

OEP

4. táblás gyakorlat
adattípus definiálás
sorozattal reprezentált típusok II.

Tartalom

Asszociatív tömb

Logaritmikus keresés tétel

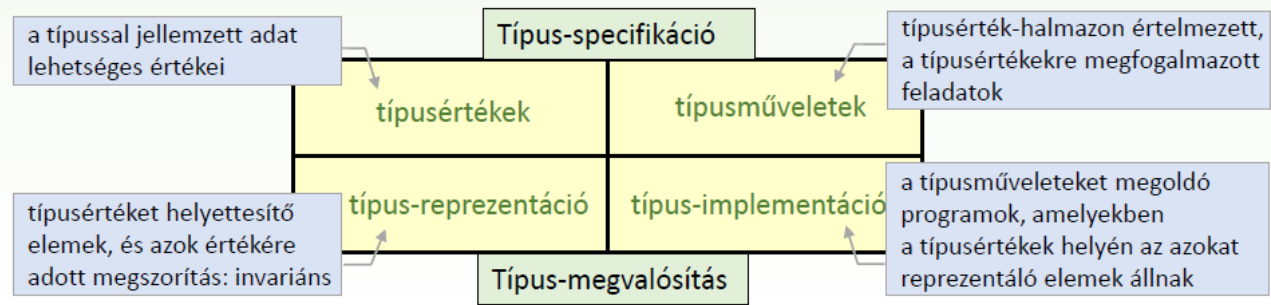
Zsák rendezett tömbbel

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



Asszociatív tömb

- ◊ Ez egy olyan kulcs-adat párokat tároló gyűjtemény, amelyben kulcs alapján lehet visszakeresni az értékeket.
- ◊ A kulcs típusa egész lesz, az adat típusa pedig szöveg.
- ◊ A tárolóban az elemeket kulcsuk alapján lehet megkeresni, elérni, így fontos, hogy a kulcs egyedi legyen.
- ◊ A típust Map-nek fogjuk nevezni.
- ◊ A tervezésnél fontos szempont, hogy a visszakeresés gyors legyen, akár a beszúrás, törlés rovására!

Típus specifikáció

Típus értékek:

Map

azon asszociatív tömbök halmaza, amely tömböknek az elemei $\mathbb{Z} \times \mathbb{S}$ típusú párok

Típus műveletek:

```
setEmpty(map)           map : Map
//kiüríti az asszociatív tömböt

c := count(map)         map : Map, c :  $\mathbb{N}$ 
//megadja az elemek számát

map := insert(map,e)    map : Map, e :  $\mathbb{Z} \times \mathbb{S}$ 
//új elemet tesz be, ha a kulcsa még nem létezik

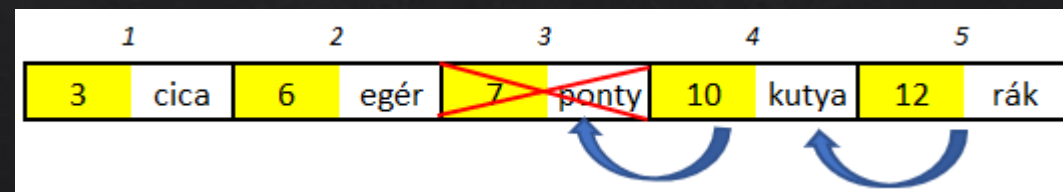
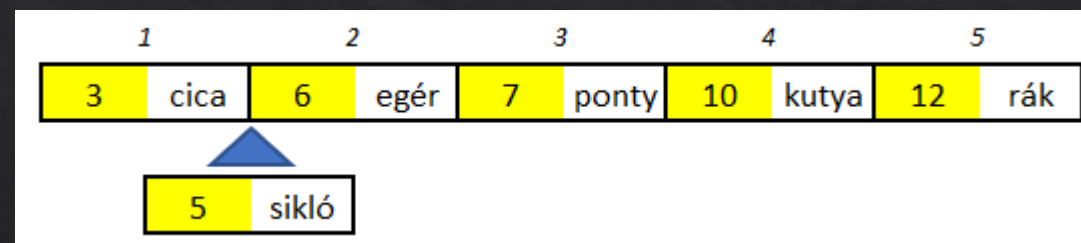
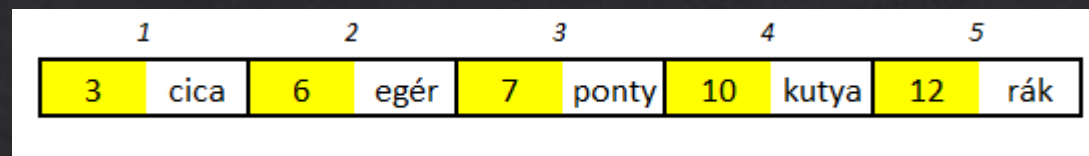
map := erase(map, key)  map : Map, key :  $\mathbb{Z}$ 
// törli az adott kulcsú elemet, ha a kulcs létezik,
különben hiba

l := in(map, key)       map : Map, key :  $\mathbb{Z}$ , l :  $\mathbb{L}$ 
//lekérdezi, van-e adott kulcsú elem

data := operator[] (map, key)  map : Map, key :  $\mathbb{Z}$ , data :  $\mathbb{S}$ 
// lekérdezi az adott kulcsú elem adatát, ha a kulcs
létezik, különben hiba
```


