Adatszerkezetek és algoritmusok

Fák

Dr. Fazekas Attila

A tananyag elkészítését az EFOP-3.4.3-16-2016-00021 számú projekt támogatta. A projekt az Európai Unió támogatásával, az Európai Szociális Alap társfinanszírozásával valósult meg.





Fa adatszerkezet

- A **fa** egy hierarchikus adatszerkezet, amely véges csúcsot tartalmaz és teljesülnek a következő tulajdonságok:
 - Van a fának egy kitüntetett csúcsa, amelynek nincs őse. Ez a fa gyökere.
 - Két csúcs, amely között van él, az egyik a másik őse. A másik az egyik leszármazottja.
 - Minden csúcs kivéve a gyökeret esetén csak egy ős létezik.



Fa adatszerkezet (folyt.)

- A fa rekurzív definíciója:
 - A fa vagy üres, vagy
 - Van egy kitüntetett csomópontja, ez a gyökér.
 - A gyökérhez 0 vagy több diszjunkt fa kapcsolódik. Ezek a gyökérhez kapcsolódó részfák.
- A fával kapcsolatos algoritmusok gyakran rekurzívak, követve a fenti definíció gondolatmenetét.



Fogalmak

- Az adatelemek a fa csúcsainak felelnek meg.
- Az élek az adatelemek egymás utáni sorrendjét határozzák meg.
- A gyökérelem a fa első eleme, amelynek nincs megelőzője.
- Levélelem a fa azon eleme, amelynek nincs rákövetkezője.
- Közbenső elem az összes többi adatelem.
- Minden közbenső elem egy részfa gyökerének tekinthető, így a fák részfákra bonthatók



Fogalmak (folyt.)

- A **fa szintje** a gyökértől azonos távolságra lévő csúcsok halmaza. A gyökérelem a nulladik szinten van.
- A fa szintjeinek száma a fa magassága.
- Útvonal az egymást követő élek sorozata. Minden levélelem a gyökértől pontosan egy úton érhető el.
- Ág az az útvonal, amely levélben végződik.
- Minimális magasságú az a fa, amelynek a magassága az adott elemszám esetén a lehető legkisebb.

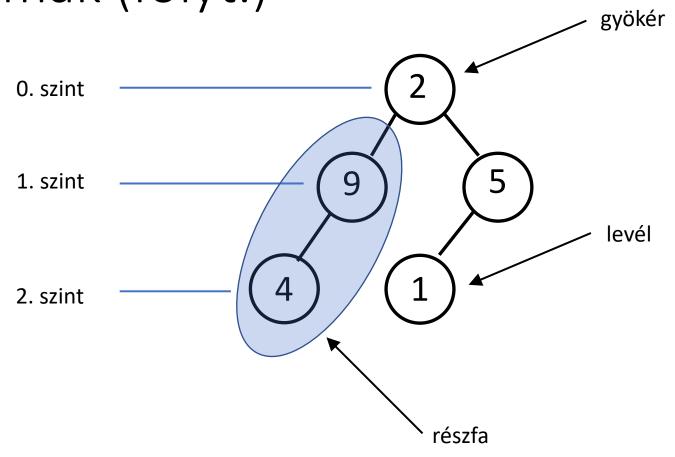


Fogalmak (folyt.)

- Egy fát **kiegyensúlyozott**nak nevezünk, ha csomópontjai azonos fokúak, és minden szinten az egyes részfák magassága nem ingadozik többet egy szintnél.
- Rendezett fa, ha egy szülőhöz tartozó részfák sorrendje meghatározott.



Fogalmak (folyt.)





Bináris fák

- A bináris fa olyan fa, amelynek csúcspontjaiból maximum 2 él fut ki (2 részfa nyílik, fokszáma 2).
- Egy bináris fa akkor tökéletesen kiegyensúlyozott, ha minden elem bal-, illetve jobboldali részfájában az elemek száma legfeljebb eggyel tér el.
- **Teljes**nek nevezünk egy bináris fát, ha minden közbenső elemének pontosan két leágazása van.
- Majdnem teljes, ha csak a levelek szintjén van esetleg hiány.



Fa műveletek

- Lekérdező műveletek:
 - Üres-e a fa
 - Gyökérelem lekérdezése
 - Adott elem megkeresése
- Módosító műveletek:
 - Üres fa létrehozása
 - Új elem beszúrása
 - Meghatározott elem kitörlése



Fa műveletek (folyt.)

