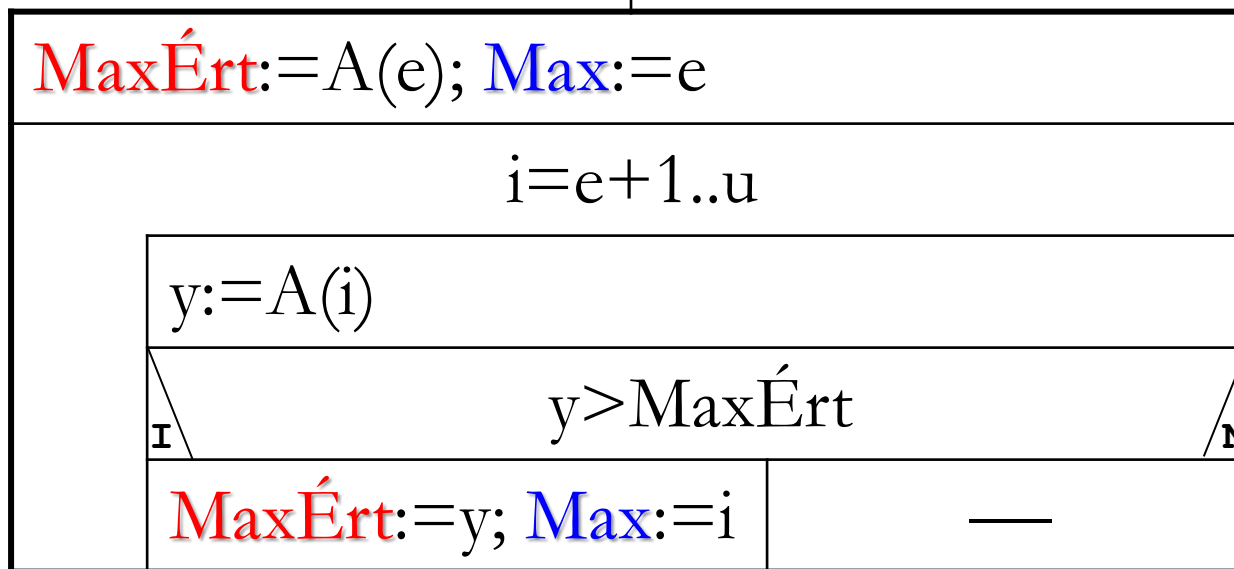


Maximum-kiválasztás – intervallumon

Algoritmus: (eljárás két kimenő paraméterrel)

Maximum($e, u, \underline{\text{Max}}, \underline{\text{MaxÉrt}}$)

Változó
i: Egész
y: TH

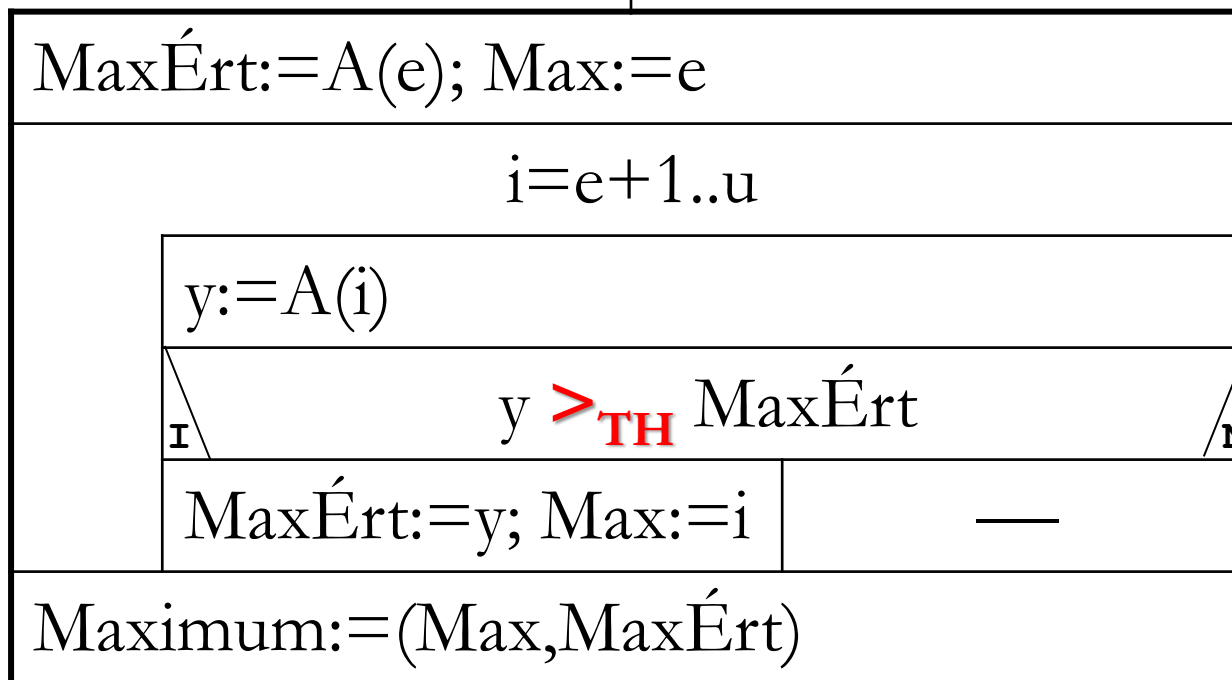


Maximum-kiválasztás – intervallumon

Algoritmus (általános relációval):

Maximum($e, u, >_{TH}$)

Változó
i: Egész
y: TH



Maximum-kiválasztás – intervallumon

Példa:

Első születésnapos ...

Specifikáció₂:

- > Bemenet: $N \in \mathbb{N}$,
 $Szül_{1..N} \in \text{Dátum}^N$, $\text{Dátum} = \text{hó} \times \text{nap}$, $\text{hó}, \text{nap} = \mathbb{N}$
- > Kimenet: $\text{Első} \in \mathbb{N}$, $\text{Mikor} \in \text{Dátum}$
- > Előfeltétel: $N > 0$...
- > Utófeltétel: $(\text{Első}, \text{Mikor}) = \text{Min}_{i=1}^N Szül_i$
- > Definíció:
 $\leq: \text{Dátum} \times \text{Dátum} \rightarrow \mathbb{I}$
 $d1 \leq d2 \leftrightarrow d1.\text{hó} < d2.\text{hó}$ vagy
 $d1.\text{hó} = d2.\text{hó}$ és $d1.\text{nap} \leq d2.\text{nap}$

$(\text{Első}, \text{Mikor}) := \text{Maximum}(1, N, \text{Előbb})$

A Maximum függvényben az $A(i)$ törzse egyszerűen $Szül[i]$ (azaz az i . ember születésnapja).

Az $<_{\text{Dátum}}$ implementálása függvényként:

Előbb($x, y: \text{TDátum}$)
Operátor $x < y$

Előbb := $x.\text{hó} < y.\text{hó}$ vagy
 $x.\text{hó} = y.\text{hó}$ és $x.\text{nap} \leq y.\text{nap}$



Feltételes maximumkeresés – intervallumon



Specifikáció:

Bemenet: $e, u \in \mathbb{Z}$,
 $A: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{H}$,
 $T: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{L}$

Példa: lokális csúcsok
minimuma; itt a
tulajdonság inextől függ!

