

# PROGRAMOZÁS

## *Programozási tételek felsorolóra*

Gregorics Tibor

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

# Típus

Típus-specifikáció			
típus-értékek	<table><tr><td><math>T</math></td><td><math>F_1 \quad \dots \quad F_n</math> <i>olyan feladatok, amelyek állapotterében szerepel a <math>T</math></i></td></tr></table>	$T$	$F_1 \quad \dots \quad F_n$ <i>olyan feladatok, amelyek állapotterében szerepel a <math>T</math></i>
$T$	$F_1 \quad \dots \quad F_n$ <i>olyan feladatok, amelyek állapotterében szerepel a <math>T</math></i>		
reprezentáció	<table><tr><td><math>R</math> <math>repr: R \rightarrow T</math> <math>inv : R \rightarrow \mathbb{L}</math></td><td><math>S_1 \quad \dots \quad S_m</math> <i>olyan programok, amelyek állapotterében szerepel az <math>R</math></i></td></tr></table>	$R$ $repr: R \rightarrow T$ $inv : R \rightarrow \mathbb{L}$	$S_1 \quad \dots \quad S_m$ <i>olyan programok, amelyek állapotterében szerepel az <math>R</math></i>
$R$ $repr: R \rightarrow T$ $inv : R \rightarrow \mathbb{L}$	$S_1 \quad \dots \quad S_m$ <i>olyan programok, amelyek állapotterében szerepel az <math>R</math></i>		
Típus-implementáció			
műveletek			
implementáció			

# Típus szerkezet

elemi típusok

összetett típusok

rekord

alternatív

iterált

a típusértéket reprezentáló elemek  
egymáshoz való viszonya

a típusértékét *egy másik típus*  
véges sok *értékeinek gyűjteménye*  
reprezentálja  
 $T = \text{it}(E)$

a típusértékét *több másik típus*  
egy-egy értékéből álló *érték-  
együttese* reprezentálja

$T = \text{rec}(s_1:T_1, \dots, s_n:T_n)$

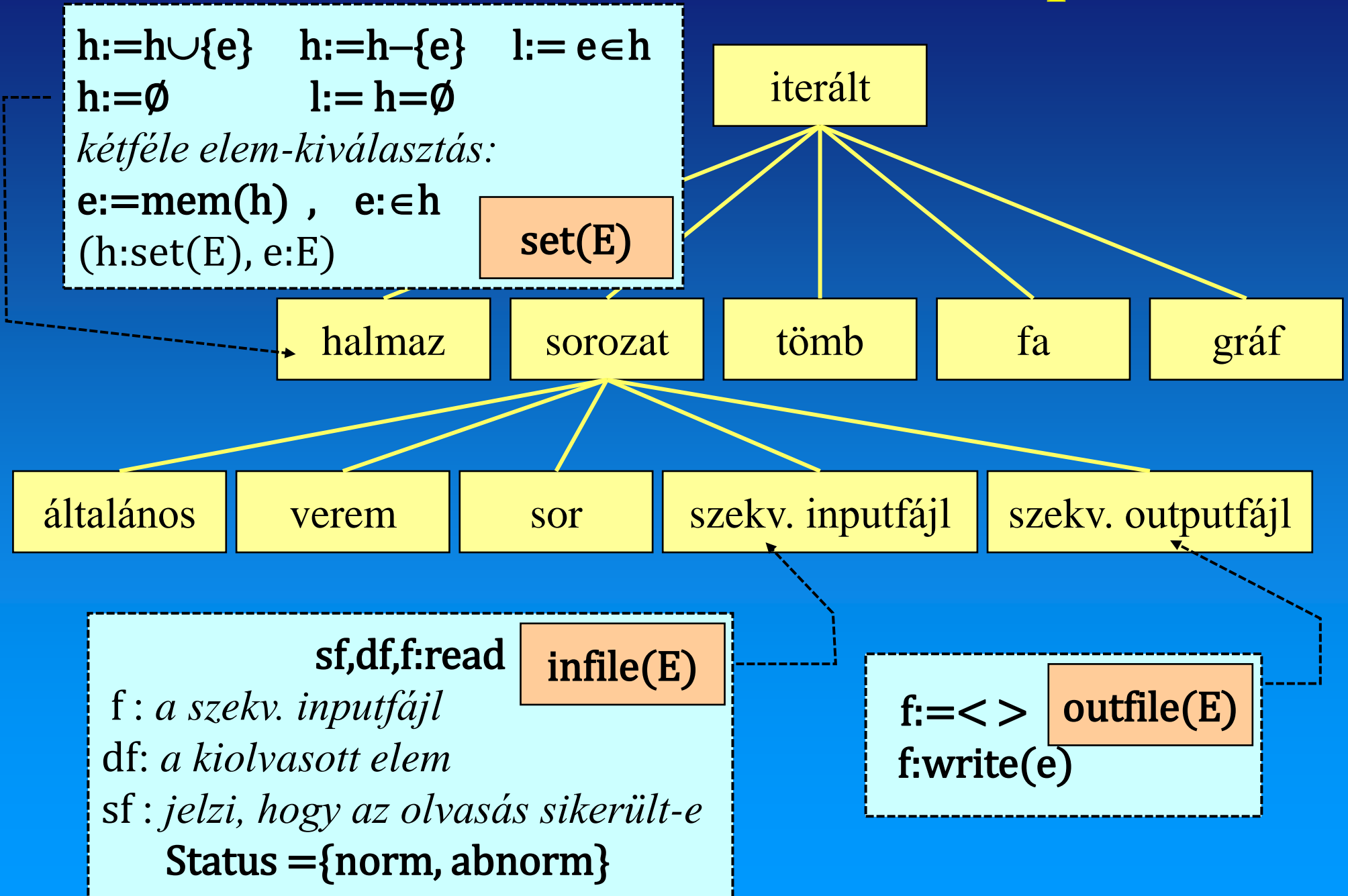
$t:T$ -nek  $i$ -edik komponense:  $t.s_i$

