
Strukture podataka (120)

Stabla

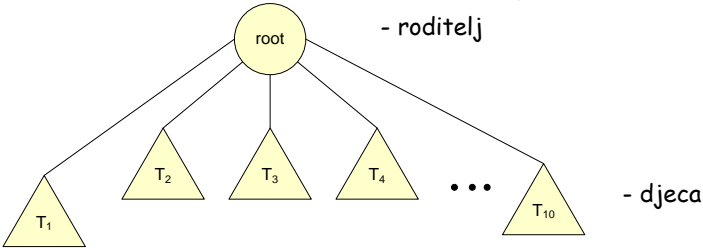
Sadržaj

- Uvod
- Binarna stabla
 - Stablo proračuna
 - Stablo za pretraživanje
 - AVL stabla
 - Kosa stabla
- B stabla

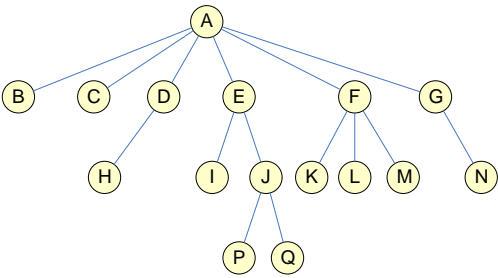


Stabla

- Za velike količine ulaznih podataka linearno vrijeme pristupa ($\Theta(N)$) kod vezanih listi je problem .
- Stabla vrlo korištena apstrakcija, tj. ADT, kod kojeg je u većini slučajeva vrijeme pristupa je $\Theta(\log N)$.
- Stablo se definira kao skup međusobno povezanih čvorova, pri čemu se početni čvor naziva root.
 - Root čvor sadrži pokazivače na čvorove istog tipa tzv. podstabla.
 - Ukoliko su svi pokazivači u root čvoru NULL, stablo je prazno.



Stabla



- A je **root** čvor
- čvorovi bez djece su **listovi** (B, C, H, I, K, L, M, N, P, Q)
- čvorovi s istim roditeljem su **braća** (npr. K, L i M su potomci od F)

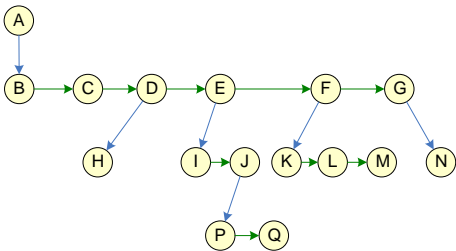
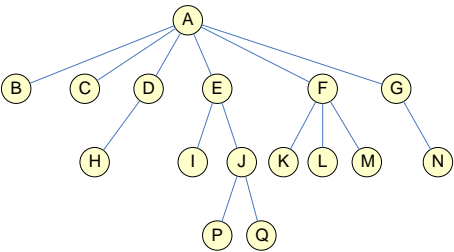
- Do svakog čvora postoji samo jedan put (npr. do P put je: A->E->J->P)
- **Dubina (visina)** stabla je duljina puta od root čvora do najudaljenijeg lista (3 za primjer sa slike).
 - Dubina root čvora je 0.



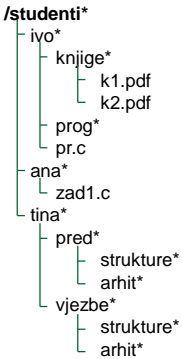
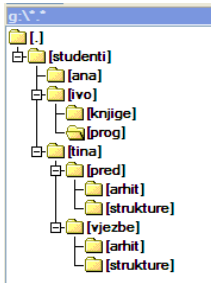
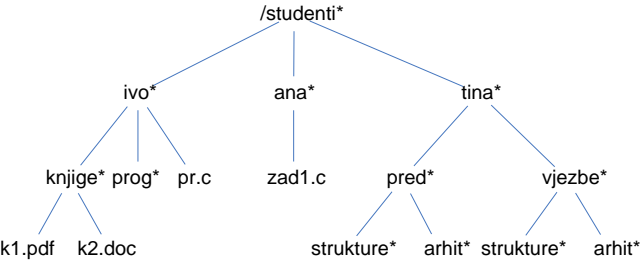
Stabla

■ Implementacija stabla:

```
typedef struct CvorStabla * Stablo;
struct CvorStabla {
    int El;
    Stablo PrvoDijete;
    Stablo NextBrat;
};
```

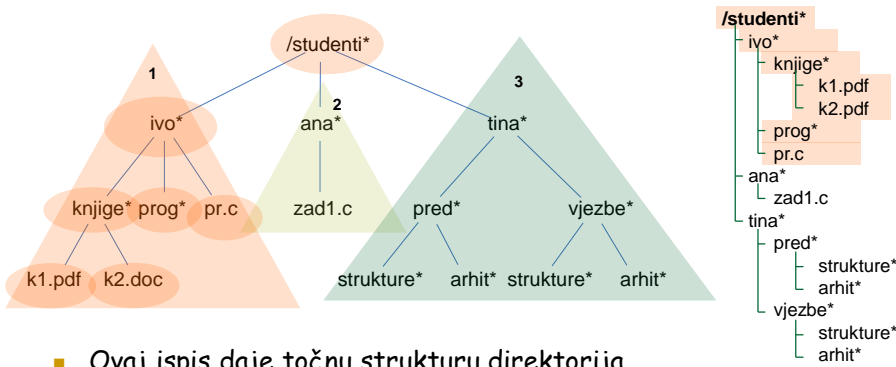


Stabla - primjer



Preorder ispis stabla

- **Preorder:**
 - prvo se ispiše root čvor
 - zatim se ispisuju njegova djeca s lijeva na desno.
- Ukoliko djeca nisu listovi na njih se primjenjuju ista pravila.



- Ovaj ispis daje točnu strukturu direktorija

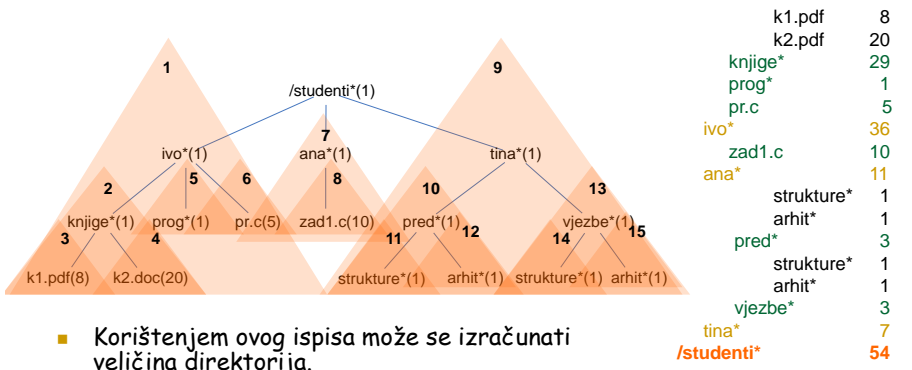


Strukture podataka

7

Postorder ispis stabla

- **Postorder:**
 - prvo se ispišu podstabla djece s lijeva na desno,
 - pa tek onda root čvor.