Kimenet: $\text{Van} \in \mathbb{L}$, $\text{Max} \in \mathbb{Z}$, $\text{MaxÉrt} \in \mathbb{H}$

Előfeltétel: $e \leq u$

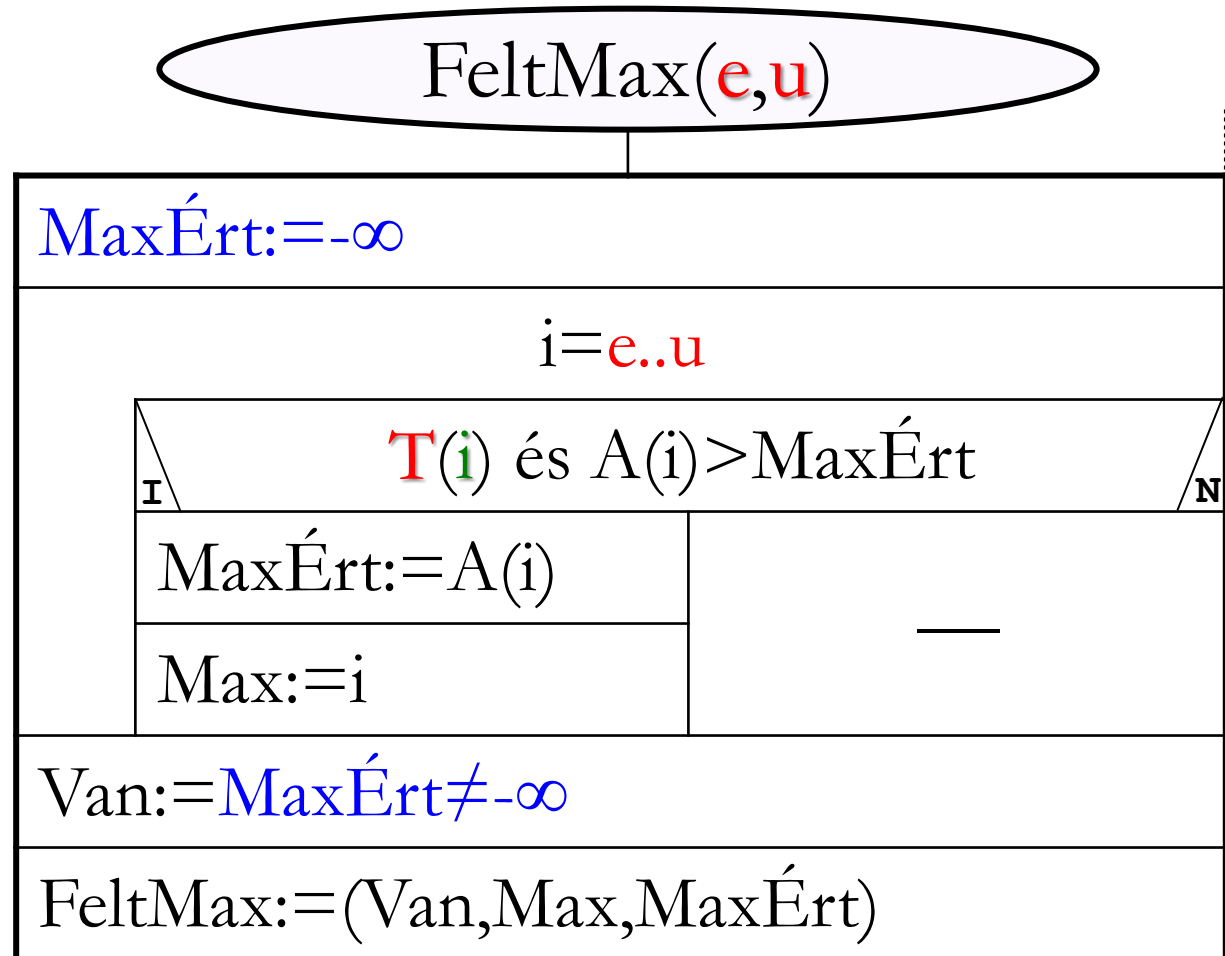
Utófeltétel: $\text{Van} = \exists i (e \leq i \leq u) : T(i)$ és
 $\text{Van} \rightarrow (e \leq \text{Max} \leq u \text{ és } \text{MaxÉrt} = A(\text{Max}) \text{ és}$
 $T(\text{Max}) \text{ és}$
 $\forall i (e \leq i \leq u) : T(i) \rightarrow \text{MaxÉrt} \geq A(i))$



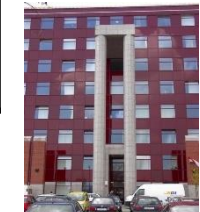
Feltételes maximumkeresés – intervallumon



Algoritmus:



Változó
i:Egész



Feltételes maximumkeresés



Implementálási kitérő:

A feltételes maximumkeresést sokszor elágazás feltételében szeretnénk használni, ahol az elágazás attól függ, hogy van-e feltételes maximum.

A három értékből álló függvényérték nem szerepelhet feltételben!

Egy lehetséges megoldás az, hogy

- csak a logikai érték a feltételes maximumot meghatározó függvény értéke,
- a másik kettő pedig kimenő paraméter.



Kiválasztás – intervallumon

Bemenet: $e, u \in \mathbb{Z}$,
 $A: \mathbb{Z} \rightarrow H$,
 $T: \mathbb{Z} \rightarrow L$

Az eredeti Ind paraméter helyett, kifejezőbb a Hol azonosító

Kimenet: $Hol \in \mathbb{Z}$, $Ért \in H$

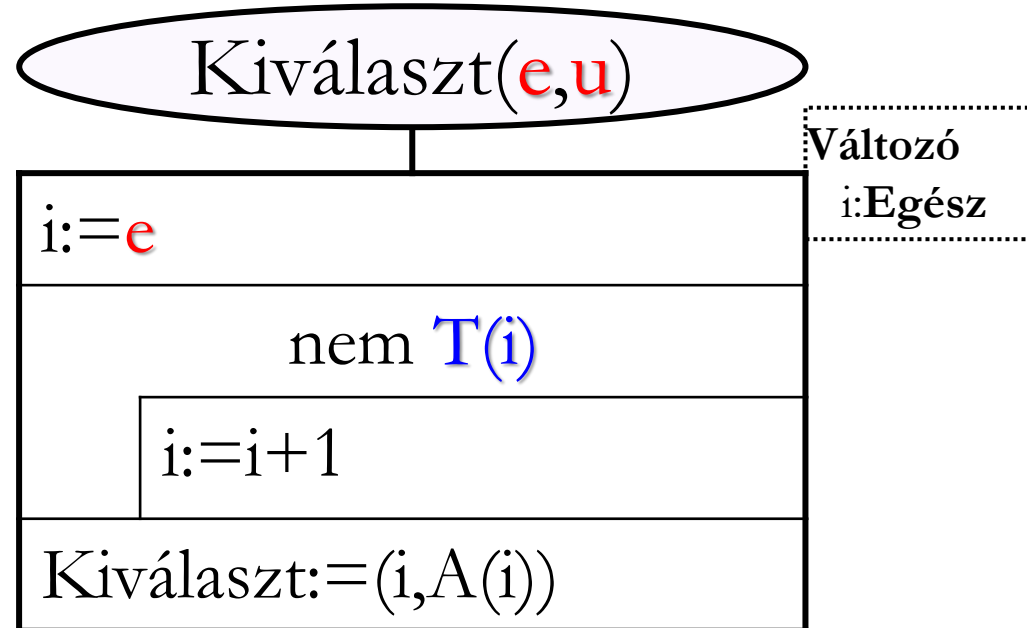
Előfeltétel: $e \leq u$ és $\exists i (e \leq i \leq u): T(i)$

Utófeltétel: $e \leq Hol \leq u$ és $T(Hol)$ és $Ért = A(Hol)$



Kiválasztás – intervallumon

Algoritmus:



Az $T(i)$ helyébe mindig az aktuális elemet megadó képlet behelyettesítendő.

Implementálási kitérő:

Az utolsó sor lehet: $Kiválaszt := i$ vagy $Kiválaszt := A(i)$ is.



