# RI301 Strukture podataka

dr.sc. Edin Pjanić

## Pregled predavanja

- Stabla
  - definicija i terminologija
- Binarna stabla
- Stablo binarne pretrage (uređeno binarno stablo)
  - Binary Search Tree (BST)
- Osnovne operacije

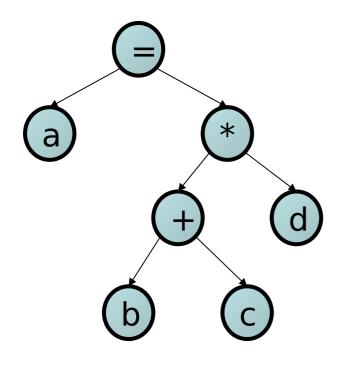
#### Stabla

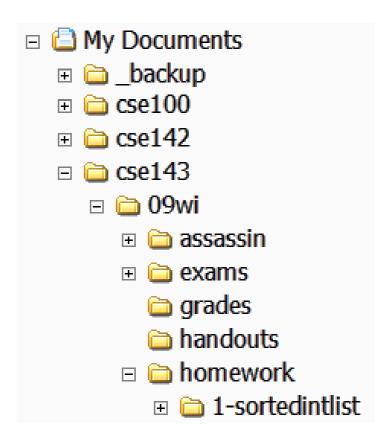
- Stablo: usmjerena aciklična struktura povezanih čvorova.
  - usmjerena: Ima vezu samo u jednom smjeru
  - aciklična: ako krenemo od jednog čvora, nema puteva koji vode do tog istog čvora odakle smo krenuli. Osim toga, do svakog čvora se može doći samo na jedan način, jednim putem.
- Primjeri stabala:
  - porodično stablo
  - organizaciona struktura firme i sl.
  - umjetna inteligencija: stablo odluka
  - kompajleri: stablo parsiranja...
- Stabla imaju dobre performanse pri dodavanju, uklanjanju i pretraživanju elemenata.

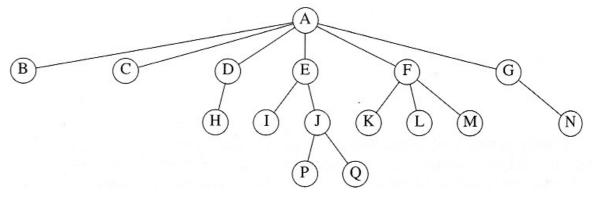
FET-RI301 3/4

## Stabla - primjeri

- File system
- Računanje izraza:a= (b+c)\*d;







#### **Terminologija**

čvor (node):

 objekat koji sadrži podatak (element) i veze do svoje djece (čvorova)

roditelj (parent):

 čvor koji ima vezu do trenutnog čvora. Svaki čvor, ds korijena, ima tačno jednog roditelja.

dijete (child):

čvor na koji trenutni čvor ima vezu

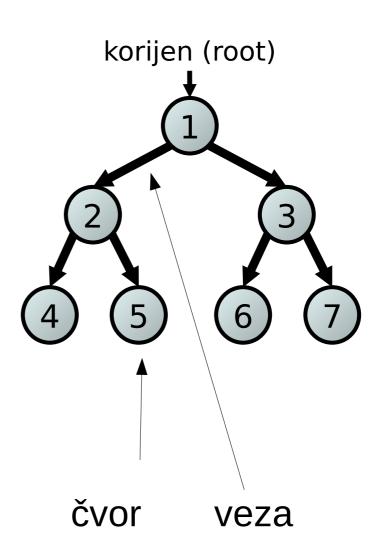
brat (sibling):

- čvor koji ima zajedničkog roditelja sa trenutnim čvorom
- korijen (root): čvor na vrhu (dnu) stabla. Nema roditelja.
- list (leaf): čvor koji nema djece.
- grana (branch):
  - svaki unutrašnji čvor koji nije niti korijen niti list.



