



ELTE | IK

# PROGRAMOZÁS

## Programozási minták

Horváth Győző



# Programozási minták

1. Összegzés
2. Megszámolás
3. Maximumkiválasztás
  - a. Minimumkiválasztás
4. Feltételes maximumkeresés
  - a. Feltételes minimumkeresés
5. Keresés
6. Eldöntés
  - a. Mind eldöntés
7. Kiválasztás
8. Másolás
9. Kiválogatás
  - a. Kiválogatás dinamikus tömbbel

Most Common DUPLO Parts



# Programozási minták

1. Általános összegzés
  - a. Megszámolás
  - b. (Feltételes összegzés)
  - c. Másolás
  - d. Kiválogatás
2. Maximumkiválasztás
  - a. Minimumkiválasztás
3. Feltételes maximumkeresés
  1. Feltételes minimumkeresés
4. Keresés
  - a. Eldöntés
  - b. Mind eldöntés
5. Kiválasztás

Most Common DUPLO Parts



# Programozási minták

1. Általánosabb összegzés
  - a. Megszámolás
  - b. Feltételes összegzés
  - c. Másolás
  - d. Kiválogatás
  - e. Maximumkiválasztás
  - f. Minimumkiválasztás
  - g. Feltételes maximumkeresés
  - h. Keresés
  - i. Eldöntés
  - j. Mind eldöntés
  - k. Kiválasztás

Most Common DUPLO Parts



# Összegzés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény. A  $H$  halmaz elemein értelmezett az összeadás művelet. Határozzuk meg az  $f$  függvény  $[e..u]$  intervallumon felvett értékeinek az **összegét**, azaz a  $\sum_{i=e}^u f(i)$  kifejezés értékét! ( $e > u$  esetén ennek az értéke definíció szerint a nulla elem)

## Specifikáció

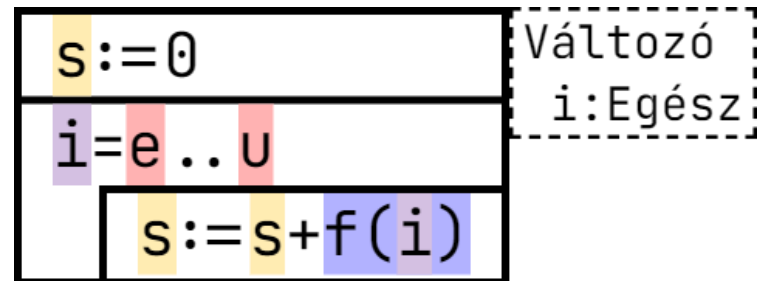
Be:  $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki:  $s \in H$

Ef: -

Uf:  $s = \text{SZUMMA}(i=e..u, f(i))$

## Algoritmus



# Általános összegzés sablon

Művelet neve	Operátor	Nul	Művelet neve	Operátor	Nullelem
unió			unió	U	$\emptyset$
összeadás	+	0	logikai és	és	igaz
szorzás	*	1	logikai vagy	vagy	hamis
szövegösszefűzés	+	""	tömbösszefűzés	hozzáfűz	üres tömb

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény. A  $H$  halmaz elemein értelmezett egy asszociatív, baloldali nulla elemmel rendelkező művelet, amit most összeadásnak nevezünk és  $+$ -szal jelöljük. Határozzuk meg az  $f$  függvény  $[e..u]$  intervallumon felvett értékeinek az **összegét**, azaz a  $\sum_{i=e}^u f(i)$  kifejezés értékét! ( $e > u$  esetén ennek az értéke definíció szerint a nulla elem)

## Specifikáció

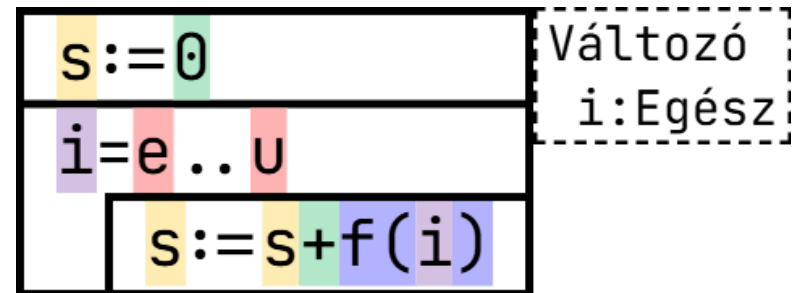
Be:  $e \in \mathbb{Z}, u \in \mathbb{Z}$