Kulcs szerint rendezett tárolás

- ◆ Kulcs szerint szigorúan monoton növekedően tároljuk az asszociatív tömb elemeit. A sorozatban kulcs szerint szigorúan monoton növekvő sorrendben tároljuk az elemeket.
- ◆ Ekkor a kulcsok kereséséhez használhatjuk a logaritmikus keresést.
- ◆ Ha tömbben tárolnánk az elemeket, akkor beszúrásnál „helyet kell csinálni” az új elemnek: hátrébb kell csúsztatni az új elemnél nagyobb kulcsúakat.
- ◆ törlésnél pedig a keletkezett „lyukat” el kell tüntetni: előrébb kell csúsztatni a törlés pozíciója utáni elemeket.



Map reprezentáció

◇ Típus reprezentációja:

◇ **Item** = rec(key: \mathbb{Z} , data: \mathbb{S})

◇ **seq**: **Item*** – az elemeket kulcsuk szerint rendezetten tároló sorozat

◇ Típus műveletek implementációja:

◇ **map:=setEmpty(map)** **map:Map** *//kiüríti az asszociatív tömböt*

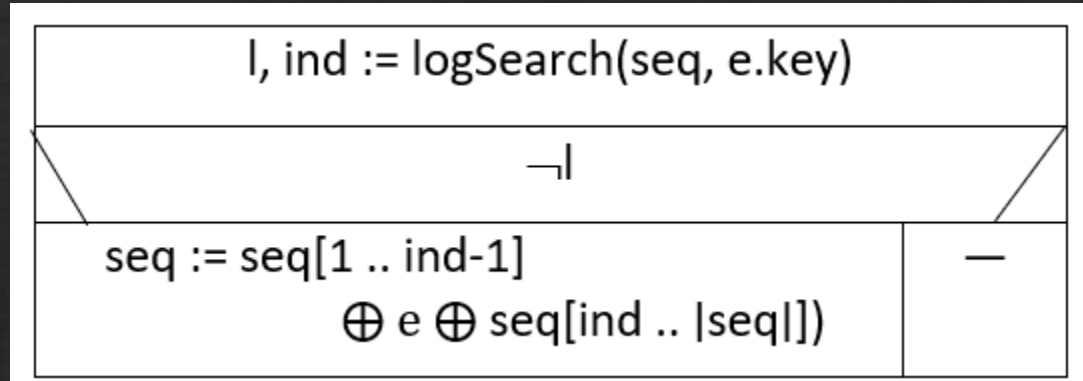
```
seq := <>
```

◇ **c := count(map)** **map:Map, c: \mathbb{N}** *//megadja az elemek számát*

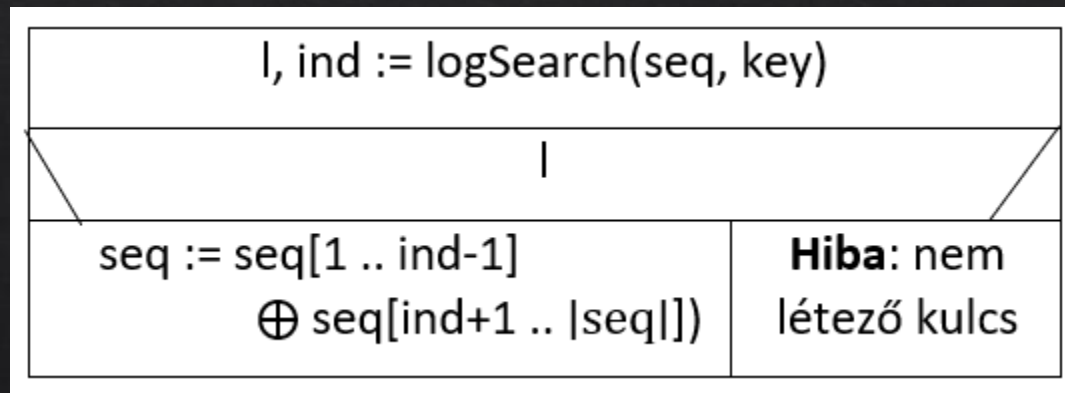
```
c := |seq|
```

Map reprezentáció

- ◇ `map := insert(map,e)` `map:Map, e: Item` //új elemet tesz be, ha a kulcsa még nem létezik

