### Algoritmusok II. gyakorlat

4. gyakorlat, március 2.

Törlés piros fekete fából

A bináris keresőfákhoz hasonlóan töröljük a csúcsot. A törlés művelet módosítja a fa szerkezetét, így előfordulhat, hogy a törlés után az új fa sérti a piros-fekete fa tulajdonságok valamelyikét.

Ha a törölni kívánt csúcs piros, akkor a piros-fekete tulajdonság továbbra is teljesül, miután töröltük a következő okok miatt:

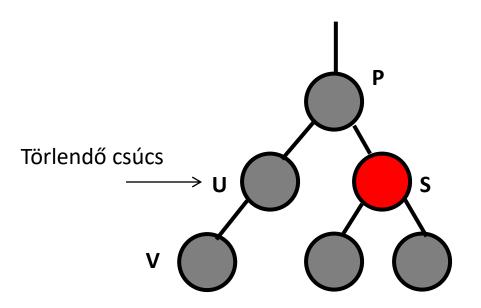
- egyetlen csúcs fekete-magassága sem változik,
- nem keletkezik új piros-piros szülő-gyerek kapcsolat,
- mivel a csúcs nem lehetett a gyökér, ha színe piros volt, ezért a gyökér színe fekete marad.

Ha a törölni kívánt csúcs fekete, akkor ellenőrizzük, hogy kell-e korrigálnunk a fán, és ha igen, akkor végrehajtjuk a JAVÍTÁS műveletet.

A javítás során töröljük a csúcsot, majd a helyettesítő V gyerekre az alábbiakat vizsgáljuk:

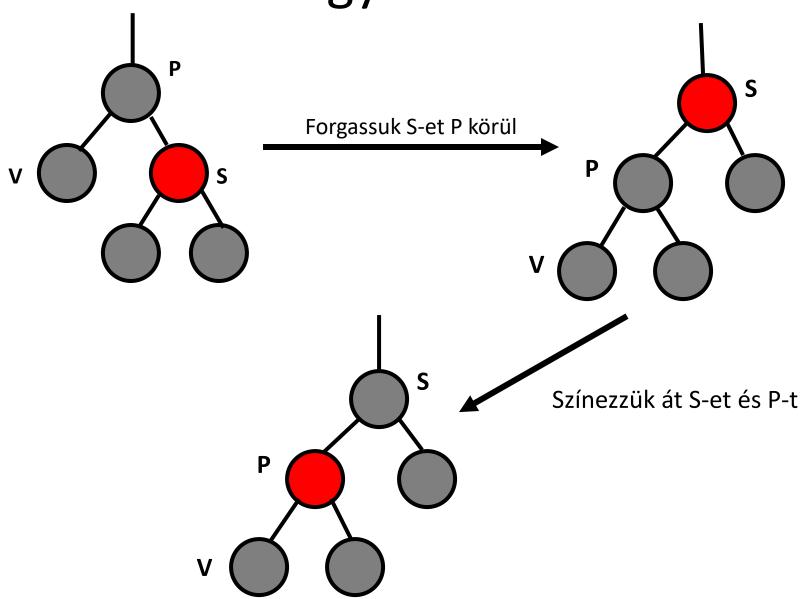
- V bal vagy jobb gyerek,
- V testvérének a színe piros vagy fekete,
- V testvére gyerekeinek milyen a színe.

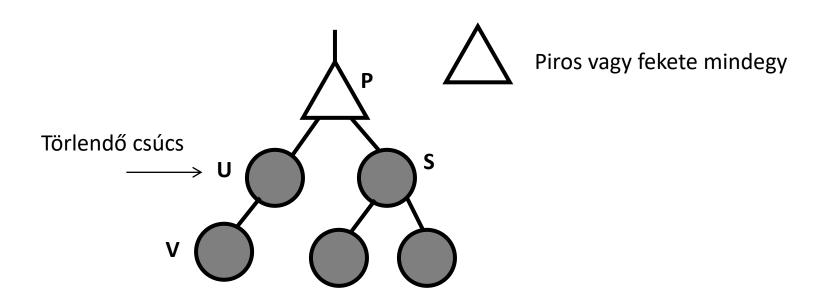
Ezektől függően különböző eseteket különböztetünk meg.



