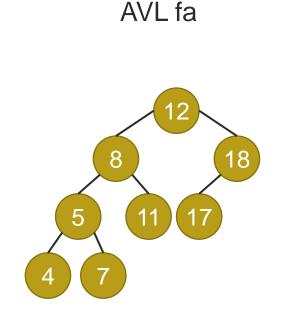
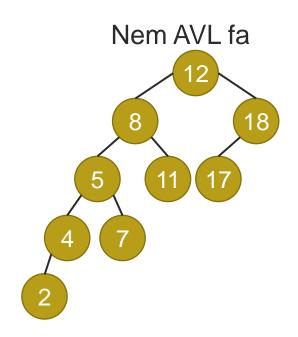
ADATSZERKEZETEK ÉS ALGORITMUSOK

- Az első kiegyensúlyozott fa algoritmus
 - Kitalálói: Adelson-Velskii és Landis (1962)
- Tulajdonságok
 - Bináris rendezőfa
 - A bal és jobb részfák magassága legfeljebb 1-gyel különbözik egymástól
 - A részfák is AVL fák





- Jelölje $\mathrm{m}(f)$ az f bináris fa magasságát (szintjeinek számát), ha x az f fa egy csúcsa: ekkor $\mathrm{m}(x)$ jelöli az x-gyökerű részfa magasságát
- Definíció (AVL-tulajdonság)
 - Egy bináris keresőfa AVL-fa, ha minden x csúcsára teljesül, hogy $|m(bal[x]) m(jobb[x])| \le 1$

Mekkora a k-szintű AVL-fa minimális csúcsszáma?

$$k = 1$$

$$k = 2$$

$$k = 3$$

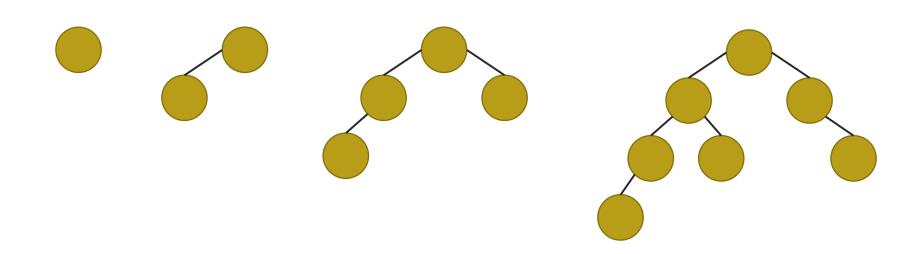
$$k = 4$$

$$S_1 = 1$$

$$S_2 = 2$$

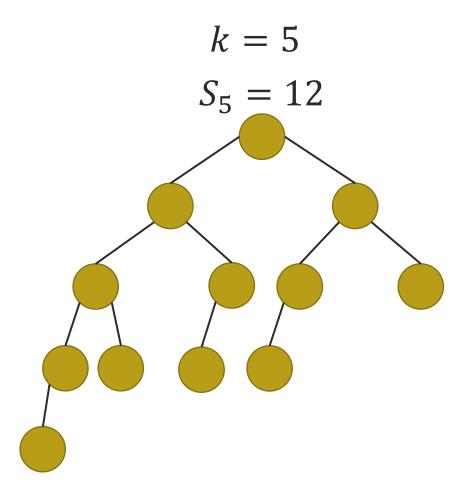
$$S_3 = 4$$

$$k = 1$$
 $k = 2$ $k = 3$ $k = 4$ $S_1 = 1$ $S_2 = 2$ $S_3 = 4$ $S_4 = 7$



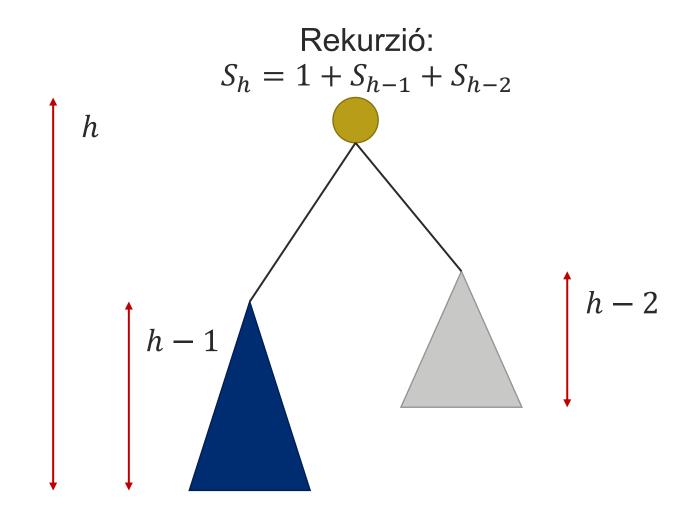
05/2 EA

Mekkora a k-szintű AVL-fa minimális csúcsszáma?



- Összefüggés az AVL-fa pontszáma és magassága között:
 - n adattal felépíthető fa minimális magassága?
 - Ez egy majdnem teljes bináris fa
 - n adattal felépíthető fa maximális magassága?
 - Ugyanez a kérdés: az adott h szintszámú AVL-fák közül mennyi a minimális pontszám?
 - Válasz
 - A h szintszámú minimális csúcsszámú AVL-fa gyökerének egyik részfája h-1, a másik h-2 szintű
 - Az eredeti fa minimalitása miatt pedig mindkét részfa minimális csúcsszámú

AVL fa maximális magassága



AVL fák – magasság

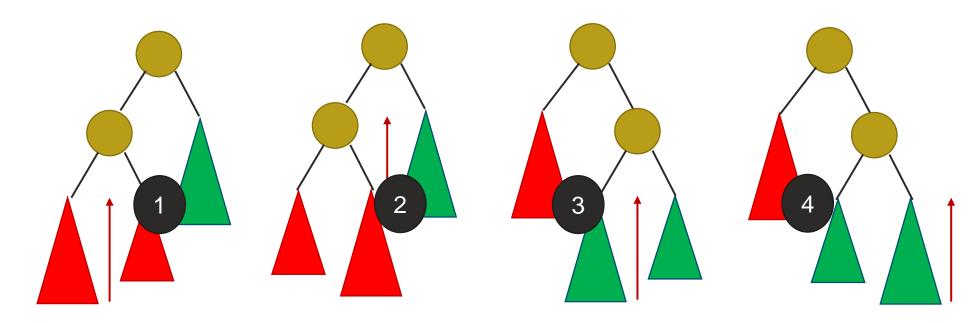
- Tétel Egy h magasságú AVL fának legalább $F_{h+3} - 1$ csúcsa van
- Bizonyítás
 - Legyen S_h a legkisebb h magasságú AVL fa mérete
 - ezt jelöljük majd n-nel
 - Ismert, hogy
 - $S_0 = 0$ és $S_1 = 1$, valamint $S_h = 1 + S_{h-1} + S_{h-2}$
 - Indukciót használva
 - $S_h = F_{h+3} 1$
 - Ez a "3-mal eltolt Fibonacci" szám
 - $1 + F_{h+2} 1 + F_{h+1} 1 = F_{h+3} 1$

AVL fák – magasság

- Tétel: Ha F AVL fa, akkor $h(F) \le 1,44 * \log_2(n+1)$ ahol n az F fa pontjainak számát jelöli.
- Bizonyítás: Legyen S_i az i magasságú, legkevesebb pontot tartalmazó AVL fa pontjainak száma, jelöljük $B_i = S_i + 1$
 - Ekkor $B_0 = 1$, $B_1 = 2$ és $B_m = B_{m-2} + B_{m-1}$ (ha m > 1)
 - Lemma: $\Phi^m \leq B_m$ ahol $\Phi = \frac{1+\sqrt{5}}{2}$
 - $1 = \Phi^0 \le B_0 \Phi \le B_1$.
 - Teljes indukcióval, a 2 ... m-1-re igaz $B_m = B_{m-2} + B_{m-1} \ge \Phi^{m-2} + \Phi^{m-1} = \Phi^{m-2}(1+\Phi)$
 - Ugyanakkor $(1 + \Phi) = \Phi^2$
- Tehát $\Phi^m \leq B_m = S_m + 1 \leq n + 1$ azaz $m * \log_2 \Phi \leq \log_2 (n + 1)$
- Ekkor $h(F) = m \le \left(\frac{1}{\log_2 \Phi}\right) * \log_2(n+1) = 1,44 * \log_2(n+1)$

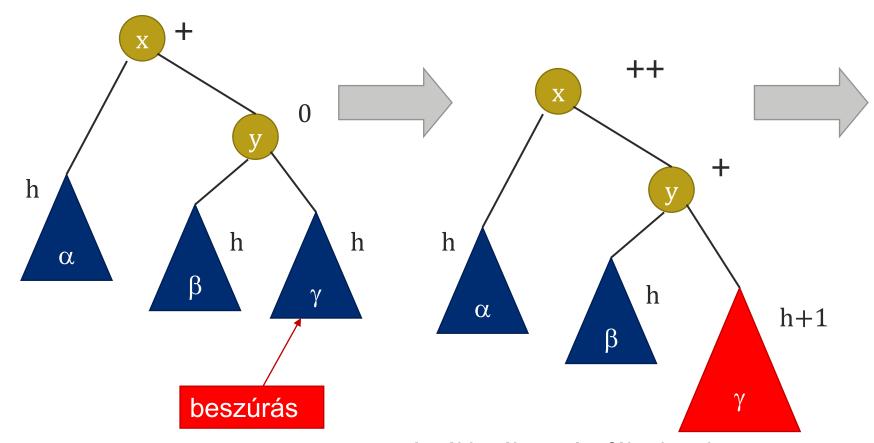
Újrakiegyensúlyozás beszúrásnál

- Amikor beszúrunk egy elemet az AVL tulajdonság elromolhat
 - A helyrehozásnak négy különböző esete van
 - 1. és 4. eset, valamint a 2. és 3. eset tükörképei egymásnak



Újrakiegyensúlyozás beszúrásnál

- Egy új attribútumot vezetünk be, a kiegyensúlyozási tényezőt
 - -1 : bal részfa magasabb 1-gyel
 - 0 : egyforma magasak a részfák
 - +1: jobb részfa magasabb 1-gyel



 $\alpha < x < \beta < y < \gamma$

Az új levél a γ részfába került. A beszúrás előtt a fa magassága h+2 volt.

