



Algoritmusok és adatszerkezetek I.

3. előadás



Sorozattípusok



Kupac

Prioritási sor

Módosítható prioritási sor



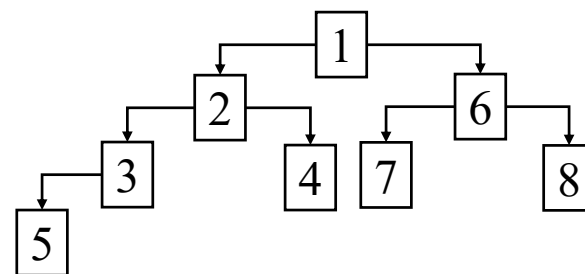


Kupac



A kupac olyan **véges** elemsokaság (rendezett halmaz), amely rendelkezik az alábbi tulajdonságokkal:

1. Minden elemnek **legfeljebb két rákövetkezője** (leszármazottja) lehet. Azaz **bináris fának** tekinthető.
2. Minden **elem kisebb** (vagy egyenlő) a közvetlen leszármazottainál.
3. A kupac **balról folytonos**, azaz ha nem teljes a fa, akkor csak a legutolsó szintből hiányozhatnak elemek, de azok is csak a szint jobb széléről.





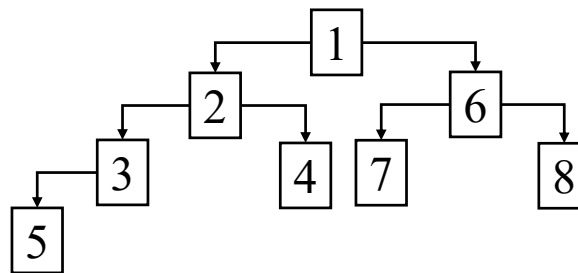
Kupac



A kupac *ábrázolható folytonosan*, tömbben:

Az elhelyezésre a következő szabályok érvényesek:

- Az i . elem baloldali rákövetkezője a $2 * i$. elem.
- Az i . elem jobboldali rákövetkezője a $2 * i + 1$. elem.
- Az i . elem előzője az $i \text{ div } 2$. elem.



Tömb: (1,2,6,3,4,7,8,5)





Kupac



Műveletei: Üres, üres?, első, Kupacba, Kupacból

Saját műveletek: Felcsúsztat, Lecsúsztat

Üres: Kupac

üres?(Kupac): Logikai

első(Kupac): $\text{Elem} \cup \{\text{NemDef}\}$

Kupacba(Kupac,Elem): $\text{Kupac} \cup \{\text{NemDef}\}$

Kupacból(Kupac,Elem): $(\text{Kupac} \times \text{Elem}) \cup \{\text{NemDef}\}$

Felcsúsztat(Kupac,Index): Kupac

Lecsúsztat(Kupac,Index): Kupac





Kupac



A műveletek specifikációja

Üres(K): ef: — , uf: $K = \emptyset$

üres? (K) : ef: — , uf: $\text{üres?} = K = \emptyset$

Kupacba(K, e): ef: $K = W$ és kupac(K), uf: $K = (W \leftarrow e)$ és
kupac(K)

Kupacból(K, e): ef: $K = (f, W)$ és kupac(K), uf: $K = W$ és $e = f$ és
kupac(K)

első(K): ef: $K = (f, W)$, uf: $K = (f, W)$ és $\text{első} = f$





Kupac



Kupac ábrázolása:

Tárolni kell az elemszámot, majd egy tömbben az elemeket (1-től az elemszámig)!

Rekord (N: Egész;

t: Tömb (1..MaxN:Elemtípus),

hiba: Logikai)





Kupac



Műveletek megvalósítása:

Üres (K) :

$K.N := 0$

Eljárás vége.

üres? (K) :

$üres? := (K.N = 0)$

Függvény vége.

első (K) :

$első := K.t(1)$

Függvény vége.