Keresés – intervallumon

Bemenet: $e, u \in \mathbb{Z}$
 $A: \mathbb{Z} \rightarrow H$
 $T: \mathbb{Z} \rightarrow L$

Az eredeti Ind paraméter helyett, kifejezőbb a Hol azonosító

Kimenet: $Van \in L, Hol \in \mathbb{Z}, Ért \in H$

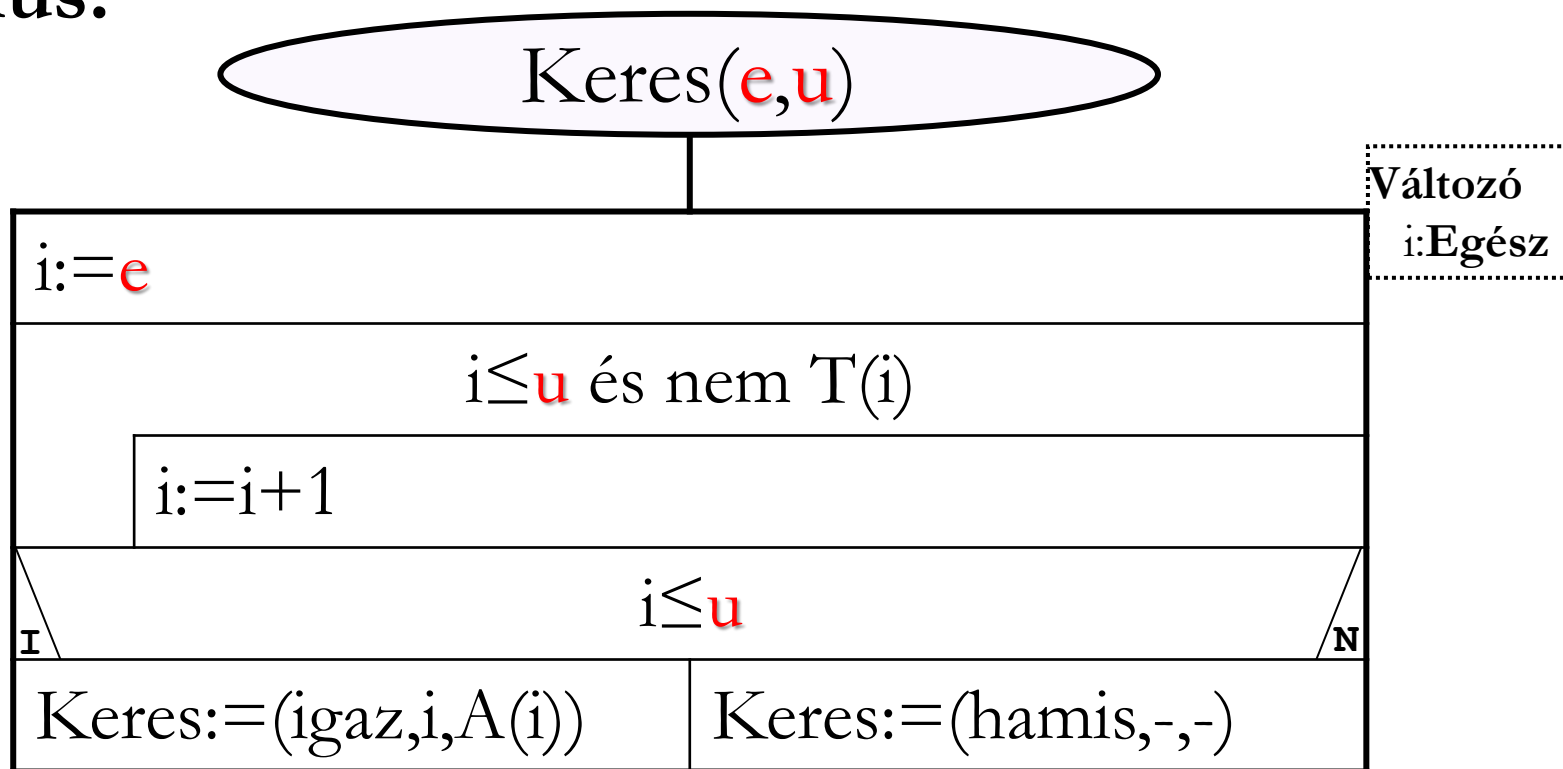
Előfeltétel: –

Utófeltétel: $Van = \exists i (e \leq i \leq u): T(i)$ és
 $Van \rightarrow e \leq Hol \leq u$ és $T(Hol)$ és $Ért = A(Hol)$

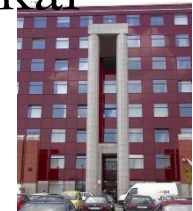


Keresés – intervallumon

Algoritmus:



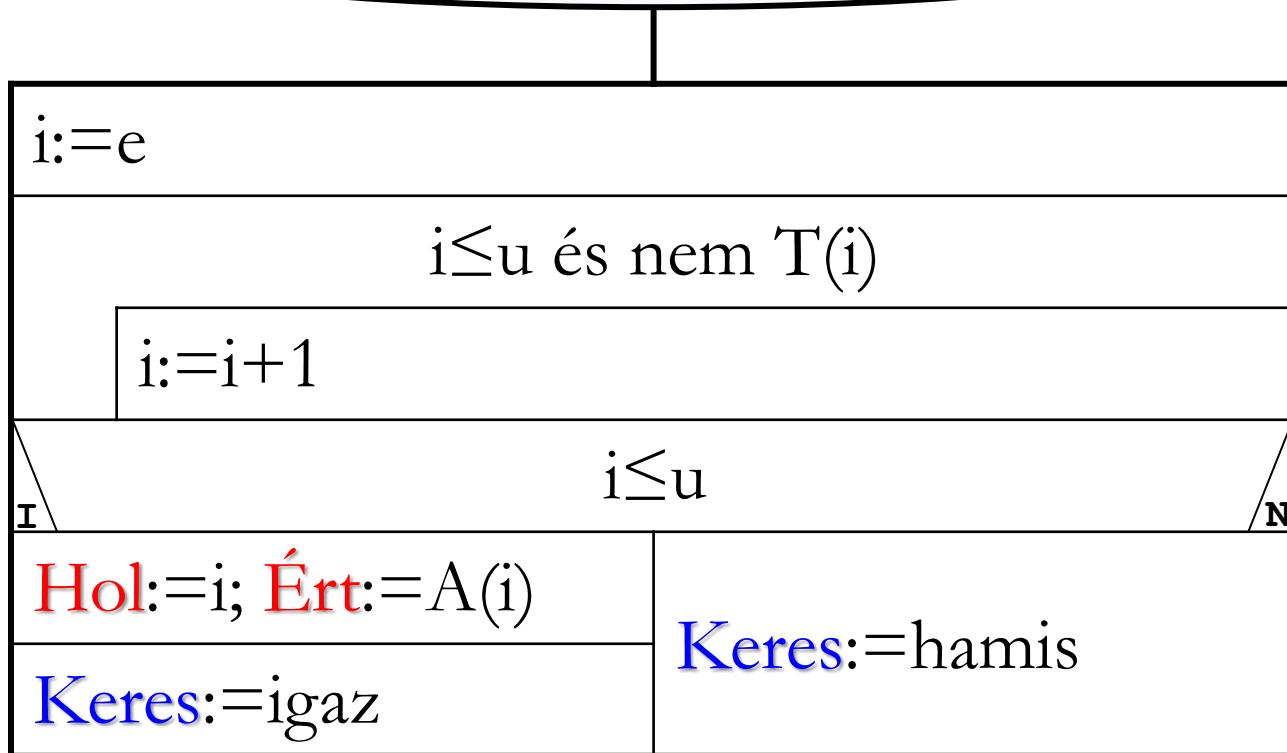
A keresésből eldöntés lesz, ha a függvény értéke csak a logikai érték.



Keresés – intervallumon

Algoritmus (függvény két kimenő paraméterrel):