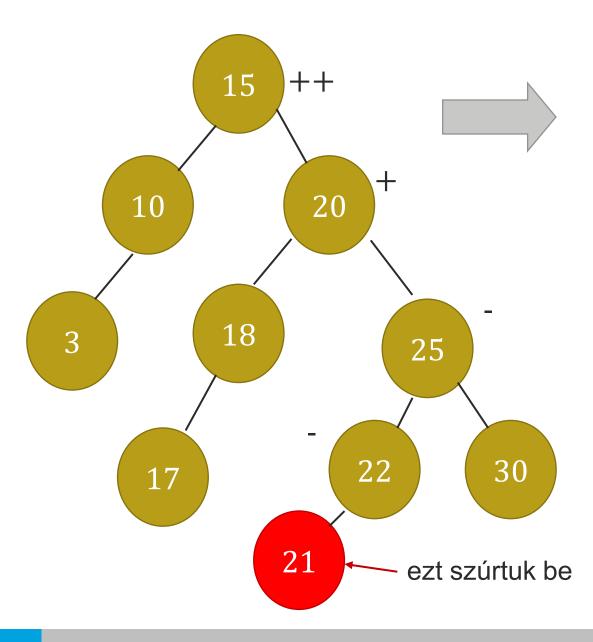
++ + h h h+1Ennek a tükörképe a (--,-) szabály! (1. eset) $\alpha < x < \beta < y < \gamma$

Az új levél a γ részfába került. A beszúrás előtt a fa magassága h+2 volt. Forgatás:

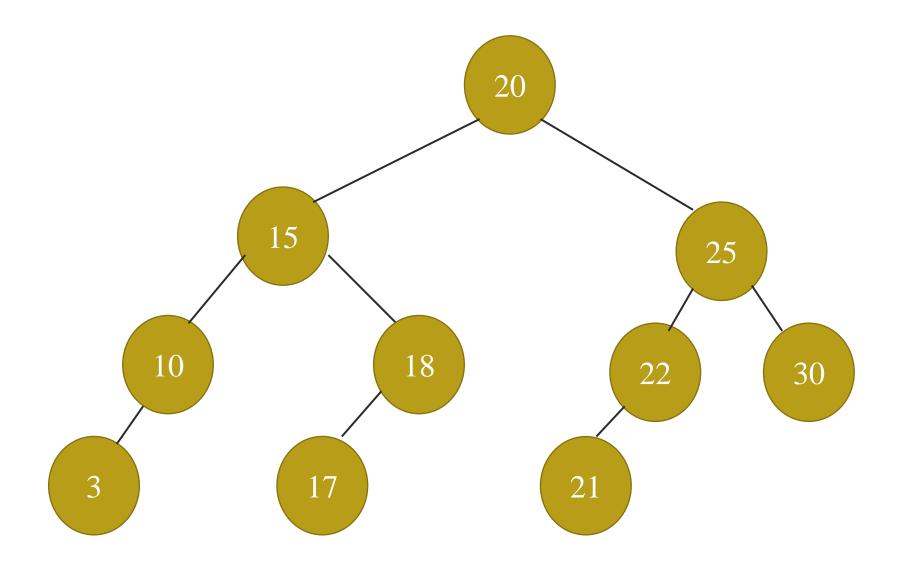
 $\begin{array}{c|c} x \\ h \\ \alpha \\ \end{array} \begin{array}{c} h \\ \gamma \\ \end{array}$

A forgatás után ismét h+2 a magasság. Ezért feljebb, a befoglaló fában (ha van), változatlanul érvényes az AVL tulajdonság, nem kell feljebb menni ellenőrizni.

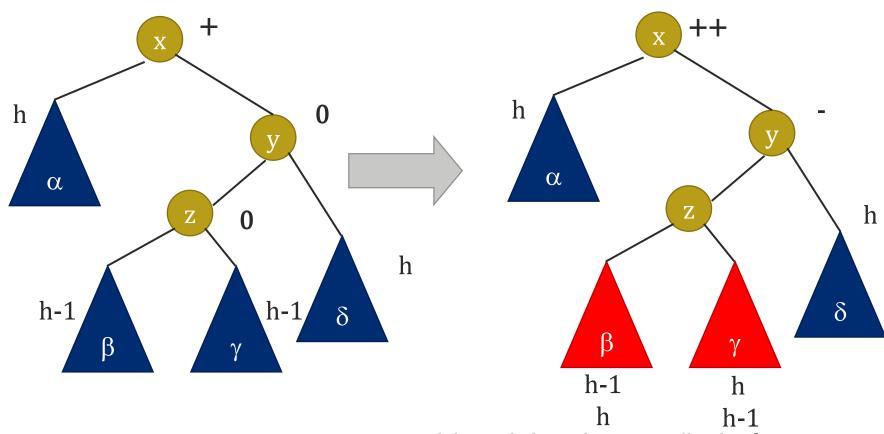
Példa



Példa



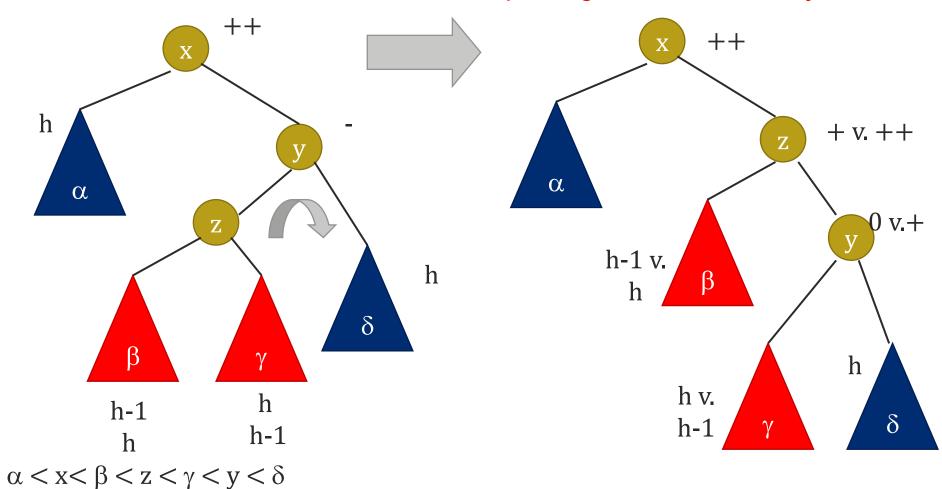
Az új levél a z alatti β vagy γ részfába került. A beszúrás előtt a z csúcs alatti fák egyformák:



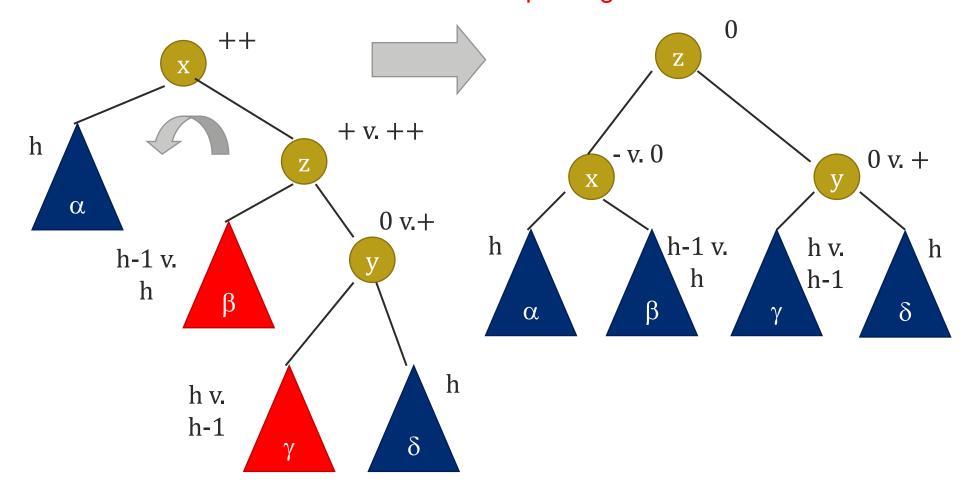
 $\alpha < x < \beta < z < \gamma < y < \delta$

A beszúrás után az egyik részfa magassága h lett, a másik maradt h-1.

Dupla forgatás kell: először jobbra:

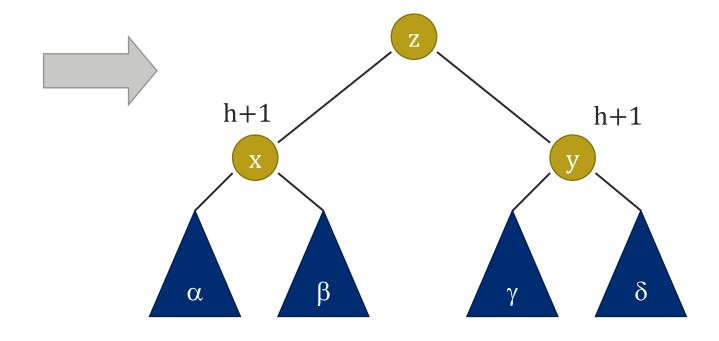


Dupla forgatás kell: azután balra:



Végeredmény

A beszúrás előtt az x gyökerű fa magassága h+2 volt. A forgatás után ismét h+2 a magasság. Ezért feljebb, a befoglaló fában (ha van), változatlanul érvényes az AVL tulajdonság, nem kell feljebb menni ellenőrizni.



Továbbra is igaz: $\alpha < x < \beta < z < \gamma < y < \delta$

Ennek a tükörképe a (--,+) szabály!

- Ennél az esetnél a két forgatási lépés összetartozik, a kettő között nincsen feltétel vizsgálat.
 - A két forgatás között előfordulhat, hogy a részfák $(\alpha, \beta, \gamma, \delta)$ a kapcsolódó szülőkkel olyan részfa-magasságot eredményeznek, amely elvben nem lehetséges (++,++)
 - Ez azonban átmeneti állapot, látható, hogy a dupla forgatás végeredménye mindenképpen jó lesz
 - Az átmeneti pillanatban nincs is esetvizsgálat.

Újrakiegyensúlyozás beszúrásnál

- Összefoglalva:
 - A beszúrás után az új levéltől felfelé haladva a gyökér felé újra számoljuk a csúcsok címkéit ezen az útvonalon.
 - Ha egy x csúcs címkéje ++ vagy -- lesz, akkor az x gyökerű (rész)fa (esetleg dupla) forgatásával helyreállítható az AVL tulajdonság.
 - A tényleges helyreállítási lépés műveletigénye: O(1)

Újrakiegyensúlyozás beszúrásnál

Tétel

- Legyen S egy n csúcsból álló AVL-fa.
- BESZÚR(s; S) után legfeljebb egy (esetleg dupla) forgatással helyreállítható az AVL-tulajdonság.
- A beszúrás költsége ezzel együtt is $O(\log n)$.