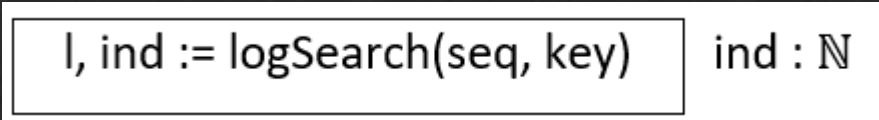


- ◇ `map := erase(map, key)` `map:Map, key: ℤ`
//törli az adott kulcsú elemet, ha a kulcs létezik, különben hiba

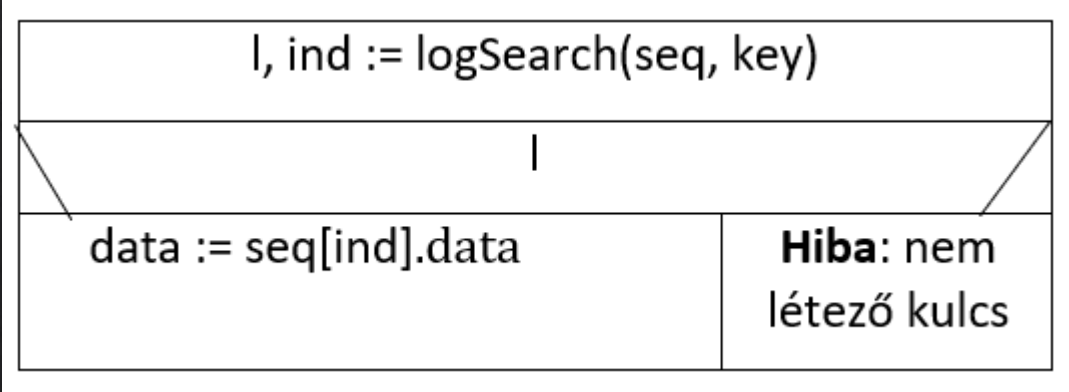


Map reprezentáció

◇ $l := \text{in}(\text{map}, \text{key})$ $\text{map}:\text{Map}, \text{key}:\mathbb{Z}, l:\mathbb{L}$ *//lekérdezi, van-e adott kulcsú elem*



◇ $\text{data} := \text{operator[]}(\text{map}, \text{key})$ $\text{map}:\text{Map}, \text{key}:\mathbb{Z}, \text{data}:\mathbb{S}$
//lekérdezi az adott kulcsú elem adatát, ha a kulcs létezik, különben hiba



Logaritmikus keresés

- ◇ Rendezett sorozatban nagyon hatékony keresést biztosít.
- ◇ Elfelezve a keresés intervallumát, a középső elemmel összehasonlítja a keresett kulcsot, három eset lehetséges: $[ah...fh]$ $ind=(ah+fh) \text{ div } 2$ //egész osztás!
 - ◇ Keresett kulcs kisebb – bal oldali részben folytatja a keresést: $[ah...ind-1]$
 - ◇ Keresett kulcs nagyobb – jobb oldali részben folytatja a keresést $[ind+1...fh]$
 - ◇ Egyenlő – megtaláltuk, készen vagyunk: ind a keresett elem indexe
 - ◇ Ha leszűkítés után kapott intervallum üres, akkor a keresés véget ért, sikertelen volt