Keres($e, u, \underline{\text{Hol}}, \underline{\text{Ért}}$): Logikai



Változó
 i : Egész



Sorozat \rightarrow multihalmaz transzformáció



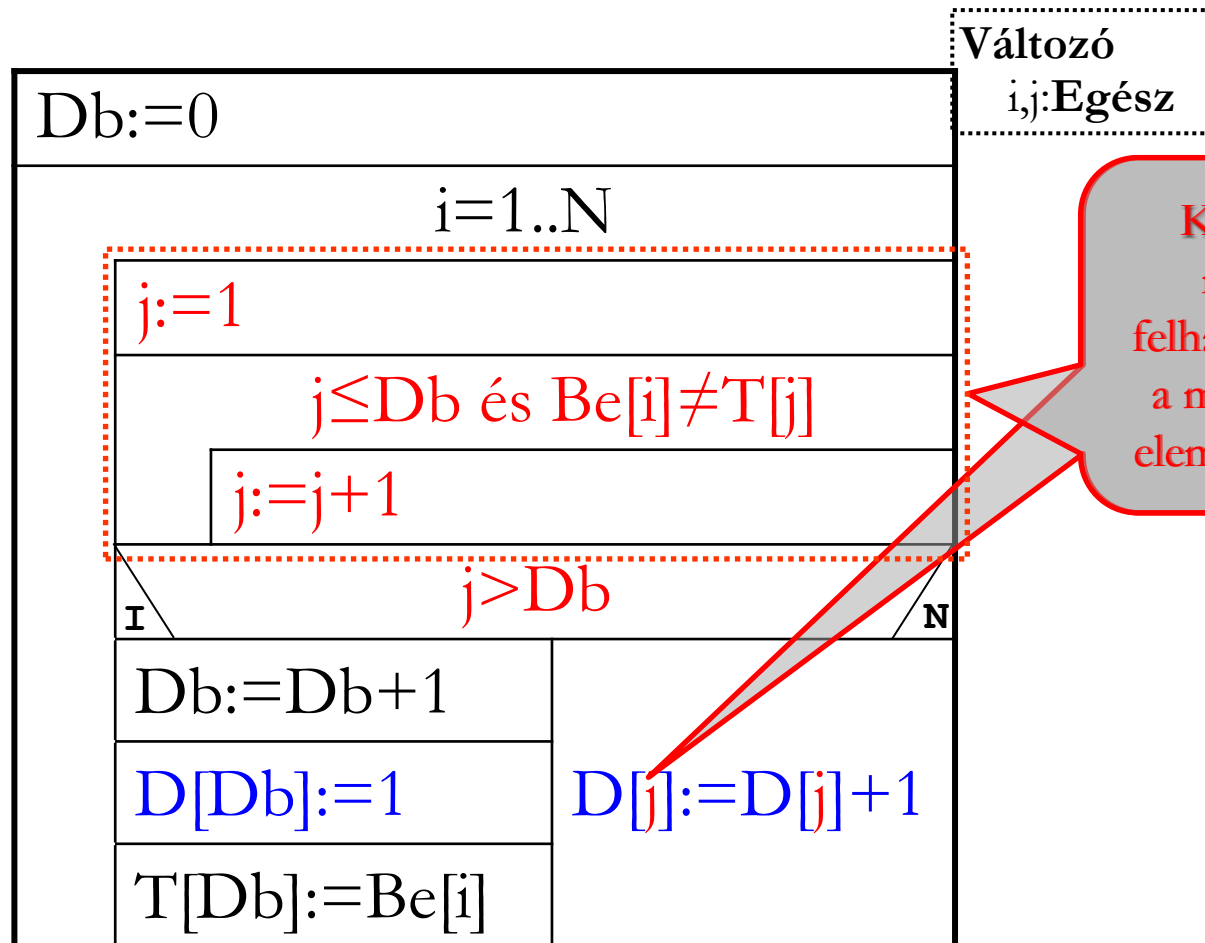
Egyes esetekben a bemenetbeli sorozatból multihalmazt kell készítenünk, ahol az elemek értéke mellett a számosságukat is tároljuk.

Példa: N vásárlásról ismerjük, hogy egy vásárló milyen terméket vásárolt ($Be[1..N]$). Adjuk meg a vásárlásokban szereplő termékeket ($T[1..Db]$) és számukat ($D[1..Db]$)!

A megoldás egy **kiválogatás tétel**: válogassuk ki a bemenet azon elemeit, amelyek a kiválogatás eredményében **még nem szerepeltek** (**eldöntés** \rightarrow **keresés**), s e közben **számláljunk** is (**megszámolás**)!



Sorozat \rightarrow multihalmaz transzformáció



Multihalmaz típus



Értékhalmoz:

Az alaphalmaz (amely az Elemtípus és egy darabszám által van meghatározva) iteráltja („mely elem hányszoros multiplicitással van benne a multihalmazban”).



Multihalmaz típus

Alapműveletek:

- Multihalmazba (elem hozzávétele egy multihalmazhoz):
 $H := H \cup \{(e, 1)\}$
- Multihalmazból (elem elhagyása egy multihalmazból):
 $H := H \setminus \{(e, 1)\}$
- Beolvasás (multihalmaz beolvasása)
- Kiírás (multihalmaz kiírása),
- Üres (üres multihalmaz létrehozás eljárás), vagy
- Üres? (logikai értékű függvény).



Multihalmaz típus



Alapműveletek:

- **eleme** (egy elem benne van-e a multihalmazban) (\in)
- **benne** (egy elem legalább adott multiplicitással benne van-e a multihalmazban)
- **multiplicitás** (egy elem hányszoros multiplicitással van benne a multihalmazban)



Multihalmaz típus

Multihalmaz \times Multihalmaz műveletek:

- metszet (\cap) (értékek metszete, multiplicitások minimuma)
- unió (\cup) (értékek uniója, multiplicitások összege)
- különbség (\setminus) (értékek különbsége, multiplicitások különbsége; nincs benne egy elem, ha a multiplicitások különbsége 1-nél kisebb)
- max (multiplicitások maximuma),
- része (egyik multihalmaz részhalmaza-e a másiknak) (\subset, \subseteq)
- mindközös? (a két multihalmaz az elemek multiplicitásától eltekintve azonos-e)



Multihalmaz típus

Példa:

Típus

ÁllatFajta=Szöveg

Állatok=Multihalmaz (ÁllatFajta)

Konstans

sok:Egész (10)

Változó

A:Állatok

A:=Állatok(("lúd",13),("disznó",1))	
I	"disznó"∈A és Multiplicitás(A,"lúd")≥sok
Ki:"Sok lúd disznót győz"	
–	



Multihalmaz típus ábrázolása₁

Elemek felsorolása:

Típus

Halmazelem (Elemtípus) = **Rekord** (érték: Elemtípus,
multi: Egész)

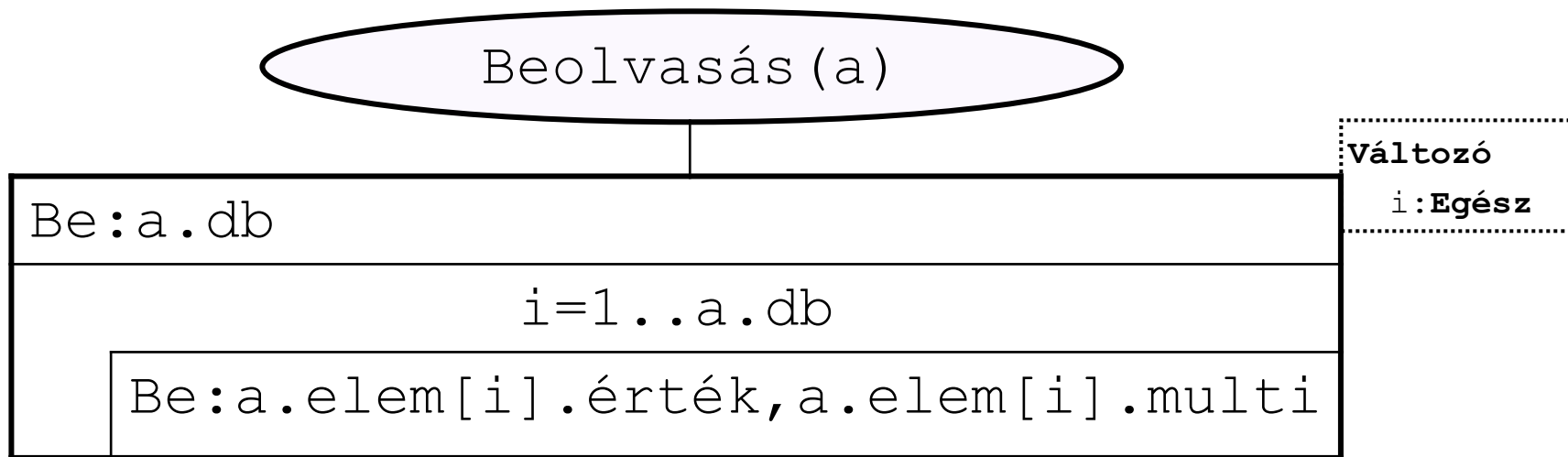
Multihalmaz (Elemtípus) = **Rekord** (
db: Egész,
elem: **Tömb** [1 .. MaxDb: Halmazelem (Elemtípus)])

Egy felsorolásként adjuk meg a multihalmazt, annyi elemű tömbben, ahány elemű éppen a multihalmaz (pontosabban az első db darab elemében).

Csak a legalább 1 multiplicitású elemeket tároljuk!