- Összes elem kitörlése
- Egy részfa törlése
- Részfák kicserélése egymással
- Gyökér megváltoztatása
- Fák bejárása



Bejárások

- A fabejárási algoritmusok rekurzívan értendők. Összesen hatféle fabejárási módszer képzelhető el, de ebből csak háromnak van gyakorlati haszna.
- Az egyes módszerek esetén különbség csak az alábbi lépések sorrendjében van: gyökérelem feldolgozása, bal oldali részfa feldolgozása, jobb oldali részfa feldolgozása

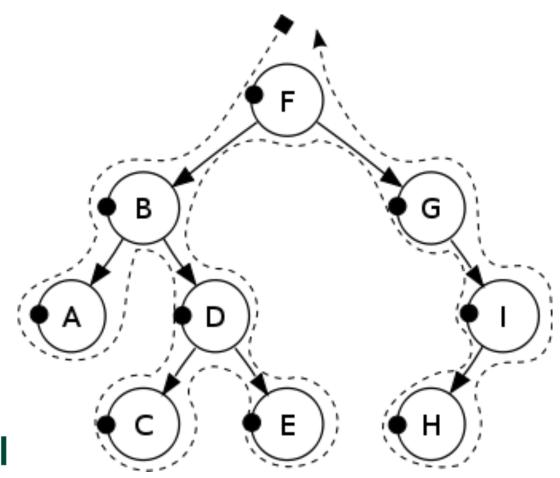


Bejárások

- Pre-order bejárási sorrend: gyökérelem, bal oldali részfa, jobb oldali részfa
- Post-order bejárási sorrend: bal oldali részfa, jobb oldali részfa, gyökérelem
- In-order bejárási sorrend: bal oldali részfa, gyökérelem, jobb oldali részfa
- Az in-order bejárást a bináris fák esetén értelmezzük.



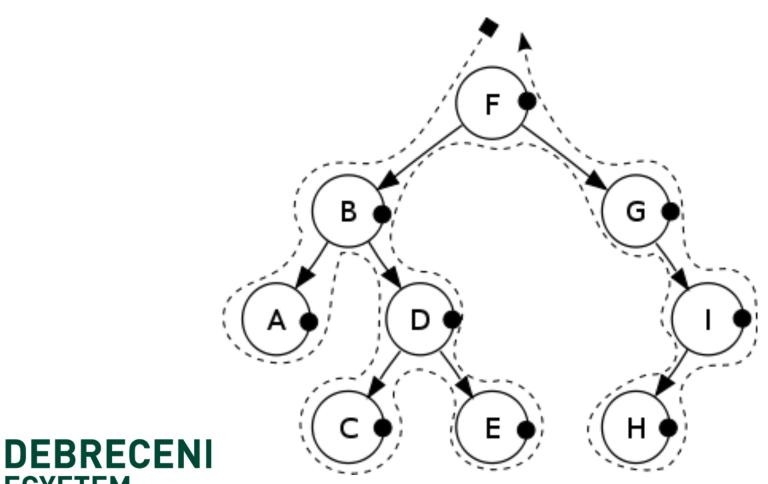
Bejárások (folyt.) – Pre-order - FBADCEGIH





Source: https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Sorted_binary_tree_preorder.svg

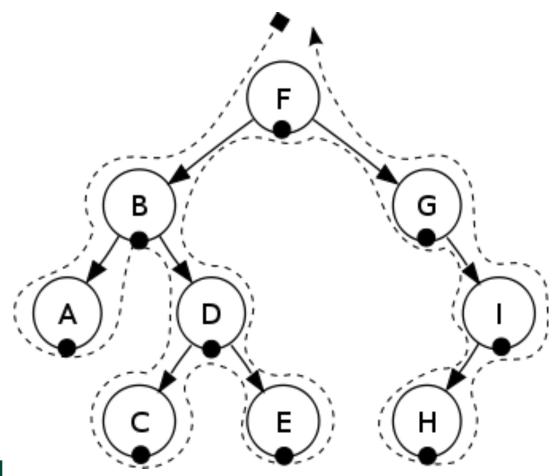
Bejárások (folyt.) – Post-order - ACEDBHIGF



EGYETEM

Source: https://commons.wikimedia.org/wiki/File:Sorted_binary_tree_postorder.svg

Bejárások (folyt.) – In-order - ABCDEFGHI





Bejárások – Pre-order

```
def Preorder(root):
if root:
    print(root.element),
    Preorder(root.left)
    Preorder(root.right)
```



Bejárások – Post-order

```
def Postorder(root):
if root:
    Postorder(root.left)
    Postorder(root.right)
    print(root.element)
```



Bejárások – In-order

```
def Inorder(root):
if root:
    Inorder(root.left)
    print(root.element),
    Inorder(root.right)
```

