ADATSZERKEZETEK ÉS ALGORITMUSOK

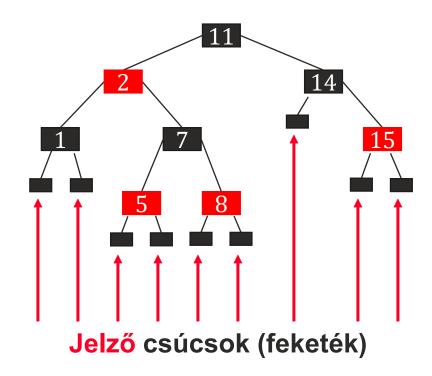
- A piros-fekete fa olyan bináris keresőfa, melynek minden pontja egy extra bit információt hordoz:
 - ez a pont színe, amelynek értékei:
 - PIROS vagy
 - FEKETE
- A pontok színezésének korlátozásával biztosítható:
 - piros-fekete fában bármely, a gyökértől levélig vezető út hossza nem lehet nagyobb, mint a legrövidebb ilyen út hosszának kétszerese.
 - Tehát az ilyen fák megközelítőleg kiegyensúlyozottak.

Piros-Fekete fa tulajdonságok

- A fa minden pontja tartalmazza a szín, kulcs, bal, jobb és szülő mezőket.
- A szokásos bináris keresési fa minden olyan csúcspontját, aminek kevesebb, mint két gyereke van kiegészítjük további gyerekekkel.
 - Ezek lesznek a fa levelei.
 - Speciális, NIL értéket tartalmazó csúcsok lesznek.
 - Így a fa azon pontjai, amelyek valódi adatot tartalmaznak, azok nem lesznek levelek.
- Erre a szerkezeti tulajdonságra épít a definíció.
 - Az implementálás során nem (feltétlen) tároljuk ezeket a csúcsokat.

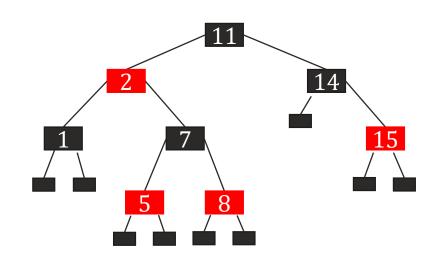
- Egy Piros-Fekete fa
 - Minden csúcs PIROS vagy FEKETE
 - A gyökér, és minden levél FEKETE

 A levelek FEKETE "jelző" csúcsok, nem tartalmaznak adatot



- Egy Piros-Fekete fa
 - Minden csúcs PIROS vagy FEKETE
 - A gyökér, és minden levél FEKETE
 - Ha egy csúcs PIROS, akkor mindkét gyereke FEKETE

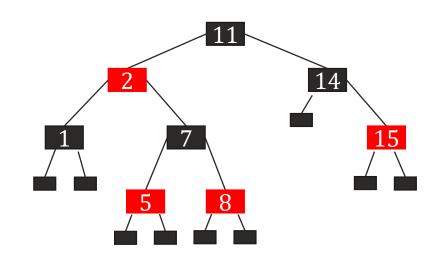
- Ebből következik, hogy egyik úton sem lehet két egymást követő PIROS csúcs.
 - De akárhány egymást követő FEKETE csúcs lehet.



Piros-Fekete fa definíciója

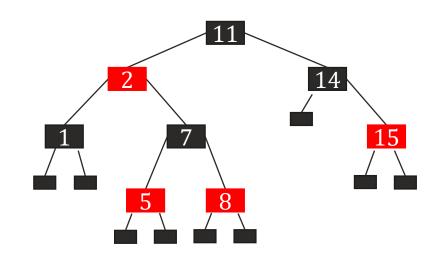
- Egy Piros-Fekete fa
 - Minden csúcs PIROS vagy FEKETE
 - A gyökér, és minden levél FEKETE
 - Ha egy csúcs PIROS, akkor mindkét gyereke FEKETE
 - Minden csúcsból minden út egy levélig ugyanannyi FEKETE csúcsot tartalmaz

A gyökértől minden úton
3 FEKETE csúcs van

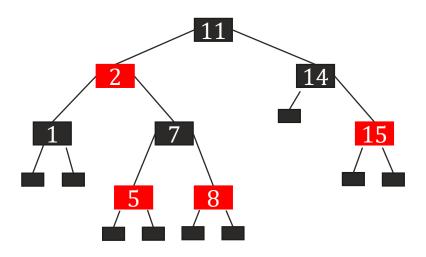


Piros-Fekete fa definíciója

- Egy Piros-Fekete fa
 - Minden csúcs PIROS vagy FEKETE
 - A gyökér, és minden levél FEKETE
 - Ha egy csúcs PIROS, akkor mindkét gyereke FEKETE
 - Minden csúcsból minden út egy levélig ugyanannyi FEKETE csúcsot tartalmaz
- Az x pont fekete-magassága
 - fm(x) az x pontból induló, levélig vezető úton található, x-t nem tartalmazó fekete pontok száma.
 - A fa fekete-magassága: fm(a fa gyökere)



- Lemma
 - Bármely n belső pontot tartalmazó piros-fekete fa magassága $\leq 2 \log_2(n+1)$
 - A bizonyítás alapja, hogy a magasság ≤ 2 * fekete-magasság
 - A részletek a Cormen könyven megtalálhatók
- Keresési idő
 - $\mathcal{O}(\log_2 n)$
 - Látható ebből a PF fák hatékonyága



Piros-Fekete fa beszúrás

Következő téma