- Korištenjem ovog ispisa može se izračunati veličina direktorija.

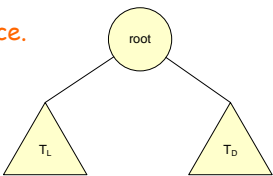


Strukture podataka

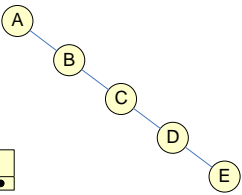
8

Binarna stabla

- Stablo kod kojeg svaki čvor ima najviše dvoje djece.

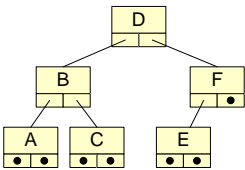


- Najčešće je dubina binarnog stabla znatno manja od broja elemenata tj. dubina je najčešće $\Theta(\sqrt{N})$, dok je za poseban slučaj (binarna stabla pretraživanja) $\Theta(\log(N))$.
- Najgori slučaj binarnog stabla gdje je dubina N-1:



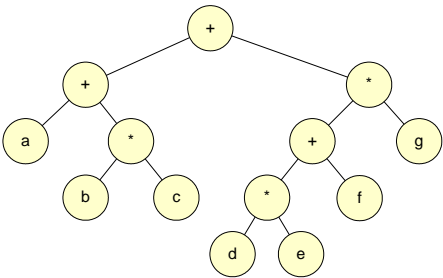
- Implementacija stabla:

```
typedef struct CvorStabla * Stablo;
struct CvorStabla {
    int El;
    Stablo Lijevo;
    Stablo Desno;
};
```



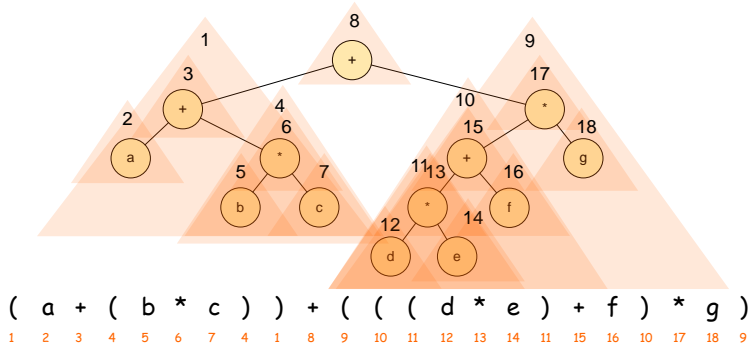
Stablo proračuna (expression tree)

- Jedna od implementacija stabla gdje su operandi listovi, a čvorovi sadrže operacije.
- Ako su operandi binarni, onda je to binarno stablo.
- Za izraz $(a+b*c)+((d*e+f)*g)$ stablo proračuna bi bilo:



Ispis stabla proračuna - inorder

- Stablo proračuna se ispisuje u slijedećem redoslijedu:
 - ispis lijevog podstabla rekursivno (podstablo se ispisuje u zagradama),
 - ispis operatora,
 - ispis desnog podstabla rekursivno (podstablo se ispisuje u zagradama).

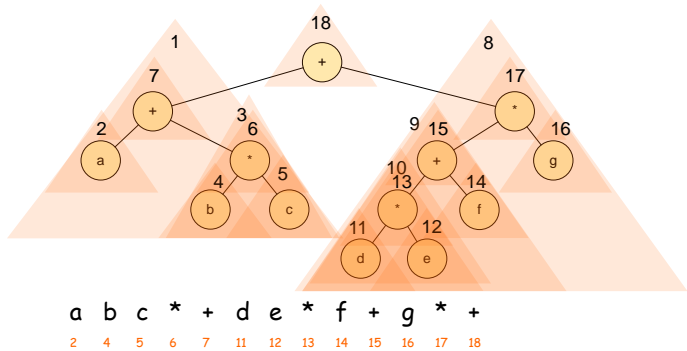


- INORDER prolazak kroz stablo rezultira infix izrazom.



Ispis stabla proračuna - postorder

- Stablo proračuna se ispisuje u slijedećem redoslijedu:
 - ispis lijevog podstabla rekursivno,
 - ispis desnog podstabla rekursivno,
 - ispis operatora.



- POSTORDER ispis rezultira postfix izrazom.



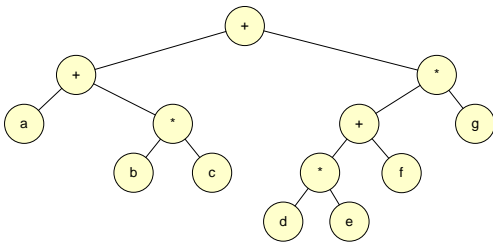
Ispis stabla proračuna - preorder

- Stablo proračuna se ispisuje u slijedećem redoslijedu:
 - ispis operatora,
 - ispis lijevog podstabla rekursivno,
 - ispis desnog podstabla rekursivno.
- + + a * b c * + * d e f g
- PREORDER ispis rezultira jednom vrstom postfix izraza koja se manje koristi.



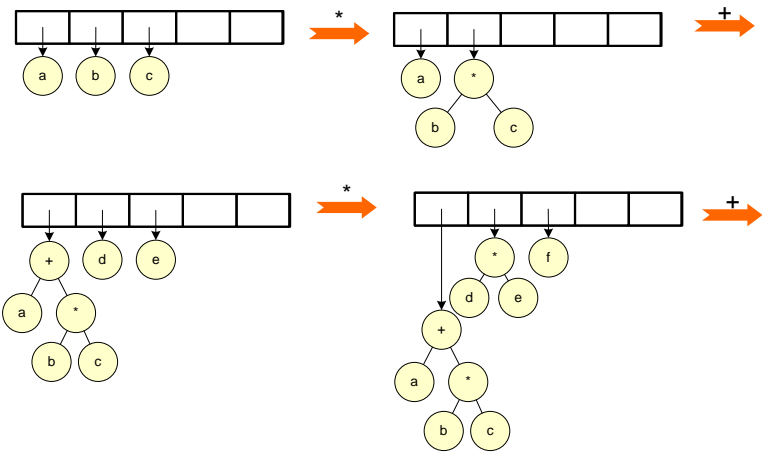
Stvaranje stabla proračuna

- U stvaranju stabla proračuna kreće se od postfix izraza iz kojeg se čita jedan po jedan simbol, alocira se prostor za taj simbol.
- Ako je simbol:
 - operand, pokazivač na taj čvor se stavlja na stog,
 - operator sa stoga se skidaju dva pokazivača (adrese prethodnih čvorova ili podstabala), prvi postaje desno dijete, a drugi lijevo
- Primjer za: $a + b * c + (d * e + f) * g \Rightarrow a b c * + d e * f + g * +$