Logaritmikus keresés

◇ Kerestett kulcs megtalálható:

Keressük meg: 8

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind |
|----|---|---|-----|---|----|----|----|----|----|----|----|----|-----|
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 1 | 11 | 6 |
| ah | | | ind | | | fh | | | | | | | |

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind |
|----|---|-----|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----|-----|
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 1 | 5 | 3 |
| ah | | ind | | fh | | | | | | | | | |

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind | |
|---|---|---|---|----|----|-----|----|----|----|----|----|----|-----|--|
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 4 | 5 | 4 | |
| | | | | ah | | fh | | | | | | | | |
| | | | | | | ind | | | | | | | | |

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind |
|---|---|---|---|-------|----|-----|----|----|----|----|----|----|-----|
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 5 | 5 | 5 |
| | | | | ah,fh | | | | | | | | | |
| | | | | | | ind | | | | | | | |

Logaritmikus keresés

❖ Keresett kulcs
nem található:

Keressük meg: 22

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind | |
|-------|---|---|-----|----|----|-----|----|----|----|----|----|----|-----|--|
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 1 | 11 | 6 | |
| ah | | | ind | | | | | fh | | | | | | |
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind | |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 7 | 11 | 9 | |
| ah | | | | | | ind | | fh | | | | | | |
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind | |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 7 | 8 | 7 | |
| ah | | | | fh | | | | | | | | | | |
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind | |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 8 | 8 | 8 | |
| ah,fh | | | | | | ind | | | | | | | | |
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | ah | fh | ind | |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | 9 | 8 | | |

Logaritmikusan keresés

- ◇ Honnan van a neve?
- ◇ Legfeljebb $\lceil \log_2 n \rceil$ összehasonlítást hajt végre az algoritmus:

| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | | |
|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|---|---|
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | | |
| | | | | | 1 | | | | | | | |
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | | |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | | |
| | | 2 | | | | 1 | | | 2 | | | |
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | | |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | | |
| 3 | | | 2 | 3 | | | 1 | 3 | | | 2 | 3 |
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 | | |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 | | |
| 3 | 4 | 2 | 3 | 4 | 1 | 3 | 4 | 2 | 3 | 4 | | |

Logaritmus keresés programozási tétel

7. Logaritmus keresés

Feladat: Adott az egész számok egy $[m..n]$ intervalluma és egy $f:\mathbb{Z}\rightarrow H$ függvény, amelyik az $[m..n]$ intervallumon monoton növekvő. (A H halmaz elemei között értelmezett egy rendezési reláció.) Keressünk meg a függvény $[m..n]$ intervallumon felvett értékei között egy adott értéket!

Specifikáció:

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

$$Ef = (m=m' \wedge n=n' \wedge h=h' \wedge \forall j \in [m..n-1]: f(j) \leq f(j+1))$$

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

Logaritmikusan keresés algoritmus

Specifikáció:

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

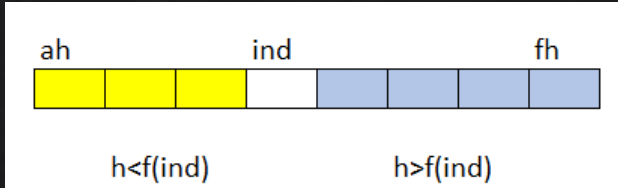
$$Ef = (m=m' \wedge n=n' \wedge h=h' \wedge \forall j \in [m..n-1]: f(j) \leq f(j+1))$$

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

Algoritmus:

| | | | |
|-----------------------------------|-----------------|--------------|---------------------|
| $ah, fh, l := m, n, hamis$ | | | $ah, fh:\mathbb{Z}$ |
| $\neg l \wedge ah \leq fh$ | | | |
| $ind := (ah + fh) \text{ div } 2$ | | | |
| $f(ind) > h$ | $f(ind) < h$ | $f(ind) = h$ | |
| $fh := ind - 1$ | $ah := ind + 1$ | $l := igaz$ | |

kvíz2



Amikor nem találjuk...