a típusértékét *több másik típus*  
valamelyikének *értéke*  
reprezentálja

$T = \text{alt}(s_1:T_1, \dots, s_n:T_n)$

ha  $t:T$  típusa  $T_i$ , akkor  $t.s_i$  igaz

# Nevezetes iterált szerkezetű típusok



# Gyűjtemény feldolgozása

- ❑ A **gyűjtemény** (tároló, kollekció, iterált) egy olyan adat (objektum), amely valamilyen elemek tárolására alkalmas.
  - Ilyenek az összetett szerkezetű, de különösen az **iterált szerkezetű típusok értékei**: halmaz, sorozat (verem, sor, fájl), fa, gráf .
  - Vannak úgynevezett **virtuális gyűjtemények** is, amely elemeit nem kell explicit módon tárolni: pl. egész számok egy intervallumának elemei, vagy egy természetes szám prím-osztói.
- ❑ Egy **gyűjtemény feldolgozásán** a benne levő elemek feldolgozását értjük.
  - Keressük a halmaz legnagyobb elemét!
  - Hány negatív szám van egy számsorozatban?
  - Válogassuk ki egy fa leveleiben elhelyezett értékeket!
  - Járjuk be az  $[m .. n]$  intervallum minden második elemét visszafelé!
  - Adjuk össze az  $n$  természetes szám prím-osztóit!

