

OEP

2. táblás gyakorlat
adattípus definiálás
egyszerű típusok

Tartalom

Racionális számok

Komplex számok

Pont és Kör

Síkvektorok

Prímek halmaza

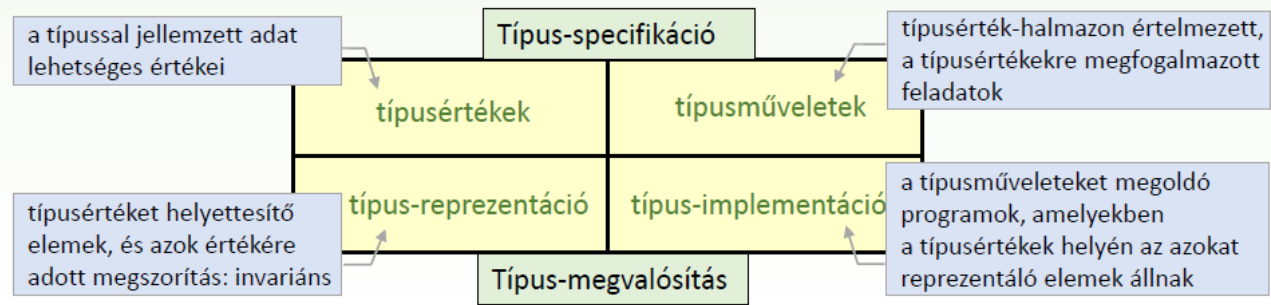
Másodfokú polinomok

Adattípus fogalma (1. előadás)

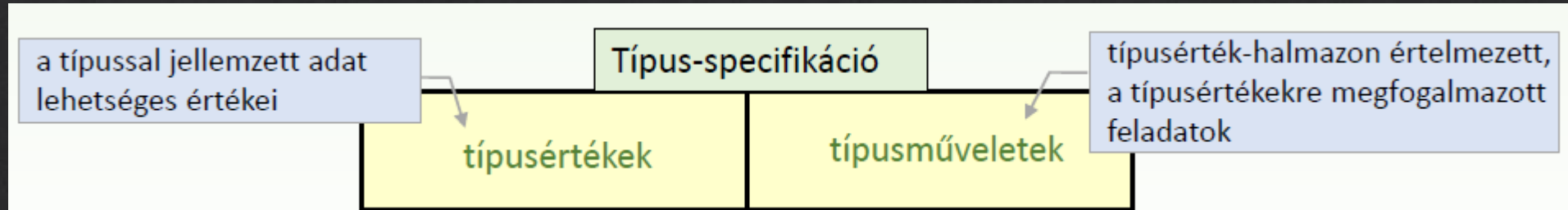
- ◇ Típus-specifikáció
 - ◇ Típusértékek
 - ◇ Típusműveletek
- ◇ Típus megvalósítás
 - ◇ Típus-reprezentáció
 - ◇ Típus-implementáció

Adattípus fogalma

- Egy adat (változó) típusának definiálásához szükség van a típus specifikációjára és annak megvalósítására.
- A típus-specifikáció megadja:
 - az adat által felvehető **értékek** halmazát
 - a típusértékekkel végezhető **műveleteket**
- A típus-megvalósítás megmutatja:
 - hogyan ábrázoljuk (**reprezentáljuk**) a típus értékeit
 - milyen programok helyettesítsék (**implementálják**) a műveleteket



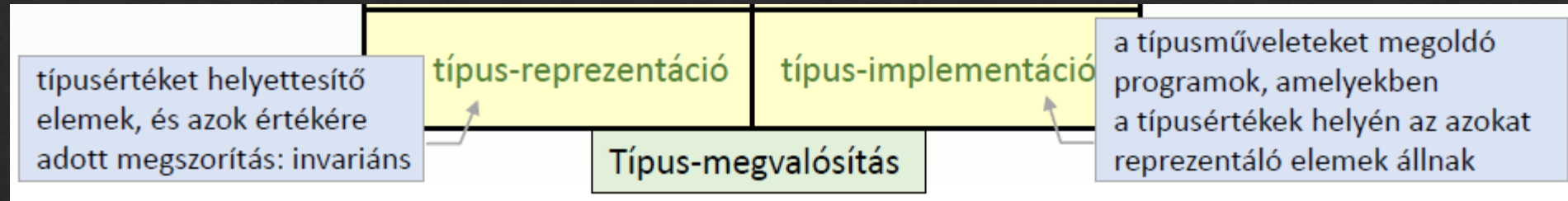
1. feladat: racionális számok típusa specifikáció