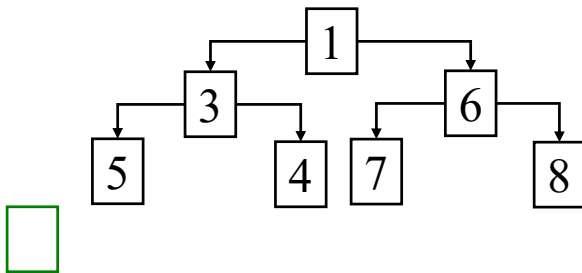




Kupac

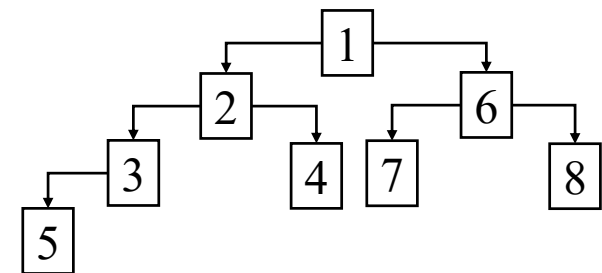
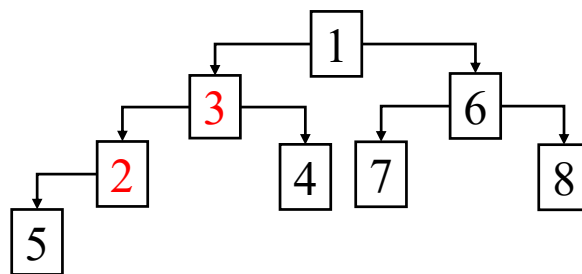
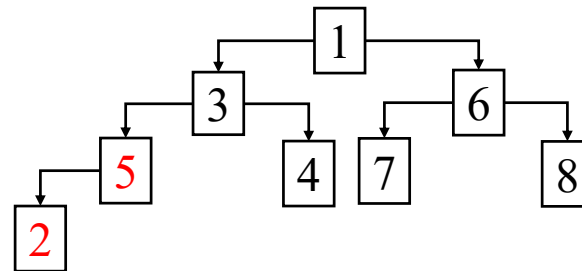


Elem berakása: $\text{Kupacba}([1,3,6,5,4,7,8],2) \Rightarrow [1,2,6,3,4,7,8,5]$



Elem berakása

Felcsúsztatás:





Kupac



Kupacba (K, e) :

$K.N := K.N + 1$; $K.t(K.N) := e$; Felcsúsztat ($K, K.N$)

Eljárás vége.

Felcsúsztat (K, i) :

$e := K.t(i)$

Ciklus amíg $i > 1$ és $e < K.t(i \text{ div } 2)$

$K.t(i) := K.t(i \text{ div } 2)$

$i := i \text{ div } 2$

Ciklus vége

$K.t(i) := e$

Eljárás vége.

Megáll a felcsúsztatás, ha felette már kisebb elem van, illetve ha már nem lehet tovább felfelé csúsztatni.





Kupac



Kupacból (K, e) :

$e := K.t(1)$; $K.t(1) := K.t(K.N)$; $K.N := K.N - 1$

Lecsúsztat (K, 1)

Eljárás vége.

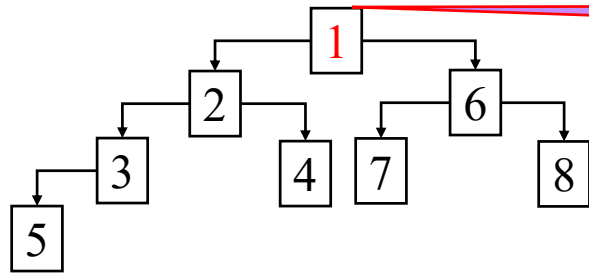




Kupac



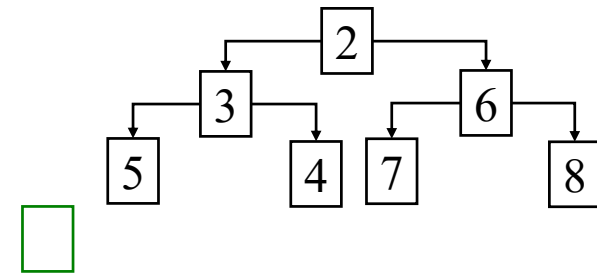
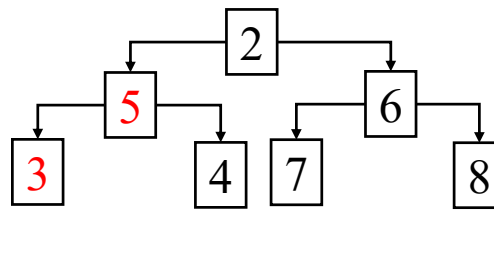
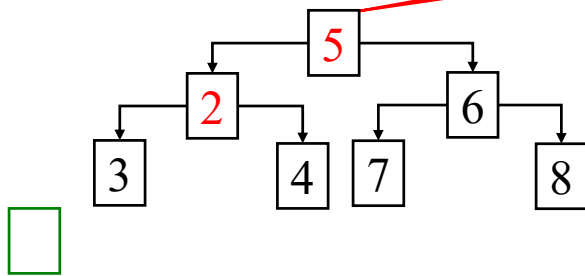
Elemkivétel: Kupacból([1,2,6,3,4,7,8,5]) \Rightarrow (1,[2,3,6,5,4,7,8])



Elemkiolvasás

„Utolsó előre fuss!”