Bizonyítás

az előzőekből következik

AVL fa törlés

Következő téma További példák következnek

Jelölések:

- Csúcs20
- A felfelé haladás során változott balance faktor érték
- A felfelé haladás során nem megváltozott balance faktor érték

Elemek beszúrása

· 20

Elemek beszúrása

• 20

20

Elemek beszúrása

Balance értékek, és helyreállítás

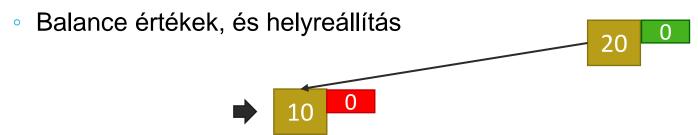


Elemek beszúrása

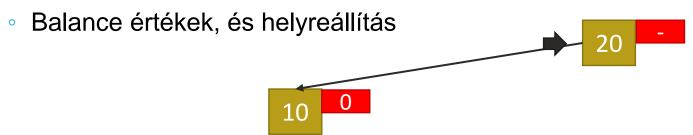
• 10

20

Elemek beszúrása



Elemek beszúrása

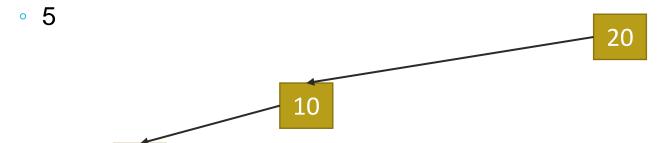


Elemek beszúrása

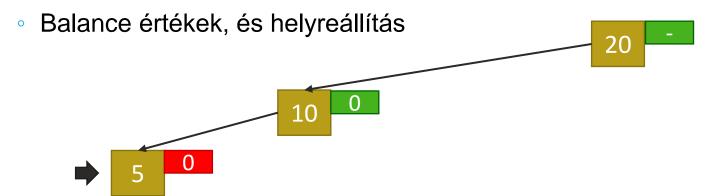
<u>•</u> 5



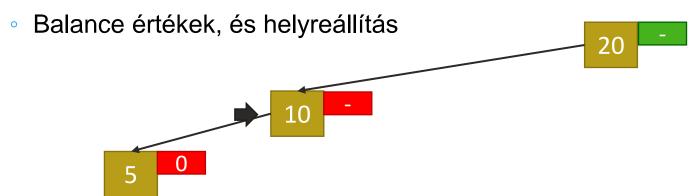
Elemek beszúrása



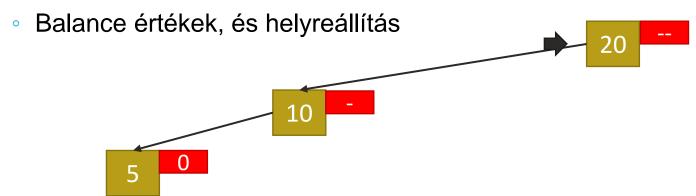
Elemek beszúrása

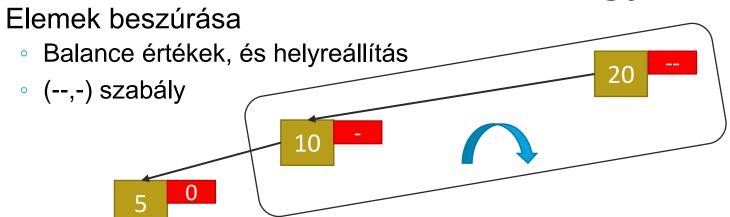


Elemek beszúrása