\mathbb{Q}	<ul style="list-style-type: none">• összeadás/kivonás ($a: \mathbb{Q}, b: \mathbb{Q}, c: \mathbb{Q}$) $c := a \pm b$• szorzás/osztás ($a: \mathbb{Q}, b: \mathbb{Q}, c: \mathbb{Q}$) $c := a * b$ $c := \frac{a}{b}$
--------------	--

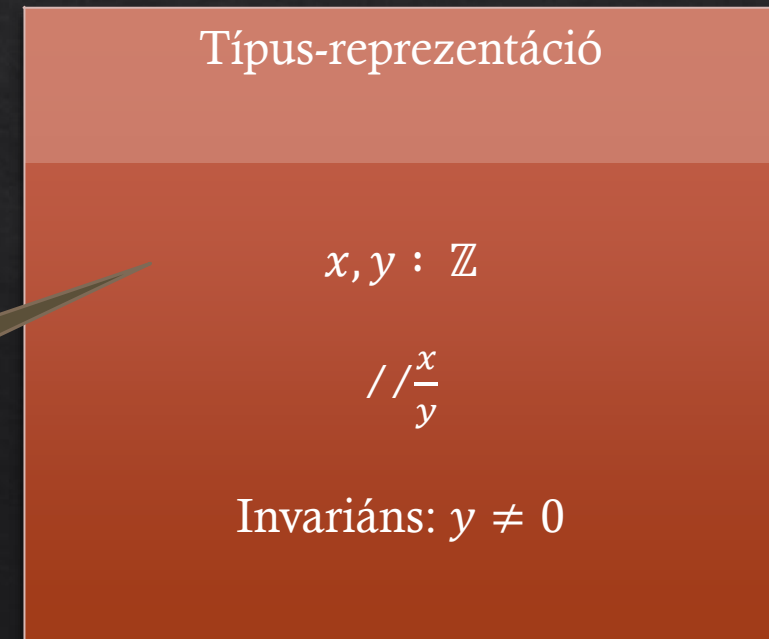
1. feladat: racionális számok típusa

típus reprezentáció

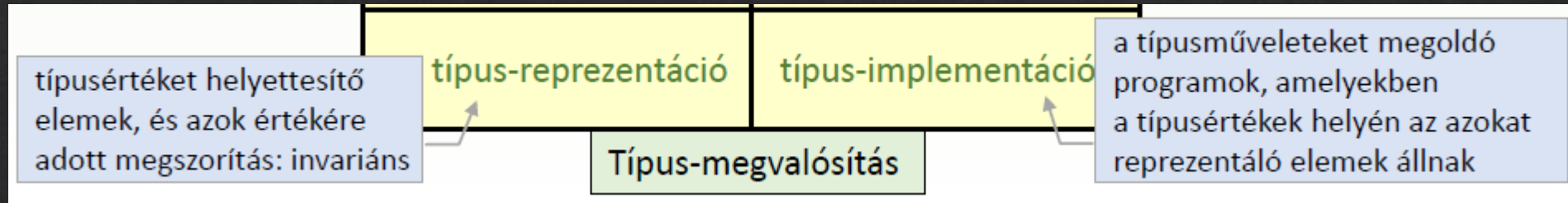


- ◇ Ötlet: ábrázoljuk két egész szám hányadosával
 $\frac{x}{y}$, $x, y: \mathbb{Z}$
- ◇ Bármely két egészre igaz, hogy racionális számot ábrázol?
- ◇ Nullával nem lehet osztani $\Rightarrow y \neq 0$
(típus invariáns tulajdonság)

Kvíz: szorzás művelet?



1. feladat: racionális számok típusa típus implementáció



◇ Összeadás/kivonás:

$$\frac{a.x}{a.y} \pm \frac{b}{b}$$

◇ Szorzás:

$$\frac{a}{a}$$

◇ Osztás: ($b.x \neq 0$):

$$\frac{a.x}{a.y} : \frac{b.x}{b.y}$$

Típus-implementáció

Összeadás/kivonás

$$c.x, c.y := (a.x * b.y \pm a.y * b.x), a.y * b.y$$

Szorzás

$$c.x, c.y := a.x * b.x, a.y * b.y$$

Osztás ($b.x \neq 0$)

$$c.x, c.y := a.x * b.y, a.y * b.x$$

rNum

- x: int
- y: int {y≠0}

//konstruktorok

+rNum(z:int,w:int) {w≠0}

//getterek

+getNumerator():int {query}

+getDenominator():int {query}

//setterek

+setNumerator(z:int)

