

# 10. előadás

## Speciális többágú fák

B-fa

*Adatszerkezetek és algoritmusok* előadás  
2018. április 17.



Többágú fák

B-fa

Keresés

Bővítés

Törlés

Kósa Márk, Pánovics János és Szathmáry László  
Debreceni Egyetem  
Informatikai Kar



A többágú fák kezelésére nincsenek általános elvek, implementációjuk elsősorban alkalmazásfüggő. A rendezett bináris fáknál bemutatott bejárési algoritmusok közül a **preorder** és a **postorder bejárás** azonban egyszerűen kiterjeszthető a rendezett többágú fák esetére is.

**Reprezentációjuk** az alábbi módokon történhet:

- A fát **bináris fává** alakítjuk.
- Az adatelemekben a rákövetkezők számára felső korlátot szabunk. Szétszórt reprezentáció esetén ilyenkor az adatrész mellett egy **mutatótömb** jelenik meg.
- Ha nincs felső korlátja a rákövetkezők számának, akkor a rákövetkezőket címző mutatókat felfűzhetjük egy **egyirányban láncolt listába**.



A többágú fák speciális esete, ha **lemezen** jelennek meg. A mutatók ilyenkor lemezcímeket tartalmaznak. A fában egyszerre nem egy elemet mozgatunk a memória és a lemez között (hiszen az lassú lenne), hanem egy **elemcsoportot**. A fát felosztjuk **lapokra**, amelyeken a fa több eleme is lehet, és egyszerre egy lapot mozgatunk. A legjobb, ha a lap mérete megegyezik az operációs rendszer által használt blokkmérettel. A fa elemeit két lépésben tudjuk elérni: először a lapot érjük el, azon belül pedig az elemet.

A **B-fa** az alábbi tulajdonságokkal rendelkezik:

- többágú fa
- keresőfa
- kiegyensúlyozott fa
- az elemek lapokon helyezkednek el



## A B-fa definíciója és tulajdonságai (1)

A B-fa olyan keresőfa, amely **lapokból** épül fel. A lapokon **mutatók** és **adatelemek** helyezkednek el. Egy-egy lapon az adatelemek maximális számát a B-fa **rendje** határozza meg. Ha a B-fa rendje  $n$ , akkor

- a gyökérlap kivételével minden lapon **legalább  $n$**  darab adatelemnek kell szerepelnie, és
- minden lapon **legfeljebb  $2n$**  darab adatelem helyezkedhet el.

Egy-egy lapon az adatelemek **kulcsaik szerint** növekvőleg **rendezettek**.

$$\begin{array}{cccccccc}
 p_0 & a_1 & p_1 & a_2 & p_2 & \dots & p_{m-1} & a_m & p_m \\
 & & k_1 & < & k_2 & < & & < & k_m
 \end{array}$$



## A B-fa definíciója és tulajdonságai (2)

Tegyük fel, hogy a B-fa egy lapján az adatelemek aktuális száma éppen  $m$  ( $\leq 2n$ ). Ekkor a B-fa egy lapja vagy **levéllap**, vagy pontosan  $m + 1$  darab **rákövetkezője** van. A levéllapon mindegyik mutató értéke **NIL**.

Egy nem levéllap

- $p_0$  mutatója azt a részfat címzi (arra a részfára mutat), amelyben minden kulcsérték kisebb ezen lap  $k_1$  értékű kulcsánál.
- $p_i$  mutatója ( $0 < i < m$ ) azt a részfat címzi, amelyben minden kulcsérték nagyobb ezen lap  $k_{i-1}$  értékű kulcsánál és kisebb a  $k_i$  értékű kulcsánál.
- $p_m$  mutatója azt a részfat címzi, amelyben minden kulcsérték nagyobb ezen lap  $k_m$  értékű kulcsánál.

A B-fában a levéllapok azonos szinten helyezkednek el.

Többágú fák

B-fa

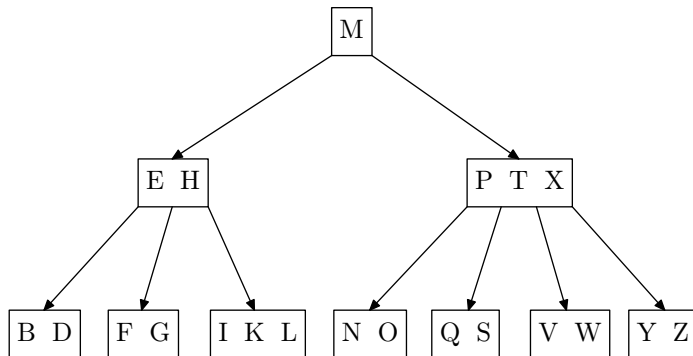
Keresés

Bővítés

Törlés



Egy másodrendű B-fa karakter típusú kulcsokkal:



Többágú fák

B-fa

Keresés

Bővítés

Törlés



## Keresés B-fában

A B-fában a  $K$  kulcsot keressük.

- 1 Ha a B-fa **üres**, az algoritmus véget ér, a keresett elem **nincs** a B-fában.
- 2 A B-fa gyökérlapján **lineáris keresést** hajtunk végre. Ha a lineáris keresés **sikeres**,  **megtaláltuk** a keresett elemet, az algoritmus véget ér.
- 3 Ha a lineáris keresés **sikertelen**, akkor
  - vagy a gyökérlap első olyan eleménél ( $a_i$ ), melynek kulcsa ( $k_i$ ) nagyobb, mint  $K$ ,
  - vagy a gyökérlap **utolsó eleme után**

áll meg a lineáris keresés. Előbbi esetben a  $p_{i-1}$  mutató által mutatott részfában, utóbbi esetben a  $p_m$  mutató által mutatott részfában folytatjuk a keresést (rekurzívan).