Algoritmus:

| | | | |
|-----------------------------------|-----------------|--------------|----------------------|
| $ah, fh, l := m, n, hamis$ | | | $ah, fh: \mathbb{Z}$ |
| $\neg l \wedge ah \leq fh$ | | | |
| $ind := (ah + fh) \text{ div } 2$ | | | |
| $f(ind) > h$ | $f(ind) < h$ | $f(ind) = h$ | |
| $fh := ind - 1$ | $ah := ind + 1$ | $l := igaz$ | |

| | | | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|----|----|----|----|----|----|
| 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 |
| 2 | 4 | 5 | 7 | 8 | 11 | 15 | 21 | 23 | 25 | 30 |
| 3 | 4 | 2 | 3 | 4 | 1 | 3 | 4 | 2 | 3 | 4 |

- ◆ Keresett kulcs 17: $ah, fh = 8, ind = 8; h < A[8] \rightarrow ah = 8, fh = 7$
- ◆ Keresett kulcs 22: $ah, fh = 8, ind = 8; h > A[8] \rightarrow ah = 9, fh = 8$
- ◆ Keresett kulcs 1: $ah = 1, fh = 2, ind = 1; h < A[1] \rightarrow ah = 1, fh = 0$
- ◆ Keresett kulcs 32: $ah, fh = 11, ind = 11; h > A[11] \rightarrow ah = 12, fh = 11$
- ◆ Hova illik (melyik elem elé): **ah**

1, ind := logSearch (seq, key)

◇ Specifikáció:

◇ $A = (\text{seq} : \text{Item}^*, \text{key} : \mathbb{Z}, l : \mathbb{L}, \text{ind} : \mathbb{N})$

◇ $Ef = (\text{seq} = \text{seq}_0 \wedge \text{key} = \text{key}_0 \wedge \forall i \in [1 .. |\text{seq}|-1] : \text{seq}[i].\text{key} < \text{seq}[i+1].\text{key})$

◇ $Uf = (Ef \wedge l = \exists i \in [1 .. |\text{seq}|] : \text{seq}[i].\text{key} = \text{key} \wedge$

$(l \rightarrow \text{ind} \in [1 .. |\text{seq}|] \wedge \text{seq}[\text{ind}].\text{key} = \text{key}) \wedge$

$(\neg l \rightarrow \forall i \in [1..ind-1] : \text{seq}[i].\text{key} < \text{key} \wedge \forall i \in [ind.. |\text{seq}|] : \text{seq}[i].\text{key} > \text{key}))$

$l, \text{ind} := \text{logSearch}(\text{seq}, \text{key})$

$A = (\text{seq} : \text{Item}^*, \text{key} : \mathbb{Z}, l : \mathbb{L}, \text{ind} : \mathbb{N})$

$Ef = (\text{seq} = \text{seq}_0 \wedge \text{key} = \text{key}_0 \wedge \forall i \in [1 .. |\text{seq}|-1] : \text{seq}[i].\text{key} < \text{seq}[i+1].\text{key})$