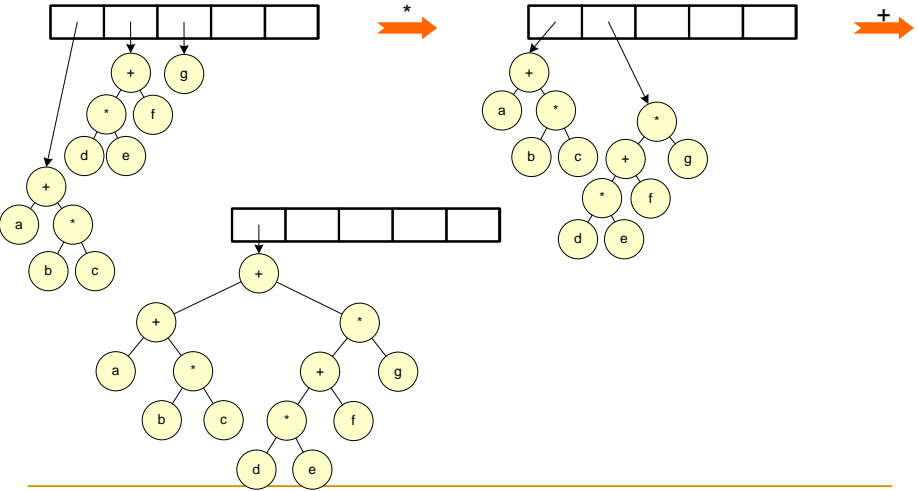
Stvaranje stabla proračuna

a b c * + d e * f + g * +



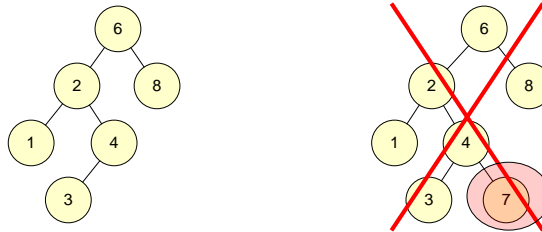
Stvaranje stabla proračuna

a b c * + d e * f + g * +



Binarna stabla za pretraživanje (binary search tree)

- Jedna od važnih primjena binarnih stabala je za pretraživanje.
- Binarno stablo je **binarno stablo za pretraživanje** ako za svaki čvor X vrijedi:
 - sve vrijednosti u lijevom podstablu su manje od vrijednosti X,
 - sve vrijednosti u desnom podstablu su veće od vrijednosti X.



Binarna stabla za pretraživanje - implementacija

- Zbog rekurzivne definicije stabla, sve funkcije su rekurzivne.

```
struct cvorStabla;
typedef struct cvorStabla Cvor;
typedef struct cvorStabla * Stablo;
typedef struct cvorStabla * Pozicija;

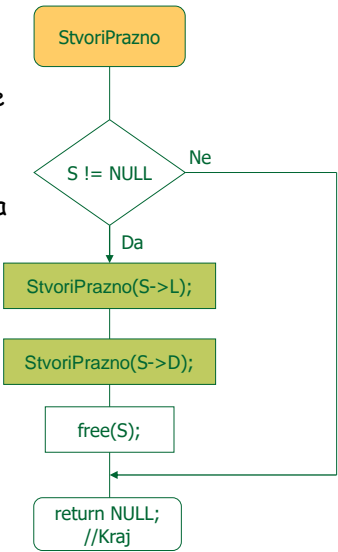
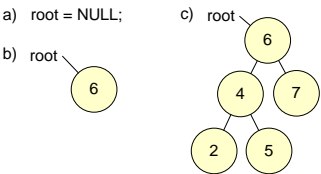
Stablo StvoriPrazno(Stablo S);
Pozicija TraziMin(Stablo S);
Pozicija TraziMax(Stablo S);
Pozicija Trazi(int X, Stablo S);
Stablo Dodaj(int X, Stablo S);
Stablo Brisi(int X, Stablo S);
void Ispis (Stablo S);

struct cvorStabla{
    int El;
    Stablo L;
    Stablo D;
};
```



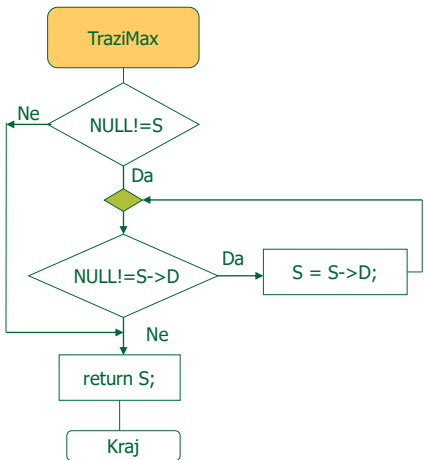
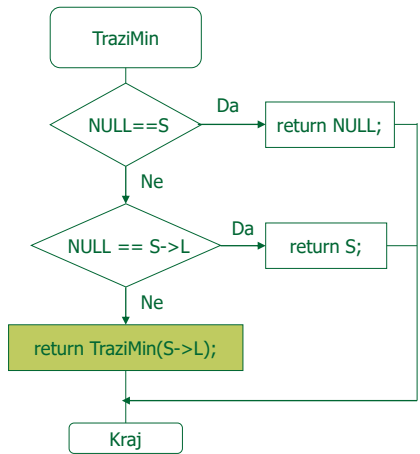
Stablo StvoriPrazno(Stablo S)

- Funkcija StvoriPrazno se koristi uglavnom za inicijalizaciju i ona briše sve elemente stabla ukoliko postoje.
- Kao argument uzima adresu elementa kojeg treba izbrisati ili inicijalizirati.
- Stvori prazno stablo za primjere:



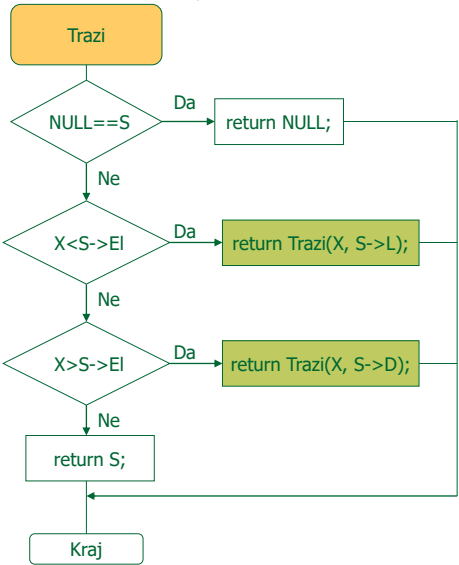
Pozicija TraziMin (Stablo S)

Pozicija TraziMax (Stablo S)



Pozicija Trazi(int X, Stablo S)

- Funkcija Trazi vraća pokazivač na element s vrijednošću X, tj. NULL ako ne postoji.
- Kao argument uzima traženu vrijednost i adresu elementa od kojeg se započinje potraga.