Multihalmaz típus

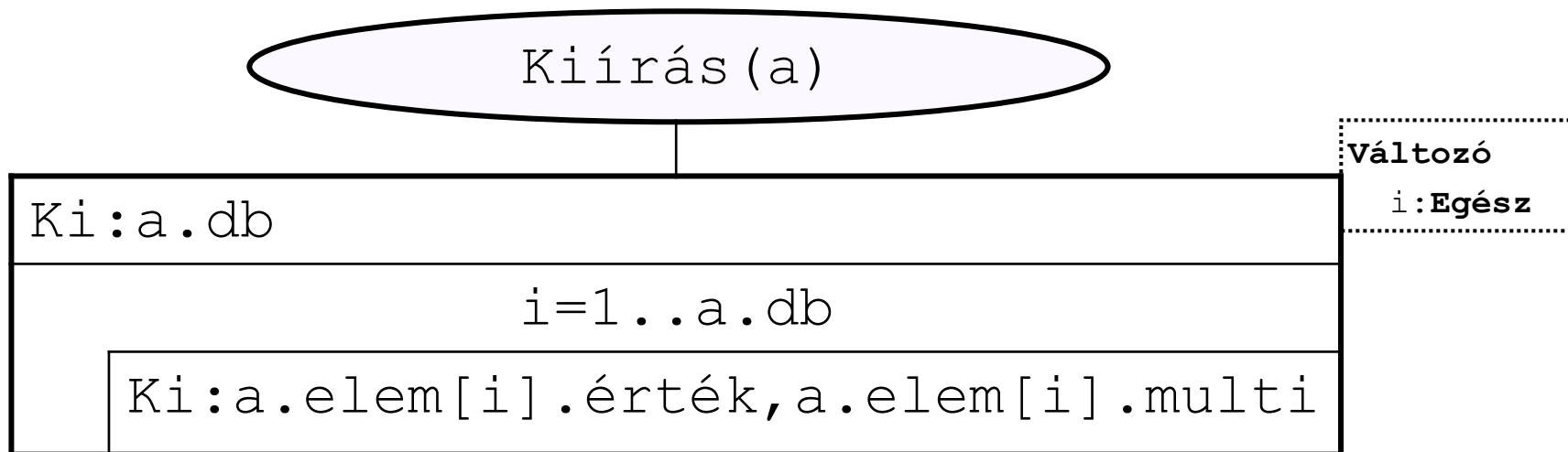


Műveletigény számítása:

A ciklus a multihalmaz elemértékeinek számaszor fut le, azaz a futási idő a multihalmaz elemszámával arányos.



Multihalmaz típus



Műveletigény számítása:

A ciklus a multihalmaz elemértékeinek számaszor fut le, azaz a futási idő a multihalmaz elemszámával arányos.



Multihalmaz típus

Üres (a)

a.db := 0

Műveletigény számítása:

Nem függ a multihalmaz elemszámától.

Üres? (a) : **Logikai**

Üres? := a.db = 0

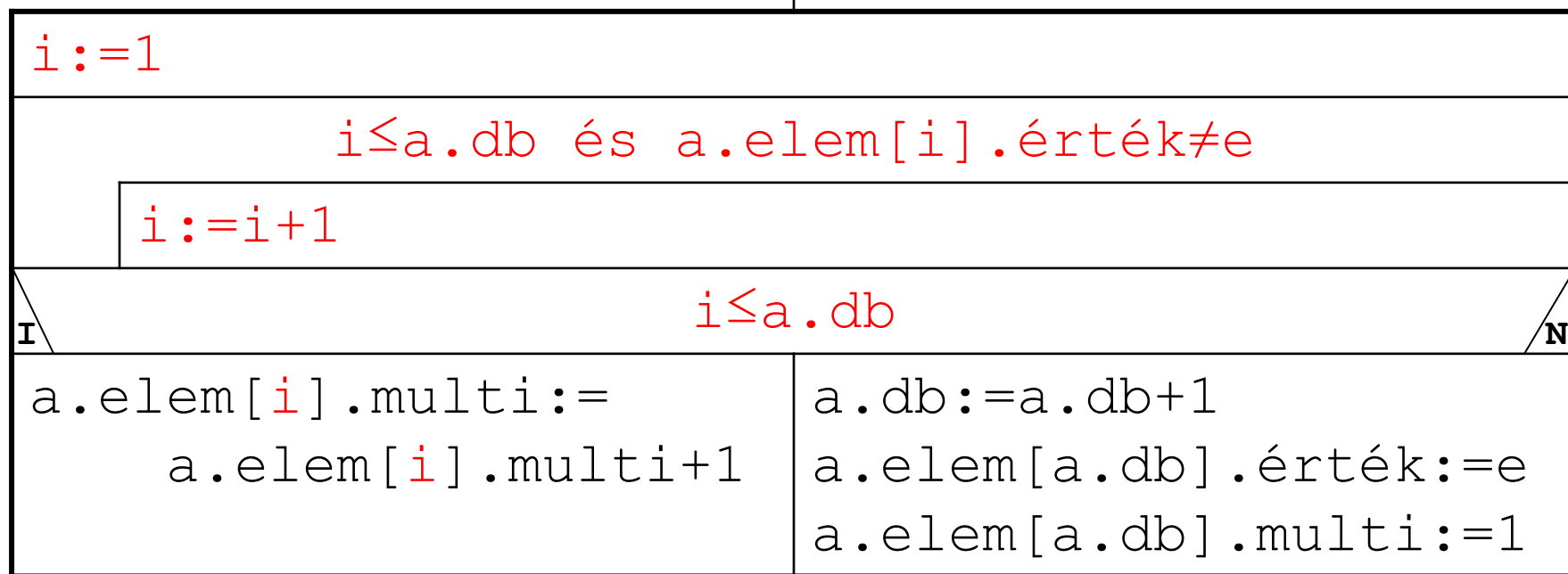
Műveletigény számítása:

Nem függ a multihalmaz elemszámától.



Multihalmaz típus

Multihalmazba (a, e)



Műveletigény számítása:

Arányos a multihalmaz elemszámával (**keresés tétel**).



Multihalmaz típus

Multihalmazból (a, e)

$i := 1$		
$i \leq a.db$ és $a.elem[i].érték \neq e$		
$i := i + 1$		
I	$i \leq a.db$	N
I	$a.elem[i].multi = 1$	N
$a.elem[i] :=$ $a.elem[a.db]$ $a.db := a.db - 1$		—
$a.elem[i].multi :=$ $a.elem[i].multi - 1$		

Válto

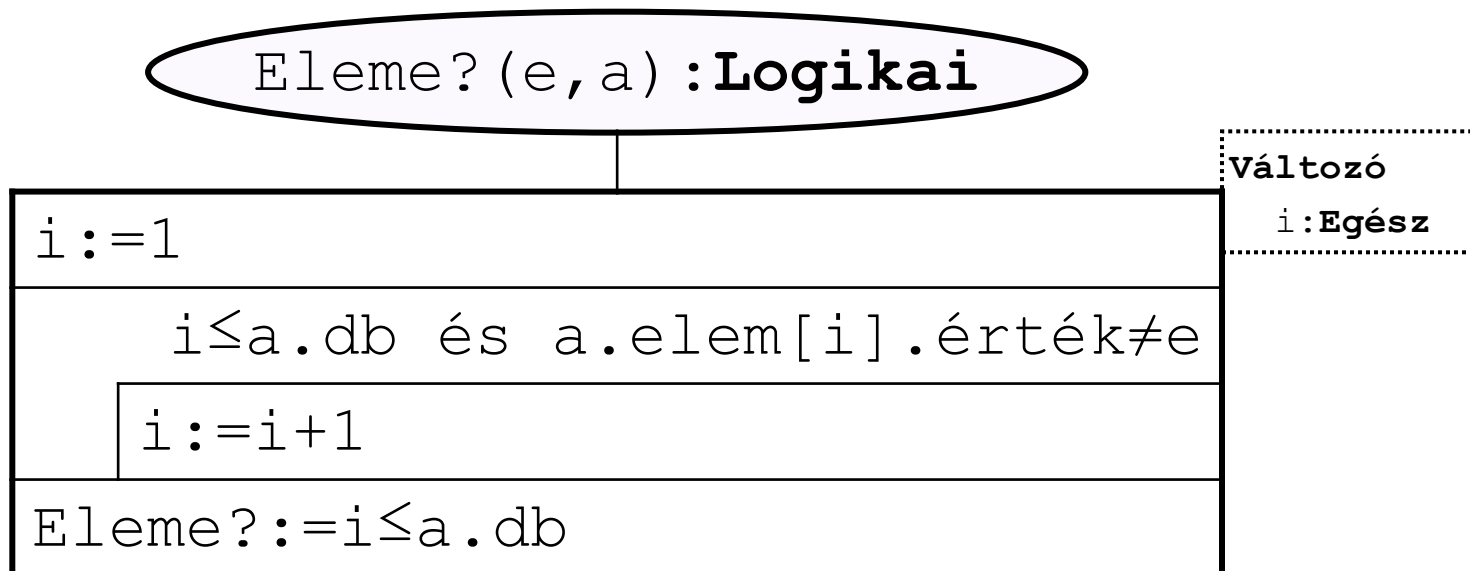
i: E

Műveletigény számítása:

Arányos a multihalmaz elemszámával (**keresés tétel**).