+setDenominator(w:int) {w≠0}

+setrNum(z:int,w:int) {w≠0}

//műveletek

+add(a:rNum,b:rNum):rNum

+sub(a:rNum,b:rNum):rNum

+mul(a:rNum,b:rNum):rNum

+div(a:rNum,b:rNum):rNum {b.x≠0}

Racionális szám típus implementálás, UML ábra

\mathbb{Q}	$c := a \pm b$ (a: \mathbb{Q} , b: \mathbb{Q} , c: \mathbb{Q})
	$c := a * b$ (a: \mathbb{Q} , b: \mathbb{Q} , c: \mathbb{Q})
	$c := a / b$ (b≠0) (a: \mathbb{Q} , b: \mathbb{Q} , c: \mathbb{Q})
$x, y: \mathbb{Z}$ (Inv: y≠0) $// \frac{x}{y}$	$c.x, c.y := a.x * b.y \pm a.y * b.x, a.y * b.y$
	$c.x, c.y := a.x * b.x, a.y * b.y$
	$c.x, c.y := a.x * b.y, a.y * b.x$ (b.x≠0)

rNum

- x: int
- y: int {y≠0}

//konstruktorok

+rNum(z:int,w:int) {w≠0}

//getterek

+getNumerator():int {query}

+getDenominator():int {query}

//setterek

+setNumerator(z:int)

+setDenominator(w:int) {w≠0}

+setrNum(z:int,w:int) {w≠0}

//műveletek

+operator+(a:rNum,b:rNum):rNum

+operator-(a:rNum,b:rNum):rNum

+operator*(a:rNum,b:rNum):rNum

+operator/(a:rNum,b:rNum):rNum {b.x≠0}

-simplify():void

Racionális szám típus implementálás UML ábra

\mathbb{Q}	$c := a \pm b$ (a: \mathbb{Q} , b: \mathbb{Q} , c: \mathbb{Q})
	$c := a * b$ (a: \mathbb{Q} , b: \mathbb{Q} , c: \mathbb{Q})
	$c := a / b$ (b≠0) (a: \mathbb{Q} , b: \mathbb{Q} , c: \mathbb{Q})
$x, y: \mathbb{Z}$ (Inv: y≠0) $// \frac{x}{y}$	$c.x, c.y := a.x * b.y \pm a.y * b.x, a.y * b.y$
	$c.x, c.y := a.x * b.x, a.y * b.y$
	$c.x, c.y := a.x * b.y, a.y * b.x$ (b.x≠0)

Érdemes kiegészíteni az osztályt egy egyszerűsítést végző eljárással (művelet elvégzése után elvégzi a lehetséges egyszerűsítést). Ez kívülről nem látható.

Komplex számok típusa

- ◊ Valósítsuk meg a komplex számok típusát! Ábrázoljuk a komplex számokat az algebrai alakjukkal ($x+iy$)! Implementáljuk a négy alapműveletet!

\mathbb{C}

$c := a \pm b$ $(a: \mathbb{C}, b: \mathbb{C}, c: \mathbb{C})$

$c := a * b$ $(a: \mathbb{C}, b: \mathbb{C}, c: \mathbb{C})$

$c := a / b$ $(a: \mathbb{C}, b: \mathbb{C}, c: \mathbb{C})$ $b \neq 0$

$x, y: \mathbb{R}$

// $x+iy$

?

Műveletek komplex számokkal

- ◇ Összeadás/kivonás:

$$(-3-2i)+(4+3i)=-3-2i+4+3i=1+i$$

$$(3+2i)-(-4-3i)=3+2i+4+3i=7+5i$$

$$c.x, c.y := a.x \pm b.x, a.y \pm b.y$$

- ◇ Szorzás:

$$(3+2i)*(5-3i)=15-9i+10i-6i^2=15+6+(10-9)i=21+i$$

$$c.x, c.y := a.x * b.x - a.y * b.y, a.x * b.y + a.y * b.x$$

- ◇ Osztás:

$$(3+2i) / (5-3i) = ((3+2i)*(5+3i)) / ((5-3i)*(5+3i)) = (9+19i) / (25+9) = 9/34 + (19/34)i$$

$$c.x, c.y := (a.x * b.x + a.y * b.y) / (b.x^2 + b.y^2),$$

$$(a.y * b.x - a.x * b.y) / (b.x^2 + b.y^2)$$

$$b.x \neq 0 \vee b.y \neq 0$$

Komplex számok típusa

\mathbb{C}

$$c := a \pm b \quad (a: \mathbb{C}, b: \mathbb{C}, c: \mathbb{C})$$

$$c := a * b \quad (a: \mathbb{C}, b: \mathbb{C}, c: \mathbb{C})$$

$$c := a / b \quad (a: \mathbb{C}, b: \mathbb{C}, c: \mathbb{C}) \quad b \neq 0$$