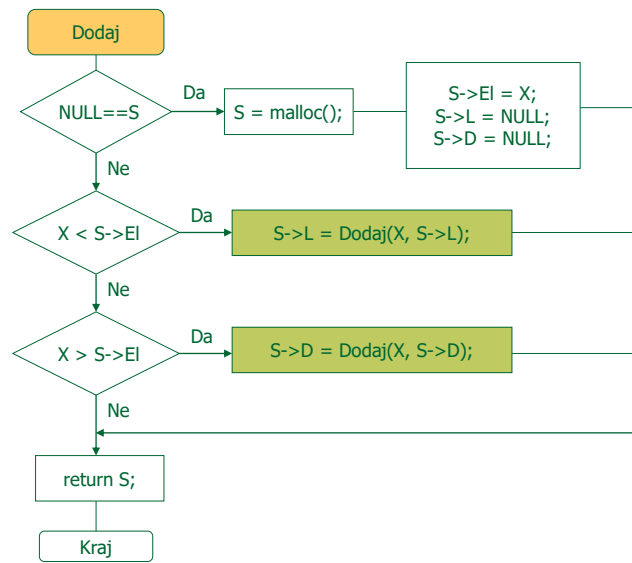


Stablo Dodaj (int X, Stablo S)

- Funkcija **Dodaj** se koristi za umetanje elementa u stablo i pri tome stablo i dalje treba zadovoljavati uvjete stabla za pretraživanje.

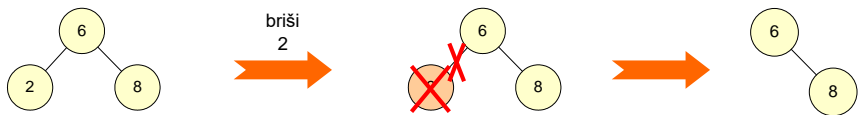


Stablo Dodaj(int X, Stablo S)



Stablo Brisi (int X, Stablo S)

- Brisanje stabla:
 - ❑ **brisanje lista**
 - ❑ brisanje čvora s jednim djetetom,
 - ❑ brisanje čvora s dvoje djece.

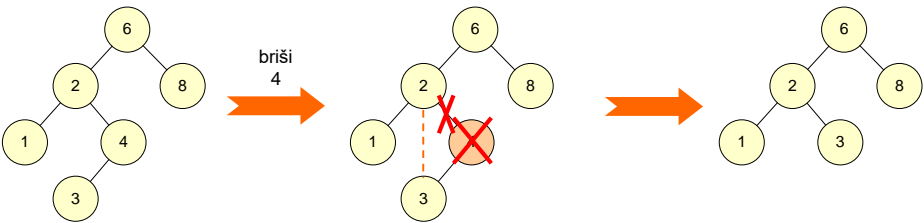


1. pronaći čvor
2. izbrisati vezu s roditeljem
3. osloboditi prostor



Stablo Brisi (int X, Stablo S)

- **Brisanje stabla:**
 - ❑ brisanje lista;
 - ❑ **brisanje čvora s jednim djetetom**
 - ❑ brisanje čvora s dvoje djece.

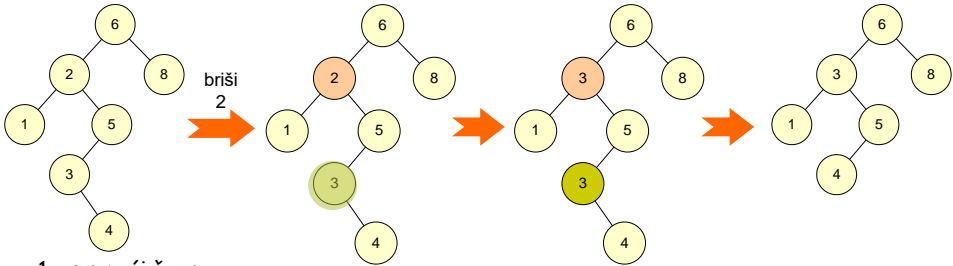


1. pronaći čvor
2. uspostaviti vezu između njegovog roditelja i djeteta
3. osloboditi prostor



Stablo Brisi (int X, Stablo S)

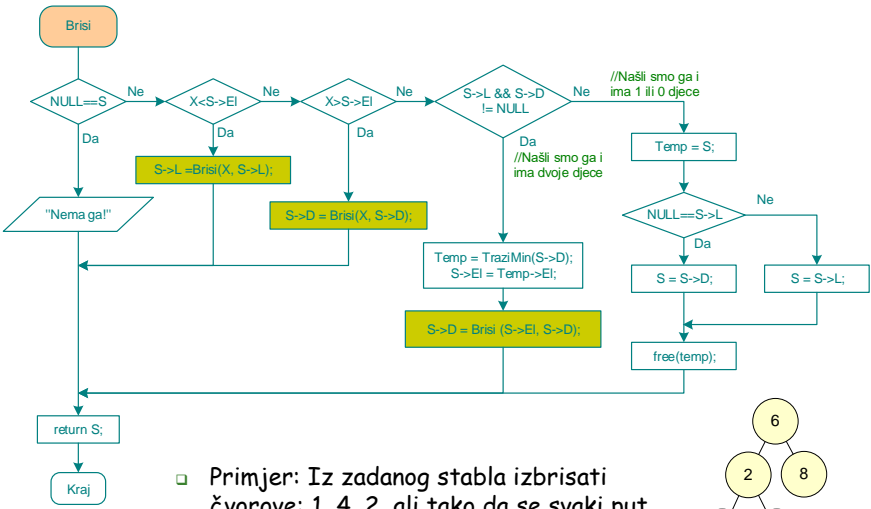
- **Brisanje stabla:**
 - ❑ brisanje lista;
 - ❑ brisanje čvora s jednim djetetom,
 - ❑ **brisanje čvora s dvoje djece**



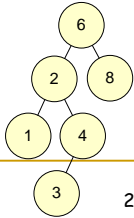
1. pronaći čvor
2. zamijeniti njegovu vrijednost s vrijednošću najmanjeg elementa u desnom podstablu (ili najvećeg u lijevom)
3. izbrisati element koji je sadržavao najmanju vrijednost u desnom podstablu (ili najvećeg u lijevom)



Stablo Brisi (int X, Stablo S)



■ Primjer: Iz zadanog stabla izbrisati čvorove: 1, 4, 2, ali tako da se svaki put kreće od početnog stabla.



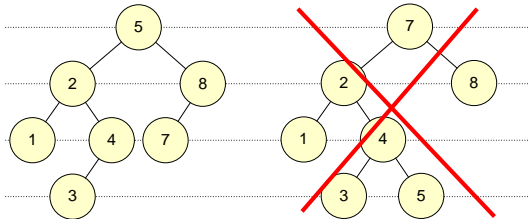
Ispis elemenata binarnog stabla

- Postoji nekoliko da se ispišu elementi stabla:
 - *inorder*:
 - lijevo podstablo, trenutni čvor, desno podstablo;
 - *postorder*:
 - lijevo podstablo, desno podstablo, trenutni čvor;
 - *preorder*:
 - trenutni čvor, lijevo podstablo, desno podstablo;
 - *level order* :
 - svi čvorovi dubine D se obrađuju prije čvorova dubine D+1.
- Kako implementirati funkcije za ove ispise?