Többágú fák

B-fa

Keresés

Bővítés

Törlés

### B-fa bővítése

A B-fát mindig levéllapon bővítjük, ha a bővítendő elem még nem szerepel a B-fában.

- 1 **Megkeressük** azt a **levéllapot**, ahová a bővítendő adatelemet el fogjuk helyezni.
- 2 Ha a levéllapon  **$2n$ -nél kevesebb** elem szerepel, akkor a rendezettség figyelembevételével **elhelyezzük** a bővítendő elemet a lapon.
- 3 Ha a levéllapon a bővítést megelőzően **már  $2n$  elem** szerepelne (**tele van**), akkor a – bővített elemmel együtt –  **$2n + 1$  elem** közül kiválasztjuk a rendezettség szerinti **középsőt**, amit kiemelünk ezen elemek közül, s beszúrunk a **szülőlapra**. A megmaradt elemeket két lapra osztjuk szét: az **első  $n$**  darab a kiemelt középső elem bal oldali mutatója által mutatott lapra, az **utolsó  $n$**  darab elem pedig a kiemelt középső elem jobb oldali mutatója által mutatott lapra kerül.



Többágú fák

B-fa

Keresés

Bővítés

Törlés



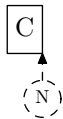
# Példa B-fa bővítésére



# Példa B-fa bővítésére



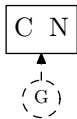
# Példa B-fa bővítésére



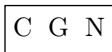
# Példa B-fa bővítésére



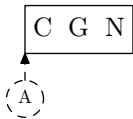
# Példa B-fa bővítésére



## Példa B-fa bővítésére



# Példa B-fa bővítésére



## Példa B-fa bővítésére

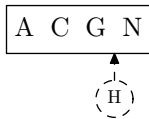


A C G N

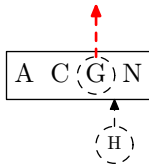




# Példa B-fa bővítésére

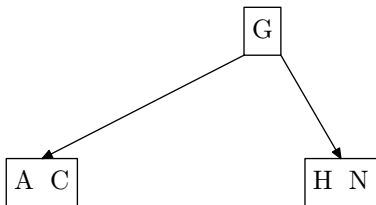


# Példa B-fa bővítésére



# Példa B-fa bővítésére

C N G A H E K Q M F W L T Z D P R X Y S U



# Példa B-fa bővítésére



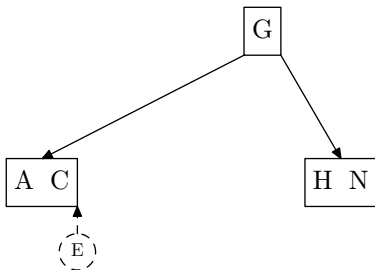
## Többgú fáék

### B-fa

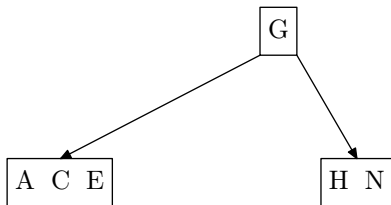
Keresés

Bővítés