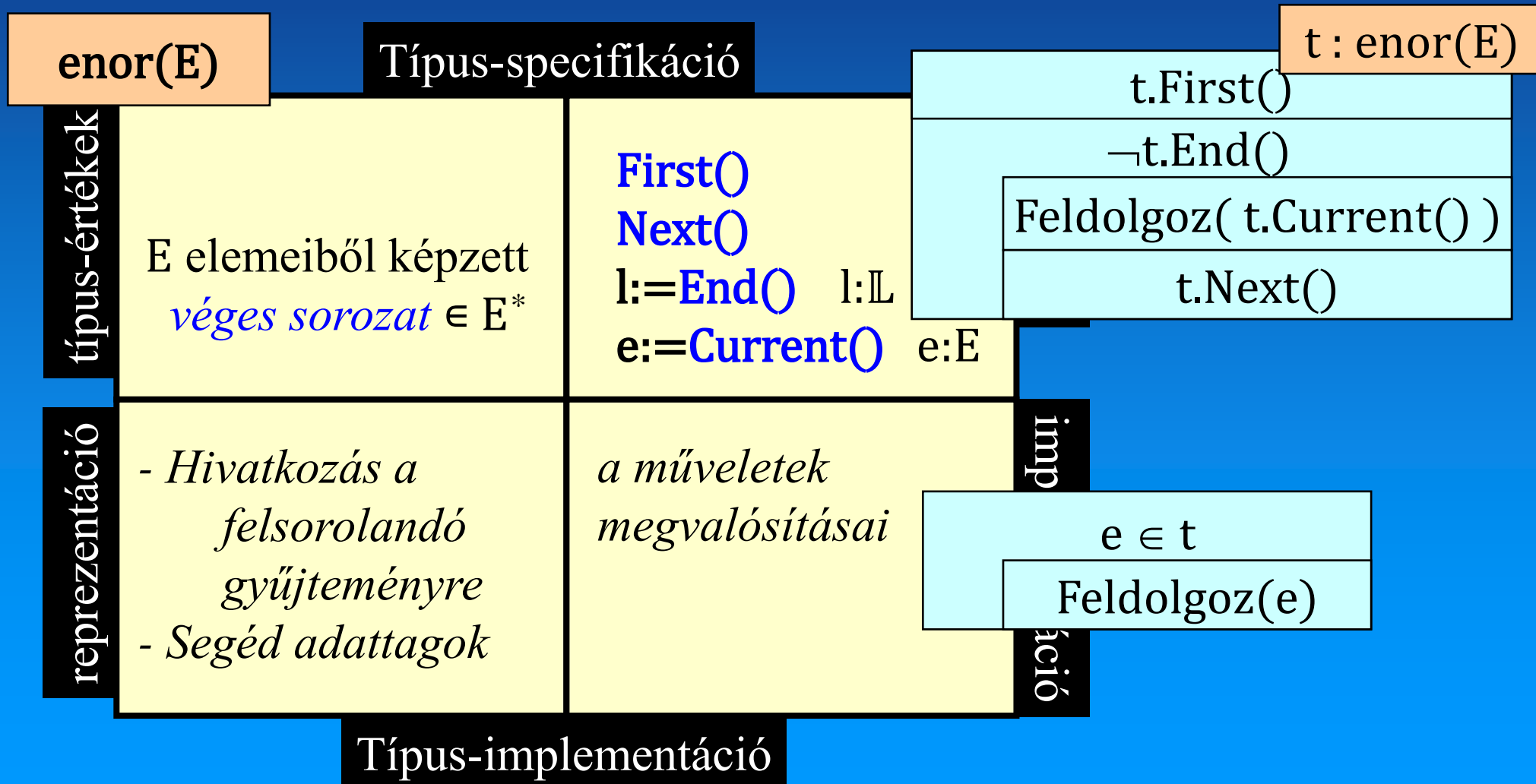
# Feldolgozás felsorolással

- ❑ A feldolgozni kívánt elemek **felsorolását** (**bejárását**) az alábbi műveletekkel szabványosítjuk:
  - **First()** : Rááll a felsorolás első elemére, azaz elkezdi a felsorolást
  - **Next()** : Rááll az elkezdett felsorolás soron következő elemére
  - **End()** : Mutatja, ha a felsorolás végére értünk
  - **Current()** : Visszaadja a felsorolás aktuális elemét
- ❑ Egy felsorolásnak különböző **állapotai** vannak (**indulásra kész**, **folyamatban van**, **befejeződött**), és a műveletek csak bizonyos állapotokban értelmezhetők (máshol a hatásuk nem definiált).
- ❑ A **feldolgozó algoritmus** garantálja, hogy a felsoroló műveletek mindig megfelelő állapotban kerüljenek végrehajtásra.

First()	
¬End()	
	Feldolgoz(Current())
	Next()

# Felsoroló objektum és típusa

- ❑ A felsorolást sohasem a felsorolni kívánt gyűjtemény, hanem egy külön felsoroló objektum végzi, aminek típusa jellegzetes.