$x, y: \mathbb{R}$

// x+iy

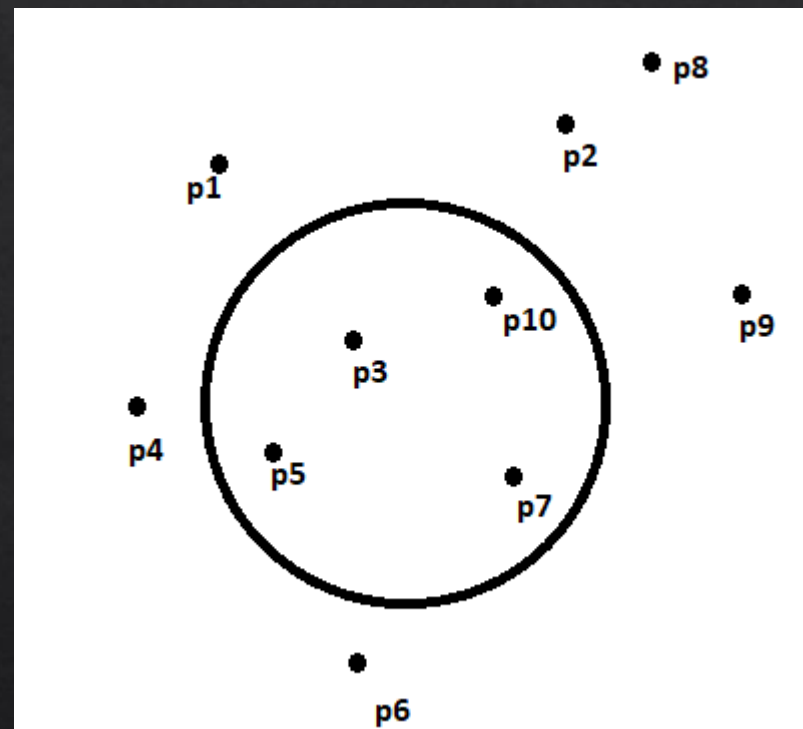
$$c.x, c.y := a.x \pm b.x, a.y \pm b.y$$

$$c.x, c.y := a.x * b.x - a.y * b.y, a.x * b.y + a.y * b.x$$

$$c.x, c.y := (a.x * b.x + a.y * b.y) / (b.x^2 + b.y^2), \\ (a.y * b.x - a.x * b.y) / (b.x^2 + b.y^2) \\ b.x \neq 0 \vee b.y \neq 0$$

Pont és kör

- ◆ Feladat:
Adott egy síkbeli pontokat tartalmazó tömb, és egy kör. A tömbnek van-e olyan eleme, amely a körben helyezkedik el? Ha igen, adjuk meg az első ilyen pontot!
- ◆ Ötlet:
Készítsünk a feladathoz egy pont és egy kör típust!



Pont típus

- ◆ Valósítsuk meg a pont típus, mely a síkbeli koordináta-rendszer pontjainak a kezelésére lesz alkalmas!
- ◆ Implementáljuk két pont távolságát kiszámoló metódust!

Pont	$d := \text{távolság}(p, q) \quad (p, q : \text{Pont}, d : \mathbb{R})$
$(x, y) : \mathbb{R}^2$	$d := \sqrt{(p.x - q.x)^2 + (p.y - q.y)^2}$

Point
+ x : real
+ y : real
+ distance(Point) : real

Kör típus

- ◊ Valósítsunk meg egy kör típust, amely használja a pont típust!
- ◊ Implementáljuk annak eldöntését, hogy egy adott pont rajta van-e a körlemezen.
- ◊ Kvíz: hogyan reprezentáljuk a kört?

