

# PROGRAMOZÁS

## *Intervallumos programozási tételek*

Gregorics Tibor

<http://people.inf.elte.hu/gt/prog>

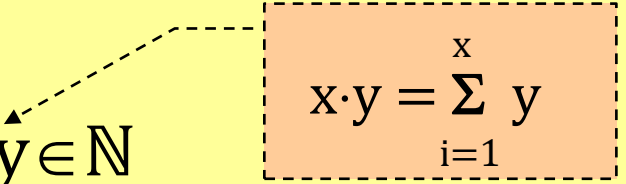
# Intervallumon értelmezett függvény vs. tömb

□ *Intervallumon értelmezett függvény* :  $f : [m..n] \rightarrow H$

- $[m..n] = \{ a \in \mathbb{Z} \mid m \leq a \leq n \}$
- $f(i) \in H$  ahol  $i \in [m..n]$

□ *Tömbök* speciális intervallumon értelmezett függvények

- Minden tömb felfogható egy intervallumon értelmezett függvénynek
  - $v : \mathbb{R}^n$  ( $n \in \mathbb{N}$ ) esetén van olyan  $f : [1..n] \rightarrow \mathbb{R}$  függvény, hogy  $f(i) = v[i]$
- De egy intervallumon értelmezett függvény megadásához nincs szükség tömbre
  - $f : [1..x] \rightarrow \mathbb{N}$  ( $x \in \mathbb{N}$ ) és  $f(i) = y \in \mathbb{N}$


$$x.y = \sum_{i=1}^x y$$

# Összegzés

Összegezzük az  $f : [m..n] \rightarrow H$  függvénynek az  $m..n$  egész-intervallumon felvett értékeit!

A  $H$  halmazon értelmezett a  $+: H \times H \rightarrow H$  asszociatív művelet, amelynek a baloldali nulla eleme a  $0 \in H$ .

$$A = (m:\mathbb{Z}, n:\mathbb{Z}, s:H)$$

$$Ef = (m=m' \wedge n=n')$$

$$Uf = (Ef \wedge s = \sum_{i=m}^n f(i))$$

$$\sum_{i=m}^n f(i) = 0 \text{ ha } n < m$$

*ciklus invariáns:*

$$i \in [m..n+1] \cup \{m\} \wedge s = \sum_{k=m}^{i-1} f(k)$$

$$s := 0$$

$$i = m .. n$$

$$s := s + f(i)$$

*Speciális eset:*

$$\sum_{i=m}^n g(i) \text{ azaz } f(i) = \begin{cases} g(i) & \text{ha } \beta(i) \\ 0 & \text{különben} \end{cases}$$

```
s = 0;
for (int i=m; i<=n; ++i) {
    s = s + f(i);
}
```

# Számlálás

Hányszor vesz fel igaz értéket a  $\beta:[m..n] \rightarrow \mathbb{L}$  függvény az  $[m..n]$  egész-intervallumon?

$$A = (m:\mathbb{Z}, n:\mathbb{Z}, c:\mathbb{N})$$

$$Ef = (m=m' \wedge n=n')$$

$$Uf = (Ef \wedge c = \sum_{i=m}^n \beta(i))$$

$$c = \sum_{i=m}^n f(i)$$

$$\text{ahol } f(i) = \begin{cases} 1 & \text{ha } \beta(i) \\ 0 & \text{különben} \end{cases}$$

*ciklus invariáns:*

$$i \in [m..n+1] \cup \{m\} \wedge c = \sum_{k=m}^{i-1} \beta(k)$$

$c := 0$

$i = m .. n$

$\beta(i)$

$c := c + 1$

-

```
c = 0;
for(int i=m; i<=n; ++i) {
    if (betha(i)) ++c;
}
```

# Maximum kiválasztás

Mi a maximuma az  $f:[m..n] \rightarrow H$  függvénynek és hol veszi ezt fel, feltéve, hogy az  $[m..n]$  intervallum nem üres és a  $H$  halmaz elemei teljesen rendezhetőek!

$A = (m:\mathbb{Z}, n:\mathbb{Z}, ind:\mathbb{Z}, max:H)$

$Ef = (m=m' \wedge n=n' \wedge m \leq n)$

$Uf = (Ef \wedge (max, ind) = \underset{i=m}{\overset{n}{\text{MAX}}} f(i))$

```
max = f(m); ind = m;
for(int i=m+1; i<=n; ++i) {
    if (f(i)>max) {
        max = f(i); ind = i;
    }
}
```

- ind elhagyható, max nem

$max = \underset{k=m}{\overset{n}{\text{MAX}}} f(i)$

- MAX helyett lehet MIN

*ciklus invariáns:*

$i \in [m..n+1] \wedge (max, ind) = \underset{k=m}{\overset{i-1}{\text{MAX}}} f(k)$

$max, ind := f(m), m$

$i = m+1 .. n$

$f(i) > max$

$max, ind := f(i), i$

-

*szimultán értékadás*

$max = f(ind) = \underset{i=m}{\overset{n}{\text{MAX}}} \{f(i)\} \wedge ind \in [m..n]$

# *Feltételes maximum keresés*

Mi a maximuma az  $f:[m..n] \rightarrow H$  függvénynek (a  $H$  halmaz elemei teljesen rendezhetőek) és hol veszi ezt fel az  $[m..n]$  egész-intervallum azon elemei közül, amelyekre a igazat ad a  $\beta:[m..n] \rightarrow \mathbb{L}$  feltétel?