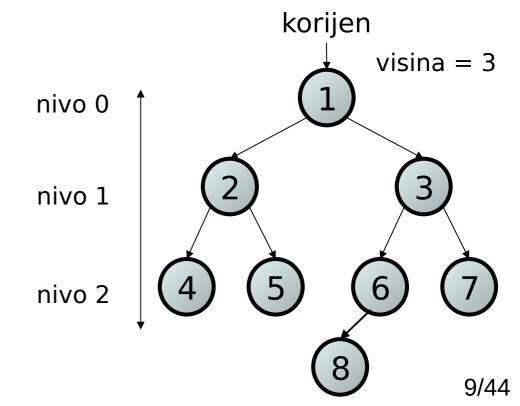
#### **Terminologija**

- čvor (node): svi kružići na slici desno
- korijen (root): 1
- listovi (leaves): 4, 5, 6, 7
- grane (branches): 2, 3
- Posmatrajmo čvor 2
  - roditelj (parent): 1
  - djeca (children): 4, 5
  - brat (sibling): 3



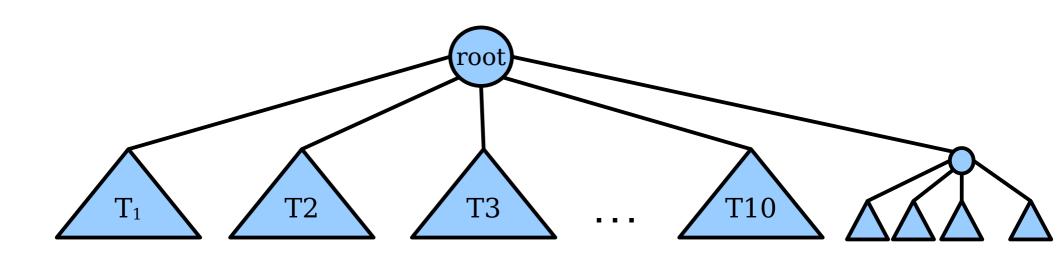
## **Terminologija**

- podstablo (subtree): stablo sa svim čvorovima do kojih se dolazi preko jedne veze od trenutnog čvora. Svaki čvor se može smatrati korijenom podstabla kome pripadaju njegova djeca, unuci itd.
- visina stabla (height): broj čvorova na najdužem putu od korijena do najudaljenijeg lista (ne računajući korijen)
- nivo ili dubina čvora (level): broj grana na putu od datog čvora do korijena



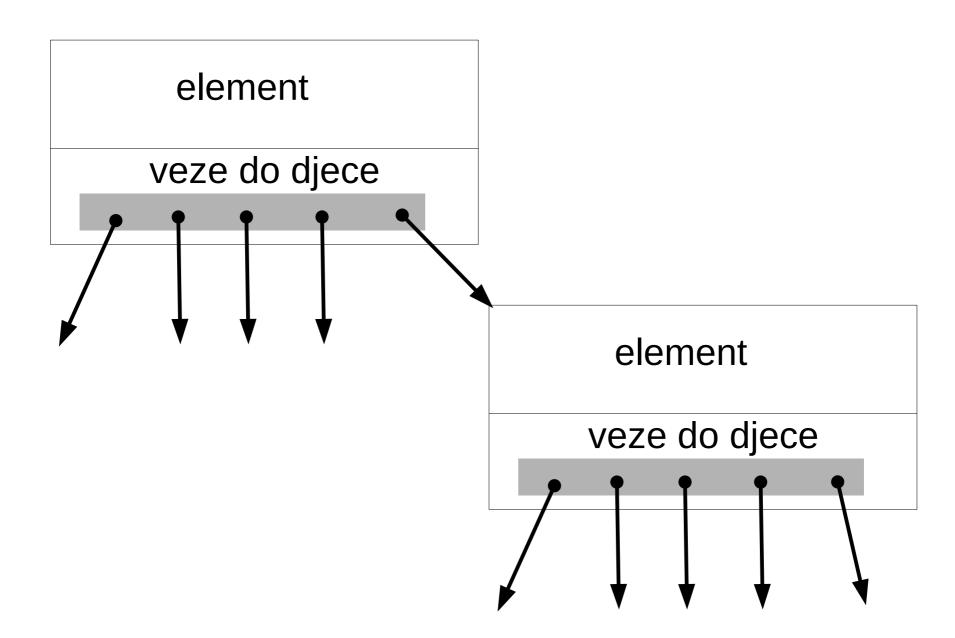
# Još jedna definicija stabla (rekurzivna)