Kör	$l := \text{tartalmaz}(k, p) \quad (k:\text{Kör}, p:\text{Pont}, l:\mathbb{L})$
$c : \text{Pont},$ $r : \mathbb{R}$	$l := \text{távolság}(k.c, p) \leq k.r$
Inv: $r \geq 0$	

Circle
- $c : \text{Point}$ - $r : \text{real} \quad \{ r \geq 0 \}$
+ $\text{contains}(p : \text{Point}) : \text{bool}$ <<getter>> + $\text{getc}() : \text{Point}$ + $\text{getr}() : \text{real}$

A feladat megoldása

- ◇ Specifikáció:
- ◇ $A = (x:\text{Point}^n, k:\text{Circle}, l:\mathbb{L}, \text{ind} : \mathbb{Z})$
- ◇ $Ef = (x=x' \wedge k=k')$
- ◇ $Uf = (Ef \wedge (l, \text{ind}) = \text{SEARCH}_{i=1..n} k.\text{contains}(x[i]))$
- ◇ Tétel: lineáris keresés

6. Keresés (szekvenciális vagy lineáris keresés)

Feladat: Adott egy $\text{felt}:[m..n] \rightarrow \mathbb{L}$ feltétel. Határozzuk meg az intervallum első olyan elemét, amelyre teljesül a feltétel! (Ez az ún. pesszimista lineáris keresés.)

Specifikáció:

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

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

$$Uf = (Ef \wedge l, \text{ind} =$$

$$\text{SEARCH}_{i=m..n} \text{felt}(i))$$

Algoritmus:

$l, i := \text{hamis}, m$	$i:\mathbb{Z}$
$\neg l \wedge i \leq n$	
$l, \text{ind} := \text{felt}(i), i$	
$i := i+1$	

- ◇ $A = (x:\text{Point}^n, k:\text{Circle}, l:\mathbb{L}, \text{ind} : \mathbb{Z})$
- ◇ $Ef = (x=x' \wedge k=k')$
- ◇ $Uf = (Ef \wedge (l, \text{ind}) = \text{SEARCH}_{i=1..n} k.\text{contains}(x[i]))$
- ◇ **Visszavezetés:**

$m..n \sim 1..n$

$\text{felt}(i) \sim k.\text{contains}(x[i])$



Algoritmus:

$i, l := 1, \text{false}$	$i:\mathbb{Z}$
$\neg l \wedge i \leq n$	
$l, \text{ind} := k.\text{contains}(x[i]), i$	
$i := i+1$	



6. Keresés (szekvenciális vagy lineáris keresés)

Feladat: Adott egy $\text{felt}:[m..n] \rightarrow \mathbb{L}$ feltétel. Határozzuk meg az intervallum első olyan elemét, amelyre teljesül a feltétel! (Ez az ún. pesszimista lineáris keresés.)

Specifikáció:

$A = (m:\mathbb{Z}, n:\mathbb{Z}, l:\mathbb{L}, \text{ind}:\mathbb{Z})$
 $Ef = (m=m' \wedge n=n')$
 $Uf = (Ef \wedge l, \text{ind} = \text{SEARCH}_{i=m..n} \text{felt}(i))$

Algoritmus:

$l, i := \text{hamis}, m$	$i:\mathbb{Z}$
$\neg l \wedge i \leq n$	
$l, \text{ind} := \text{felt}(i), i$	
$i := i+1$	

Feltételes maximum keresés

- ◊ Azon pontok közül, amelyek nem a körlemezre esnek, melyik van a legközelebb a körlemezhez?
- ◊ Specifikáció:
- ◊ $A = (x:\text{Point}^n, k:\text{Circle}, l:\mathbb{L}, \text{min}:\mathbb{R}, \text{ind} : \mathbb{Z})$
- ◊ $Ef = (x=x' \wedge k=k')$
- ◊ $Uf = (Ef \wedge (l, \text{min}, \text{ind}) = \text{Min}_{i=1..n} x[i].\text{distance}(k.\text{getc}()) \wedge \neg k.\text{contains}(x[i]))$
- ◊ Tétel: feltételes maximum (minimum) keresés

Feltételes maximum keresés programozási tétel

4. Feltételes maximumkeresés

Feladat: Adott egy $f:[m..n] \rightarrow H$ függvény és egy $felt:[m..n] \rightarrow \mathbb{L}$ feltétel. A H halmaz elemein értelmezett egy teljes rendezési reláció. Határozzuk meg, melyik a függvény legnagyobb értéke azok között, amelyeket olyan intervallumbeli elemhez rendel, amelyek kielégítik a feltételt! Adjuk meg az egyik olyan intervallumbeli elemet, amelyre a feltétel teljesül és ahol a függvény ezt a maximális értéket felveszi!