$A = (m:\mathbb{Z}, n:\mathbb{Z}, l:\mathbb{L}, ind:\mathbb{Z}, max:H)$

$Ef = (m=m' \wedge n=n')$

$Uf = (Ef \wedge (l, max, ind) = \underset{i=m}{\overset{n}{\text{MAX}}} f(i))$

$i=m$

$\beta(i)$

- *ind elhagyható, max nem*  
- *MAX helyett lehet MIN*

$(l = \exists k \in [m..n]: \beta(k)) \wedge$

$(l \rightarrow ind \in [m..n] \wedge \beta(ind) \wedge max = f(ind) \wedge$

$(\forall i \in [m..n]: \beta(i) \rightarrow max \geq f(i)))$

*ciklus invariáns:*

$$i \in [m..n+1] \cup \{m\} \wedge (l, \max, \text{ind}) = \underset{\substack{k=m \\ \beta(k)}}{\overset{i-1}{\text{MAX}}} f(k)$$

$l := \text{hamis}$

$i = m .. n$

$\neg \beta(i)$	$\beta(i) \wedge l$		$\beta(i) \wedge \neg l$
-	$f(i) > \max$		$l, \max, \text{ind} :=$ $\text{igaz}, f(i), i$
	$\max, \text{ind} :=$ $f(i), i$	-	

```

l = false;
for(int i=m; i<=n; ++i){
    if (!betha(i));
    else if(betha(i) && l){
        if (f(i)>max){
            max = f(i); ind = i;
        }
    } else if(betha(i) && !l){
        l = true;
        max = f(i); ind = i;
    }
}

```

```

l = false;
for(int i=m; i<=n; ++i){
    if (!betha(i)) continue;
    if(l){
        if (f(i)>max){
            max = f(i); ind = i;
        }
    } else{
        l = true;
        max = f(i); ind = i;
    }
}

```

# Kiválasztás

Keressük meg az  $m$  egész számnál nagyobb vagy egyenlő első olyan egész számot, amely kielégíti a  $\beta:\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{L}$  feltételt, feltéve ha **létezik** ilyen.

$A = (m:\mathbb{Z}, \text{ind}:\mathbb{Z})$   
 $Ef = (m=m' \wedge \exists k \geq m: \beta(k))$   
 $Uf = (Ef \wedge \text{ind} = \text{SELECT } \beta(i))$

$i \geq m$

$\text{ind} \geq m \wedge \beta(\text{ind})$   
 $\wedge \forall k \in [m.. \text{ind}-1]: \neg \beta(k)$

*Fordított irányú kiválasztás:*

$\text{ind} = \text{SELECT } \beta(i)$   
 $i \leq m$

*ciklus invariáns:*

$\text{ind} \geq m \wedge \forall k \in [m.. \text{ind}-1]: \neg \beta(k)$

$\text{ind} := m$

$\neg \beta(\text{ind})$

$\text{ind} := \text{ind} + 1$

```
int ind;  
for (ind=m; !betha(ind); ++ind);
```



# Lineáris keresés

Keressük az  $[m..n]$  egész-intervallumban az első olyan számot, amelyre a  $\beta:[m..n] \rightarrow \mathbb{L}$  igazat ad!

$A = (m: \mathbb{Z}, n: \mathbb{Z}, l: \mathbb{L}, ind: \mathbb{Z})$

$Ef = (m = m' \wedge n = n')$

$Uf = (Ef \wedge (l, ind) = \text{SEARCH}_{i=m}^n \beta(i))$

*ciklus invariáns:*

$i \in [m..n+1] \cup \{m\} \wedge \forall k \in [m..i-2]: \neg \beta(k) \\ \wedge l = \exists k \in [m..i-1]: \beta(k) \wedge l \rightarrow ind = i-1$

$l, i := \text{hamis}, m$

$\neg l \wedge i \leq n$

$l, ind := \beta(i), i$

$i := i + 1$

$(l = \exists i \in [m..n]: \beta(i)) \wedge$

$(l \rightarrow ind \in [m..n] \wedge \beta(ind))$

$\wedge \forall i \in [m..ind-1]: \neg \beta(i))$

*Fordított irányú keresés:*

$l, ind = \text{SEARCH}_{i=n..m} \beta(i)$

*Eldöntés:* ind elhagyható

$l = \exists i \in m..n: \beta(i)$

```
l = false;
```

```
for(int i=m; !l && i<=n; ++i) {
```

```
    l = betha(i);
```

```
    ind = i;
```

```
}
```

# Optimista lineáris keresés

Döntsük el, hogy vajon az intervallum minden eleme megfelel-e a  $\beta$  tulajdonságnak!