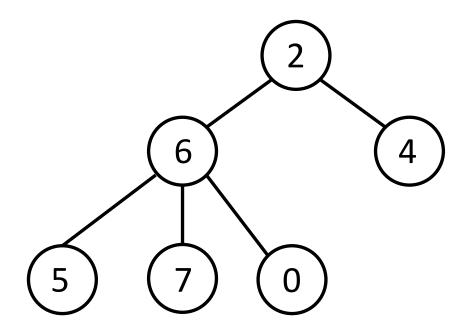


Fa reprezentáció

- Balgyerek-jobbtestvér: Minden csomópont ismeri a szülőjét, egyetlen (legbaloldalibb) gyermekét és a közvetlen jobbtestvérét. Ezzel lehetséges, hogy bármely csomópontnak tetszőleges gyereke legyen, amik gyakorlatilag egy láncolt listát alkotnak.
- Multilistás ábrázolás: Minden csomópont egy láncolt lista. A lista eleme tartalmazza az adatot, a többi csomópont már csak hivatkozásokat a leszármazottakra.

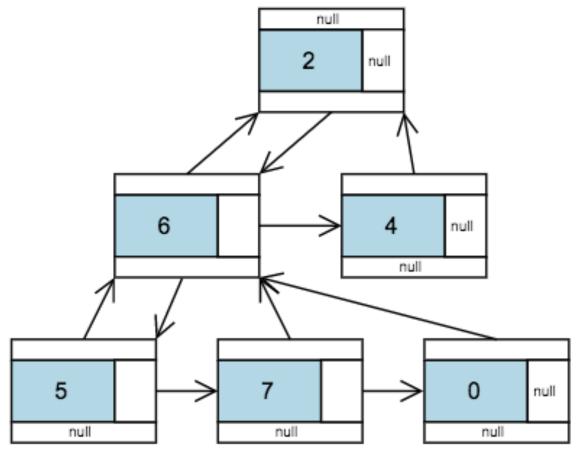


Példa



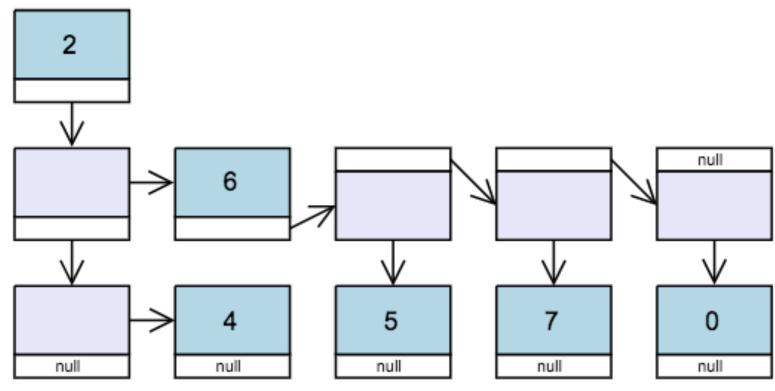


Fa reprezentáció – balgyerek-jobbtestvér





Fa reprezentáció - multilistás



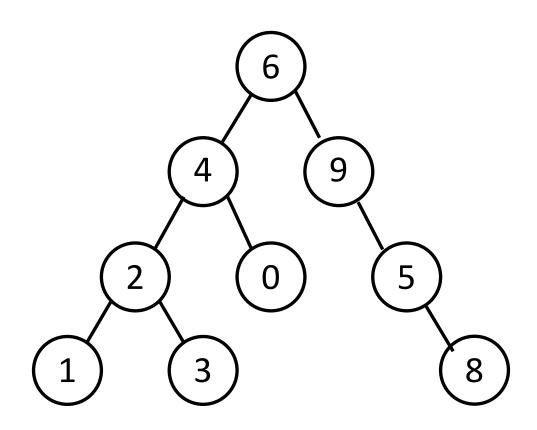


Bináris fák reprezentációja

- Bináris fák esetén használhatjuk az aritmetikai ábrázolást, ami a fák csúcsain ábrázolt értékek szintfolytonos, balra tömörített ábrázolása. Tömbben is lehetséges a tárolása.
- Láncolt ábrázolás. Minden csomópont ismeri a szülőjét, valamint a jobb- és balgyerekét.