AVL stabla - Adelson-Velskii i Landis

- AVL stablo je balansirano binarno stablo pretraživanja.
- Balansirano stablo je stablo kod kojeg za svaki čvor vrijedi da se duljina lijevog i desnog podstabla razlikuju najviše za 1.
- Duljina praznog stabla je -1, a stabla sa samo root čvorom 0.



- Prednost ovog pristupa je u tome što je duljina AVL stabla $\approx \log N$, pa sve operacije za pretraživanje su $\Theta(\log N)$
- Problem je ubacivanje novog člana i brisanje, jer to može uzrokovati balansiranje stabla.



AVL stabla - Umetanje novog elementa

- Kod umetanja novog elementa treba voditi računa da stablo ostane balansirano.
- Kod umetanja promjena balansiranoosti se može desiti samo onim čvorovima koji se nalaze između umetnutog i root čvora.
- Promjenu balansiranoosti može izazvati:
 - ubacivanje u lijevo podstablo lijevog djeteta,
 - ubacivanje u desno podstablo desnog djeteta,
 - ubacivanje u desno podstablo lijevog djeteta,
 - ubacivanje u lijevo podstablo desnog djeteta.

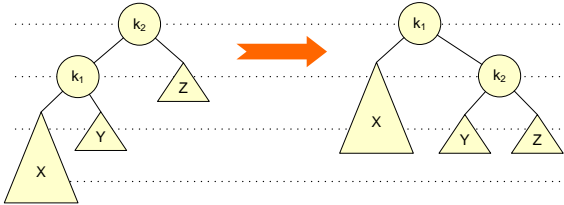
} jednostruka rotacija

} dvostruka rotacija

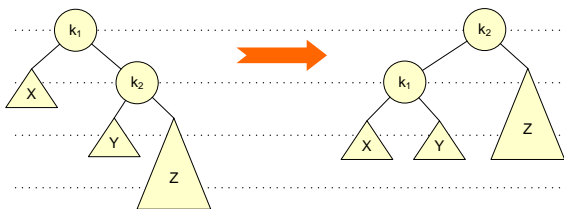


AVL stabla - Jednostruka rotacija

- lijevo podstablo lijevog djeteta

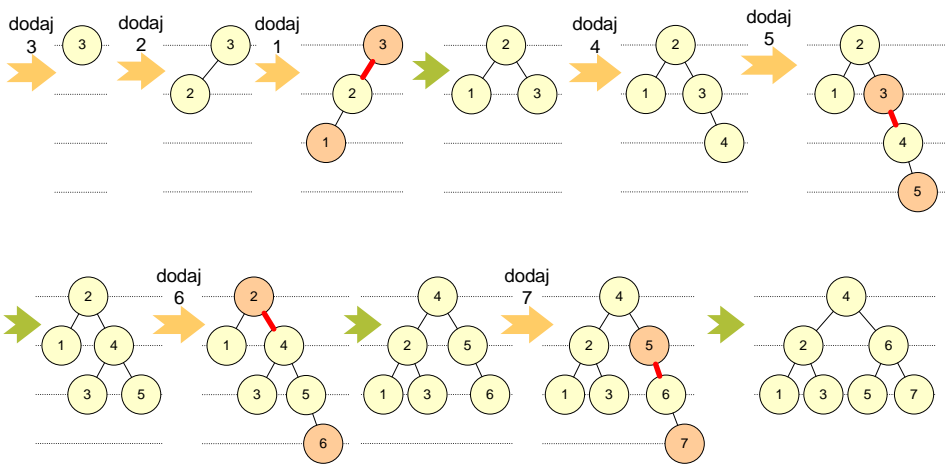


- desno podstablo desnog djeteta



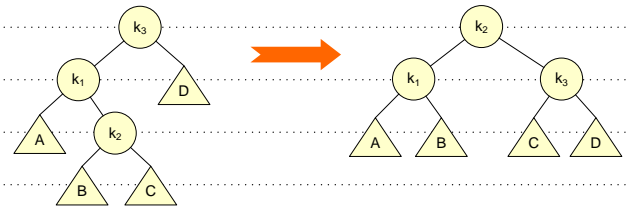
AVL stabla - Jednostruka rotacija

- Zadatak je kreirati AVL stablo a unosi se 3, 2, 1, 4, 5, 6, 7

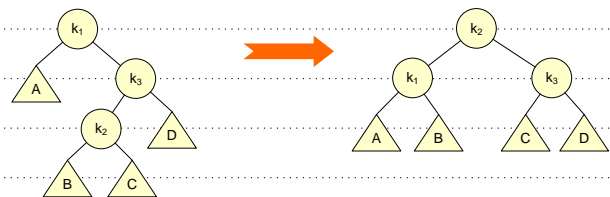