Ki:  $s \in H$

Ef: -

Uf:  $s = \text{SZUMMA}(i=e..u, f(i), 0, +)$

## Algoritmus



# Még általánosabb összegzés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma, egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény, egy  $\text{add}: G \times H \rightarrow G$  függvény és egy  $G$ -beli kezdőérték. A kezdőértékből kiindulva szeretnénk egy kumulált értéket meghatározni az  $f$  függvény  $[e..u]$  intervallumon felvett értékein sorban alkalmazva az  $\text{add}$  függvényt.

## Specifikáció

Be:  $e \in \mathbb{Z}$ ,  $u \in \mathbb{Z}$ ,  $\text{kezd} \in G$

Ki:  $s \in G$

Fv:  $f: \mathbb{Z} \rightarrow H$

Fv:  $\text{add}: G \times H \rightarrow G$

Fv:  $\text{SZUMMA}: \mathbb{Z} \times \mathbb{Z} \rightarrow G$ ,

$\text{SZUMMA}(e, u) = \{\text{add}(\text{SZUMMA}(e, u-1), f(u)), \text{ ha } e \leq u;$   
 $\text{kezd egyébként}\}$

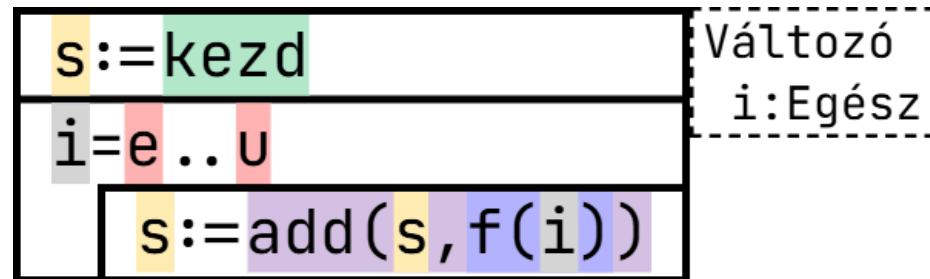
Ef: -

Uf:  $s = \text{SZUMMA}(e, u)$

Rövidítve:

Uf:  $s = \text{SZUMMA}(i=e..u, f(i), \text{kezd}, \text{add})$

## Algoritmus



$$s = \sum_{i=e}^u f(i) = \sum_{i=e}^{u-1} f(i) + f(u)$$

# Még általánosabb összegzés sablon

## Specifikáció

Be:  $e \in \mathbb{Z}$ ,  $u \in \mathbb{Z}$ ,  $kezd \in G$

Ki:  $s \in G$

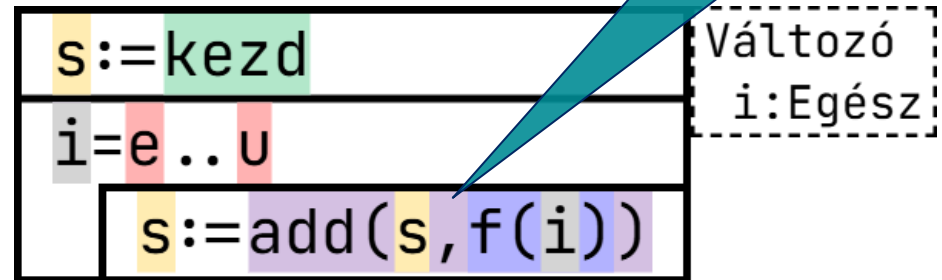
Fv:  $f: \mathbb{Z} \rightarrow H$

Fv:  $add: G \times H \rightarrow G$

Ef: -

Uf:  $s = \text{SZUMMA}(i=e..u, f(i), kezd, add)$

## Algoritmus



Feladat	kezd	add(s,p)
Összegzés	0	$add(s, p) = s + p$
Produktum	1	$add(s, p) = s * p$
Maximumkiválasztás	$-\infty$ vagy $f(e)$	$add(s, p) = \max(s, p)$
Másolás	[] (üres tömb)	$add(s, p) = \text{Végére}(s, p)$
Megszámolás	0	$add(s, p) = \{s+1, \text{ ha } p;$ $s \text{ egyébként}\}$
Kiválogatás	[] (üres tömb)	$add(s, p) = \{\text{Végére}(s, p), \text{ ha } T(p);$ $s \text{ egyébként}\}$
Eldöntés	hamis	$add(s, p) = s \text{ vagy } p$



# Megszámolás sablon

i	T(i)	érték
e	IGAZ	1
e+1	HAMIS	0
...	HAMIS	0
u	IGAZ	1
	db=	2

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg, hogy az  $[e..u]$  intervallumon a T feltétel **hányszor** veszi fel az igaz értéket!

## Specifikáció

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

Ki:  $db \in \mathbb{N}$

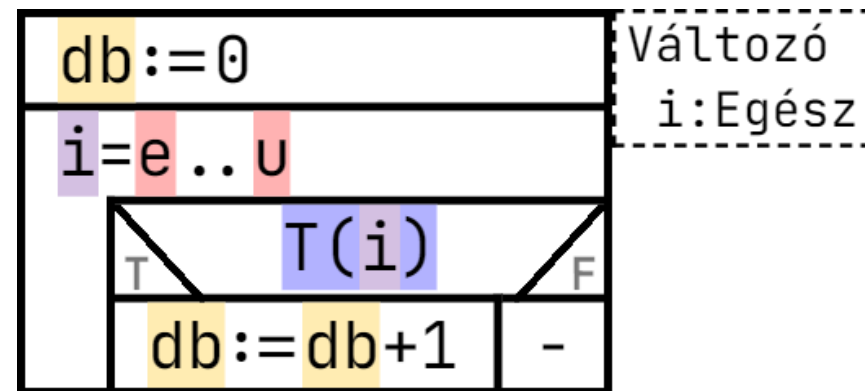
Ef: -

Uf:  $db = \text{SZUMMA}(i=e..u, 1, T(i))$

Rövidítve:

Uf:  $db = \text{DARAB}(i=e..u, T(i))$

## Algoritmus



# Maximumkiválasztás sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény. A  $H$  halmaz elemein értelmezett egy teljes rendezési reláció. Határozzuk meg, hogy az  $f$  függvény **hol** veszi fel az  $[e..u]$  nem üres intervallumon a legnagyobb értéket, és mondjuk meg, **mekkora** ez a maximális érték!

## Specifikáció

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

Ki:  $\text{maxind} \in \mathbb{Z}, \text{maxért} \in H$

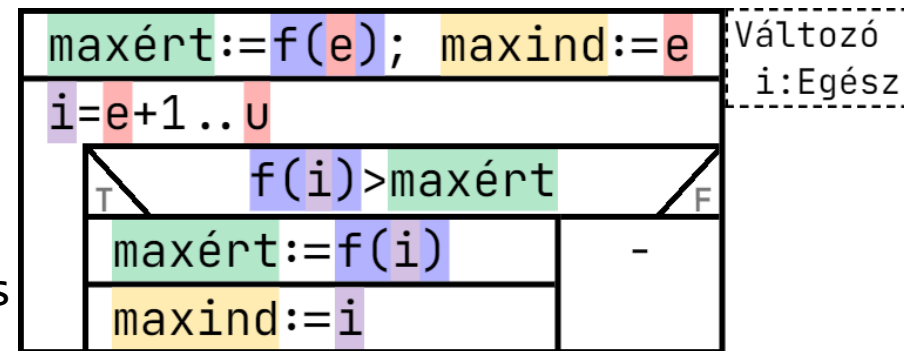
Ef:  $e \leq u$

Uf:  $\text{maxind} \in [e..u]$  és

$\forall i \in [e..u]: (f(\text{maxind}) \geq f(i))$  és

$\text{maxért} = f(\text{maxind})$

## Algoritmus



Rövidítve:

Uf:  $(\text{maxind}, \text{maxért}) = \text{MAX}(i = e..u, f(i))$

# Minimumkiválasztás sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény. A  $H$  halmaz elemein értelmezett egy teljes rendezési reláció. Határozzuk meg, hogy az  $f$  függvény **hol** veszi fel az  $[e..u]$  nem üres intervallumon a legkisebb értéket, és mondjuk meg, **mekkora** ez a minimális érték!