# Intervallum klasszikus felsorolója

## Típus-specifikáció

típus-értékek	egész számok egy intervallumába eső egész számok növekvő sorozata			$l:\mathbb{L}$ $l:=$ End()	$e:\mathbb{Z}$ $e:=$ Current()	műveletek
reprezentáció	$m, n:\mathbb{Z}$ $i:\mathbb{Z}$	$i:=m$	$i:=i+1$	$l:= i>n$	$e:=i$	implementáció

## Típus-implementáció

$i:=m$
$i\leq n$
Feldolgoz( i )
$i:=i+1$



# Vektor klasszikus felsorolója

Típus-specifikáció					
típus-értékek	adott indexelésű E-beli értékekből álló vektor elemeinek sorozata elejétől a végéig	First()	Next()	<div><div><math>l:\mathbb{L}</math></div><div><math>l:=</math></div><div><math>l:\mathbb{L}</math></div><div>End()</div></div> <div><div><math>e:E</math></div><div><math>e:=</math></div><div><math>e:E</math></div><div>Current()</div></div>	műveletek
reprezentáció	<div><math>v:E^{m..n}</math></div> <div><math>i:\mathbb{Z}</math></div>	$i:=m$	$i:=i+1$	<div><math>l:= i&gt;n</math></div> <div><math>e:=v[i]</math></div>	implementáció

## Típus-implementáció

$i:=m$
$i \leq n$
Feldolgoz( $v[i]$ )
$i:=i+1$

# Sorozat klasszikus felsorolója

Típus-specifikáció					
típus-értékek	E-beli értékek véges sorozata	First()	Next()	<div><div><math>l:\mathbb{L}</math></div><div><math>l:=</math> End()</div><div><math>e:E</math></div><div><math>e:=</math> Current()</div></div>	műveletek
reprezentáció	$s : E^*$  $i : \mathbb{N}$	$i:=1$	$i:=i+1$	<div><div><math>l:= i &gt;  s </math></div><div><math>e:=s_i</math></div></div>	implementáció
Típus-implementáció					
<div><math>i:=1</math></div>					

$i:=1$
$i \leq  s $
Feldolgoz( $s_i$ )
$i:=i+1$

# Mátrix sorfolytonos felsorolója

Típus-specifikáció		műveletek	
típus-értékek	$E$ -beli értékekből álló mátrix sorfolytonos sorrendben vett elemeinek sorozata	$First()$	$Next()$
		$l :=$	$e :=$
		$End()$	$Current()$
prezentáció	$a : E^{n \times m}$ $i, j : \mathbb{Z}$	implementáció	
$i, j := 1, 1$		$if\ j < m$ $then$ $i, j := 1, 1 \quad j := j + 1$ $else$ $i, j := i + 1, 1$	
$i \leq n$		$l := i > n$	
$Feldolgoz( a[i, j] )$		$e := a[i, j]$	
$j < m$			
$j := j + 1$			
$i, j := i + 1, 1$			
helyett:		$i = 1 .. n$	
		$j = 1 .. m$	
		$Feldolgoz( a[i, j] )$	

# Halmaz felsorolója

Típus-specifikáció						
típus-értékek	véges halmaz <b>E</b> -beli elemeinek sorozata	<b>First()</b>	<b>Next()</b>	$l:\mathbb{L}$ <b>l:=</b> <b>End()</b>	$e:E$ <b>e:=</b> <b>Current()</b>	műveletek
reprezentáció	$h : \text{set}(E)$	—	$h := h - \{ \text{mem}(h) \}$	$l := h = \emptyset$	$e := \text{mem}(h)$	implementáció
Típus-implementáció						

—
$h \neq \emptyset$
Feldolgoz( mem(h) )
$h := h - \{\text{mem}(h)\}$

# Szekvenciális inputfájl felsorolója

Típus-specifikáció					
típus-értékek	szekvenciális inputfájl E-beli elemeinek sorozata	First()	Next()	<div><div><math>l:\mathbb{L}</math></div><div><math>l:=</math> End()</div></div> <div><div><math>e:E</math></div><div><math>e:=</math> Current()</div></div>	műveletek
reprezentáció	<div><math>f : \text{infile}(E)</math></div> <div><math>df : E</math> <math>sf : \text{Status}</math></div>	<div><math>sf, df, f: \text{read}</math></div>	<div><math>sf, df, f: \text{read}</math></div>	<div><math>l:= sf=abnorm</math></div> <div><math>e:= df</math></div>	implementáció