Multihalmaz típus



Műveletigény számítása:

Arányos a multihalmaz elemszámával (eldöntés tétel).



Multihalmaz típus

Multiplicitás(a, e) : **Egész**

<i>i</i> := 1	
<i>i</i> ≤ a.db és a.elem[<i>i</i>].érték ≠ e	
<i>i</i> := <i>i</i> + 1	
<i>i</i> ≤ a.db	
I	N
Multiplicitás := a.elem[<i>i</i>].multi	Multiplicitás := 0

Változó
i : Egész

Műveletigény számítása:

Arányos a multihalmaz elemszámával (**keresés tétel**).



Multihalmaz típus

Halmazelem
típusú:
(érték, multi)

Benne? (**e**, a) : **Logikai**

i := 1

i ≤ a.db és a.elem[i].érték ≠ e.érték

i := i + 1

Benne? := i ≤ a.db és e.multi ≤ a.elem[i].multi

Változó

i : Egész

Műveletigény számítása:

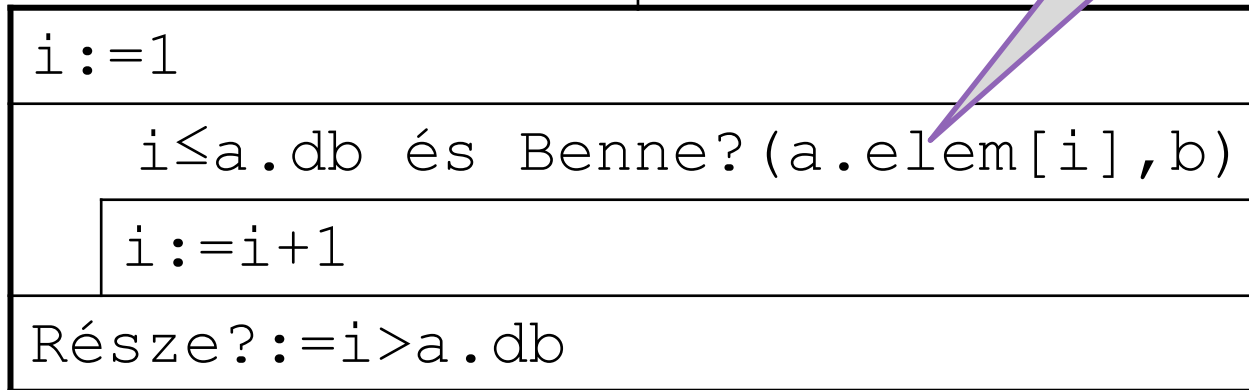
Arányos a multihalmaz elemszámával (**keresés tétel**).



Multihalmaz típus

Halmazelem
típusú:
(érték, multi)

Része? (a, b) : **Logikai**



Változó

i : Egész

Műveletigény számítása:

A külső ciklus az ,a', a Benne műveletben levő belső ciklus a ,b' multihalmaz elemszámánszor fut le, azaz a futási idő a két multihalmaz elemszáma szorzatával arányos.



Multihalmaz típus

Unió (a, b)

Válto

i, j:

c:Mu

c := a

i = 1 .. b.db

j := 1

j ≤ a.db és b.elem[i].érték ≠ a.elem[j].érték

j := j + 1

I

j > a.db

N

c.db := c.db + 1

c.elem[c.db] :=
b.elem[i]

c.elem[j].multi :=

c.elem[j].multi +
b.elem[i].multi

Unió := c



Multihalmaz típus

Max (a, b)

Válto

i, j:

c: Mu

c := a

i = 1 .. b.db

j := 1

j ≤ a.db és b.elem[i].érték ≠ a.elem[j].érték

j := j + 1

I	j > a.db	N
c.db := c.db + 1 c.elem[c.db] := b.elem[i]	b.elem[i].multi > c.elem[j].multi	N
	c.elem[j].multi := b.elem[i].multi	—

Max := c



Multihalmaz típus

Metszet (a, b)

c.db := 0

i = 1 .. a.db

j := 1

j ≤ b.db és b.elem[j].érték ≠ a.elem[i].érték

j := j + 1

I

j ≤ b.db

N

c.db := c.db + 1; c.elem[c.db] := a.elem[i]

I

b.elem[j].multi < a.elem[i].multi

N

c.elem[c.db].multi := b.elem[j].multi

—

—

Metszet := c

vál.

i, j

c.db



Multihalmaz típus ábrázolása₂

Darabszám vektor:

Típus

Multihalmaz (Elemtípus) =

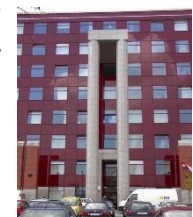
Tömb [**Min** 'Elemtípus' .. **Max** 'Elemtípus' : Egész]

Vegyünk fel egy annyi elemből álló sorozatot, amennyi a multihalmaz lehetséges elem fajtáinak száma!

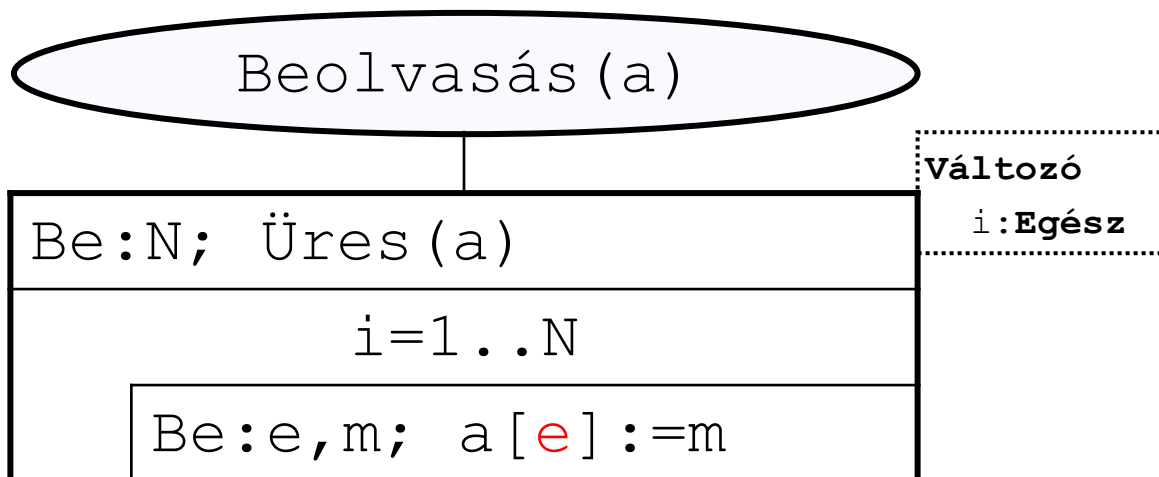
Legyen az i . elem x értékű, ha az i . lehetséges elem x -szer van benne van a multihalmazban, illetve 0, ha nincs benne!

Az Elemtípusnak diszkrétnek, azaz végesnek és „felsorolhatónak” kell lennie! Ilyenekkel fogunk indexelni!

Meggondolandó lenne ábrázolni a tárolt elemek számát is!