Specifikáció:

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

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

$$Uf = (Ef \wedge (l, max, ind) = MAX_{\substack{i=m..n \\ felt(i)}} f(i))$$

Algoritmus:

$l := hamis$		
$i = m .. n$		
$\neg felt(i)$	$l \wedge felt(i)$	$\neg l \wedge felt(i)$
<i>SKIP</i>	$f(i) > max$	$l, max, ind :=$
	$max, ind := f(i), i$	<i>SKIP igaz, f(i), i</i>

$i:\mathbb{Z}$

- ◇ $A = (x:\text{Point}^n, k:\text{Circle}, l:\mathbb{L}, \text{min}:\mathbb{R}, \text{ind} : \mathbb{Z})$
- ◇ $Ef = (x=x' \wedge k=k')$
- ◇ $Uf = (Ef \wedge (l, \text{min}, \text{ind}) = \text{Min}_{i=1..n} x[i].\text{distance}(k.\text{getc}()) \neg k.\text{contains}(x[i])$

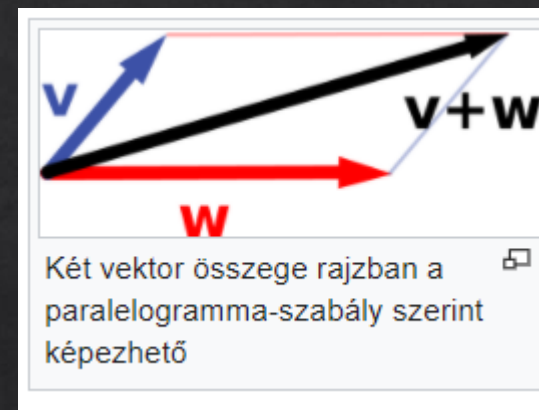
$l := \text{hamis}$			$i:\mathbb{Z}$
$i = m .. n$			
$\neg \text{felt}(i)$	$l \wedge \text{felt}(i)$	$\neg l \wedge \text{felt}(i)$	
<i>SKIP</i>	$f(i) > \text{max}$	$l, \text{max}, \text{ind} := \text{igaz}, f(i), i$	
	$\text{max}, \text{ind} := f(i), i$	<i>SKIP</i>	

- ◇ **Visszavezetés:**
 $m..n \sim 1..n$
 $f(i) \sim x[i].\text{distance}(k.\text{getc}())$
 $\text{felt}(i) \sim \neg k.\text{contains}(x[i])$
 $H, > \sim R, <$

$l := \text{hamis}$			$i:\mathbb{Z}$
$i = 1..n$			
$\text{felt} := \neg k.\text{contains}(x[i])$			
$\neg \text{felt}$	$l \wedge \text{felt}$	$\neg l \wedge \text{felt}$	
<i>skip</i>	$d := x[i].\text{distance}(k.\text{getc}())$	$l := \text{igaz}$	$\text{felt}:\mathbb{L}$ $d:\mathbb{R}$
	$d < \text{min}$	$\text{min} := x[i].\text{distance}(k.\text{getc}())$	
	$\text{min}, \text{ind} := d, i$	<i>skip</i>	

Síkvektorok

- ◊ Valósítsuk meg a síkvektorok típusát!
- ◊ Implementáljuk két vektor összegének, egy vektor nyújtásának, és két vektor skaláris szorzatának műveleteit!
- ◊ Feladat:
Adott síkvektorok összege merőleges-e egy adott síkvektorra (skaláris szorzatuk nulla-e).
- ◊ Kvíz: melyik nem lenne jó reprezentáció?
- ◊ Síkvektor reprezentáció:
„origóból az (x_1, x_2) koordinátájú pontba mutató vektorok”



Síkvektorok típusa

Vektor	$c := a+b$	$(a, b, c : \text{Vektor})$
	$c := k*a$	$(a, c : \text{Vektor}, k:\mathbb{R})$
	$s := a*b$	$(a, b: \text{Vektor}, s:\mathbb{R})$

$x, y:\mathbb{R}$	$c.x, c.y := a.x+b.x, a.y+b.y$
	$c.x, c.y := k*a.x, k*a.y$
	$c.x, c.y:= a.x*b.x + a.y*b.y$