Elemek beszúrása



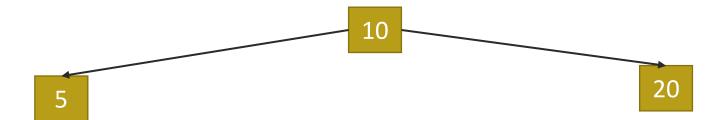


Elemek beszúrása



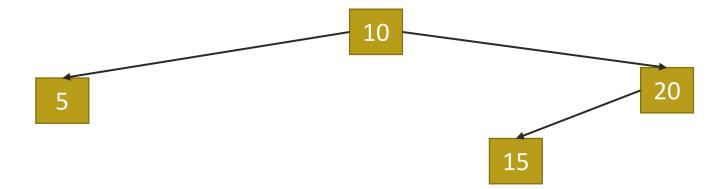
Elemek beszúrása

• 15

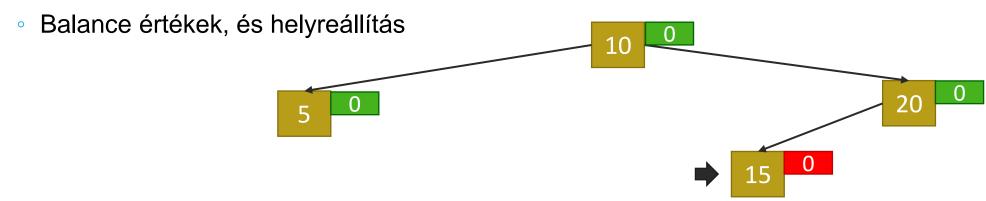


Elemek beszúrása

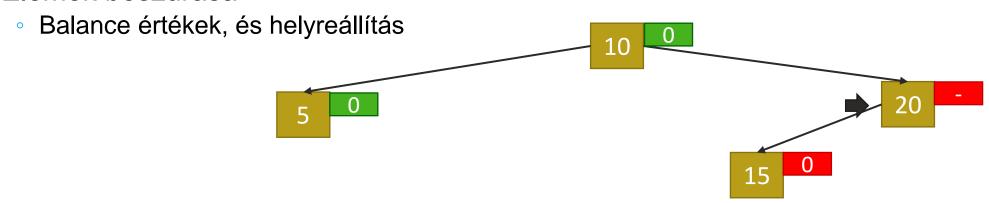
• 15



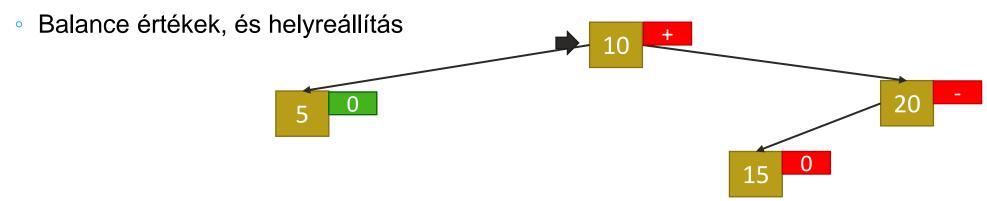
Elemek beszúrása



Elemek beszúrása



Elemek beszúrása



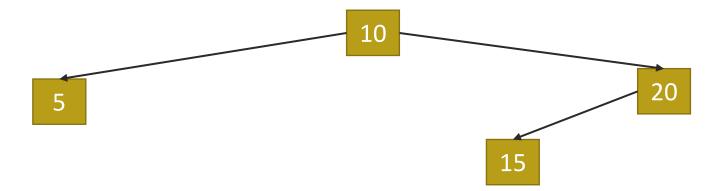
Elemek beszúrása

Balance értékek, és helyreállítás



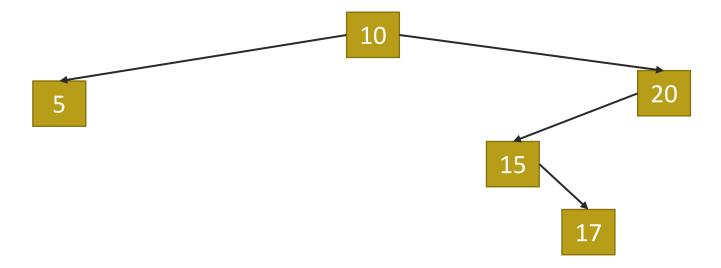
Elemek beszúrása

• 17

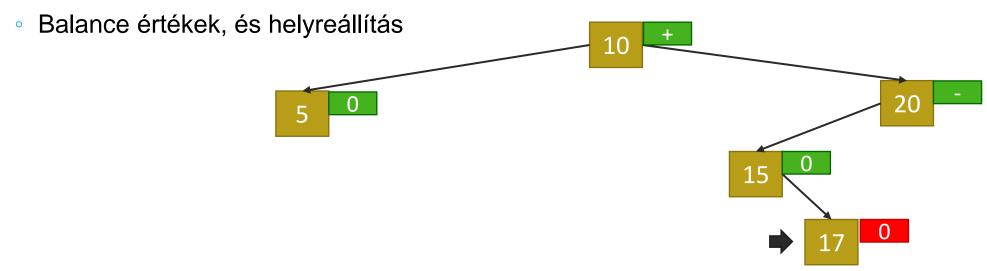


Elemek beszúrása

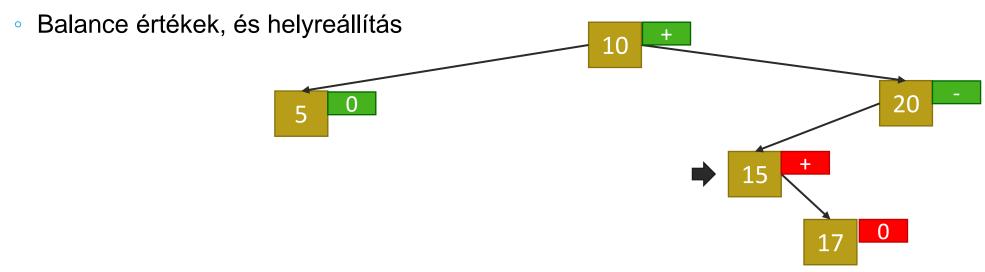
• 17



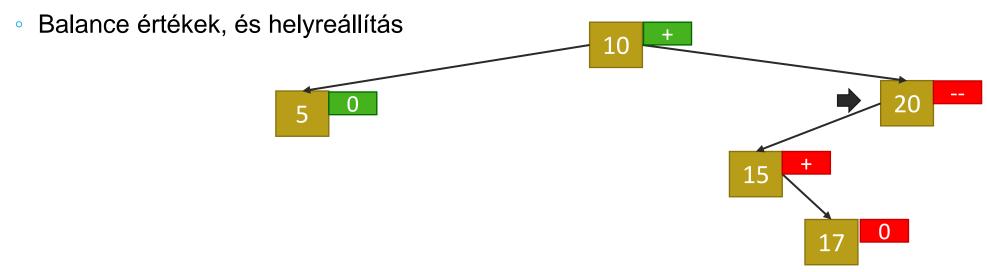
Elemek beszúrása



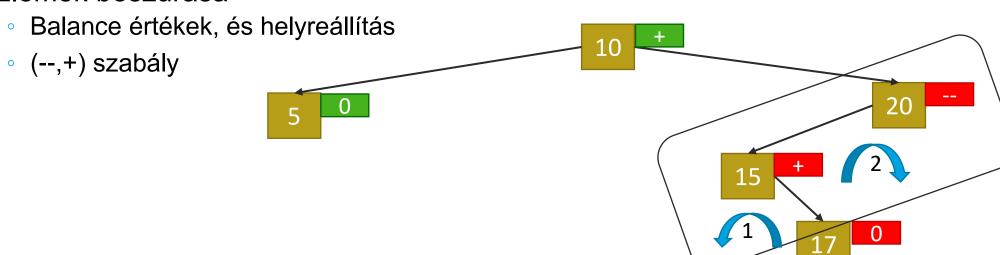
Elemek beszúrása



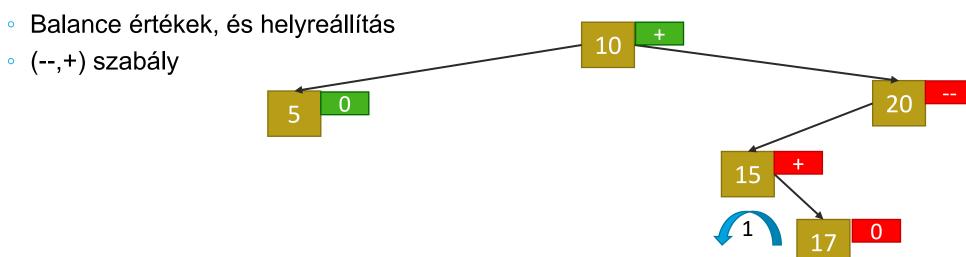
Elemek beszúrása