Előrehozás + lecsúsztatás:





Kupac



Lecsúsztat (K, i):

$j := \text{kisebb}(2*i, 2*i+1); e := K.t(i)$

Ciklus amíg $i \leq K.N \text{ div } 2$ és $e > K.t(j)$

$K.t(i) := K.t(j)$

$i := j; j := \text{kisebb}(2*i, 2*i+1)$

Ciklus vége

$K.t(i) := e$

Eljárás vége.

Megáll a lecsúsztatás, ha az alatta levő kisebb elem is nagyobb nála, illetve ha már nem lehet tovább lefelé csúsztatni.





Kupac



kisebb(j, k):

Ha $k > K.N$ vagy $K.t(j) \leq K.t(k)$ akkor $kisebb := j$
különben $kisebb := k$

Eljárás vége.





Kupac



Műveletigény:

Lecsúsztat = Kupacból: $O(\log_2(\mathbf{N}))$

Felcsúsztat = Kupacba: $O(\log_2(\mathbf{N}))$

Használjuk a kupacot rendezésre!

Rendezési idő: $O(\mathbf{N} * \log_2(\mathbf{N}))$





Kupacrendezés



Rendez (X) :

Üres (K)

Ciklus $i=1$ -től N -ig

Kupacba (K, X(i))

Ciklus vége

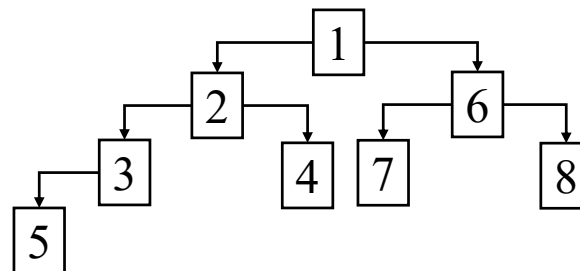
Ciklus $i=1$ -től N -ig

Kupacból (K, X(i))

Ciklus vége

Eljárás vége.

Tömb: (1,2,6,3,4,7,8,5)



Tömb: (1,2,3,4,5,6,7,8)





Prioritási sor



Prioritási sor: speciális sor

Mindig a legfontosabb (minimális vagy maximális) lép ki belőle.

Műveletei: Üres, üres?, PrSorba, PrSorból, első.

Emlékeztető (ciklikus tömb megvalósítás esetén):

- időrendbeli tárolás (kb.)

Sorba – végére – $O(1)$, Sorból – minimumkiválasztás, majd az utolsó a minimum helyére – $O(N)$

- nagyság szerinti tárolás

Sorba – beillesztés a helyére – $O(N)$, Sorból – elejéről – $O(1)$





Prioritási sor



Prioritási sor megvalósítása kupaccal

Ötletek:

- A prioritási sor speciális kupac, ahol elemek **sorszámát** tároljuk, egy prioritás tömbben pedig a prioritásukat. (Ha egyéb jellemzőjük lenne, azt is külön tárolnánk.)
- A prioritási sor speciális kupac, ahol az elemek rekordok, és az egyik mezőjük a prioritás.





Prioritási sor



Prioritási sor ábrázolása (kupac+prioritás tömb):

Rekord (N: egész,

t: Tömb (1..MaxN: Egész),

pr: Tömb (1..MaxN: Egész))

Műveletei: Üres, üres?, PrSorba, PrSorból, első

Megoldás: újraírjuk a kupac műveleteit.





Prioritási sor



Műveletek megvalósítása:

Üres (P) :

$P.N := 0$

Eljárás vége.

üres? (P) :

$üres? := (P.N = 0)$

Függvény vége.

első (P) :

$első := P.t(1)$

Függvény vége.





Prioritási sor



PrSorba (P, e, pr) :

$P.N := P.N + 1$; $P.t(P.N) := e$; $P.pr(e) := pr$

Felcsúsztat ($P, P.N$)

Eljárás vége.