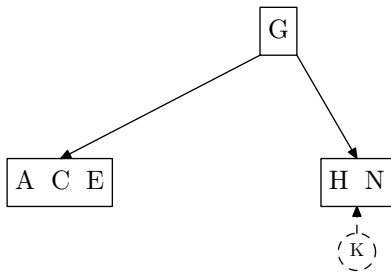
Törlés



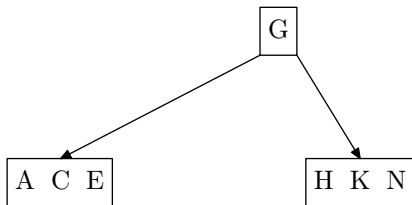
## Példa B-fa bővítésére



# Példa B-fa bővítésére



## Példa B-fa bővítésére



# Példa B-fa bővítésére



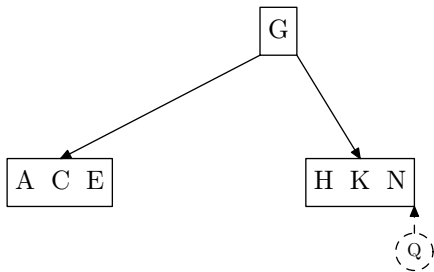
## Többgú fáék

### B-fa

Keresés

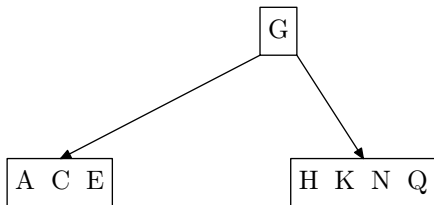
Bővítés

Törlés

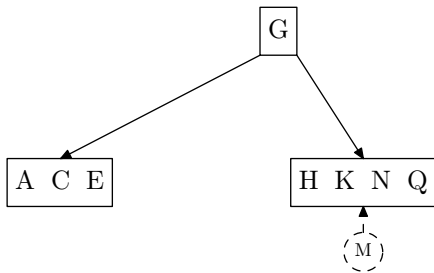




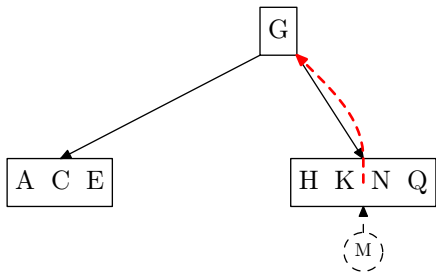
## Példa B-fa bővítésére



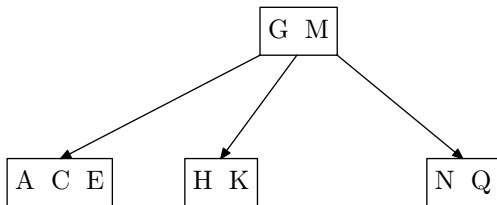
## Példa B-fa bővítésére



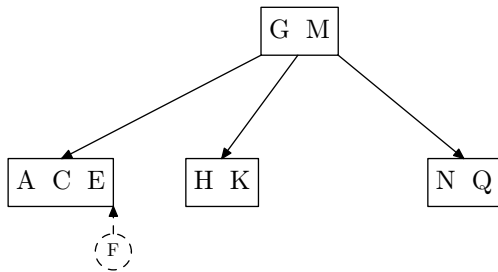
## Példa B-fa bővítésére



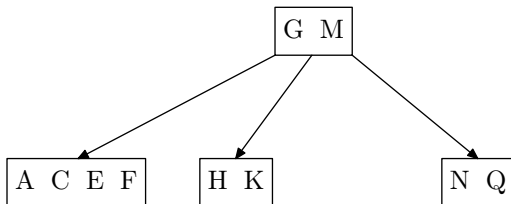
## Példa B-fa bővítésére



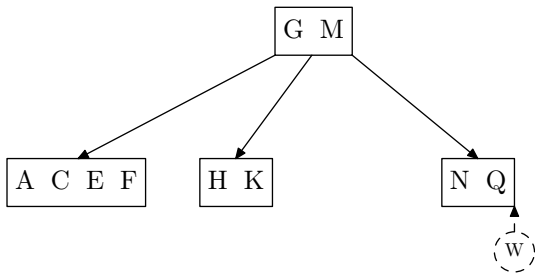
## Példa B-fa bővítésére



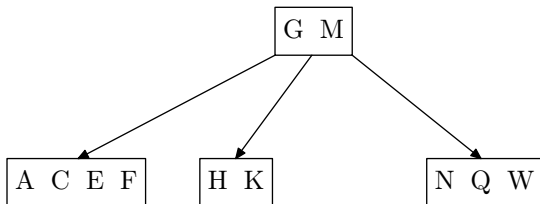
## Példa B-fa bővítésére



## Példa B-fa bővítésére

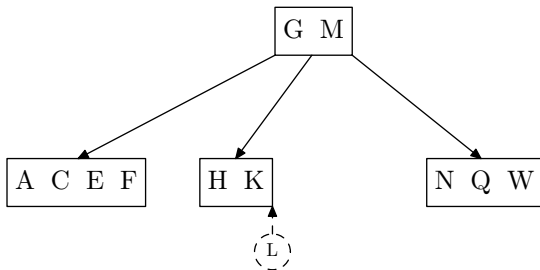


## Példa B-fa bővítésére

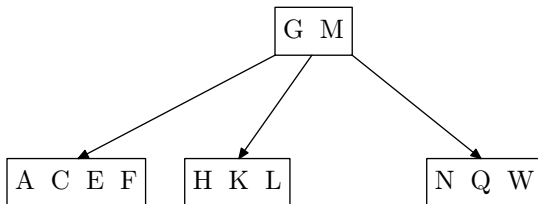




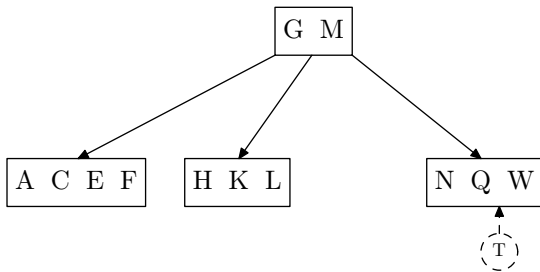
## Példa B-fa bővítésére



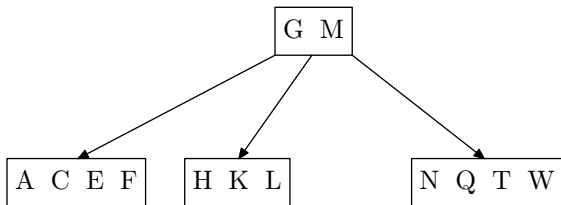
## Példa B-fa bővítésére



## Példa B-fa bővítésére



## Példa B-fa bővítésére



# Példa B-fa bővítésére



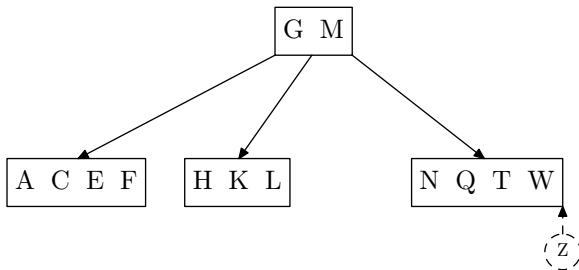
## Többágú fák

### B-fa

Keresés

Bővítés

Törlés



# Példa B-fa bővítésére



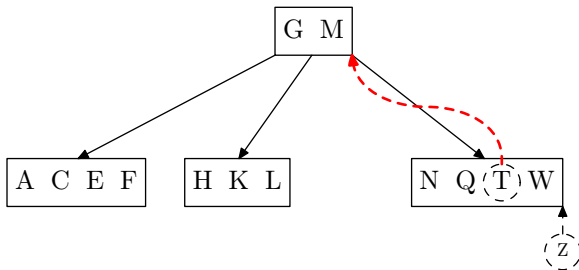
## Többágú fák

### B-fa

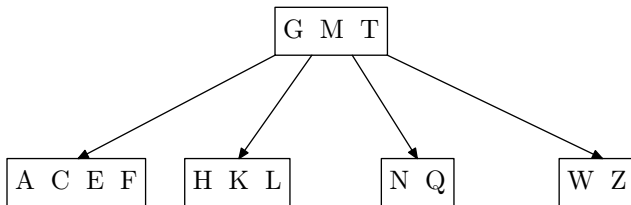
Keresés

Bővítés

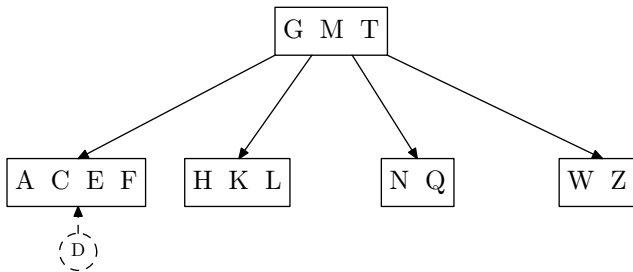
Törlés



## Példa B-fa bővítésére

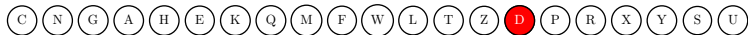


## Példa B-fa bővítésére





# Példa B-fa bővítésére



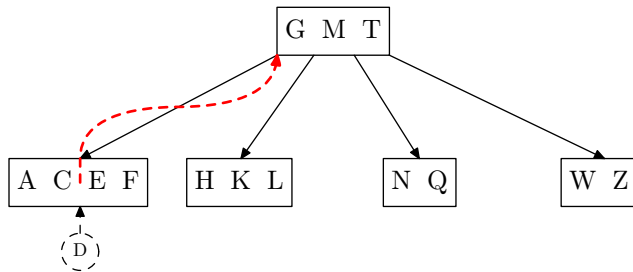
## Többágú fák

### B-fa

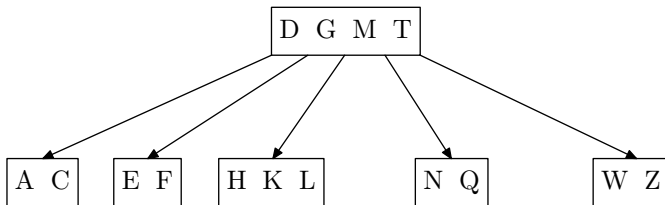
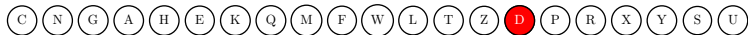
Keresés