Feladat megoldása

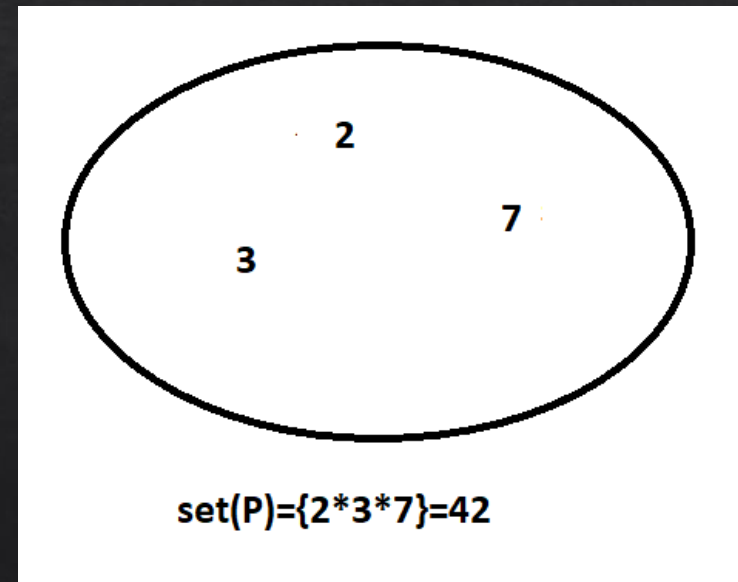
- ◇ Specifikáció:
- ◇ $A = (v:\text{Vektor}^n, sv:\text{Vektor}, l: \mathbb{L})$
- ◇ $Ef = (v=v' \wedge sv=sv')$
- ◇ $Uf = (Ef \wedge l = (\sum_{i=1..n} v[i] * sv = 0.0))$
- ◇ Tétel: összegzés
- ◇ Visszavezetés:
 - $m..n \sim 1..n$
 - $f(i) \sim v[i]$
 - $s \sim s$
 - $H, +, 0 \sim \text{Vektor}, +, 0 // (0,0) = \text{nullvektor}$

Algoritmus:

$s := 0$	$s:\text{Vektor}$
$i = 1..n$	$i:\mathbb{Z}$
$s := s + v[i]$	
$l := (s * sv = 0)$	

Prímek halmaza

- ◇ Valósítsuk meg a prímek halmazának típusát a következőképpen: A prímek halmazát egy természetes számmal tudjuk reprezentálni úgy, hogy a szám a halmazban szereplő prímek szorzata.
- ◇ Implementáljuk a következő műveleteket:
 - ◇ benne van-e,
 - ◇ betesz,
 - ◇ kivesz,
 - ◇ üres,
 - ◇ üres-e,
 - ◇ minimum,
 - ◇ elemszám.



Prímek halmaza

set(\mathbb{P}) prímek véges halmaza	<code>l := h.benne_van-e (p)</code>	<code>(h : set(\mathbb{P}), p : \mathbb{P}, l : \mathbb{L})</code>
	<code>h.betesz(p)</code> <code>// ha p-t h már tartalmazza, akkor hatástalan</code>	<code>(h : set(\mathbb{P}), p : \mathbb{P})</code>
	<code>h.kivesz(p)</code> <code>// ha p-t h nem tartalmazza, akkor hatástalan</code>	<code>(h : set(\mathbb{P}), p : \mathbb{P})</code>
	<code>h.üres()</code>	<code>(h : set(\mathbb{P}))</code>
	<code>l := h.üres-e()</code>	<code>(h : set(\mathbb{P}), l : \mathbb{L})</code>
	<code>p := h.min()</code> <code>// hiba, ha p üres halmaz</code>	<code>(h : set(\mathbb{P}), p : Prím)</code>
	<code>c := h.elemszám()</code>	<code>(h : set(\mathbb{P}), c : \mathbb{N})</code>

Kvíz: hatékony
implementálás?

◇ Repräsentáció:

$n : \mathbb{N}$
ahol az n szám
prímtényező
felbontásában a
prímek egyszeresen
fordulnak elő

◇ Műveletek:

$l := h.ben_van_e(p)$ $(h : set(\mathbb{P}), p : \mathbb{P}, l : \mathbb{L})$

$l := (n \bmod p = 0)$

$h.besz(p)$ $(h : set(\mathbb{P}), p : \mathbb{P})$
// ha p -t h már tartalmazza, akkor hatástalan

$n := n \cdot p$ ha $n \bmod p \neq 0$

$h.kivesz(p)$ $(h : set(\mathbb{P}), p : \mathbb{P})$
// ha p -t h nem tartalmazza, akkor hatástalan