**Optimista lineáris keresés:**

$$l, ind = \forall \text{SEARCH}_{i=m..n} \beta(i)$$

$$A = (m: \mathbb{Z}, n: \mathbb{Z}, l: \mathbb{L})$$

$$Ef = (m=m' \wedge n=n')$$

$$Uf = (Ef \wedge l = \forall i \in m..n: \beta(i))$$

$$\neg l = \neg \forall i \in m..n: \beta(i)$$

$$\neg l = \exists i \in m..n: \neg \beta(i)$$

$m .. n$	$\sim$	$m .. n$
$l$	$\sim$	$\neg l$
$\beta(i)$	$\sim$	$\neg \beta(i)$

$\neg l, i := \text{hamis}, m$

$\neg \neg l \wedge i \leq n$

$\neg l, ind := \neg \beta(i), i$

$i := i + 1$



$l, i := \text{igaz}, m$

$l \wedge i \leq n$

$l, ind := \beta(i), i$

$i := i + 1$

# Visszavezetés

1. Megsejtjük a feladatot megoldó programozási tételt.
2. Specifikáljuk a feladatot a programozási tételre utaló végrehajtható utófeltétellel.
3. Megadjuk a feladat és a programozási tétel közötti eltéréseket:
  - *intervallum határok*: konstans vagy kifejezés (pl.  $n/2$ ), amelynek típusa  $\mathbb{Z}$  helyett lehet annak része (pl:  $\mathbb{N}$ )
  - *függvények* ( $f:[m..n] \rightarrow H$ ,  $\beta:[m..n] \rightarrow \mathbb{L}$ ) konkrét megfelelői
  - *szükséges művelet* megadása a  $H$ -hoz
    - $(H, >)$  helyett például  $(\mathbb{Z}, >)$  vagy  $(\mathbb{Z}, <)$
    - $(H, +)$  helyett például  $(\mathbb{Z}, +)$  vagy  $(\mathbb{R}, *)$  vagy  $(\mathbb{L}, \wedge)$
  - *változók átnevezése*
4. A különbségek figyelembe vételével a tétel algoritmusából elkészítjük a feladatot megoldó algoritmust.

# Tesztelés

## □ Intervallum szerint (mindegyik tétel esetén)

- *hosszúság*: nulla, egy illetve kettő hosszú intervallum
- *eleje ill. vége*: A kitüntetett (a  $\beta$  tulajdonságú vagy a maximális) elem a legelső illetve a legutolsó-e.
- *túlindexelés* vizsgálata

## □ Funkció szerint

- *keresés*: nulla, egy illetve több  $\beta$  tulajdonságú elem esete
- *max. ker.*: egy illetve több azonos maximális elem esete
- *összegzés*: terheléses vizsgálat, majd a művelet kritikus értékeinek és jellemző tulajdonságainak kipróbálása

## □ A $\beta(i)$ és $f(i)$ kifejezések kiszámolásánál használt műveletek sajátosságai

# Logaritmikus keresés

Adott egy  $f:[m..n] \rightarrow H$  **monoton növekvő függvény**  
 (a  $H$  halmaz elemein értelmezett egy rendezési reláció)  
 Felveszi-e a függvény az **adott**  $h \in H$  értéket, és ha igen, hol?

$A = (m:\mathbb{Z}, n:\mathbb{Z}, h:H, l:\mathbb{L}, ind:\mathbb{Z})$

$Ef = (m=m' \wedge n=n' \wedge h=h' \wedge \text{f monoton nő})$

$Uf = (Ef \wedge (l = \exists i \in [m..n]: f(i)=h) \wedge$   
 $(l \rightarrow ind \in [m..n] \wedge f(ind)=h) )$

*ciklus invariáns:*

$m \leq ah \leq fh \leq n$

$l, ah, fh := \text{hamis}, m, n$

$\wedge \forall k \in [m..ah-1] \cup [fh+1..n]: \neg \beta(k)$

$\neg l \wedge ah \leq fh$

$\wedge l \rightarrow ind \in [m..n] \wedge \beta(ind)$

$ind := (ah+fh)/2$

$f(ind) > h$

$f(ind) < h$

$f(ind) = h$

$fh := ind-1$

$ah := ind+1$

$l := \text{igaz}$