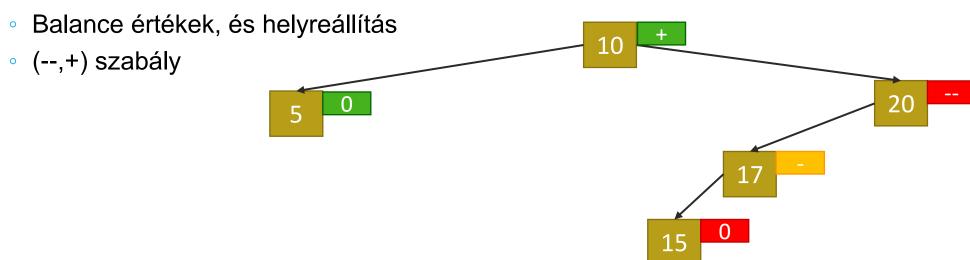
Elemek beszúrása



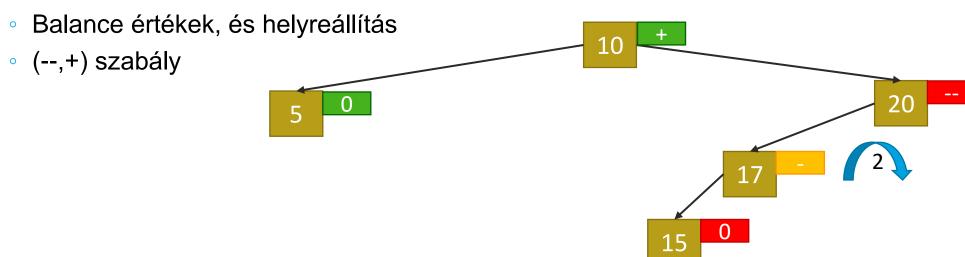
Elemek beszúrása



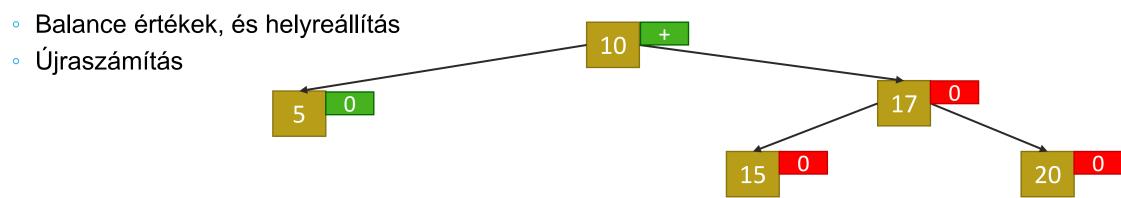
Elemek beszúrása



Elemek beszúrása

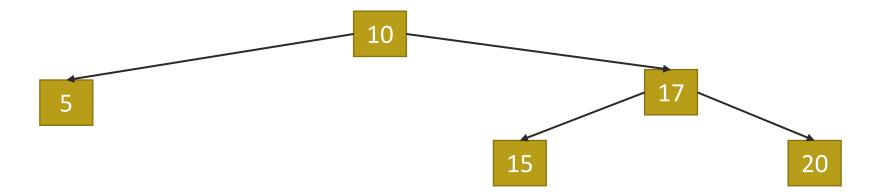


Elemek beszúrása



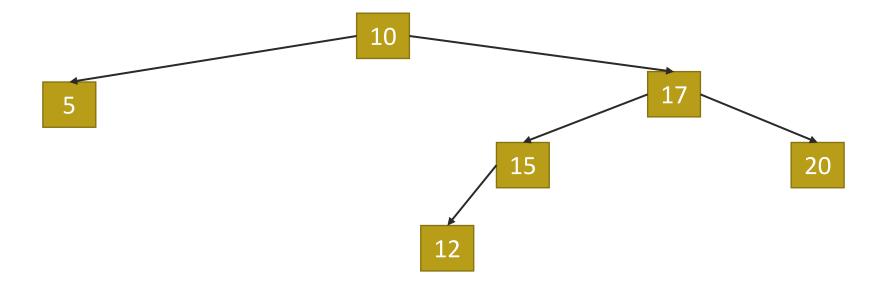
Elemek beszúrása

· 12

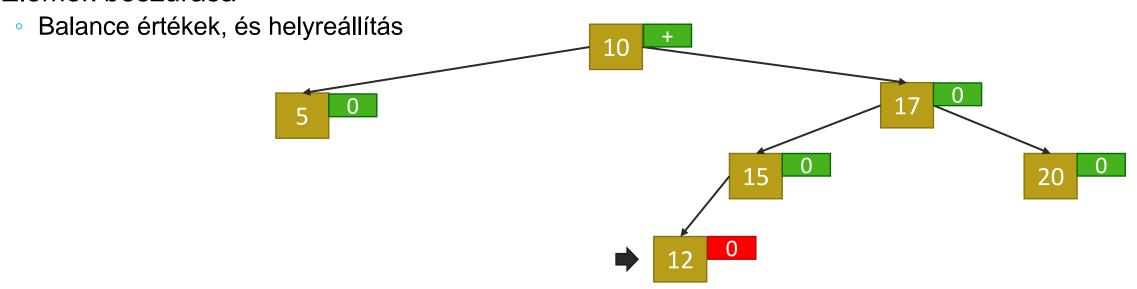


Elemek beszúrása

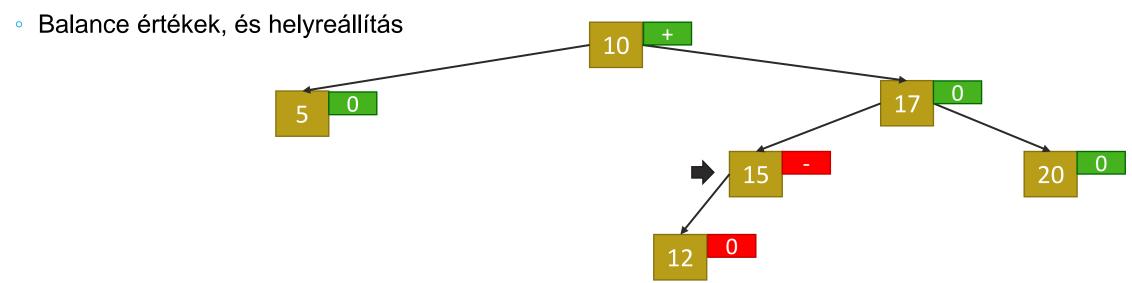
• 12



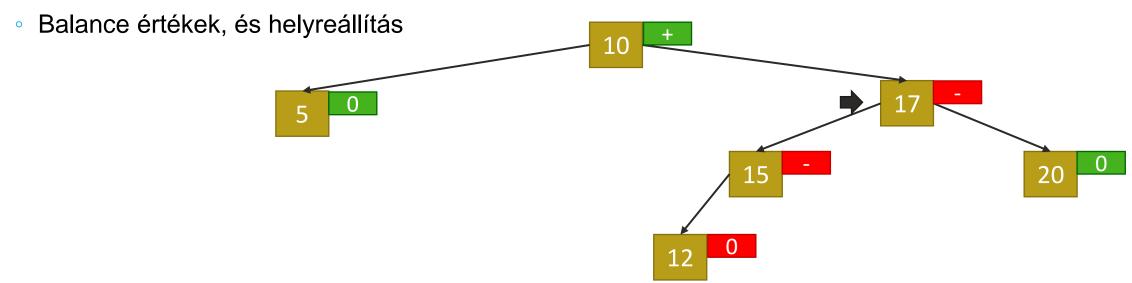
Elemek beszúrása



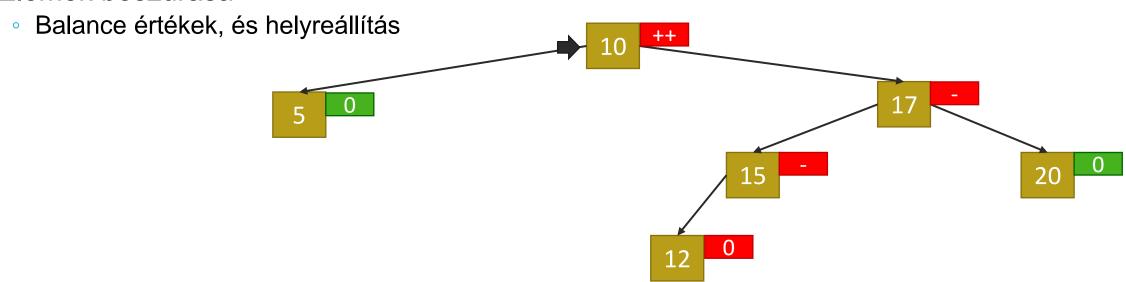
Elemek beszúrása

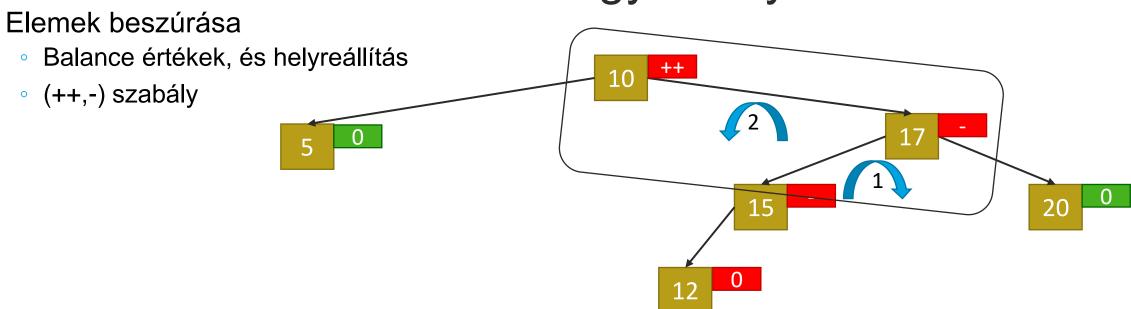


Elemek beszúrása

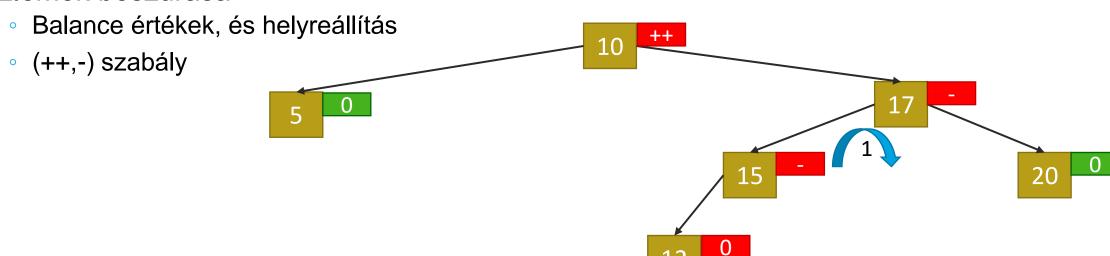


Elemek beszúrása

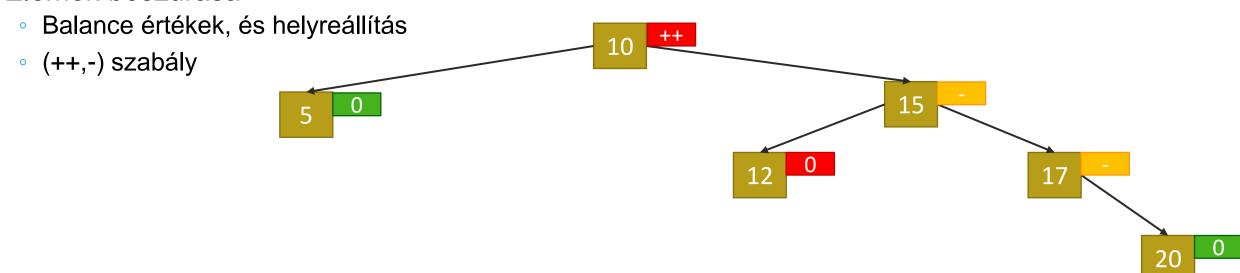




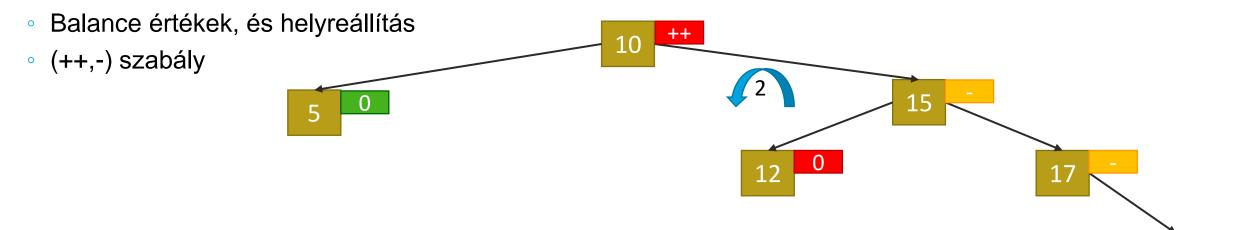
Elemek beszúrása