## Specifikáció

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

Ki:  $\text{minind} \in \mathbb{Z}$ ,  $\text{minért} \in H$

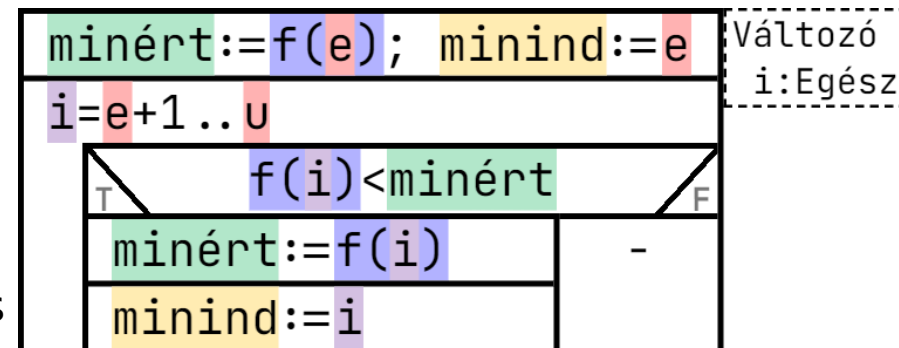
Ef:  $e \leq u$

Uf:  $\text{minind} \in [e..u]$  és  
 $\forall i \in [e..u]: (f(\text{minind}) \leq f(i))$  és  
 $\text{minért} = f(\text{minind})$

Rövidítve:

Uf:  $(\text{minind}, \text{minért}) = \text{MIN}(i = e..u, f(i))$

## Algoritmus



# Feltételes maximumkeresés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma, egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . A  $H$  halmaz elemein értelmezett egy teljes rendezési reláció. Határozzuk meg, hogy az  $[e..u]$  intervallum  $T$  feltételt kielégítő elemei közül az  $f$  függvény hol veszi fel a legnagyobb értéket, és mondjuk meg, mekkora ez az érték!

Változó  
i:Egész

## Specifikáció és algoritmus:

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

Ki:  $\text{van} \in \mathbb{L}$ ,  $\text{maxind} \in \mathbb{Z}$ ,  $\text{maxért} \in H$

Ef: -

Uf:  $\text{van} = \exists i \in [e..u]: (T(i))$  és  
 $\text{van} \rightarrow (\text{maxind} \in [e..u] \text{ és}$

$\text{maxért} = f(\text{maxind})$  és  $T(\text{maxind})$  és  
 $\forall i \in [e..u]: (T(i) \rightarrow \text{maxért} \geq f(i))$ )

Rövidítve:

Uf:  $(\text{van}, \text{maxind}, \text{maxért}) = \text{FELTMAX}(i=e..u, f(i), T(i))$

van:=hamis		
i=e..u		
nem T(i)	van és T(i)	nem van és T(i)
-	T f(i)>maxért	F van:=igaz
	maxért:=f(i)	maxért:=f(i)
	maxind:=i	maxind:=i

# Feltételes minimumkeresés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma, egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . A  $H$  halmaz elemein értelmezett egy teljes rendezési reláció. Határozzuk meg, hogy az  $[e..u]$  intervallum  $T$  feltételt kielégítő elemei közül az  $f$  függvény hol veszi fel a legkisebb értéket, és mondjuk meg, mekkora ez az érték!