Bővítés

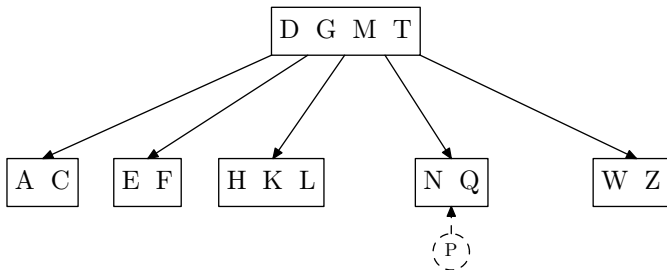
Törlés



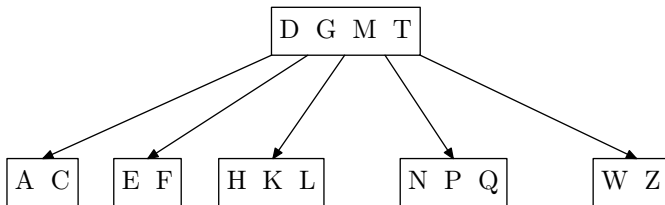
## Példa B-fa bővítésére



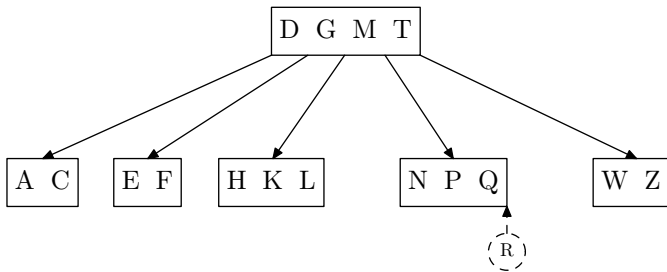
## Példa B-fa bővítésére



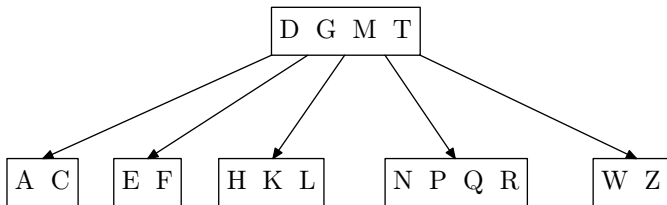
## Példa B-fa bővítésére



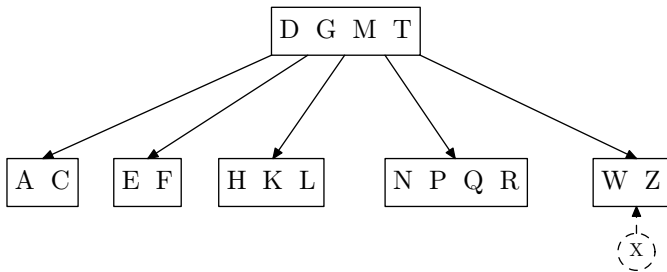
## Példa B-fa bővítésére



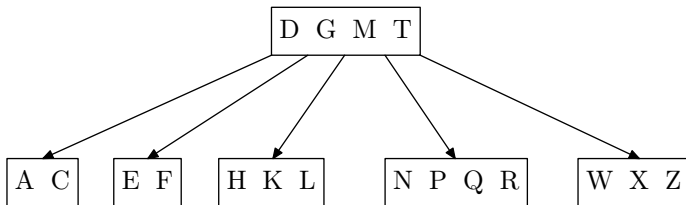
## Példa B-fa bővítésére



## Példa B-fa bővítésére

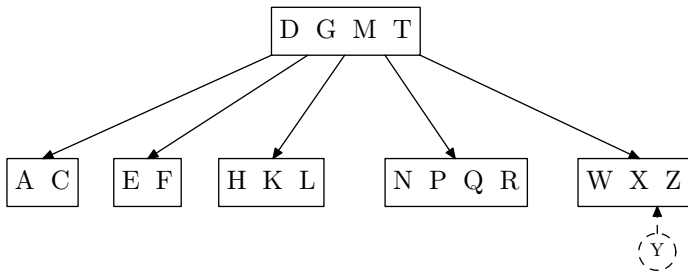
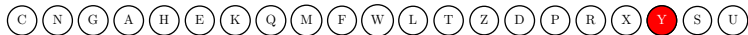


## Példa B-fa bővítésére



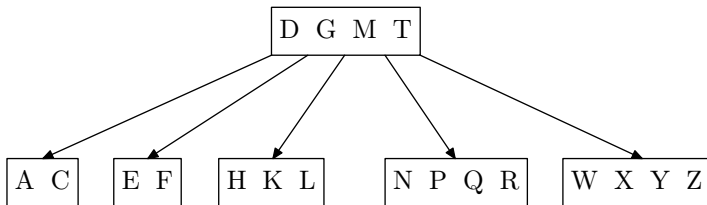


## Példa B-fa bővítésére

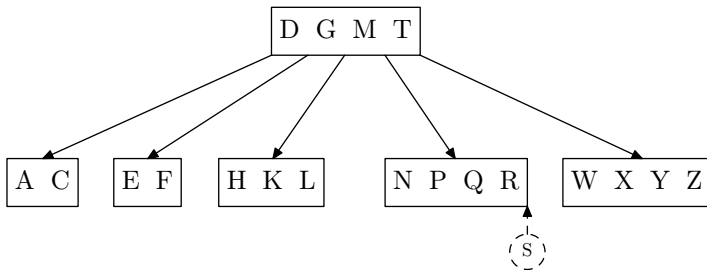


## Példa B-fa bővítésére

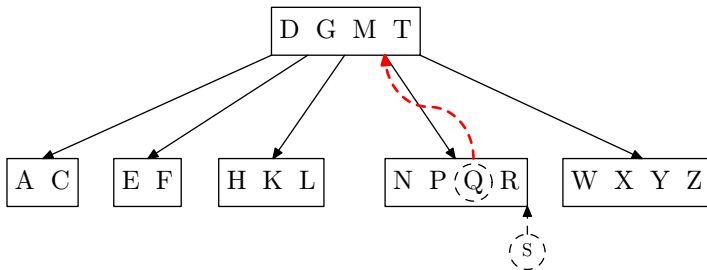
C N G A H E K Q M F W L T Z D P R X **Y** S U