PrSorból (P, e, pr) :

$e := P.t(1)$; $pr := P.pr(e)$; $P.t(1) := P.t(P.N)$

$P.N := P.N - 1$; Lecsúsztat ($P, 1$)

Eljárás vége.





Prioritási sor



Felcsúsztat (P, i) :

$e := P.t(i)$

Ciklus amíg $i > 1$ és $P.pr(e) < P.pr(P.t(i \text{ div } 2))$

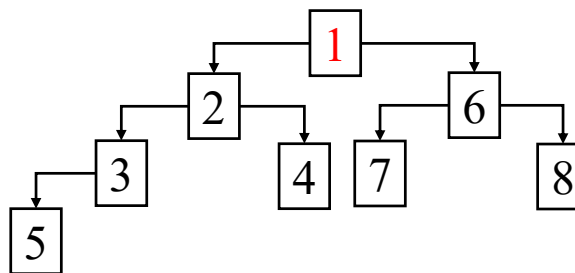
$P.t(i) := P.t(i \text{ div } 2)$

$i := i \text{ div } 2$

Ciklus vége

$P.t(i) := e$

Eljárás vége.





Prioritási sor



Lecsúsztat (P, i):

$j := \text{kisebb}(2*i, 2*i+1); e := P.t(i)$

Ciklus amíg $i \leq P.N \text{ div } 2$ és

$P.pr(e) > P.pr(P.t(j))$

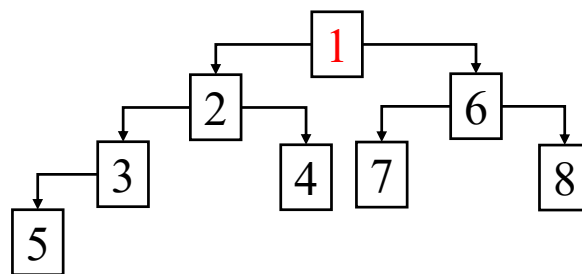
$P.t(i) := P.t(j)$

$i := j; j := \text{kisebb}(2*i, 2*i+1)$

Ciklus vége

$P.t(i) := e$

Eljárás vége.





Prioritási sor



kisebb(j, k) :

Ha $k > P.N$ vagy $P.pr(P.t(j)) \leq P.pr(P.t(k))$

akkor $kisebb := j$ különben $kisebb := k$

Eljárás vége.





Prioritási sor



Prioritási sor ábrázolása (kupac rekord elemekkel):

Rekord (N: egész,

t: Tömb (1..MaxN: Elemtípus))

Elemtípus=Rekord (pr: Egész,

egyéb: Egyébtípus)

Műveletei: Üres, üres?, PrSorba, PrSorból, első

Megoldás: újraírjuk a kupac műveleteit.





Prioritási sor



Műveletek megvalósítása:

Üres (P) :

$P.N := 0$

Eljárás vége.

üres? (P) :

$üres? := (P.N = 0)$

Függvény vége.

első (P) :

$első := P.t(1)$

Függvény vége.





Prioritási sor



PrSorba (P, e) :

$P.N := P.N + 1$; $P.t(P.N) := e$

Felcsúsztat (P, P.N)

Eljárás vége.

PrSorból (P, e) :

$e := P.t(1)$; $P.t(1) := P.t(P.N)$; $P.N := P.N - 1$

Lecsúsztat (P, 1)

Eljárás vége.





Prioritási sor



Felcsúsztat (P, i) :

$e := P.t(i)$

Ciklus amíg $i > 1$ és $e.pr < P.t(i \text{ div } 2).pr$

$P.t(i) := P.t(i \text{ div } 2)$

$i := i \text{ div } 2$

Ciklus vége

$P.t(i) := e$

Eljárás vége.

Felcsúsztat (P, i) :

$e := P.t(i)$

Ciklus amíg $i > 1$ és $P.pr(e) < P.pr(P.t(i \text{ div } 2))$

$P.t(i) := P.t(i \text{ div } 2)$

$i := i \text{ div } 2$

Ciklus vége

$P.t(i) := e$

Eljárás vége.





Prioritási sor



Lecsúsztat (P, i):

$j := \text{kisebb}(2*i, 2*i+1); e := P.t(i)$

Ciklus amíg $i \leq P.N \text{ div } 2$ és $e.pr > P.t(j).pr$

$P.t(i) := P.t(j)$

$i := j; j := \text{kisebb}(2*i, 2*i+1)$

Ciklus vége

$P.t(i) := e$

Eljárás vége.