Multihalmaz típus



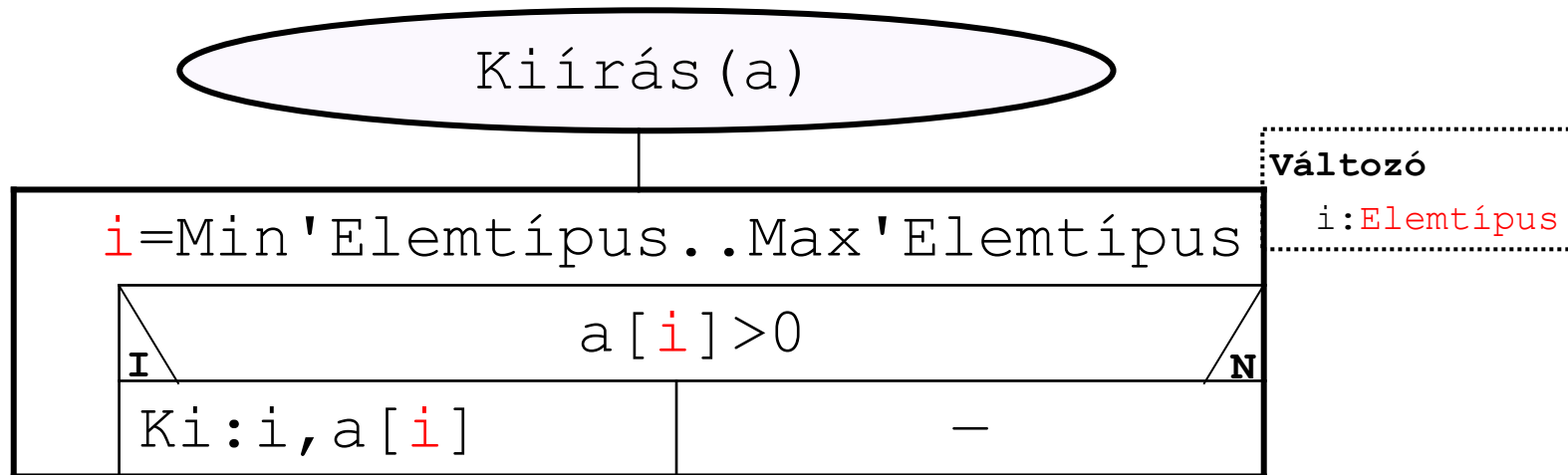
Műveletigény számítása:

A ciklus a multihalmaz elemértékeinek számaszor fut le, azaz a futási idő a multihalmaz elemszámával arányos.

A többi elemet azonban „0-ra kell állítani” : Üres (a), ami az alaphalmaz számosságával arányos műveletigényű.



Multihalmaz típus

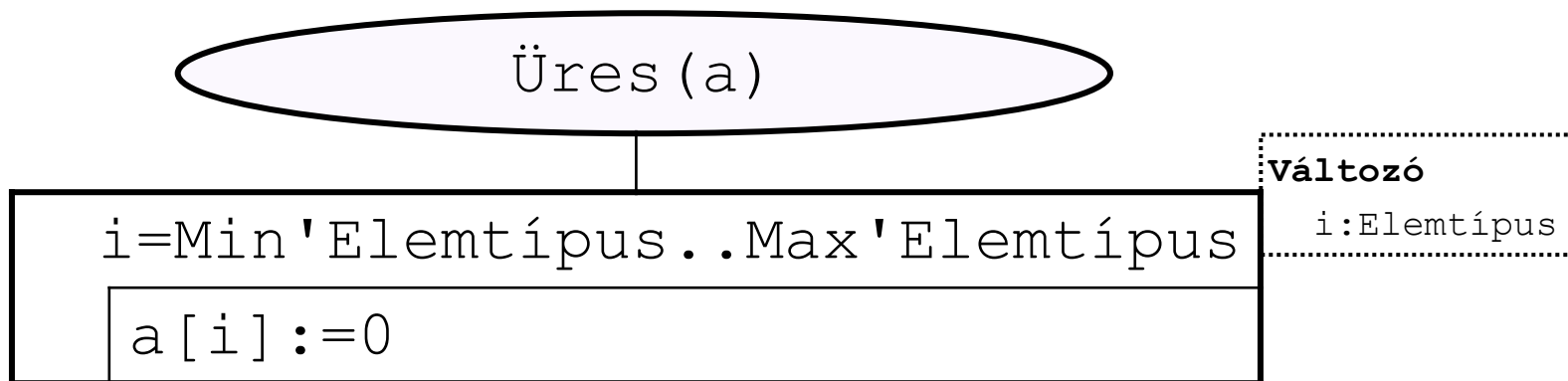


Műveletigény számítása:

A ciklus a multihalmaz elemtípusának számosságáig fut le, azaz a futási idő a multihalmaz elemeinek maximális számával arányos.



Multihalmaz típus



Műveletigény számítása:

A ciklus a multihalmaz elemtípusának számosságaszor fut le, azaz a futási idő a multihalmaz elemeinek maximális számával arányos – hacsak nincs tömb 0-val feltöltésére művelet.



Multihalmaz típus

Üres? (a) : **Logikai**

i := Min 'Elemtípus

i ≤ Max 'Elemtípus és a[i] = 0

i := i + 1

Üres? := i > Max 'Elemtípus

Változó

i : Elemtípus

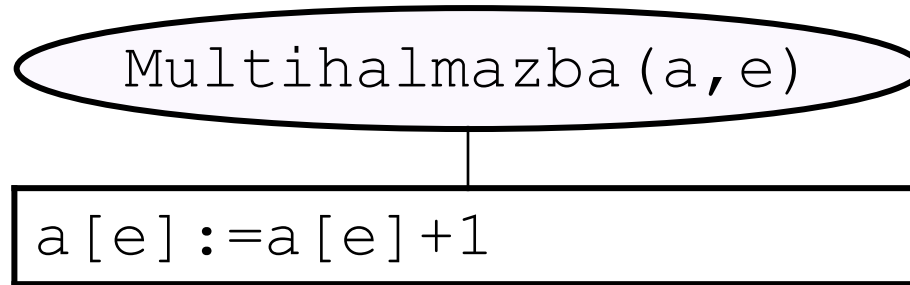
Műveletigény számítása:

A futási idő a multihalmaz elemtípusa számosságával arányos (eldöntés tétel).

Ha a multihalmazban lévő elemek számát is tárolnánk, akkor nem kellene ciklus.



Multihalmaz típus

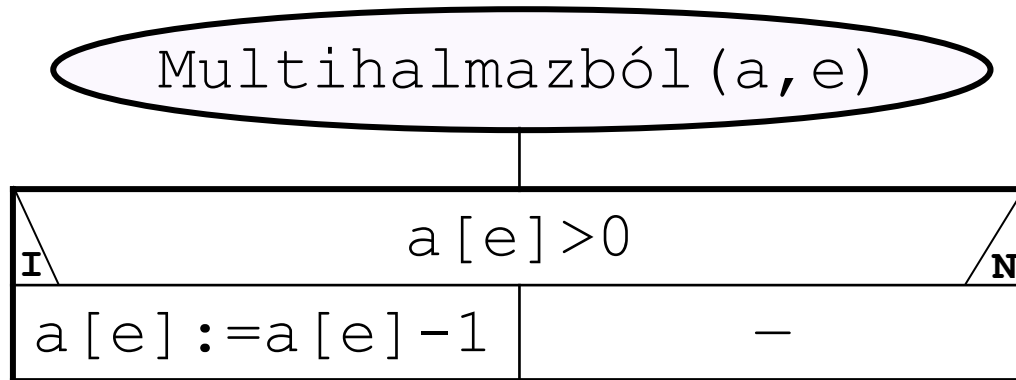


Műveletigény számítása:

Nem függ a multihalmaz elemszámától.



Multihalmaz típus



Műveletigény számítása:

Nem függ a multihalmaz elemszámától.



Multihalmaz típus

$\text{Elem?}(e, a) : \text{Logikai}$

$\text{Elem?} := a[e] > 0$

Műveletigény számítása:

Nem függ a multihalmaz elemszámától.



Multihalmaz típus

Multiplicitás (e, a) : **Egész**

Multiplicitás $:= a[e]$

Műveletigény számítása:

Nem függ a multihalmaz elemszámától.