Változó  
i:Egész

## Specifikáció és algoritmus:

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

Ki:  $\text{van} \in \mathbb{L}$ ,  $\text{minind} \in \mathbb{Z}$ ,  $\text{minért} \in H$

Ef: -

Uf:  $\text{van} = \exists i \in [e..u]: (T(i))$  és  
 $\text{van} \rightarrow (\text{minind} \in [e..u] \text{ és}$

$\text{minért} = f(\text{minind})$  és  $T(\text{minind})$  és  
 $\forall i \in [e..u]: (T(i) \rightarrow \text{minért} \geq f(i))$ )

Rövidítve:

Uf:  $(\text{van}, \text{minind}, \text{minért}) = \text{FELTMIN}(i=e..u, f(i), T(i))$

van:=hamis		
i=e..u		
nem T(i)	van és T(i)	nem van és T(i)
-	T f(i)<minért	F van:=igaz
	minért:=f(i)	minért:=f(i)
	minind:=i	minind:=i

# Keresés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg az  $[e..u]$  intervallumban balról az **első olyan számot**, ha **van**, amely kielégíti a  $T$  feltételt!

## Specifikáció

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

Ki:  $\text{van} \in \mathbb{L}$ ,  $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

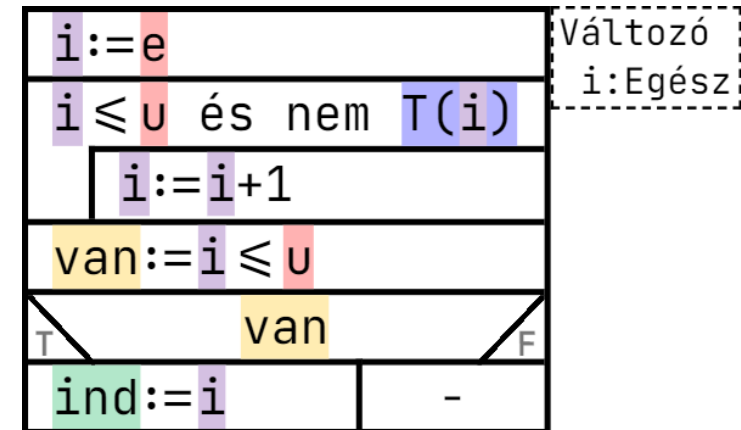
Ef: -

Uf:  $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$  és  
 $\text{van} \rightarrow (\text{ind} \in [e..u] \text{ és } T(\text{ind}) \text{ és } \forall i \in [e..\text{ind}-1] : (\text{nem } T(i)))$

Rövidítve:

Uf:  $(\text{van}, \text{ind}) = \text{KERES}(i=e..u, T(i))$

## Algoritmus



# Keresés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg az  $[e..u]$  intervallumban balról az **első olyan számot**, ha **van**, amely kielégíti a  $T$  feltételt!

## Specifikáció

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

Ki:  $\text{van} \in \mathbb{L}$ ,  $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf:  $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$  és  
 $\text{van} \rightarrow (\text{ind} \in [e..u] \text{ és } T(\text{ind}) \text{ és } \forall i \in [e..\text{ind}-1] : (\text{nem } T(i)))$

Rövidítve:

Uf:  $(\text{van}, \text{ind}) = \text{KERES}(i=e..u, T(i))$

## Algoritmus

$\text{ind} := e$
$\text{ind} \leq u$ és nem $T(\text{ind})$
$\text{ind} := \text{ind} + 1$
$\text{van} := \text{ind} \leq u$

# Keresés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg az  $[e..u]$  intervallumban balról az **első olyan számot**, ha **van**, amely kielégíti a  $T$  feltételt!

## Specifikáció

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

Ki:  $van \in \mathbb{L}$ ,  $ind \in \mathbb{Z}$

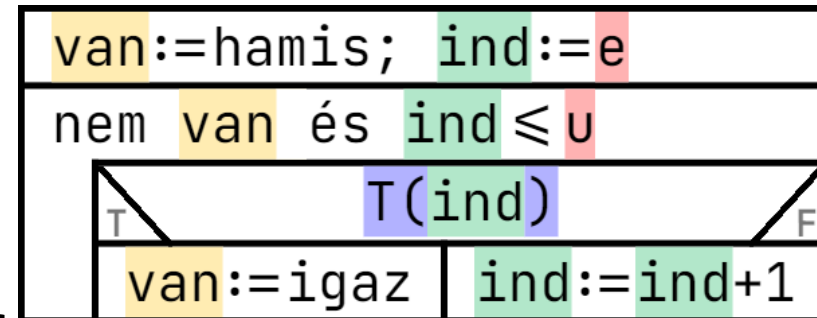
Ef: -

Uf:  $van = \exists i \in [e..u] : (T(i))$  és  
 $van \rightarrow (ind \in [e..u] \text{ és } T(ind) \text{ és } \forall i \in [e..ind-1] : (\text{nem } T(i)))$