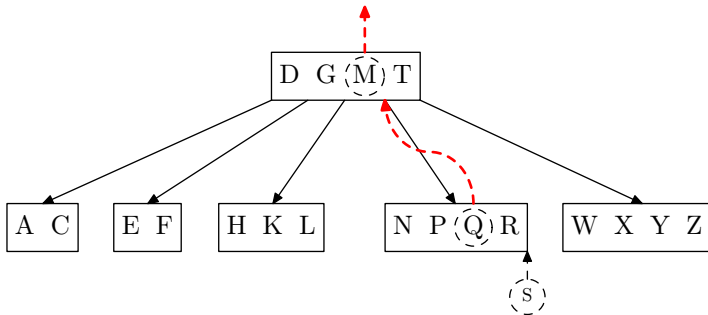
## Példa B-fa bővítésére



## Példa B-fa bővítésére

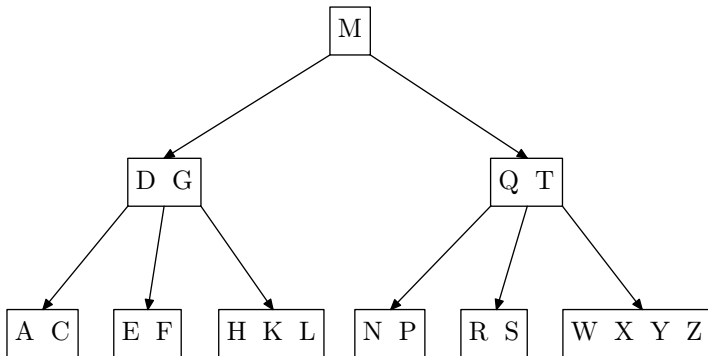


## Példa B-fa bővítésére



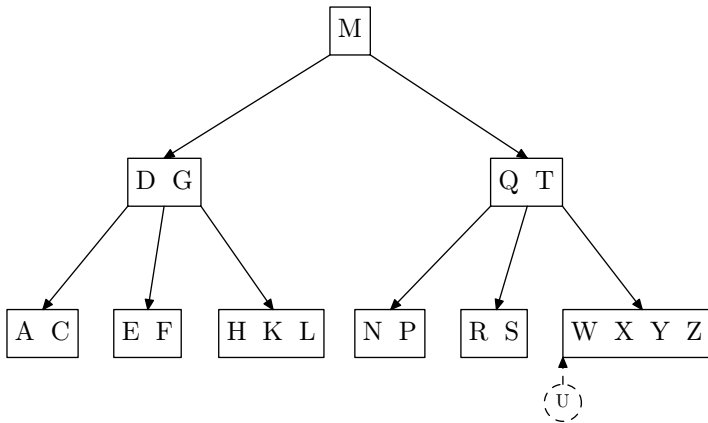
## Példa B-fa bővítésére

C N G A H E K Q M F W L T Z D P R X Y **S** U



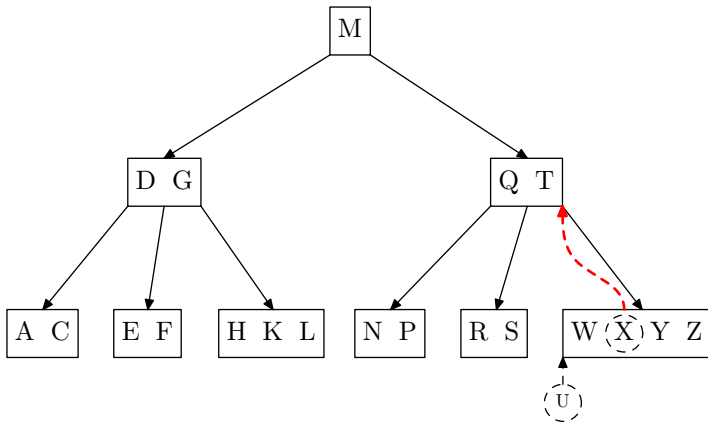
# Példa B-fa bővítésére

C N G A H E K Q M F W L T Z D P R X Y S U



# Példa B-fa bővítésére

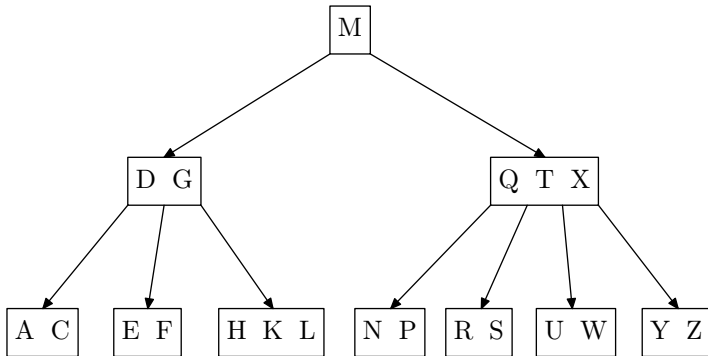
C N G A H E K Q M F W L T Z D P R X Y S U





## Példa B-fa bővítésére

C N G A H E K Q M F W L T Z D P R X Y S U



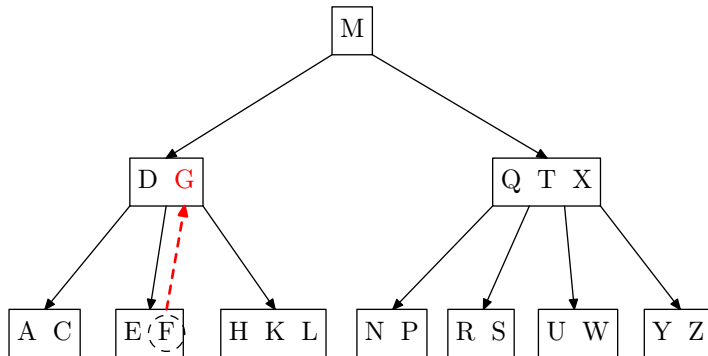
Ha a törlendő elem nem levéllapon van, akkor felülírjuk azzal a levéllapon lévő elemmel, amelyik a törlendő elem inorder módon megelőzője (vagy rákövetkezője). Fizikailag tehát minden esetben levéllapról törölünk.

