

# Algel VIII. gyakorlat

## Trükkösebb fák

2009. március 31./április 2.

### Piros-fekete fák

- minden nem levél(=belső) csúcsnak két fia van
- elemeket a belső csúcsokban tárolunk (levélben nem)
- teljesül a keresőfa-tulajdonság
- a fa minden csúcsa piros vagy fekete
- a gyökér fekete
- a levelek feketék
- piros csúcs mindkét gyereke fekete
- minden  $v$  csúcsra igaz, hogy az összes  $v$ -ből levélbe vezető úton ugyanannyi fekete csúcs van.

Tételek:

1. Egy piros-fekete fa minden  $v$  csúcsára teljesül, hogy

$$\frac{m(v)}{2} \leq fm(v) \leq m(v).$$

2. Egy piros-fekete fában az  $F_v$  részfa belső csúcsainak száma legalább  $2^{fm(v)} - 1$ .
3. Ha egy piros-fekete fában  $n$  elemet tárolunk, akkor a fa magassága legfeljebb  $2 \log(n + 1)$ .

### 2-3 fák, B-fák

- az elemeket a levelekben tároljuk, balról jobbra növekvő sorrendben, egy levél egy elemet (rekordot) tartalmaz
- a belső csúcsokban csak kulcsokat és mutatókat tárolunk, minden csúcsnak legalább 2, legfeljebb 3 fia van ( $B_m$ -fáknál  $\lceil \frac{m}{2} \rceil$  ill.  $m$ , kivéve a gyökér, ahol a triviális esetet leszámítva legalább 2 fiúnak kell lenni)
- a fa levelei a gyökértől egyforma távolságra vannak

Tételek:

1. Ha egy 2-3 fának  $l$  szintje van, akkor a levelek száma legalább  $2^{l-1}$ .
2. Ha egy 2-3 fában  $n$  elemet tárolunk, akkor a szintjeinek száma legfeljebb  $\log_2 n + 1$ .
3. Ha egy  $B_m$ -fában  $n$  elemet tárolunk, akkor a szintjeinek száma legfeljebb

$$\frac{\log_2 n - 1}{\log_2 \lceil \frac{m}{2} \rceil} + 2.$$

## Feladatok

1. Építsünk piros-fekete fát a következő sorrendben érkező kulcsokkal: 7, 8, 2, 10, 5, 6!
2. Építsünk 2-3 fát a következő elemekből, ebben a sorrendben: D, B, E, A, C, F, G! Ezután töröljük D-t és B-t!
3. (a) Lehet-e tetszőleges (adott) kulcshalmaz esetén olyan piros-fekete fát építeni, hogy az azonos szinten lévő elemek azonos színűek legyenek?  
(b) Van-e olyan piros-fekete fa, ami nem így néz ki?
4. Határozzuk meg a (levelek nélkül) 8 magasságú piros-fekete fák minimális, illetve maximális csúcsszámát!
5. Egy 2-3 fának  $10^9$  levele van. Mekkora a szintjeinek minimális, ill. maximális száma? És ha  $B_{20}$  fát használnánk?
6. Adott egy  $n$  pontú piros-fekete fa. Adjunk egy  $O(n)$  lépésszámú algoritmust az  $1, 2, \dots, n$  számok egy olyan sorrendjének meghatározására, amely esetén a piros-fekete fa építő algoritmus a megadott fát hozza létre, mégpedig forgatás nélkül!
7. Az  $[1, 178]$  intervallum összes egészei egy 2-3 fában helyezkednek el. Tudjuk, hogy a gyökérben két kulcs van, és ezek közül az első 17. Mi lehet a második? Miért?
8. Az  $S_1$  és  $S_2$  kulcshalmazokat kiegészített 2-3 fákban tároljuk. Ezek az eredeti 2-3 fától annyiban különböznek csak, hogy minden csúcsban nyilván van tartva az onnan induló részfa magassága. Tudjuk továbbá, hogy az  $S_1$ -beli kulcsok mind kisebbek, mint az  $S_2$ -beliek. Javasoljunk hatékony algoritmust a két fa egyesítésére!
9. **[ZH: 2007. április 27.]** Egy piros-fekete fában lehetséges-e, hogy a piros-fekete tulajdonság megsértése nélkül
  - (a) néhány fekete csúcsot átváltoztathatunk pirosra?
  - (b) valamelyik (csak egy) fekete csúcsot átváltoztathatjuk pirosra?(Mást nem változtatunk a fán.)
10. **[Vizsga: 2007. június 5.]** Adott egy  $n$  csúcsú és egy  $k$  csúcsú piros-fekete fa. A két fában tárolt összes elemből  $O(n + k)$  lépésben készítsen rendezett tömböt.
11. **[ZH: 2004. március 29.]** Egy kezdetben üres 2-3 fába az  $1, 2, \dots, n$  számokat szúrtuk be ebben a sorrendben. Bizonyítsa be, hogy a keletkezett fában a harmadfokú csúcsok száma  $O(\log n)$ .
12. **[ZH: 2003. március 31.]** Egy 2-3 fába egymás után 1000 új elemet illesztettünk be. Mutassa meg, hogy ha ennek során egyszer sem kellett csúcsot szétvágni, akkor a beillesztések sorozata előtt már legalább 2000 elemet tároltunk a fában.
13. Egy fában az  $x$  csúcs *súlya* legyen  $x$  leszármazottainak száma. Egy bináris fát szigorúan binárisnak mondunk, ha a levelek kivételével minden csúcsnak pontosan 2 fia van. Tegyük fel, hogy egy szigorúan bináris fa minden  $x$  csúcsára fennáll, hogy

$$\frac{1}{2} < \frac{\text{súly}(\text{bal}(x))}{\text{súly}(\text{jobb}(x))} < 2.$$

Bizonyítsuk be, hogy ez csakis egy teljes fa lehet, azaz ha  $k$  szintje van, akkor a csúcsok száma  $2^k - 1$ . (Ez nem kifejezetten keresőfázós feladat, de úgy általában érdekes.)