Lecsúsztat (P, i):

$j := \text{kisebb}(2*i, 2*i+1); e := K.t(i)$

Ciklus amíg $i \leq P.N \text{ div } 2$ és

$P.pr(e) > P.pr(P.t(j))$

$P.t(i) := P.t(j)$

$i := j; j := \text{kisebb}(2*i, 2*i+1)$

Ciklus vége

$P.t(i) := e$

Eljárás vége.





Prioritási sor



kisebb(j, k) :

Ha $k > P.N$ vagy $P.t(j) .pr \leq P.t(k) .pr$

akkor kisebb:=j különben kisebb:=k

Eljárás vége.

kisebb(j, k) :

Ha $k > P.N$ vagy $P.pr(P.t(j)) \leq P.pr(P.t(k))$

akkor kisebb:=j különben kisebb:=k

Eljárás vége.





Prioritási sor



Prioritási sor megvalósítása kupaccal – értékelés

A prioritási sor speciális kupac, ahol elemek sorszámát tároljuk, egy prioritás tömbben pedig a prioritásukat.

- Csak akkor alkalmazható, ha az elemek sorszámozhatók.
- Gazdaságos az elemek kupacban való mozgatása miatt.

A prioritási sor speciális kupac, ahol az elemek rekordok, s az egyik mezőjük a prioritás.

- Egyszerűbb megvalósítás, nem sorszámozható elemekre is.
- Lassú lehet hosszú elemek mozgatása a kupacban.





Prioritási sor



Módosítható prioritási sor ábrázolása (kupac + volt tömb), ha csak felfelé mozgás van:

```
Rekord (N: egész,  
        t: Tömb (1..MaxN: Elemtípus),  
        volt: Tömb (1..MaxN: Logikai))
```

Műveletei: Üres, üres?, PrSorba, PrSorból, első

A már sorban levő elemeket prioritásuk megváltozása esetén újra felvesszük, a már kivetteket kivételkor lépjük át.





Prioritási sor



Ha egy elemet már kivettünk a sorból (a megnőtt prioritással), akkor újabb kivétel esetén eldobjuk.

PrSorból (P, e) :

Ciklus

$e := P.t(1); P.t(1) := P.t(P.N); P.N := P.N - 1$

Lecsúsztat (P, 1)

amíg P.volt(e.index)

Ciklus vége

$P.volt(e.index) := igaz$

Eljárás vége.





Prioritási sor - alkalmazás



A postán P postás dolgozik, adott időszak alatt mindegyik N napot (mind rendezetten ismerjük). A postafőnök szeretne jutalmat adni minden postásnak, amihez személyesen kell találkozniuk.

Írj programot, amely megadja a legrövidebb intervallumot, amely alatt a postafőnök az összes postással találkozhat!

Legyen $t[i,j]$ az i . postás j . munkanapja, hol $[i]$ pedig, hogy éppen hányadik napját vizsgáljuk!





Prioritási sor - alkalmazás



Tároljuk egy prioritási sorban az összes postás éppen vizsgált munkanapját – a prioritási sor elején legyen az a postás, akinek az éppen vizsgált munkanapja a legrégebbi!

```
max:=1; hol:=(1,...,1)
```

```
Ciklus i=1-től P-ig
```

```
  prsorba(i)
```

```
  Ha  $t[i,1] > t[max,1]$  akkor  $max:=i$ 
```

```
Ciklus vége
```





Prioritási sor - alkalmazás



kész:=hamis

Ciklus amíg nem kész

 prorbol (min)

 Ha $t[\max, \text{hol}[\max]] - t[\min, \text{hol}[\min]] < \text{veg} - \text{kezd}$

 akkor $\text{kezd} := t[\min, \text{hol}[\min]]$

$\text{veg} := t[\max, \text{hol}[\max]]$

 Ha $\text{hol}[\min] = n$ akkor kész:=igaz

 különben $\text{hol}[\min] := \text{hol}[\min] + 1$; prorba (min)

 Ha $t[\min, \text{hol}[\min]] > t[\max, \text{hol}[\max]]$

 akkor $\max := \min$

Ciklus vége





Sorozattípusok



Kupac

Prioritási sor

Módosítható prioritási sor