AVL stabla - Dvostruka rotacija

- lijevo-desna dvostruka rotacija

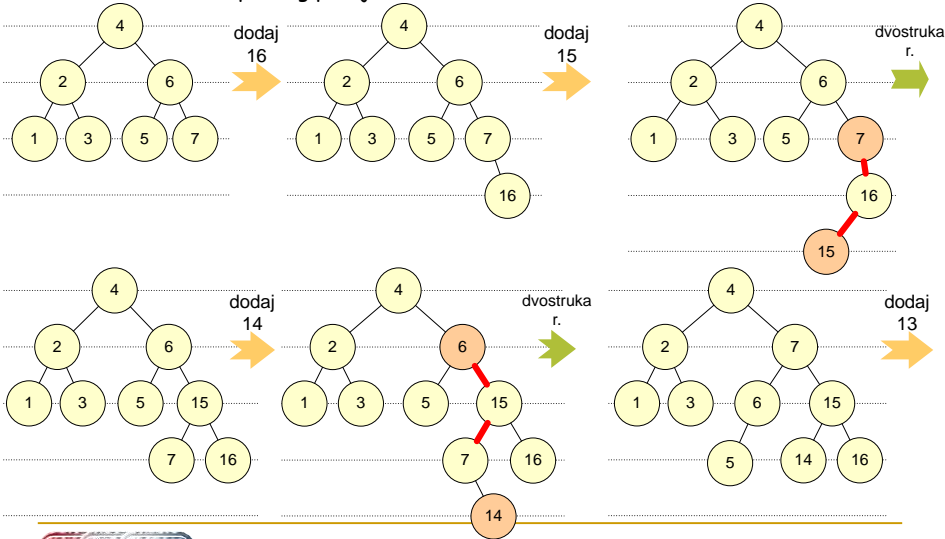


- desno-lijeva dvostruka rotacija

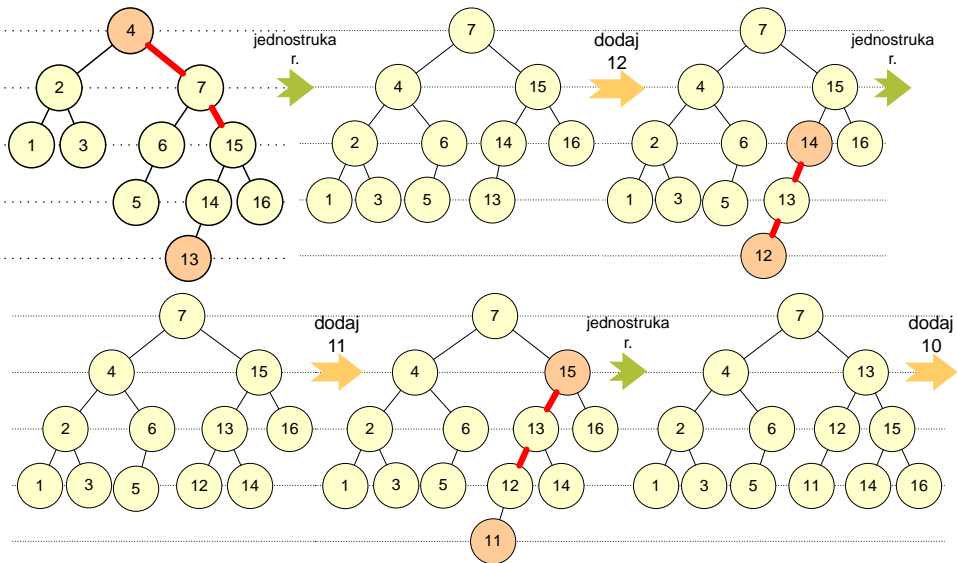


AVL stabla - Dvostruka rotacija

- U AVL stablo iz prošlog primjera treba dodati 16, 15, 14, 13, 12, 11, 10, 8, 9



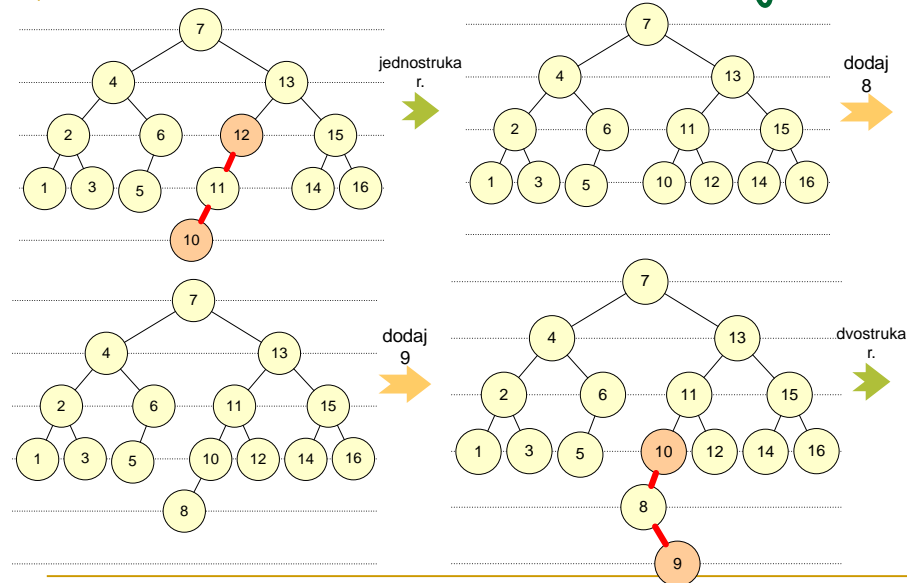
AVL stabla - Dvostruka rotacija



Strukture podataka

35

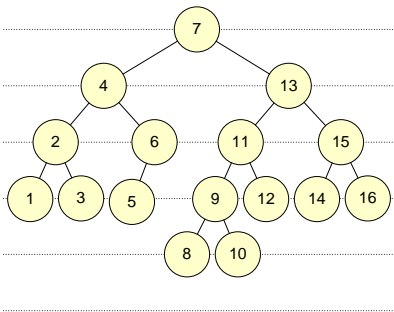
AVL stabla - Dvostruka rotacija



Strukture podataka

36

AVL stabla - Dvostruka rotacija



- Napraviti AVL stablo ako se dodaju sljedeći čvorovi: 11 28 35 21 14 7 4 45 48 47 46.



AVL stabla - implementacija

```
struct cvorStablaAVL;
typedef struct cvorStablaAVL CvorAVL;
typedef struct cvorStablaAVL * StabloAVL;
typedef struct cvorStablaAVL * PozicijaAVL;

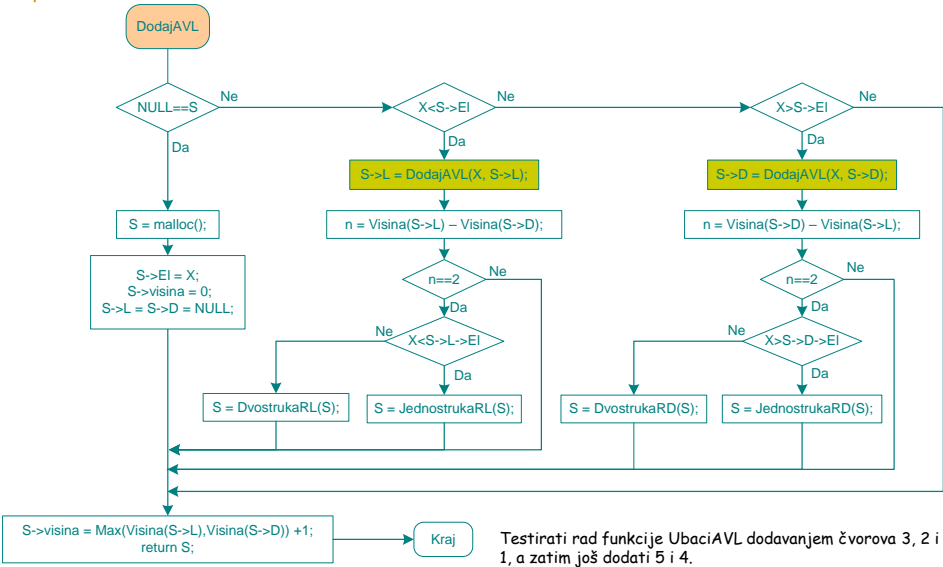
StabloAVL StvoriPrazno(StabloAVL S);
PozicijaAVL TraziMin(StabloAVL S);
PozicijaAVL TraziMax(StabloAVL S);
PozicijaAVL Trazi(int X, StabloAVL S);
StabloAVL UbaciAVL(int X, StabloAVL S);
StabloAVL Izbrisi(int X, StabloAVL S);

int Visina(StabloAVL S); // -1 ako je S = NULL
PozicijaAVL JednostrukaRL (PozicijaAVL k2);
PozicijaAVL JednostrukaRD (PozicijaAVL k2);
PozicijaAVL DvostrukaRL (PozicijaAVL k3);
PozicijaAVL DvostrukaRD (PozicijaAVL k3);

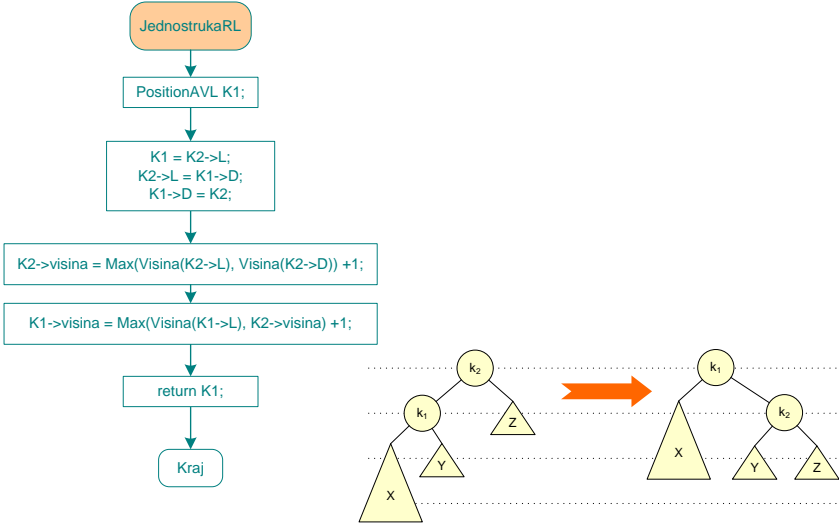
struct cvorStablaAVL{
    int E1;
    StabloAVL L;
    StabloAVL D;
    int visina;
};
```