Példa

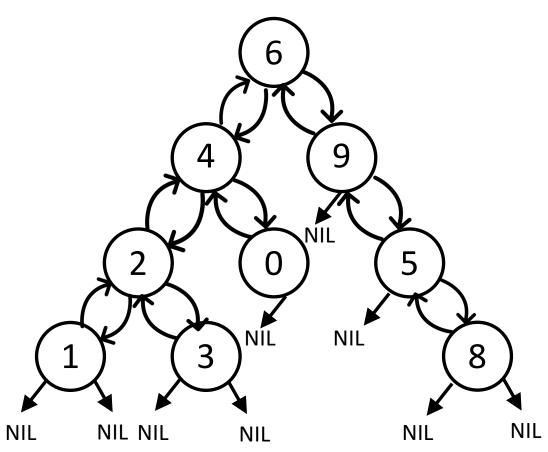




Példa – aritmetikai ábrázolás



Példa – láncolt ábrázolás





Bináris kereső fa

- A **kereső fa** egy olyan adatszerkezet, amelynek kialakítása a különböző adatelemek között meglévő rendezési relációt követi.
- A fa felépítése olyan, hogy minden csúcsra igaz az, hogy a csúcs értéke nagyobb, mint tetszőleges csúcsé a tőle balra lévő leszálló ágon és a csúcs értéke kisebb minden, a tőle jobbra lévő leszálló ágon található csúcs értékénél.
- In-order bejárással az elemek rendezett sorozatát kapjuk meg.
- Alap algoritmusok: keresés, minimum és maximum megkeresése.



Elem beszúrása bináris keresőfába

- A beszúrás során ügyelnünk kell a keresőfa tulajdonságának megőrzésére.
- Ugyanazok az elemek többféleképpen is elhelyezkedhetnek egy bináris keresőfában, így több stratégia is létezik.
- Használjunk olyan módszert, amikor a már meglévő elemeket nem kell átmozgatnunk.
- Rekurzív algoritmus:
 - Ha a fa üres, akkor az adott elemet gyökérként beszúrjuk az üres fába.
 - Ha a fa nemüres, és gyökere megegyezik a beszúrandó elemmel, akkor hiba.
 - Ha a beszúrandó elem kisebb, mint a fa gyökere, akkor a baloldali részfába, ha nagyobb, akkor a jobboldali részfába szúrjuk be az elemet.

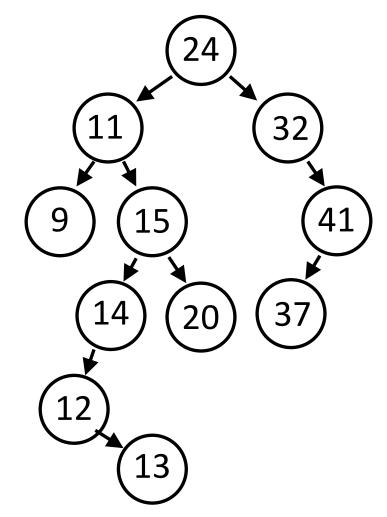


Elem törlése bináris keresőfából

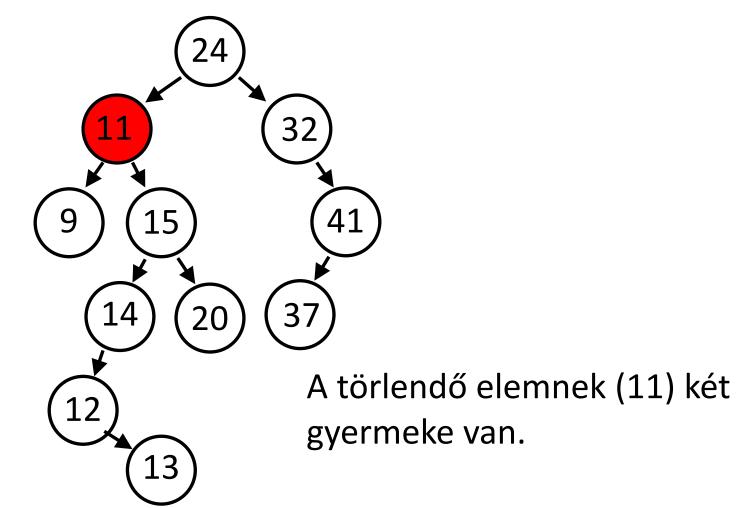
Lehetőségek:

DEBRECENI

- A törlendő csúcsnak még nincs gyereke. Ekkor szülőjének mutatóját NIL-re állítjuk.
- A törlendő csúcsnak egy gyereke van. Ekkor a szülője és a gyermeke között építünk ki kapcsolatot.
- A törlendő csúcsnak két gyereke van. Átszervezzük a fát. Kivágjuk azt a legközelebbi rákövetkezőjét, aminek nincs balgyereke, így a korábbi típusok valamelyike fordul elő, majd ennek tartalmát beírjuk a törlendő csúcsba.