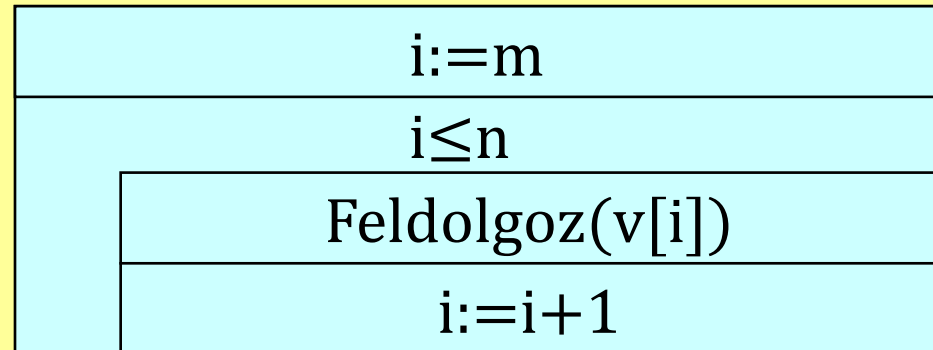
## Típus-implementáció

sf,df,f:read
sf=norm
Feldolgoz( df )
sf,df,f:read

# Programozási tételek általánosítása

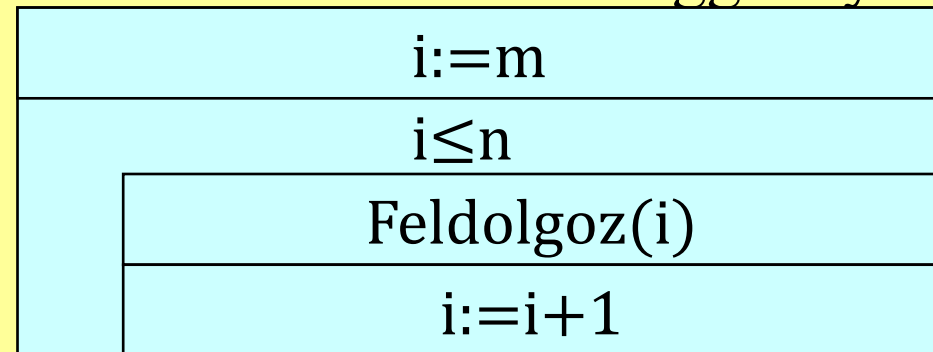
## □ Programozási tételek tömbre

- $v : \text{tömb}([m .. n]: E)$
- $f : E \rightarrow H, \beta : E \rightarrow \mathbb{L}$



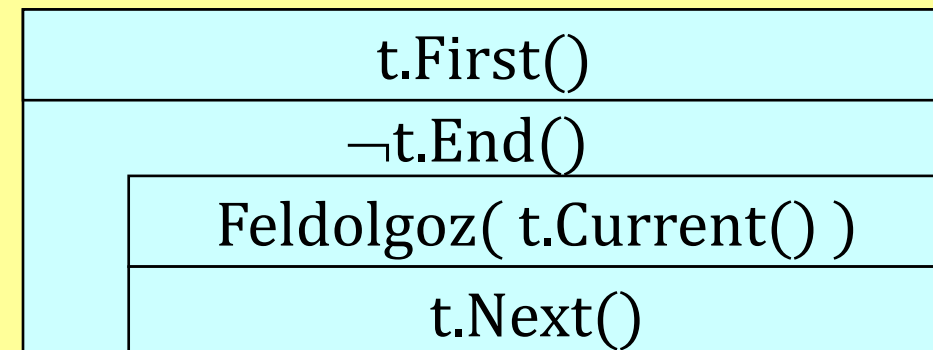
## □ Programozási tételek intervallumon értelmezett függvényre

- $f : [m .. n] \rightarrow H$
- $\beta : [m .. n] \rightarrow \mathbb{L}$



## □ Programozási tételek felsorolóra

- $t : \text{enor}(E)$
- $f : E \rightarrow H, \beta : E \rightarrow \mathbb{L}$



# Összegzés

$A : (t:\text{enor}(E), s:H)$   
 $Ef : (t = t')$

$Uf : (s = \sum_{i=1}^{|t'|} f(t'_i)) = (s = \sum_{e \in t'} f(e))$

$f : E \rightarrow H$

$+: H \times H \rightarrow H$  *asszociatív,*  
*baloldali neutrális elemmel*

$s := 0$

$t.\text{First}()$

$\neg t.\text{End}()$

$s := s + f(t.\text{Current}())$

$t.\text{Next}()$

# Számlálás

$$\beta : E \rightarrow \mathbb{L}$$

$A : (t: \text{enor}(E), c: \mathbb{N})$

$Ef : (t = t')$

$$Uf: \left( c = \sum_{i=1}^{|t'|} \mathbf{1}_{\beta(t'_i)} \right) = \left( c = \sum_{e \in t'} \mathbf{1}_{\beta(e)} \right)$$