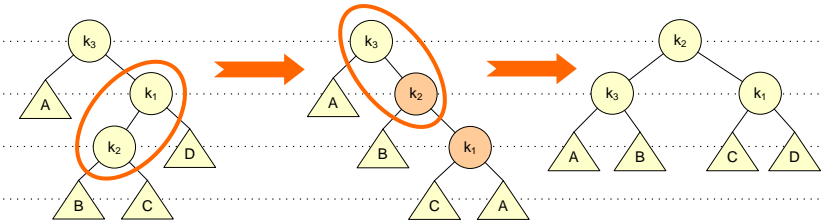
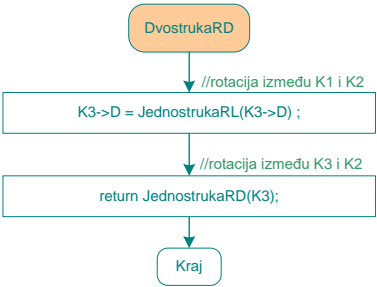
StabloAVL DodajAVL (int X, StabloAVL S)



PozicijaAVD JednostrukaRL (PozicijaAVL K2)



PozicijaAVL DvostrukaRD (PozicijaAVL K3)

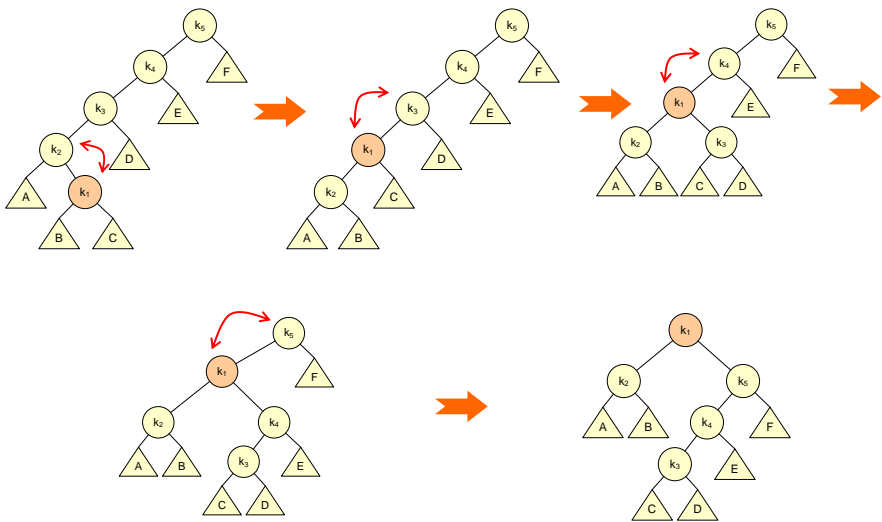


Kosa stabla

- Osnovna ideja kosih stabala je da nakon što se pristupi nekom čvoru, on se pomiče na root poziciju nizom AVL rotacija.
- Ako se taj čvor nalazi duboko u stablu, restrukturiranjem pristup tom i susjednim čvorovima postaje brži.
- Restrukturiranjem se stablo i balansira.
- Unos novog elementa u koso stablo ne traži balansiranje.
- Kosa stabla kreću od pretpostavke da $\Theta(N)$ i nije tako loš, sve dok se događa rijetko.
- Za većinu slučajeva $\Theta(M \log N)$ [M je broj uzastopnih operacija].



Osnovna ideja ukošavanja



Ukošavanje

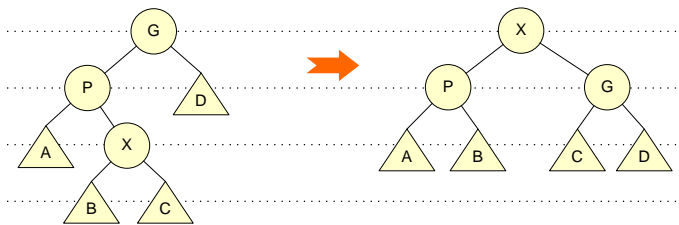
- Stvaran pristup ukošavanju je vrlo sličan prikazanoj ideji rotacije, ali se metoda rotacije bira nešto pažljivije.
- Ako se uzme da je X čvor kojem se pristupa primjenjuju se slijedeća pravila:
 - ako je roditelj od X root samo se rotira X i root;



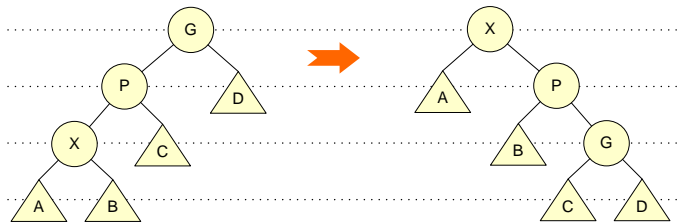
- ako X ima roditelja (P) i pra-roditelja (G) postoje dva rješenja:
 - cik-cak slučaj - X je desno (lijevo), a P lijevo (desno) dijete
 - cik-cik slučaj - X i P su desno (lijevo) dijete.



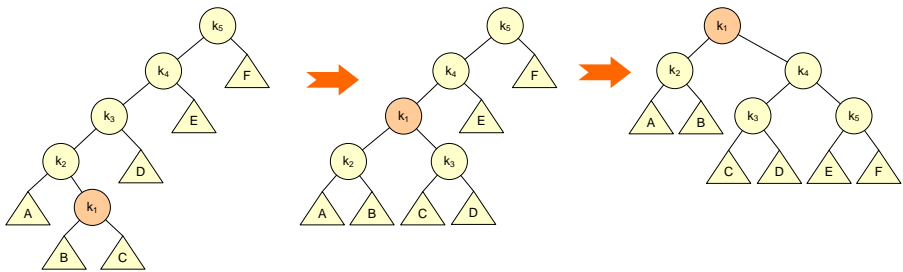
Cik - cak ukořavanje (dvostruka AVL rot.)