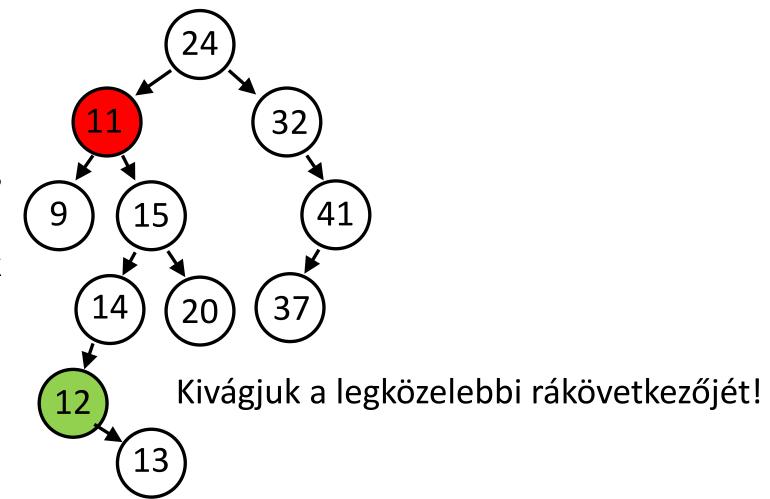








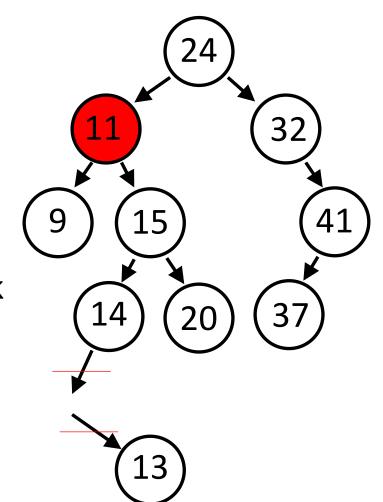
A legközelebbi rákövetkezőnek nincs baloldali gyermeke, így a korábbi törlések valamelyikével "kivágható".



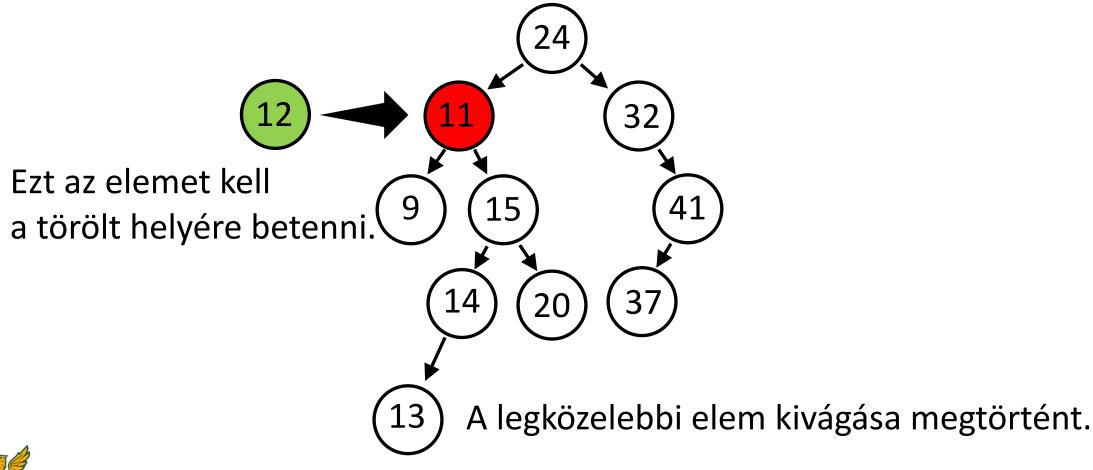




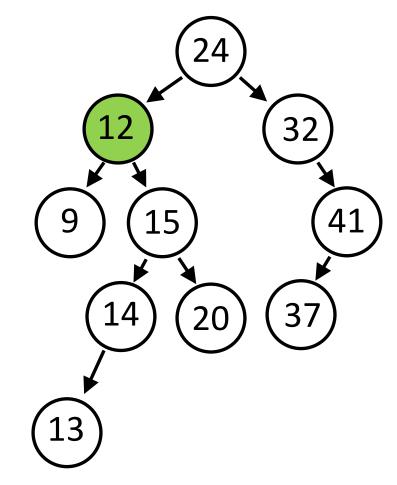
Ez az elem a második pont alapján leírt módon törölhető.













Köszönöm a figyelmet!