#### A eset:

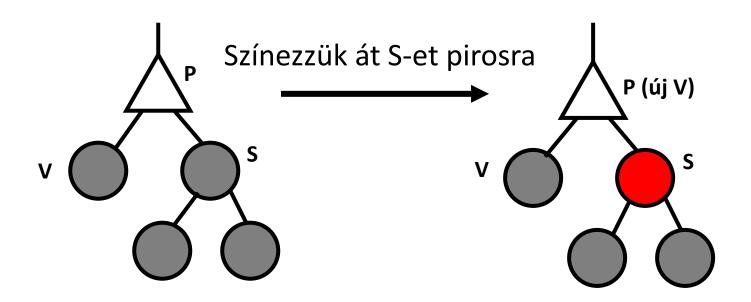
V testvére S és S színe piros.
Forgassuk el S-et P körül és színezzük át S-et és P-t.

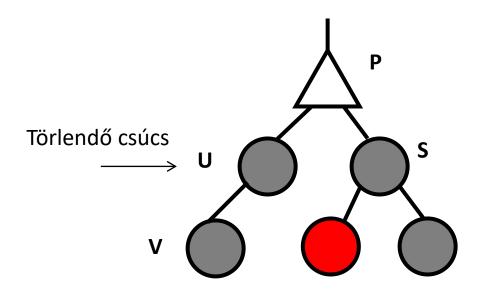




#### B eset:

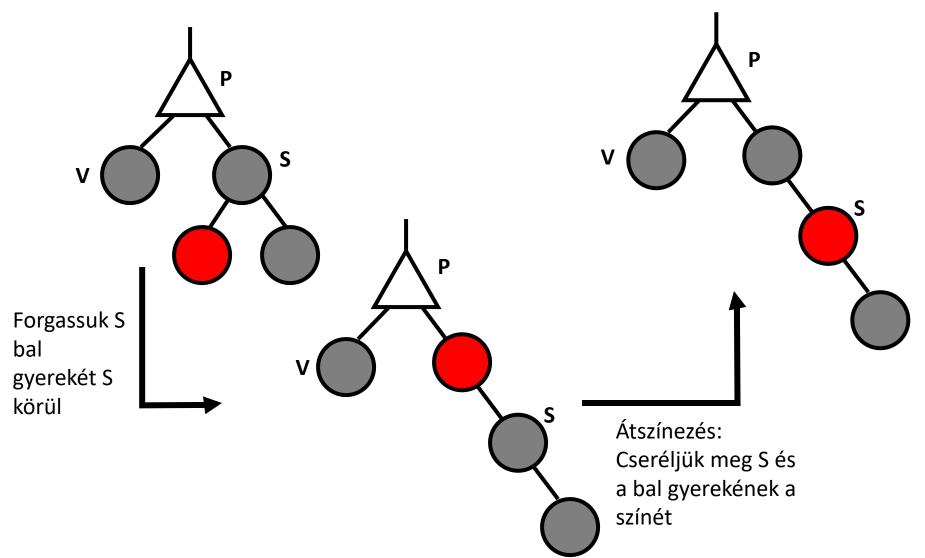
V testvére S és S fekete, továbbá két fekete gyereke van.
Színezzük át S-et pirosra.

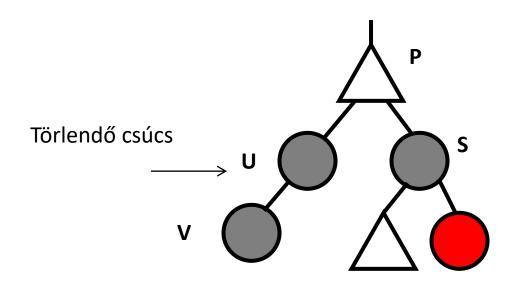




#### C eset:

- S fekete, S jobb gyereke fekete és S bal gyereke piros
  - i) Forgassuk S bal gyerekét S körül
  - ii) Cseréljük meg S és a bal gyerekének színét