A törlés után előfordulhat, hogy a levéllapon  $n - 1$  elem marad. Ekkor két eset lehetséges:

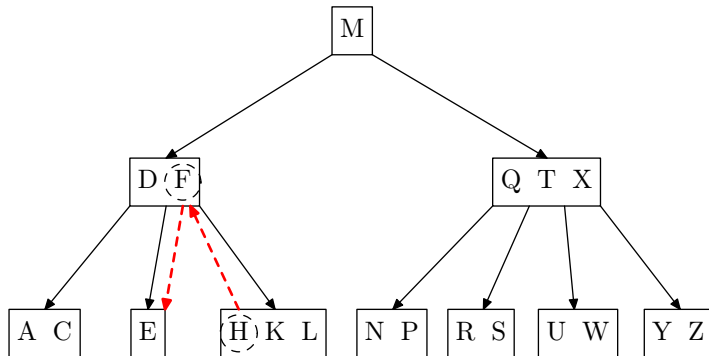
- 1 Ha valamelyik szomszédos testvérlap legalább  $n + 1$  elemet tartalmaz, akkor a közös szülőlapjukon keresztül átveszünk tőle egy elemet. Ez azt jelenti, hogy a testvérlap legszélső eleme a szülőlapra kerül a megfelelő helyre, az eredetileg ott lévő elem pedig lekerül az  $n - 1$  elemet tartalmazó gyermeklapra. Ezzel egyidejűleg a testvérlapon lévő legszélső mutató (és így az onnan kiinduló részfa) is átkerül a „csonka” lapra. Ez a művelet tehát hasonló az AVL-fa forgatás műveletéhez.
- 2 Ha mindkét szomszédos testvérlap  $n$  elemet tartalmaz (vagy csak egy szomszédos testvérlap van, és az  $n$  elemet tartalmaz), akkor valamelyikükkel **lapösszevonást** kell végrehajtani. Ez azt jelenti, hogy ebből a két lapból, valamint a szülőlapon a két lap közötti elemből egy  $2n$  elemet tartalmazó lapot képzünk. Ezáltal a szülőlapon eggyel csökken az elemek száma, így előfordulhat, hogy ott is  $n - 1$  elem marad. A fenti lépéseket tehát iterálni kell. Legrosszabb esetben a lapösszevonás egészen a gyökérlapig felgyűrűzhet, ilyenkor eggyel csökken a fa magassága.