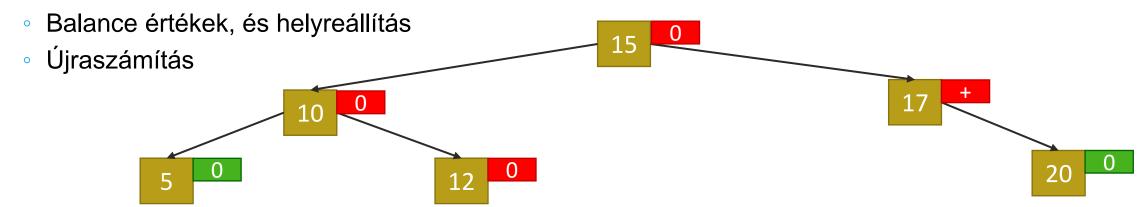
Elemek beszúrása



Elemek beszúrása

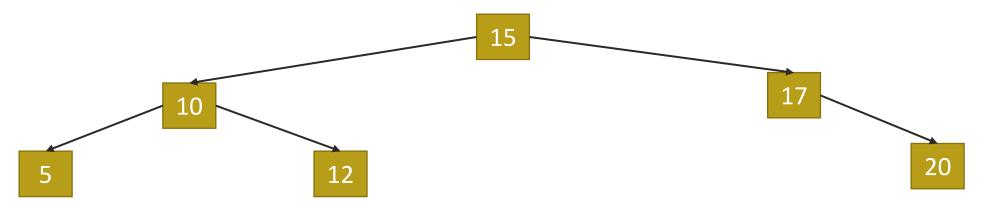


Elemek beszúrása



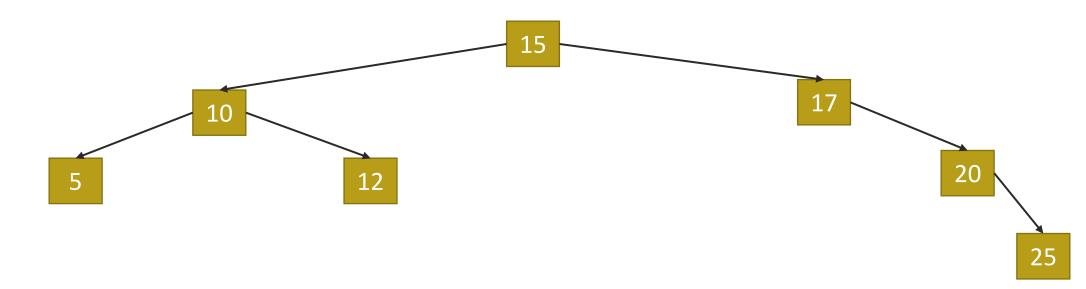
Elemek beszúrása

25



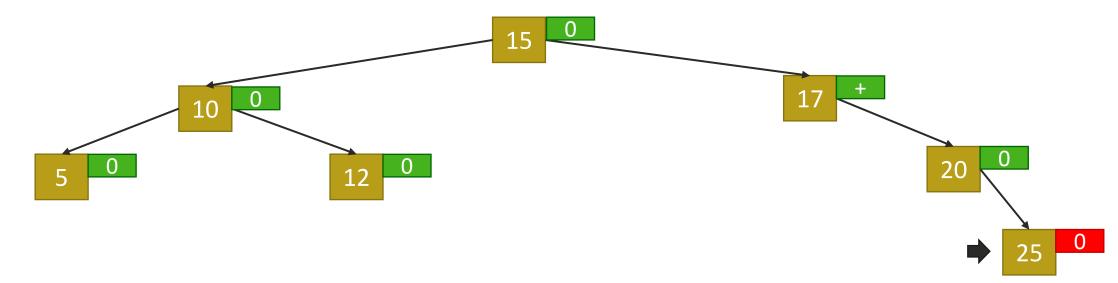
Elemek beszúrása

· 25



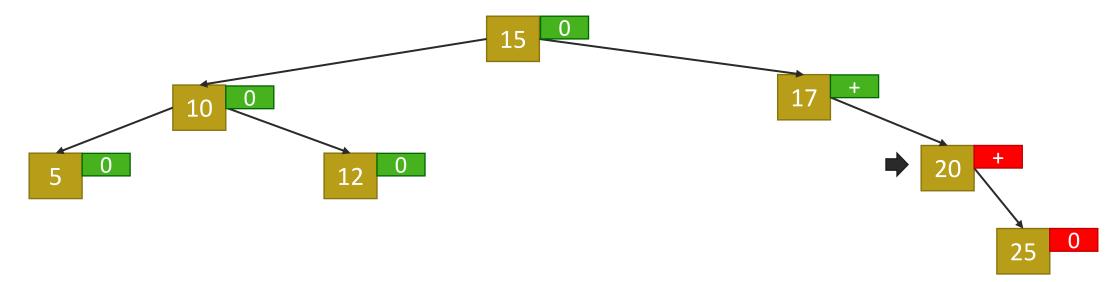
Elemek beszúrása

25



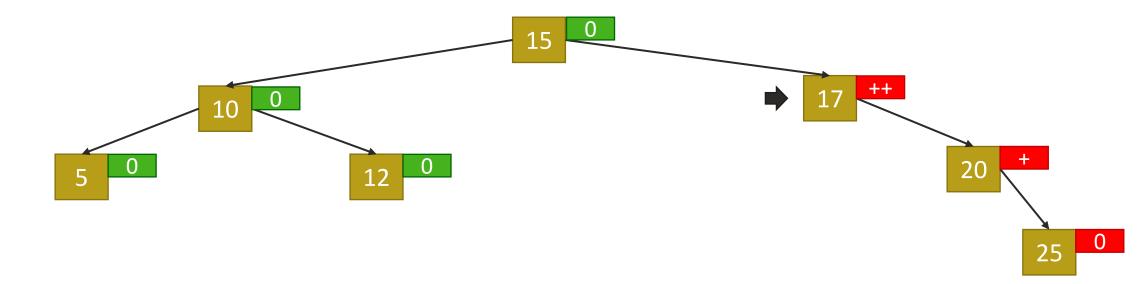
Elemek beszúrása



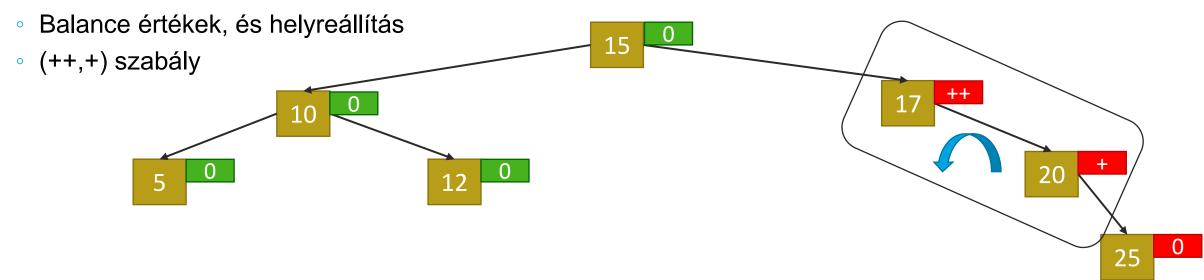


Elemek beszúrása

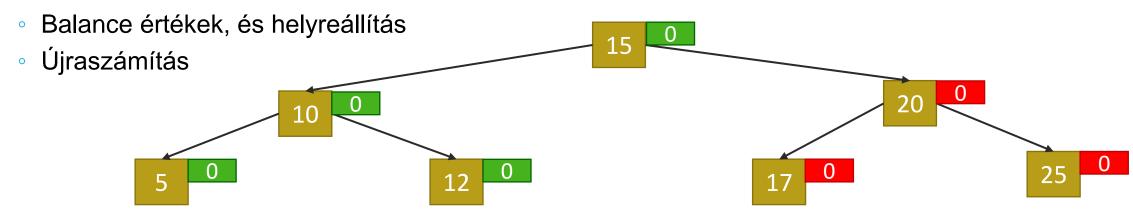
· 25



Elemek beszúrása

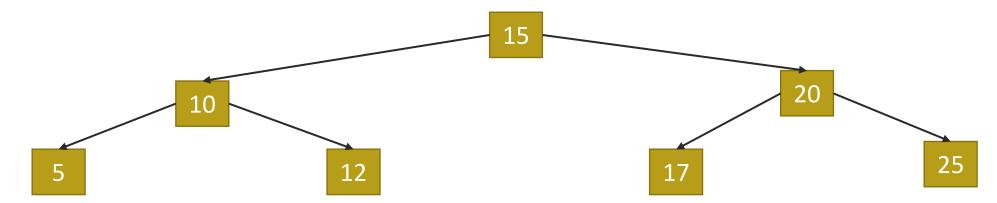


Elemek beszúrása

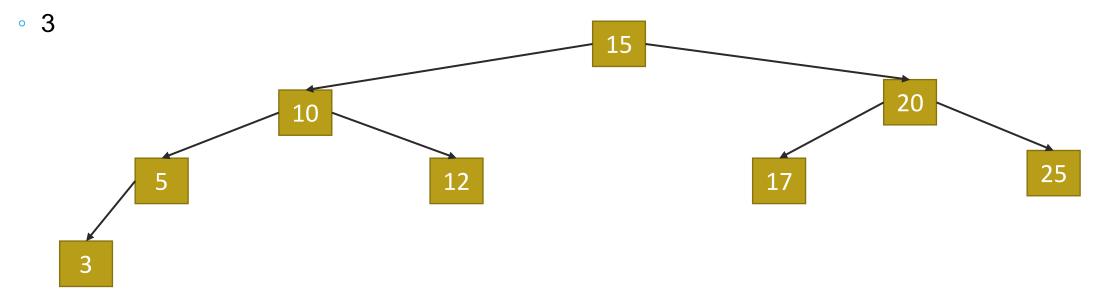


Elemek beszúrása

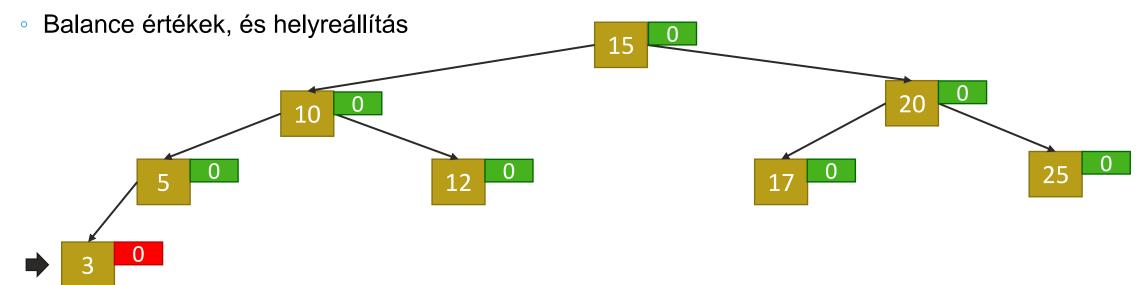
• 3



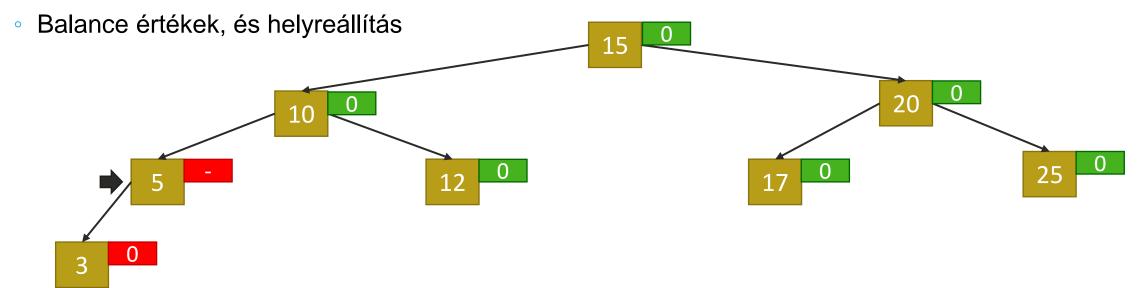
Elemek beszúrása



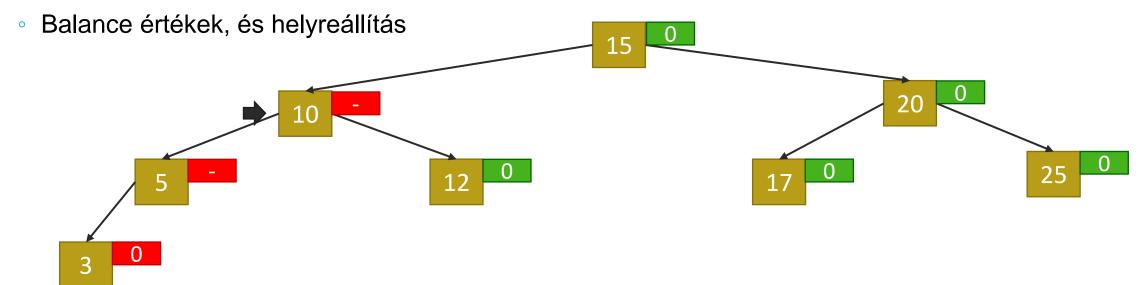
Elemek beszúrása