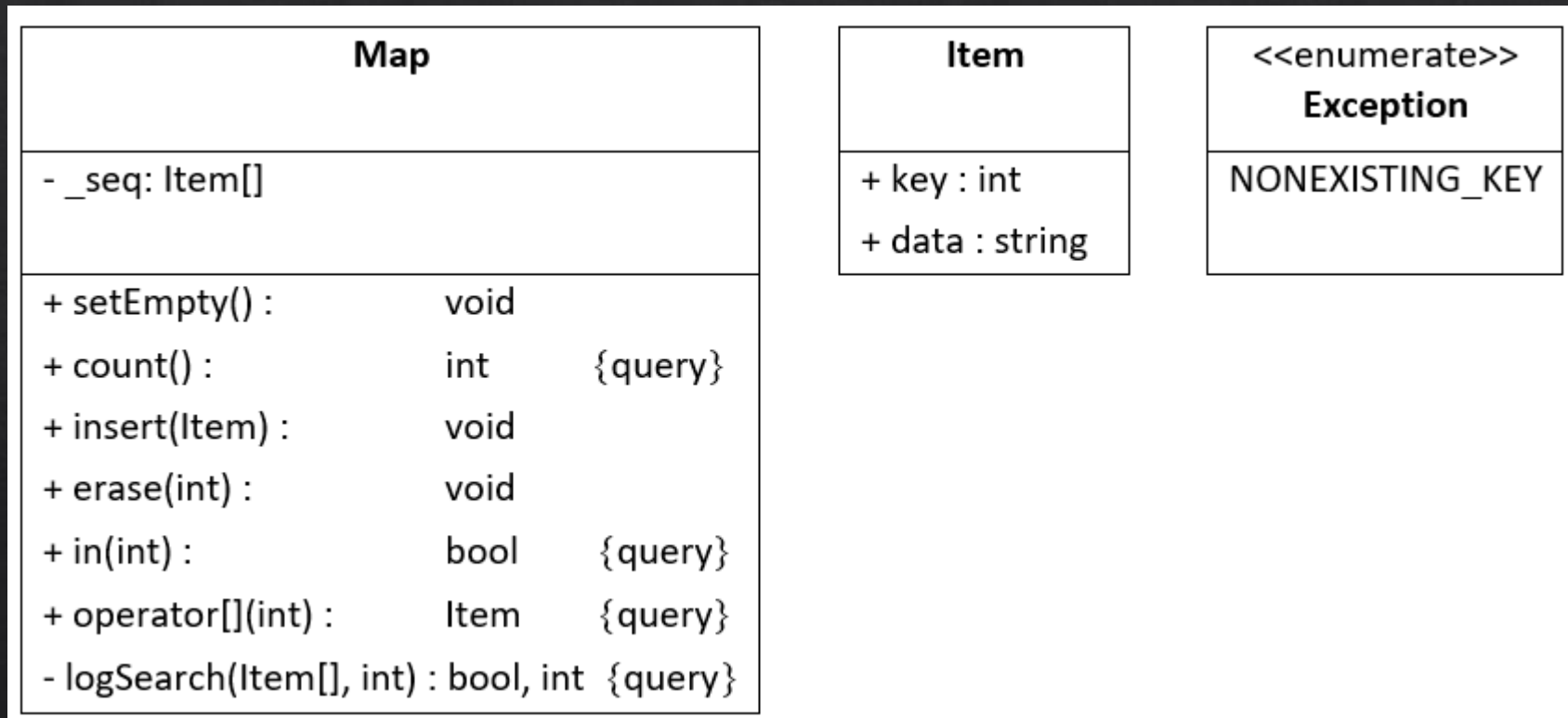
$Uf = (Ef \wedge l = \exists i \in [1 .. |\text{seq}|] : \text{seq}[i].\text{key} = \text{key} \wedge$
 $(l \rightarrow \text{ind} \in [1 .. |\text{seq}|] \wedge \text{seq}[\text{ind}].\text{key} = \text{key}) \wedge$
 $(\neg l \rightarrow \forall i \in [1 .. \text{ind}-1] : \text{seq}[i].\text{key} < \text{key} \wedge \forall i \in [\text{ind} .. |\text{seq}|] : \text{seq}[i].\text{key} > \text{key}))$

$l, \text{ind} := \text{logSearch}(\text{seq}, \text{key})$

| | | |
|---|--|--|
| $l, \text{ah}, \text{fh} := \text{hamis}, 1, \text{seq} $ | | |
| $\neg l \wedge \text{ah} \leq \text{fh}$ | | |
| $\text{ind} := \lfloor (\text{ah} + \text{fh}) / 2 \rfloor$ | | |
| $\text{seq}[\text{ind}].\text{key} > \text{key}$ | $\text{seq}[\text{ind}].\text{key} = \text{key}$ | $\text{seq}[\text{ind}].\text{key} < \text{key}$ |
| $\text{fh} := \text{ind}-1$ | $l := \text{igaz}$ | $\text{ah} := \text{ind}+1$ |
| $\neg l$ | | |
| $\text{ind} := \text{ah}$ | — | |

$\text{ah}, \text{fh} : \mathbb{N}$

Asszociatív tömb UML ábra



Zsák típus

- ◊ Az előadáson bemutatott változattal szemben, most egy olyan zsák típust kellene definiálni, ahol nincs felső korlát a zsákba bekerülő természetes számokra.
(Esetleg a zsák elemeinek típusa lehet akármilyen típus, csak lehessen annak értékeit sorba rendezni.)