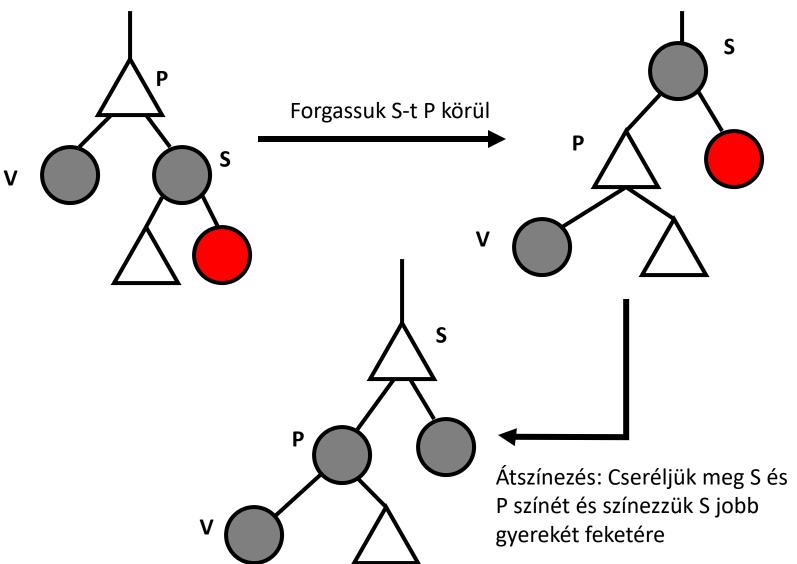


#### D eset:

- S fekete

S jobb gyereke piros (a bal gyerek bármilyen színű lehet) Forgassuk S-et P körül

Cseréljük meg S és P színét és színezzük S jobb gyerekét feketére

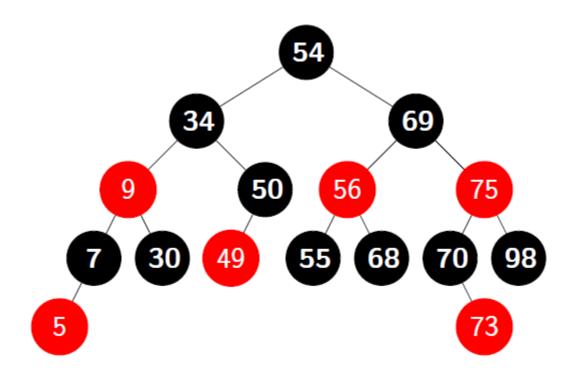


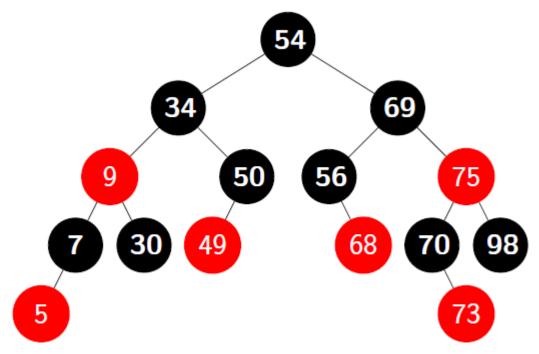
A javítás lokális végrehajtása után addig ismételjük a JAVÍTÁS műveletet, amíg el nem érünk a gyökérig és az aktuális V csúcs fekete.

Ha az aktuális V csúcs piros vagy gyökér elem, akkor megállunk és feketére színezzük.

Megjegyzés: az A eset javítása, mindig a B,C,D esetek valamelyikébe forgatja át a részfát, valamint a C eset javítása, mindig a D esetre módosítja azt. A D eset után az aktuális V csúcs a gyökér lesz.

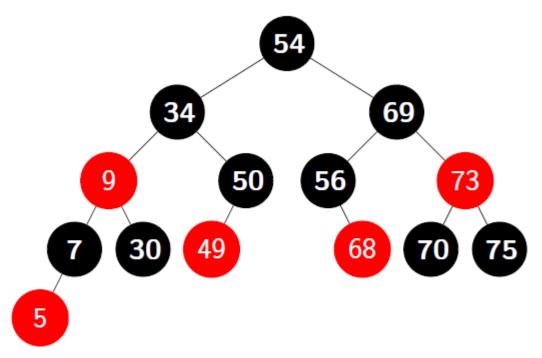
Az alábbi piros-fekete fából töröljük a 55, 98, 30, 50, 49, 7, 73, 34 kulcsokat.



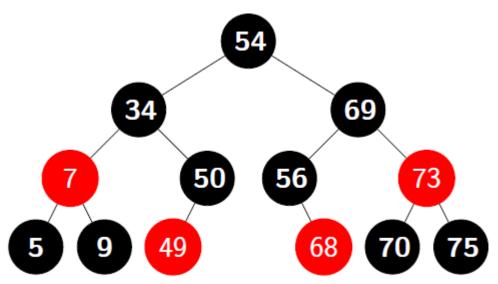


(a) fekete testvér+unoka<br/>öccsek  $\rightarrow$  színezés

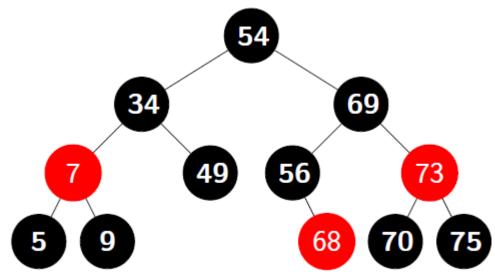
#### 98 törlése:



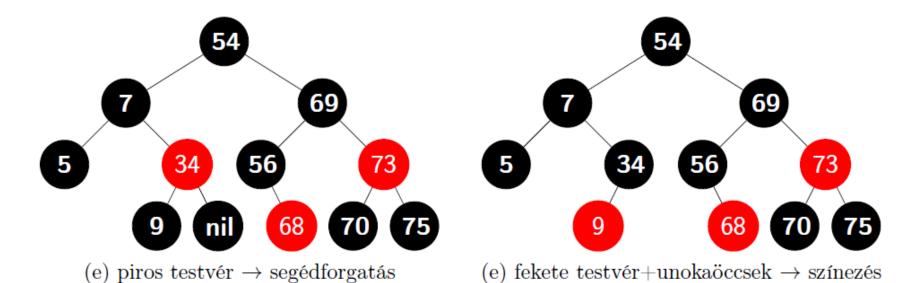
(b) fekete testvér, piros unoka<br/>öccs  $\rightarrow$  forgatás

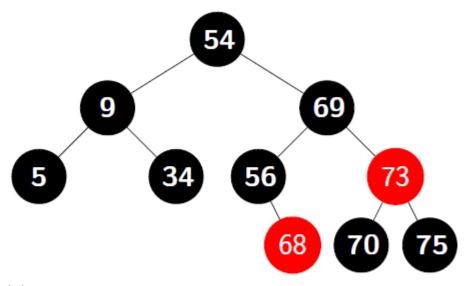


(c) fekete testvér, piros unoka<br/>öccs  $\rightarrow$  forgatás

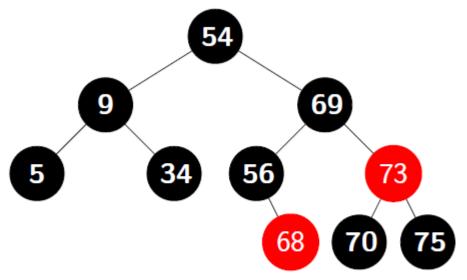


(d) egyedüli gyereke piros  $\rightarrow$  nincs teendő



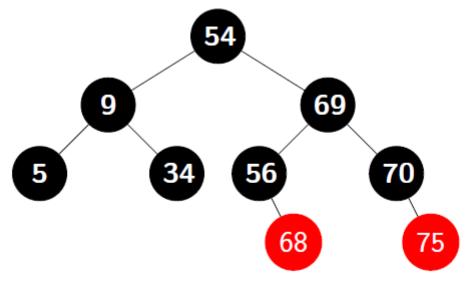


(f) fekete testvér+piros unoka<br/>öccs  $\rightarrow$  forgatás

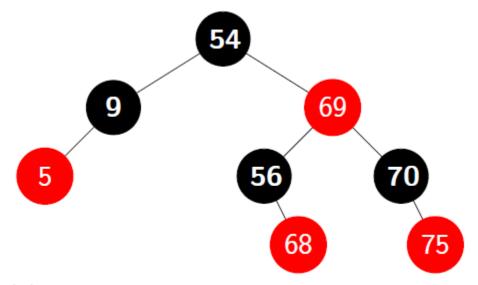


(f) fekete testvér+piros unoka<br/>öccs  $\rightarrow$  forgatás

#### 73 törlése:

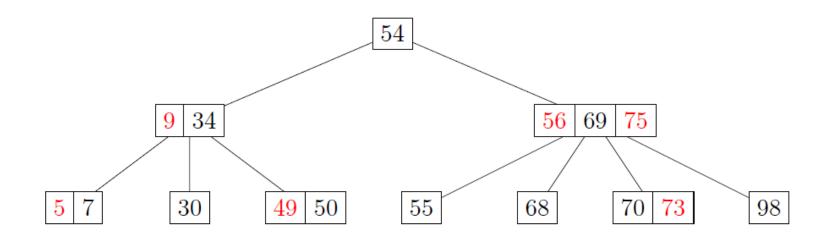


(g) fekete testvér+unokaöccsek  $\rightarrow$  átszínezés



(h) fekete testvér+unokaöccsek  $\rightarrow$  átszínezés

Adjuk meg az előző feladat kezdeti piros-fekete fájával ekvivalens 2-3-4 fát!



#### Szorgalmi feladat:

Tegyük fel, hogy egy piros-fekete fát bővítünk egy x csúccsal, majd közvetlenül ez után töröljük ezt a csúcsot. Visszakapjuk-e az eredeti fát? Indokoljuk a választ.

Adjuk meg mik az egyes törlések után keletkező piros-fekete fákkal ekvivalens 2-3-4 fák!

#### Vizualizációk:

https://visualgo.net/bn/bst

https://www.cs.usfca.edu/~galles/visualization/Algorithms.html

https://yongdanielliang.github.io/animation/web/24Tree.html

http://people.ksp.sk/~kuko/bak/index.html