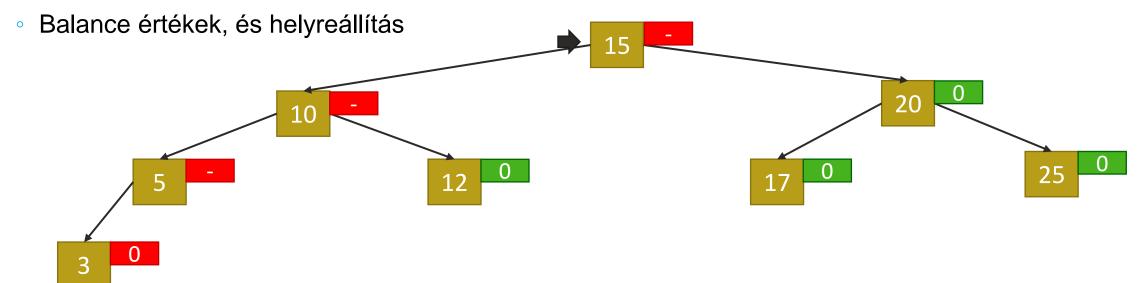
Elemek beszúrása



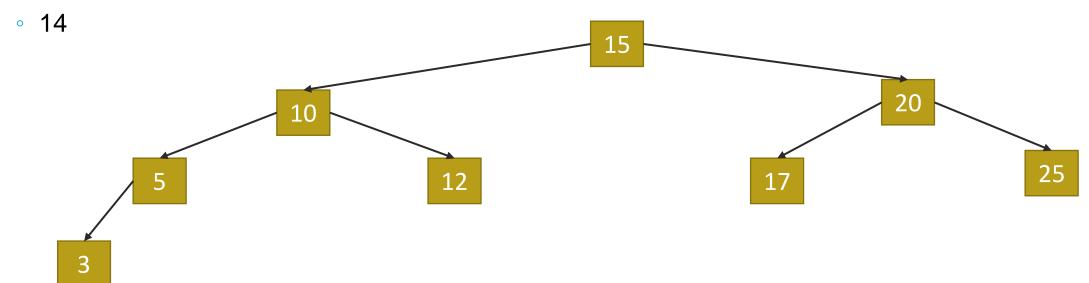
Elemek beszúrása



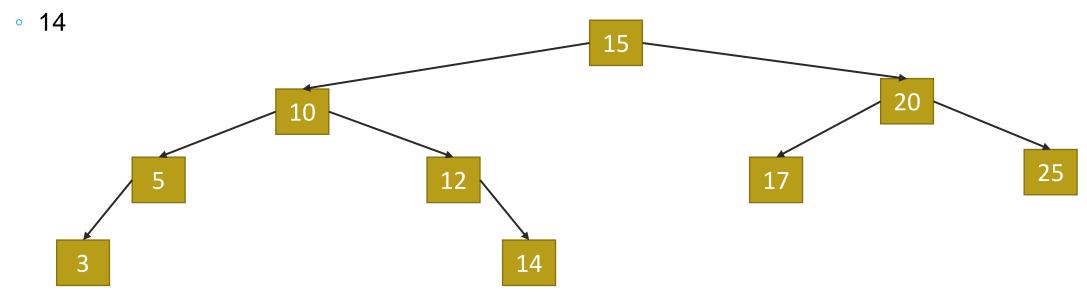
Elemek beszúrása



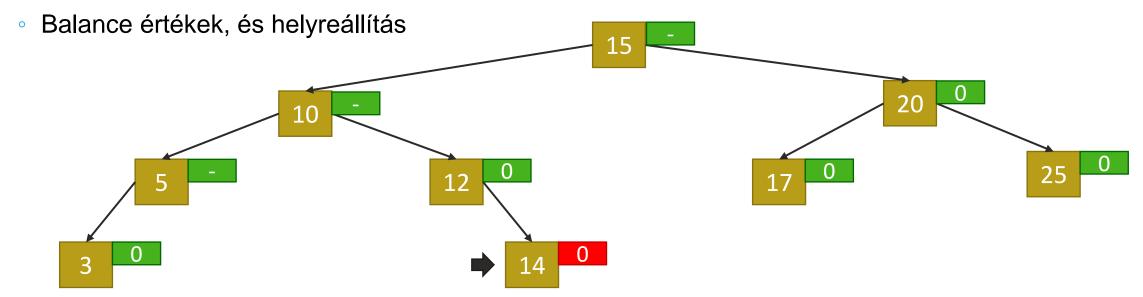
Elemek beszúrása



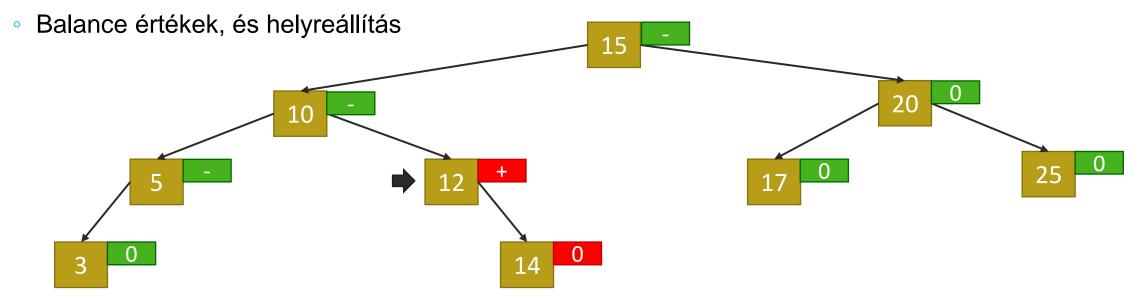
Elemek beszúrása



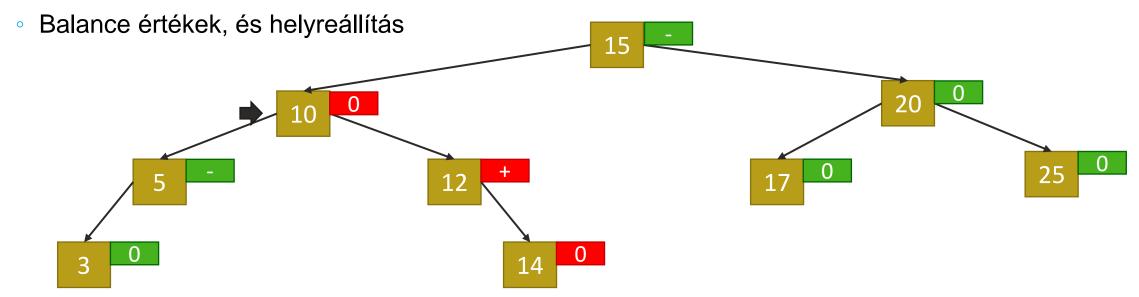
Elemek beszúrása



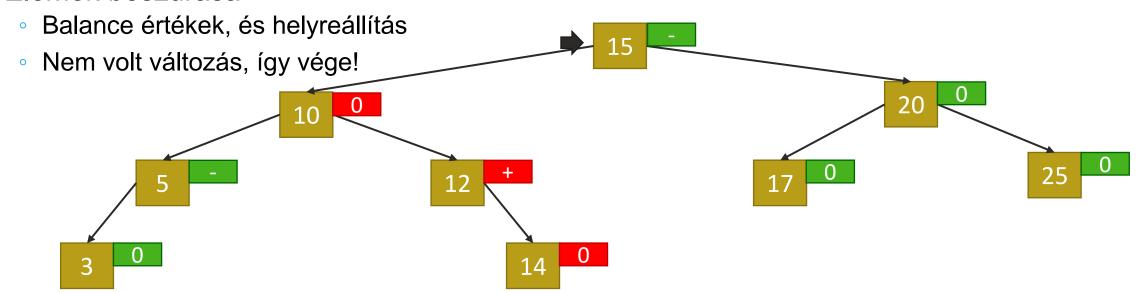
Elemek beszúrása



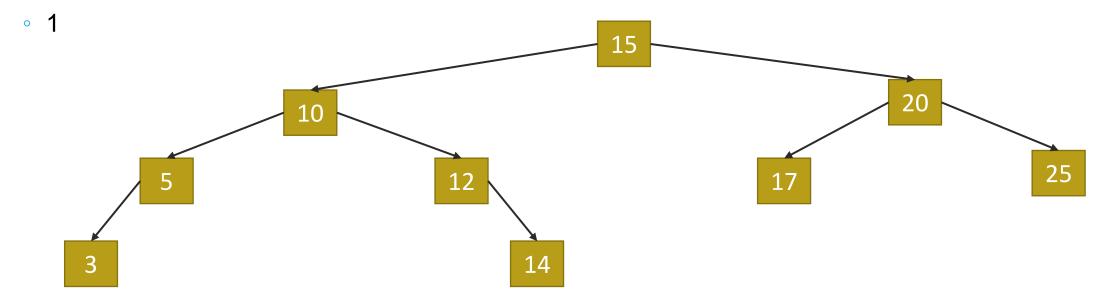
Elemek beszúrása



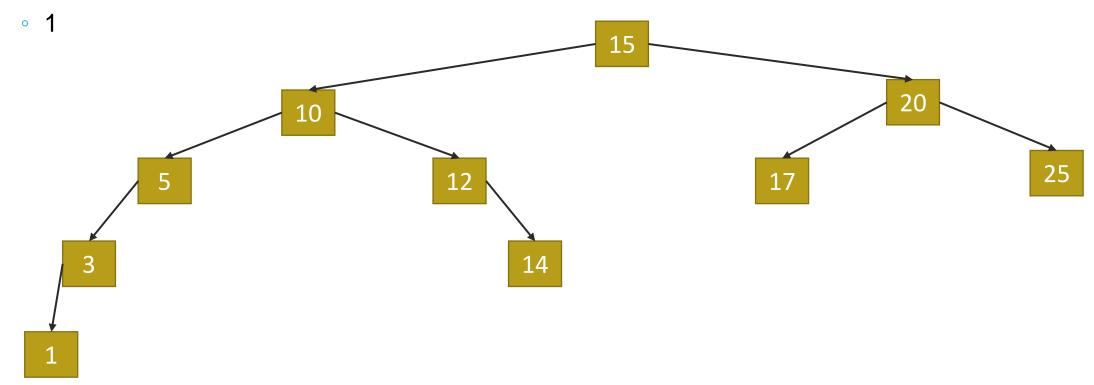
Elemek beszúrása



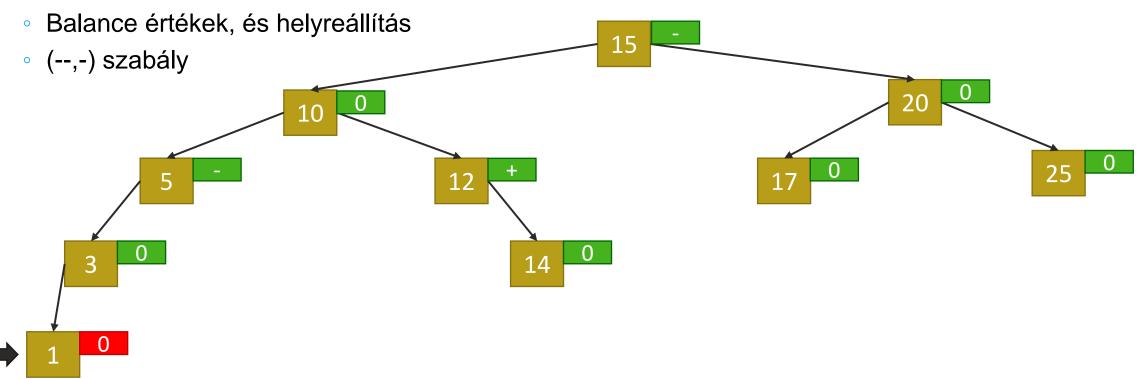
Elemek beszúrása



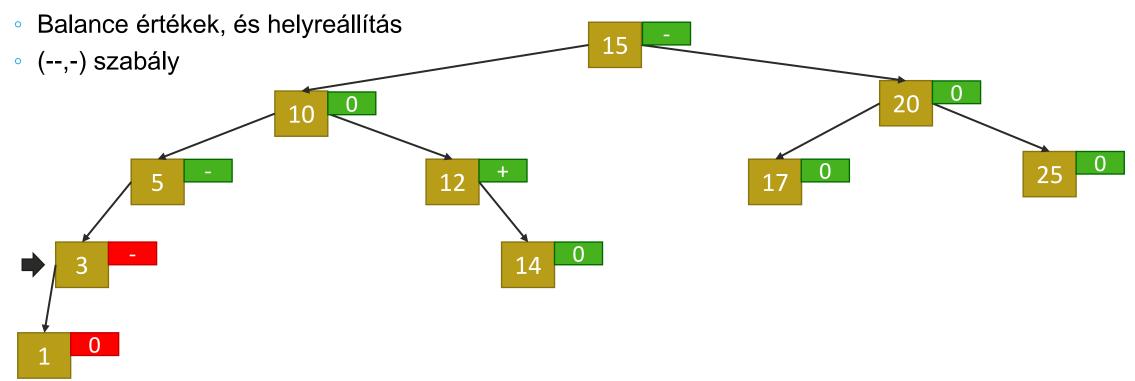
Elemek beszúrása



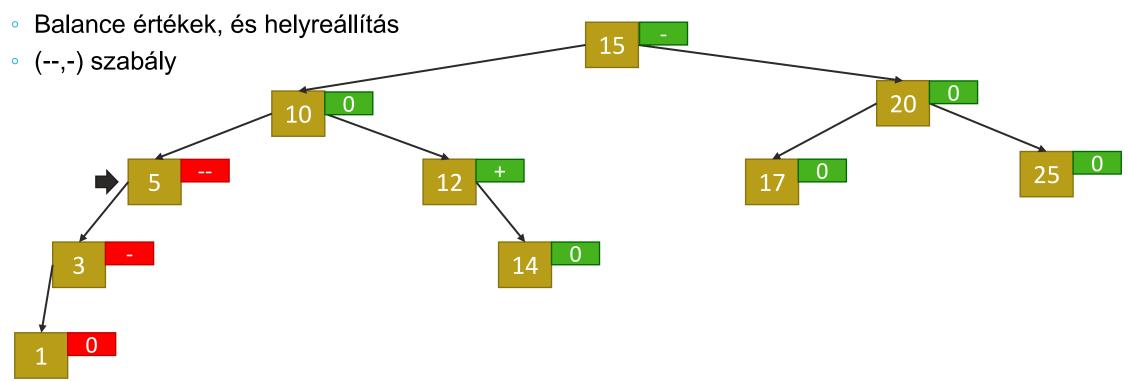
Elemek beszúrása



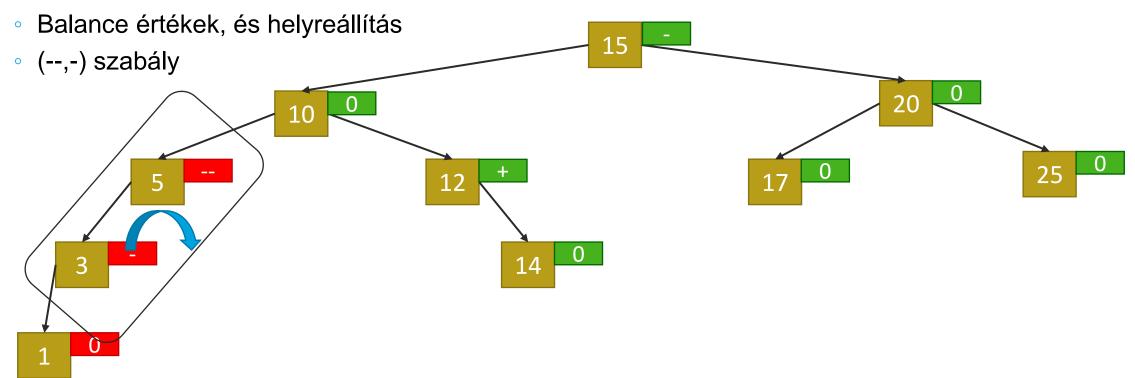
Elemek beszúrása