$c := 0$

$t.\text{First}()$

$\neg t.\text{End}()$

$\beta(t.\text{Current}())$

$c := c + 1$

—

$t.\text{Next}()$



# Maximum kiválasztás

$f : E \rightarrow H$

$H$  halmaz elemei rendezhetőek

$A : (t:enr(E), elem:E, max:H)$

$Ef : (t = t' \wedge |t| > 0) \quad |t'|$

$Uf : ( (max, ind) = \mathbf{MAX}_{i=1} f(t'_i) \wedge elem = t'_{ind} )$

$= ( (max, elem) = \mathbf{MAX}_{e \in t'} f(e) )$

t.First()

max, elem :=  
f(t.Current()), t.Current()

t.Next()

$\neg t.End()$

max < f(t.Current())

max, elem :=  
f(t.Current()), t.Current()

t.Next()

# Kiválasztás

$$\beta : E \rightarrow \mathbb{L}$$

$A : (t: \text{enor}(E), \text{elem}: E)$

$Ef : ( t = t' \wedge \exists i \in [1 .. |t|]: \beta(t_i) )$   
 $\exists e \in t : \beta(e)$

$Uf : ( (\text{ind}, t) = \text{SELECT}_{\text{ind} \geq 1} \beta(t'_{\text{ind}}) \wedge \text{elem} = t'_{\text{ind}} )$

$= ( (\text{elem}, t) = \text{SELECT}_{e \in t'} \beta(e) )$

A  $t$  felsorolása a kiválasztás végén még „*folyamatban van*” és  $t = t'[\text{ind} .. |t'|]$

$t.\text{First}()$

$\neg \beta(t.\text{Current}())$

$t.\text{Next}()$

$\text{elem} := t.\text{Current}()$

# Lineáris keresés

$$\beta : E \rightarrow \mathbb{L}$$

$A : (t:\text{enor}(E), l:\mathbb{L}, \text{elem}:E)$

$Ef : (t = t')$

$Uf : ( (l, \text{ind}, t) = \text{SEARCH}_{i=1}^{|t'|} \beta(t'_i) \wedge \text{elem} = t'_{\text{ind}} )$

$= ( (l, \text{elem}, t) = \text{SEARCH}_{e \in t'} \beta(e) )$

A  $t$  felsorolása sikeres keresés végén még „*folyamatban van*” és ilyenkor  $t = t'[\text{ind} .. |t'|]$ , sikertelen keresés esetén „*befejeződött*”

*eldöntésre is használható:*  $\exists$   
*itt is van optimista eldöntés:*  $\forall$

$l := \text{hamis}; t.\text{First}()$

$\neg l \wedge \neg t.\text{End}()$

$\text{elem} := t.\text{Current}()$

$l := \beta(\text{elem})$

$t.\text{Next}()$

# Feltételes maximum keresés

$$f : E \rightarrow H$$

$$\beta : E \rightarrow \mathbb{L}$$

$H$  halmaz elemei rendezhetőek

$$A : (t:enr(E), l:\mathbb{L}, elem:E, max:H)$$

$$Ef : (t = t')$$

$$Uf : ( (l, max, ind) = \mathbf{MAX}_{i=1}^{|t'|} f(t'_i) \wedge elem = t'_{ind} )$$

$$\beta(t'_i)$$

$$= ( (l, max, elem) = \mathbf{MAX}_{e \in t'} f(e) )$$

$$\beta(e)$$

# Feltételes maximum keresés

$l := \text{hamis}$   
 $t.\text{First}()$

$\neg t.\text{End}()$

$\neg \beta(t.\text{Current}())$

$l \wedge$   
 $\beta(t.\text{Current}())$

$\neg l \wedge$   
 $\beta(t.\text{Current}())$

$\text{max} < f(t.\text{Current}())$

—

$\text{max, elem} :=$   
 $f(t.\text{Current}()),$   
 $t.\text{Current}()$

—

$l, \text{max, elem} :=$   
 $\text{igaz},$   
 $f(t.\text{Current}()),$   
 $t.\text{Current}()$

$t.\text{Next}()$