Rövidítve:

Uf:  $(van, ind) = \text{KERES}(i=e..u, T(i))$

## Algoritmus





# Keresés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg az  $[e..u]$  intervallumban balról az **első olyan számot**, ha **van**, amely kielégíti a  $T$  feltételt!

## Specifikáció

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

Ki:  $\text{van} \in \mathbb{L}$ ,  $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

Ef: -

Uf:  $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$  és  
 $\text{van} \rightarrow (\text{ind} \in [e..u] \text{ és } T(\text{ind}) \text{ és } \forall i \in [e..\text{ind}-1] : (\text{nem } T(i)))$

Rövidítve:

Uf:  $(\text{van}, \text{ind}) = \text{KERES}(i=e..u, T(i))$

## Algoritmus

$\text{van} := \text{hamis}; i := e$	Változó $i: \text{Egész}$
$\text{nem van és } i \leq u$	
$\text{van} := T(i)$	
$\text{ind} := i$	
$i := i + 1$	

# Eldöntés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg, hogy  $\text{van-e}$  az  $[e..u]$  intervallumnak olyan eleme, amely kielégíti a  $T$  feltételt!

## Specifikáció

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

Ki:  $\text{van} \in \mathbb{L}$

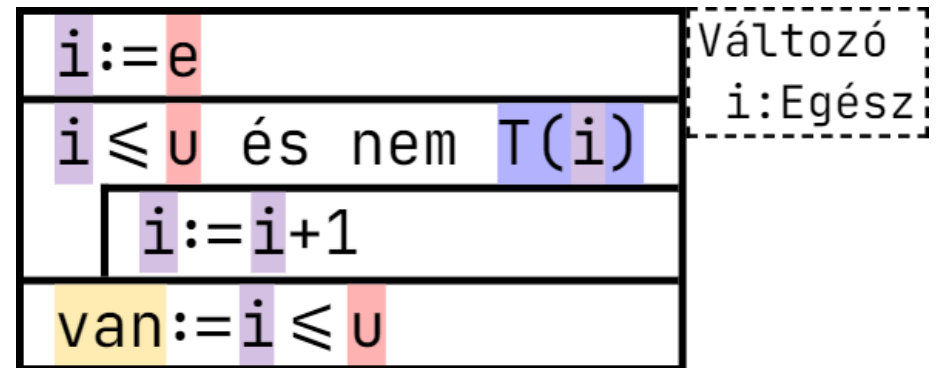
Ef: -

Uf:  $\text{van} = \exists i \in [e..u] : (T(i))$

Rövidítve:

Uf:  $\text{van} = \text{VAN}(i=e..u, T(i))$

## Algoritmus



# Eldöntés sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg, hogy **van-e** az  $[e..u]$  intervallumnak olyan eleme, amely kielégíti a  $T$  feltételt!

## Specifikáció

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

Ki:  $\text{van} \in \mathbb{L}$

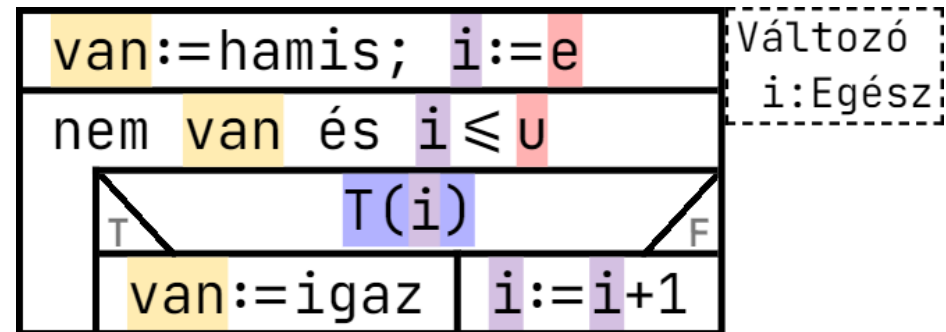
Ef: -

Uf: **van**  $= \exists i \in [e..u] : (T(i))$

Rövidítve:

Uf: **van**  $= \text{VAN}(i=e..u, T(i))$

## Algoritmus



# Mind eldöntés (vagy optimista eldöntés) sablon

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg, hogy az  $[e..u]$  intervallumnak **mindegyik** eleme olyan-e, amely kielégíti a  $T$  feltételt!

## Specifikáció

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

Ki:  $\text{mind} \in \mathbb{L}$

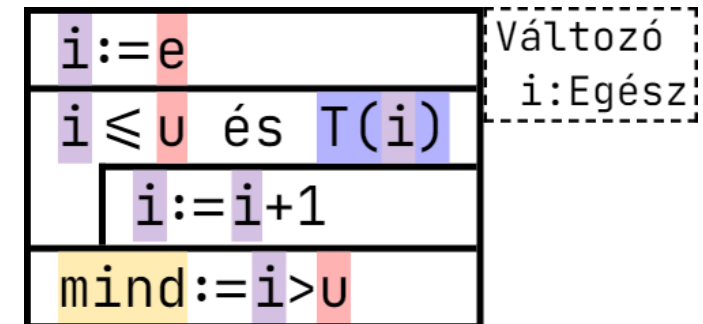
Ef: -

Uf:  $\text{mind} = \forall i \in [e..u] : (T(i))$

Rövidítve:

Uf:  $\text{mind} = \text{MIND}(i=e..u, T(i))$

## Algoritmus



# Kiválasztás sablon

## Feladat

Adott egy  $e$  egész szám és egy  $e$ -től jobbra értelmezett  $T: \text{Egész} \rightarrow \text{Logikai feltétel}$ . Határozzuk meg az  $e$ -től jobbra eső első olyan számot, amely kielégíti a  $T$  feltételt, ha tudjuk, hogy ilyen szám biztosan van!

## Specifikáció

Be:  $e \in \mathbb{Z}$

Ki:  $\text{ind} \in \mathbb{Z}$

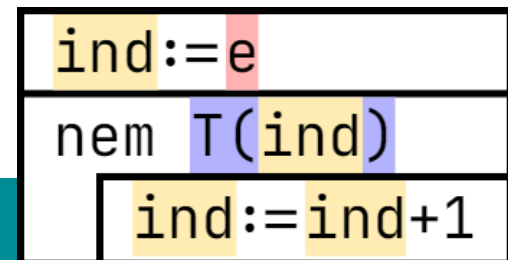
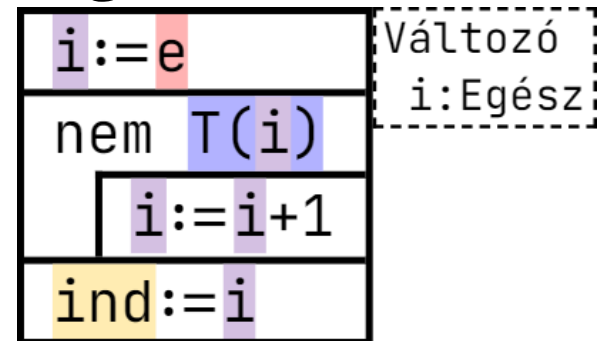
Ef:  $\exists i \in [e.. \infty] : (T(i))$

Uf:  $\text{ind} \geq e$  és  $T(\text{ind})$  és  
 $\forall i \in [e.. \text{ind}-1] : (\text{nem } T(i))$

Rövidítve:

Uf:  $\text{ind} = \text{KIVÁLASZT}(i \geq e, T(i))$

## Algoritmus



# Másolás sablon

i	y
e	f(e)
e+1	f(e+1)
...	...
u	f(u)

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma és egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény. **Rendeljük** az  $[e..u]$  intervallum **minden értékéhez** az  $f$  függvény hozzá tartozó értékét!