$n := n/p$ ha $n \bmod p = 0$

$h.üres()$ $(h : set(\mathbb{P}))$

$n := 1$

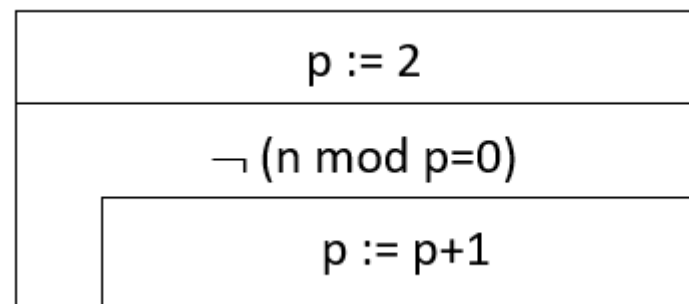
$l := h.üres_e()$ $(h : set(\mathbb{P}), l : \mathbb{L})$

$l := (n=1)$

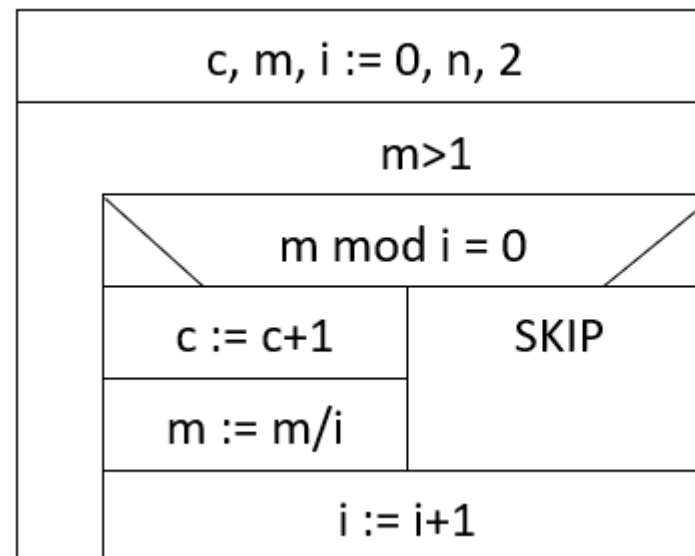
◇ Műveletek:

$p := h.min()$ $(h : set(\mathbb{P}), p : Prím)$
 // hiba, ha p üres halmaz

$c := h.elemszám()$ $(h : set(\mathbb{P}), c : \mathbb{N})$



kiválasztás



$m, i : \mathbb{Z}$

számlálás

Másodfokú polinom

- ◆ Feladat:
Adott egy valós számokat tartalmazó tömb, és egy másodfokú polinom. A tömb mely elemére ad a másodfokú polinom maximális helyettesítési értéket?
- ◆ Hozzuk létre a másodfokú polinomok típusát.
- ◆ Implementáljuk a következő műveleteket:
 - ◆ Helyettesítési értékének kiszámítása
 - ◆ Polinomok összeadása, szorzása számmal

Másodfokú polinom típusa

másodfokú polinomok (MP)	$h := \text{érték}(p, x)$ $(p : \text{MP}, x : \mathbb{R}, h : \mathbb{R})$
	$p3 := p1 \pm p2$ $(p1, p2, p3 : \text{MP})$
	$p2 := p1 * q$ $(p1, p2 : \text{MP}, q : \mathbb{R})$
$a, b, c : \mathbb{R}$ // $ax^2 + bx + c$	$h := p1.a * x * x + p1.b * x + p1.c$
	$p3.a, p3.b, p3.c :=$ $p1.a \pm p2.a, p1.b \pm p2.b, p1.c \pm p2.c$
	$p3.a, p3.b, p3.c :=$ $p3.a * q, p3.b * q, p3.c * q$

Polinom (MP)
- a : real
- b : real
- c : real
+ value(x : real) : real
+ add(p1 : MP, p2 : MP) : MP
+ mul(p1 : MP, q : real) : MP

A feladat megoldása

- ◆ Specifikáció:
- ◆ $A = (p : MP, v : \mathbb{R}^n, ind : \mathbb{Z}, max : \mathbb{R})$
- ◆ $Ef = (p=p' \wedge v=v')$
- ◆ $Uf = (Ef \wedge (max, ind) = MAX_{i=1..n} p.value(v[i]))$
- ◆ Visszavezetés: maximum kiválasztás
 $m..n \sim 1..n$
 $f(i) \sim p.value(v[i])$
 $H,> \sim R,>$