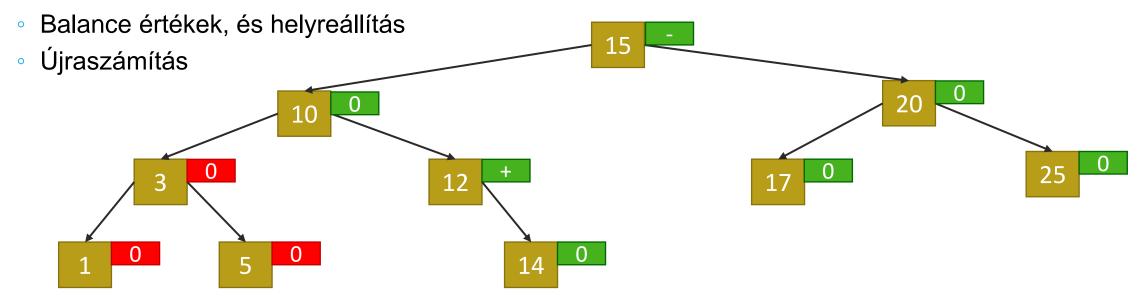
Elemek beszúrása



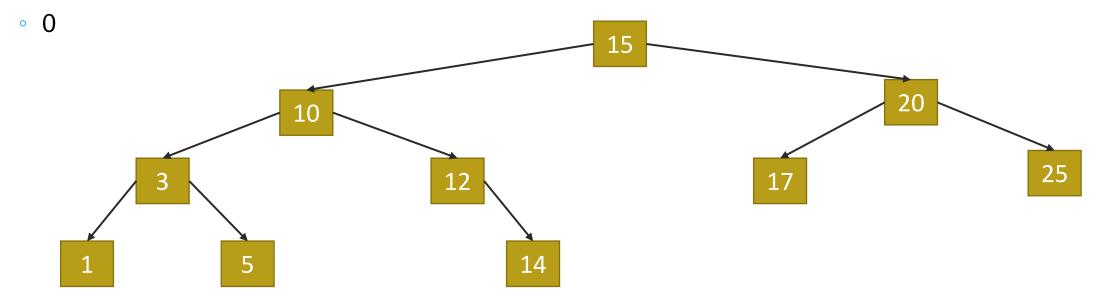
Elemek beszúrása



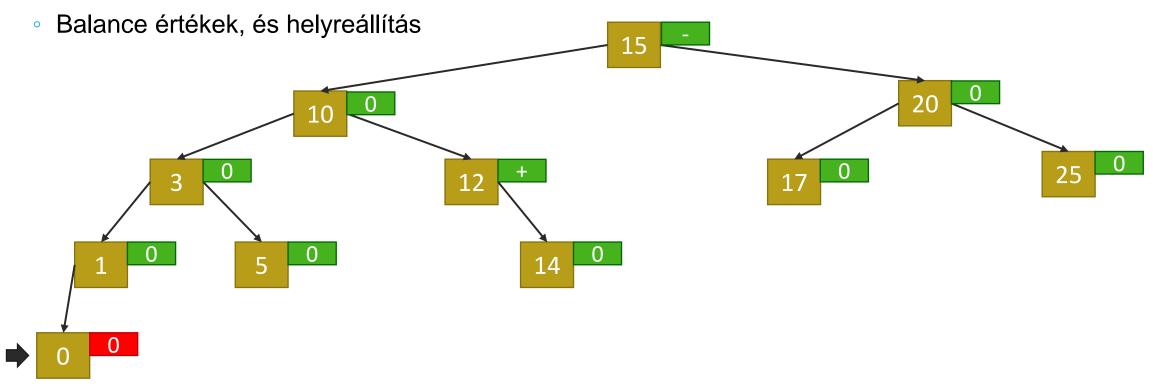
Elemek beszúrása



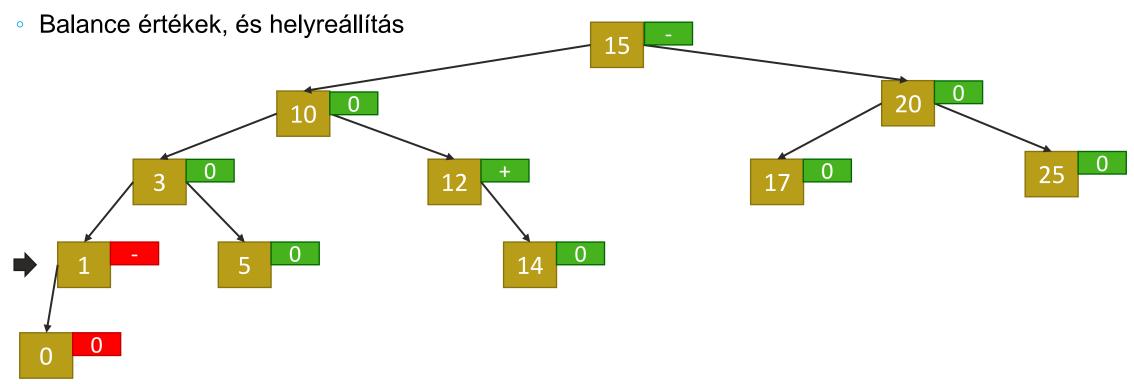
Elemek beszúrása



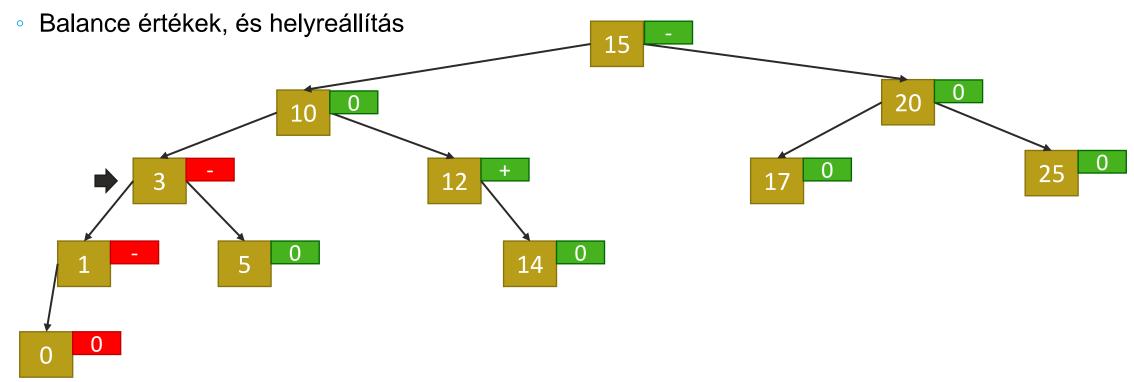
Elemek beszúrása



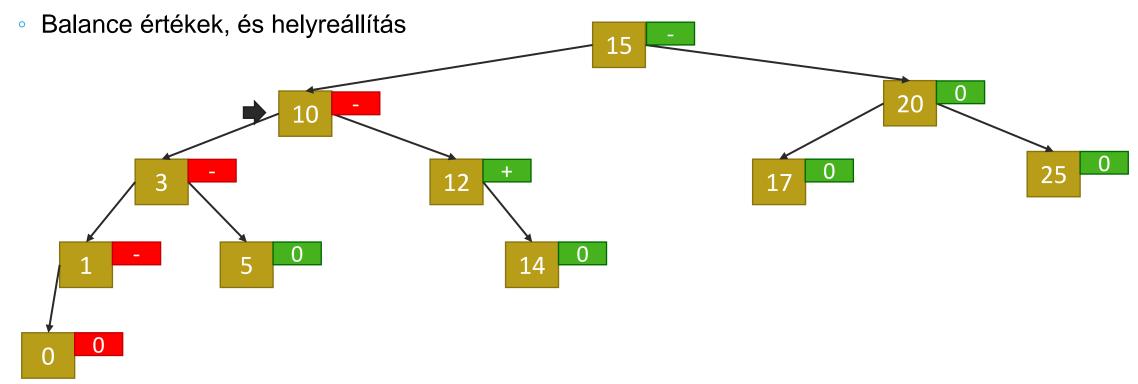
Elemek beszúrása



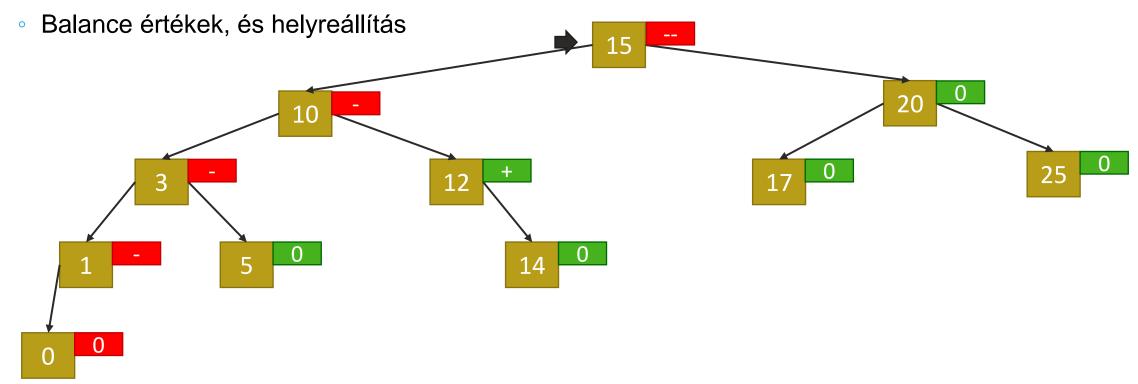
Elemek beszúrása

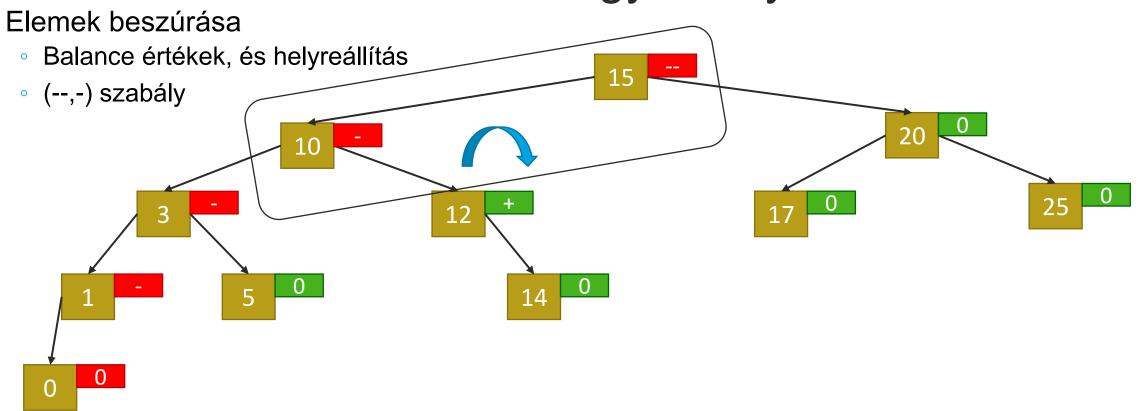


Elemek beszúrása

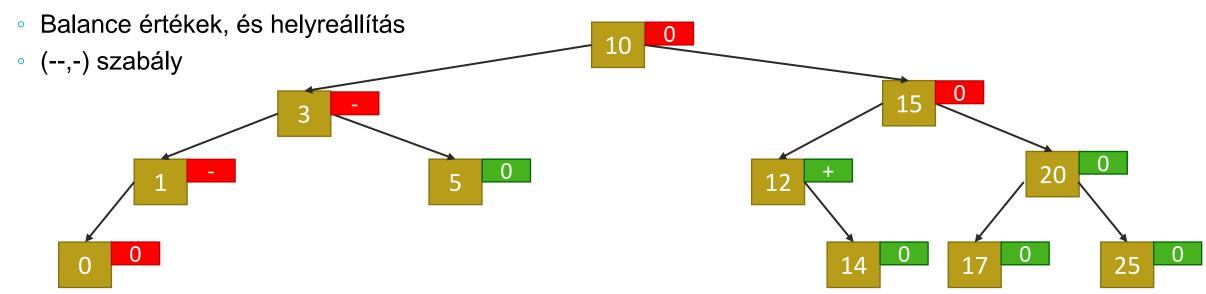


Elemek beszúrása

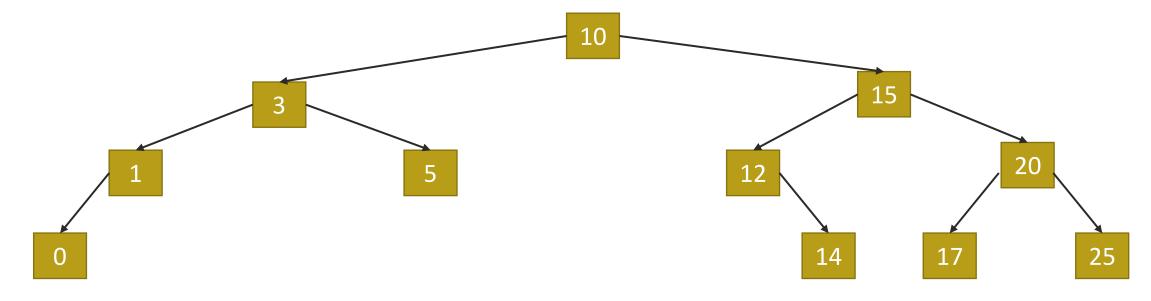




Elemek beszúrása



A kész fa



Vegyük észre, hogy mindig elegendő volt egy (dupla) forgatás.

De az a gyökér szintjén is előfordulhat.

Továbbá sosem állt elő a (++,0) vagy (--,0) eset.

AVL fa törlés

Következő téma