Multihalmaz típus

Része? (a, b) : **Logikai**

i := Min 'Elemtípus

i ≤ Max 'Elemtípus és a[i] ≤ b[i]

i := i + 1

Része? := i > Max 'Elemtípus

Változó

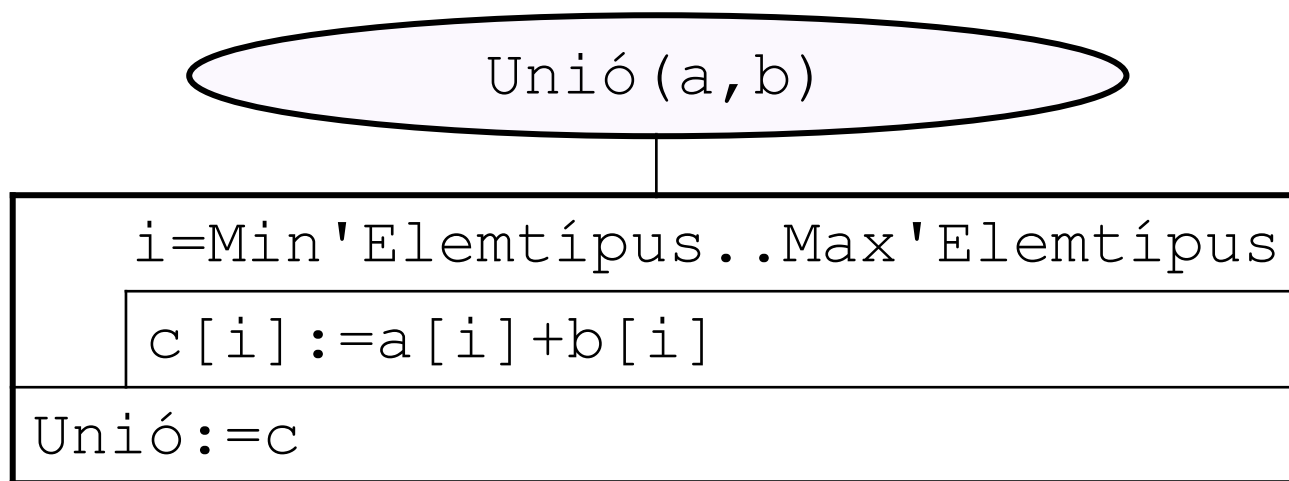
i : Elemtípus

Műveletigény számítása:

A futási idő a multihalmaz elemtípusa számosságával arányos (eldöntés tétel).



Multihalmaz típus



Változó

i : Elemtípus

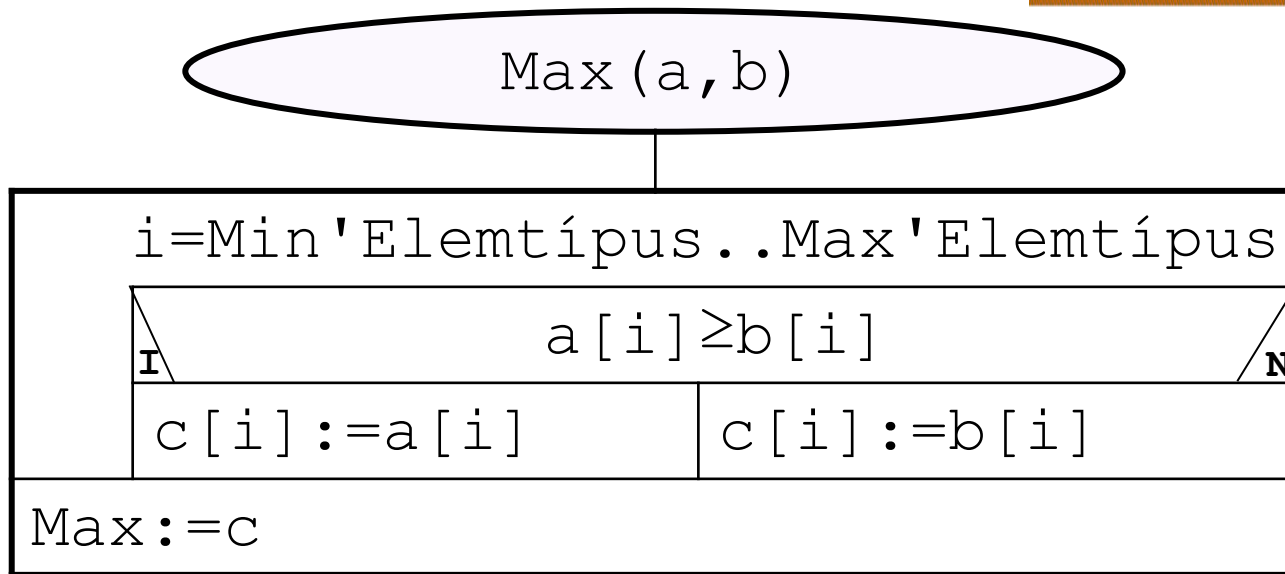
c : MultiHalmaz

Műveletigény számítása:

A futási idő a multihalmaz elemtípusa számosságával arányos (másolás tétel).



Multihalmaz típus



Változó

i :Elemtípus

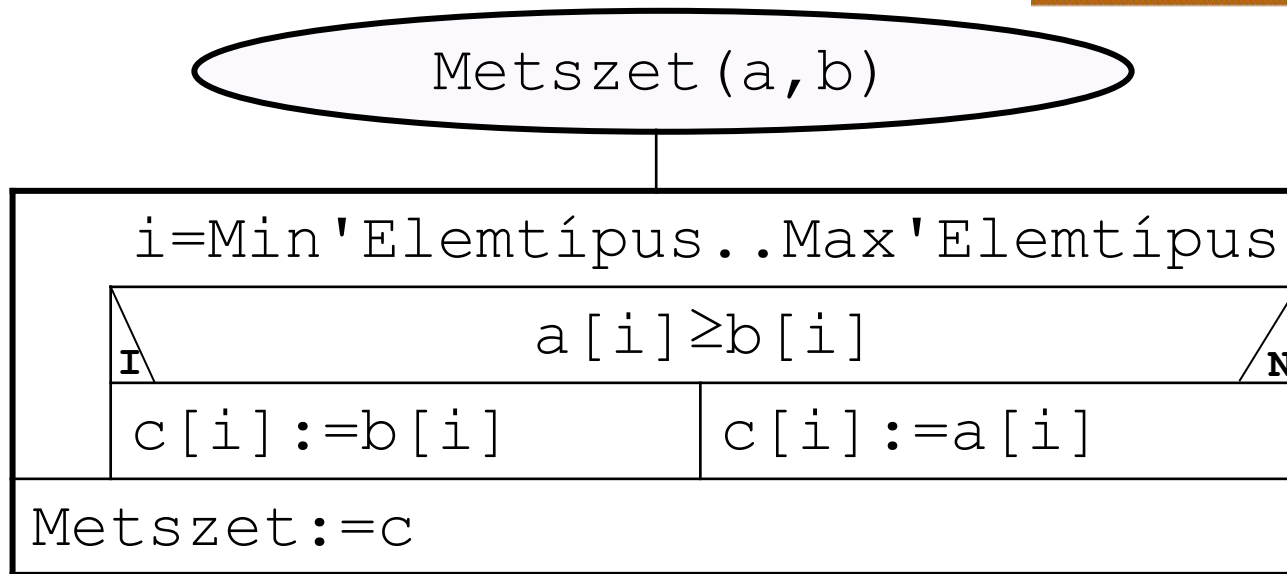
c :MultiHalma

Műveletigény számítása:

A futási idő a multihalmaz elemtípusa számosságával arányos (másolás tétel).



Multihalmaz típus



Változó

i :Elemtípus

c :MultiHalma

Műveletigény számítása:

A futási idő a multihalmaz elemtípusa számosságával arányos (másolás tétel).



Tartalom

- Programozási tételek általánosítása
 - Összegzés / Feltételes összegzés
 - Megszámolás
 - Maximum-kiválasztás / Feltételes maximum-keresés
 - Kiválasztás
 - Keresés / eldöntés
- Halmaz általánosítása: Multihalmaz
 - Multihalmaz típus elemek felsorolásával
 - Multihalmaz típus darabszám vektorral