| | |
|---|---|
| Bag azon zsákok halmaza, amelyek elemei egész számok (\mathbb{Z}) | b := \emptyset b : Bag // kiüríti a zsákot b := putIn(b, e) b : Bag, e : \mathbb{Z} // elemet tesz be m := mostFrequent(b) b : Bag, m : \mathbb{Z} // leggyakoribb elem b:=takeOut(b, e) b : Bag, e : \mathbb{Z} // elemet vesz ki |
|---|---|

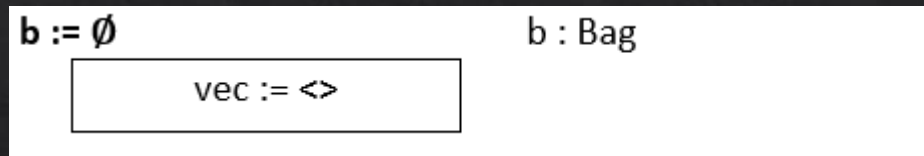
Zsák típus reprezentáció

- ◆ Típus ábrázolása:

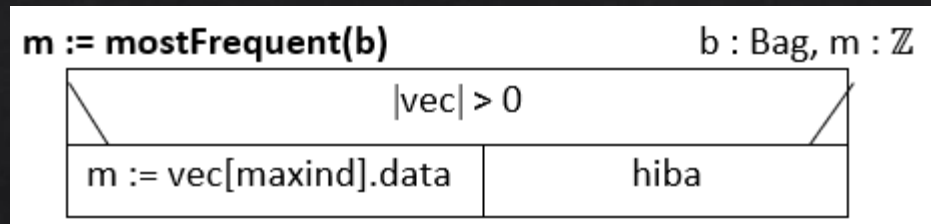
- ◆ $vec : Item^*$ – az elemeket tartalmuk (data) szerint rendezetten tároló sorozat,
- ◆ ahol $Item = rec(data: \mathbb{Z}, count: \mathbb{N})$
- ◆ [kvíz4]
- ◆ $maxind : \mathbb{N}$ – a seq sorozat legnagyobb count értékű elemének indexe.

- ◆ Műveletek implementációja:

- ◆ Zsákot üressé tesz:



- ◆ Leggyakoribb elem a zsákban:



Zsák típus reprezentáció - betevés

b := putln(b,e)

b : Bag, e : \mathbb{Z}

| | | | |
|---|---|---|---|
| l, ind := logSearch(vec, e) // data szerint | | | |
| | | | |
| vec[ind].count := vec[ind].count+1 | | vec := vec[1..ind-1] \oplus (e,1) \oplus vec[ind.. vec] | |
| vec[ind].count > vec[maxind].count | | maxind >= ind | |
| maxind := ind | - | maxind := maxind+1 | - |

Lépések:

- ◊ Logaritmikus keresés, van-e zsákban már „e” érték?
- ◊ Igen: count-ot növeljük eggyel, majd ellenőrizzük, hogy kell-e módosítani a leggyakoribb elem indexét.
- ◊ Nem: beszúrjuk az elemet a rendezettség szerinti helyére. Ha maxind egy nagyobb indexű elemre mutat, akkor eggyel növelni kell

Zsák típus reprezentáció - kivevés

| | | |
|--|--|---|
| b:=takeOut(b,e) | | b : Bag, e : \mathbb{Z} |
| l, ind := logSearch(vec, e) // data szerint | | |
| | | |
| vec[ind].count > 1 | vec[ind].count = 1 | |
| vec[ind].count := vec[ind].count-1 | vec := vec[1..ind-1] \oplus vec[ind+1.. vec] | |
| vec > 0 | | - |
| max, maxind := MAX _{i=1.. vec} (vec[i].count) | skip | |

Lépések:

- ◇ Logaritmikus keresés, van-e zsákban „e” érték?
- ◇ Van, és több mint egy: count-ot csökkentjük eggyel.
- ◇ Van, de csak egy: az adott elmet kihagyjuk a sorozatból.
- ◇ Nincs: hatástalan.
- ◇ Ha volt törlés, a leggyakoribb elem megváltozhatott, frissíteni kell.

Önálló feladat

- ◆ Készítsünk UML diagramot a zsák típushoz!
(Induló fájl: Bag_UML.docx)