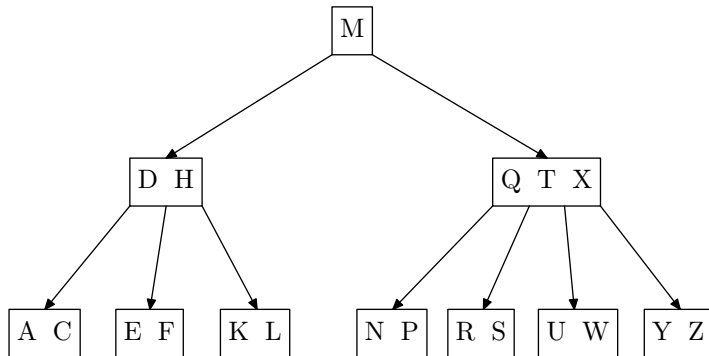
# Példa B-fából való törlésre



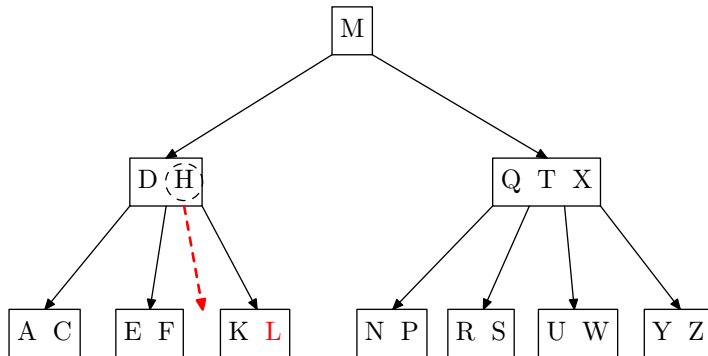
# Példa B-fából való törlésre



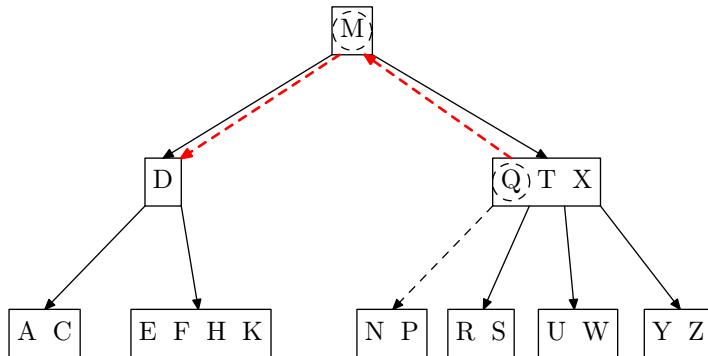
# Példa B-fából való törlésre



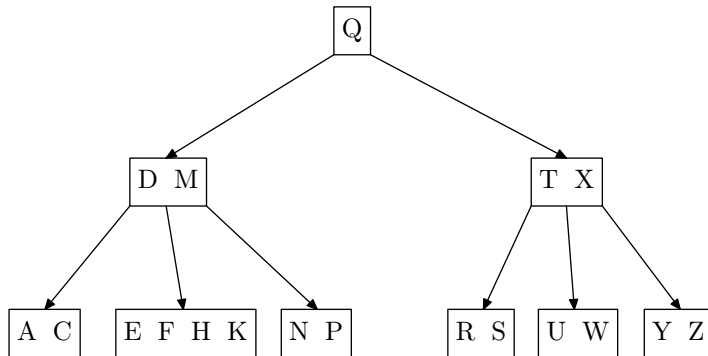
# Példa B-fából való törlésre



# Példa B-fából való törlésre

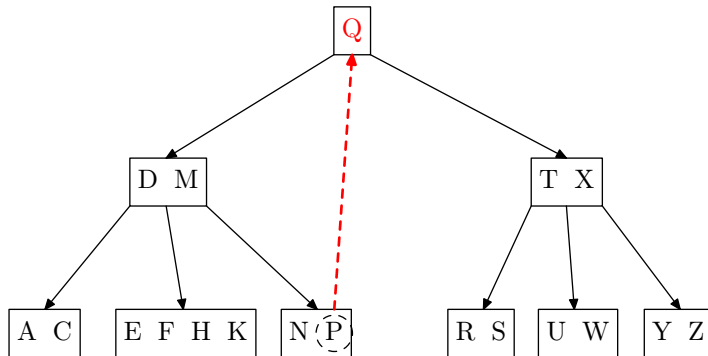


# Példa B-fából való törlésre

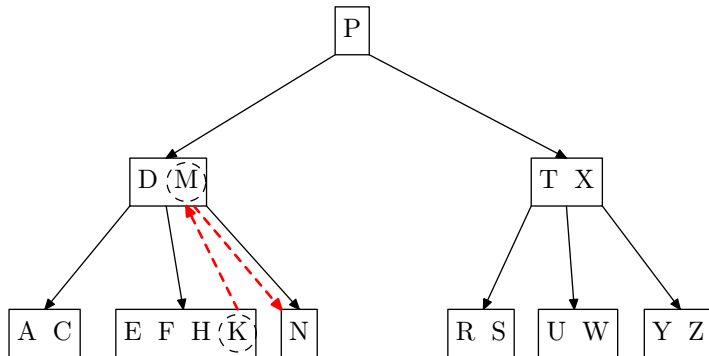