## Specifikáció

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

Ki:  $y \in H[1..u-e+1]$

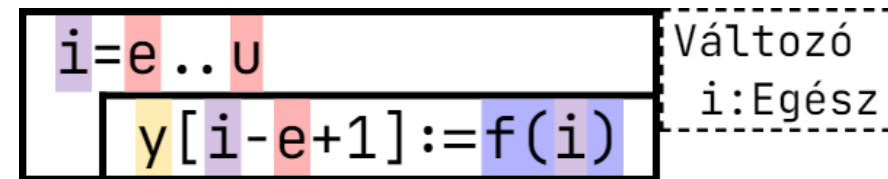
Ef: -

Uf:  $\forall i \in [e..u]: (y[i-e+1] = f(i))$

Rövidítve:

Uf:  $y = \text{MÁSOL}(i=e..u, f(i))$

## Algoritmus



# Kiválogatás sablon

i	T(i)	f(i)
e	→ HAMIS	
e+1	→ IGAZ →	1 f(e+1)
e+2	→ IGAZ →	2 f(e+2)
u	→ HAMIS	

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma, egy ezen értelmezett  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$  és egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény. Határozzuk meg az  $f$  függvény az  $[e..u]$  intervallum azon értékeinél felvett értékeit, amelyekre a  $T$  feltétel teljesül!

## Specifikáció

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

Ki:  $db \in \mathbb{N}, y \in H[1..db]$

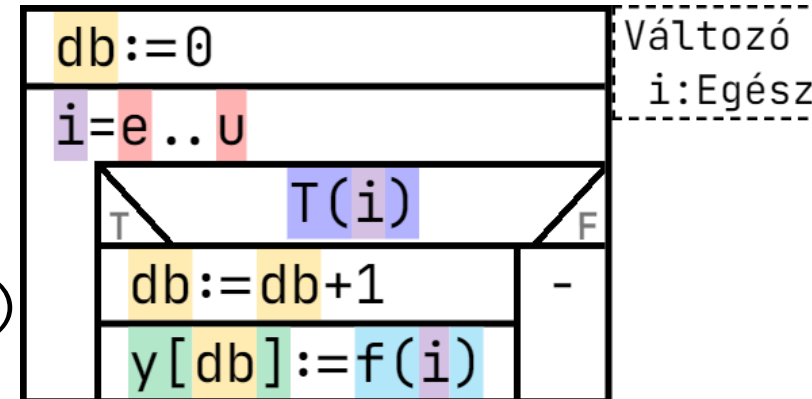
Ef: -

Uf:  $db = \text{DARAB}(i=e..u, T(i))$  és  
 $\forall i \in [1..db]:$   
 $\exists j \in [e..u]: T(j) \text{ és } y[i] = f(j)$   
 és  $y \subseteq (f(e), f(e+1), \dots, f(u))$

Rövidítve:

Uf:  $(db, y) = \text{KIVÁLOGAT}(i=e..u, T(i), f(i))$

## Algoritmus



# Kiválogatás sablon

i	T(i)	f(i)
e	→ HAMIS	
e+1	→ IGAZ →	1 f(e+1)
e+2	→ IGAZ →	2 f(e+2)
u	→ HAMIS	

## Feladat

Adott az egész számok egy  $[e..u]$  intervalluma, egy ezen értelmezett  $T:[e..u] \rightarrow \text{Logikai feltétel}$  és egy  $f:[e..u] \rightarrow H$  függvény. Határozzuk meg az  $f$  függvény az  $[e..u]$  intervallum azon értékeinél felvett értékeit, amelyekre a  $T$  feltétel teljesül!

## Specifikáció

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

Ki:  $y \in H[1..]$

Ef: -

Uf:  $\forall i \in [1..hossz(y)]:$   
 $\exists j \in [e..u]: T(j) \text{ és } y[i] = f(j)$   
 és  $y \subseteq (f(e), f(e+1), \dots, f(u))$

Rövidítve:

Uf:  $(,y) = \text{KIVÁLOGAT}(i=e..u, T(i), f(i))$

## Algoritmus