Cik - cik ukořavanje

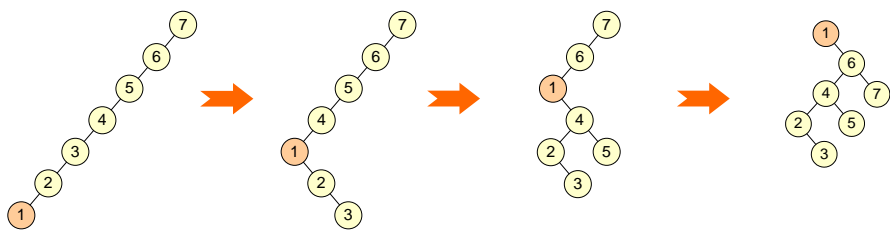


Ukořavanje



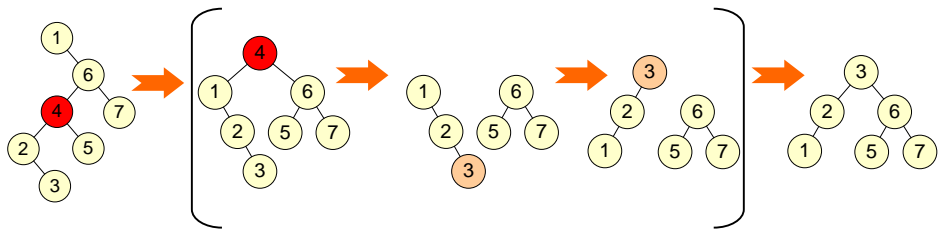
Ukošavanje - primjer

- Kakvim stablom će rezultirati pristup čvoru 1?



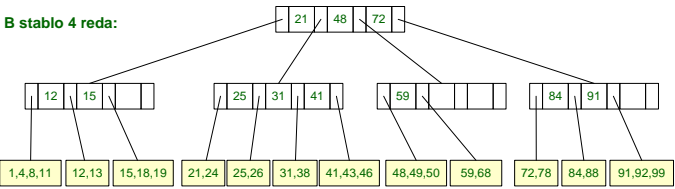
Kosa stabla - brisanje

- Kada se želi izbrisati neki čvor prvo mu se pristupi i time on postaje root čvor.
- Kada se izbriše taj čvor dobiju se dva podstabla T_L i T_R .
- Pristupa se najvećem elementu u T_L i time on postaje root, ali nema desno dijete.
- Za desno dijete se postavi T_R .



B stabla

- Spadaju pod vrlo korištena stabla za pretraživanje koja nisu binarna.

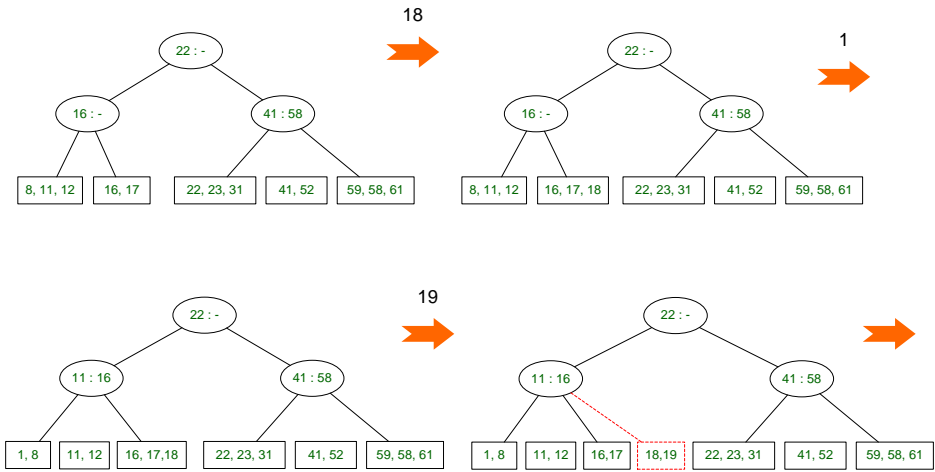


- Za B stablo reda M vrijedi:
 - root čvor je ili list ili ima između 2 i M djece;
 - svi čvorovi, osim roota, imaju između $M/2$ i M djece;
 - svi su listovi na istoj dubini i sadrže podatke.
- B stablo 4 reda se zove 2-3-4 stablo, dok se stablo 3 reda zove 2-3 stablo.

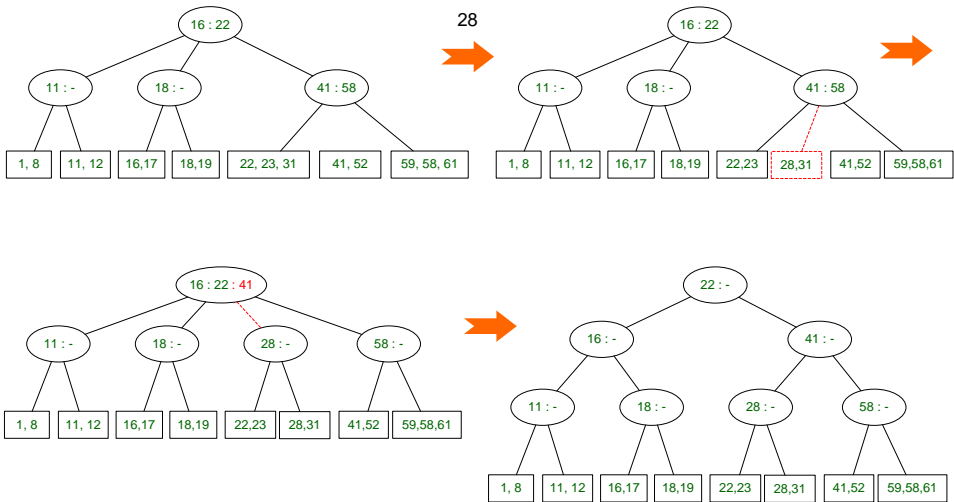


Primjer dodavanja novog elementa u B stablo

- Počevši od zadanog 2-3 stabla ubaciti vrijednosti 18, 1, 19, 28:

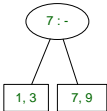


Primjer ubacivanja novog elementa u B stablo



Primjer stvaranja novog B stabla

- Nacrtati 2-3 stablo koje nastaje dodavanjem čvorova 7, 3, 1, 9 u prazno stablo.
 - Ukoliko je stablo 3. reda uzimaju se prva tri elementa i smještaju u čvor
- Kada stigne četvrti element, za kojeg nema mjesta kreira se novi čvor.



Stabla

Kraj