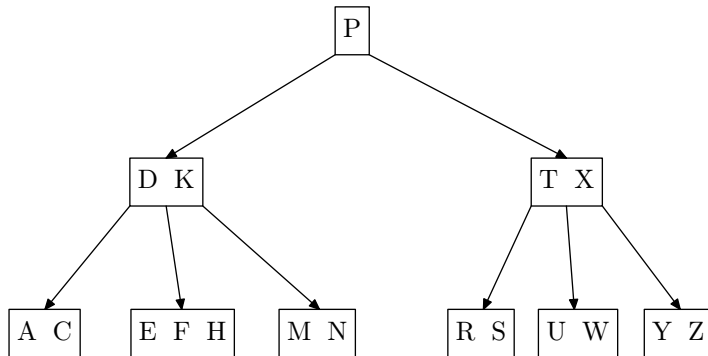
# Példa B-fából való törlésre



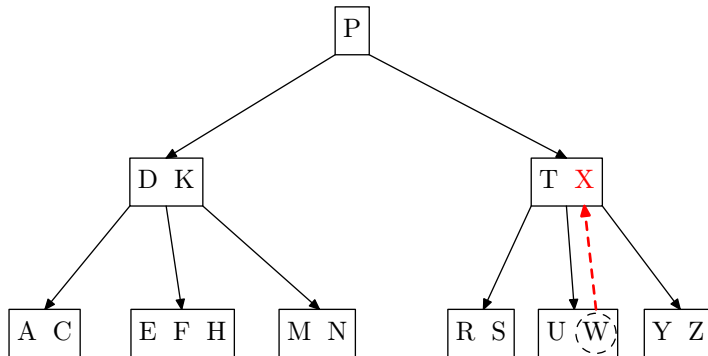
# Példa B-fából való törlésre



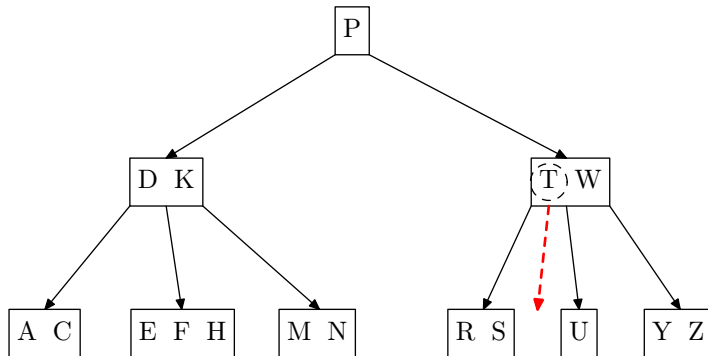
# Példa B-fából való törlésre



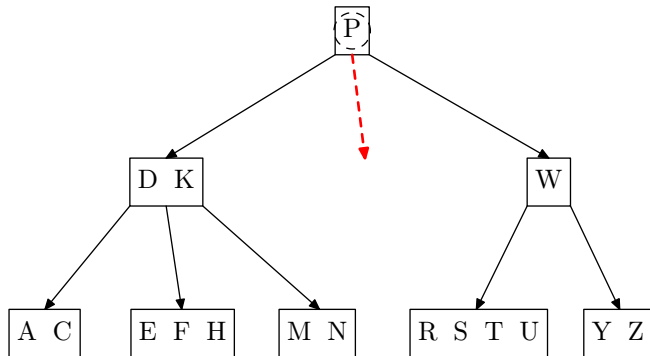
# Példa B-fából való törlésre



# Példa B-fából való törlésre



# Példa B-fából való törlésre



# Példa B-fából való törlésre