- 1. Stablo je kolekcija čvorova
- 2. Stablo može biti prazno
- 3. Ako nije prazno, stablo se sastoji od jednog čvora (korijen, root) i nula ili više podstabala na čije korijene su spojene veze od korijena trenutnog stabla.



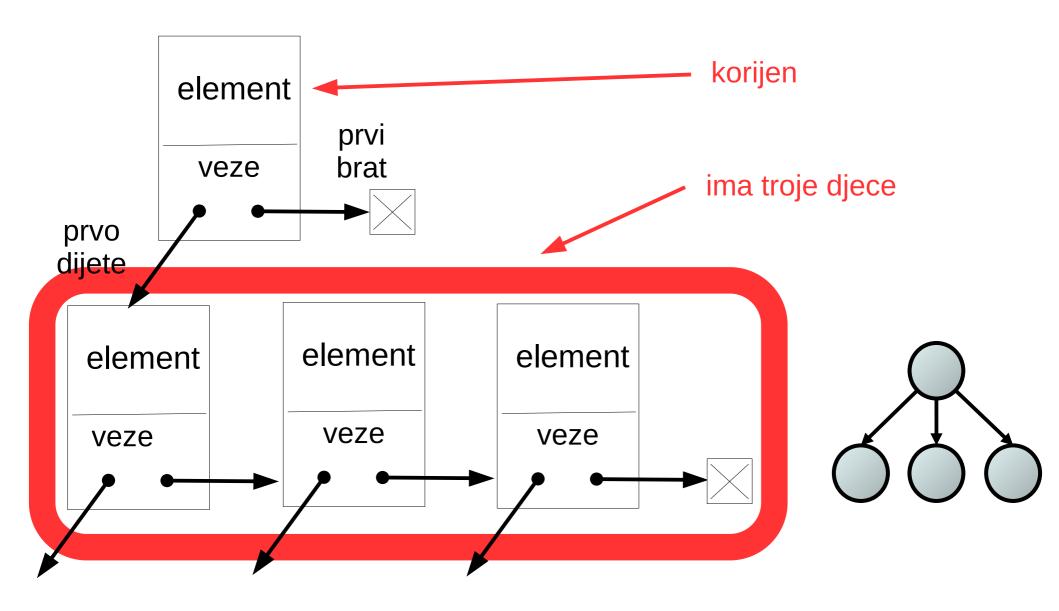
FET-RI301 10/44

#### Stablo – moguća implementacija



FET-RI301 11/44

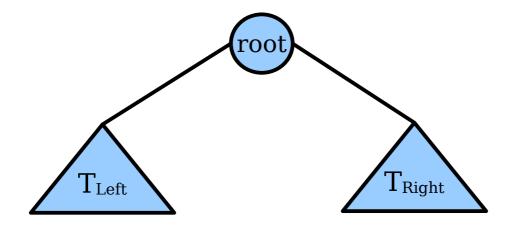
#### Stablo – moguća implementacija 2



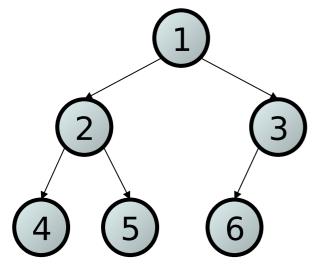
FET-RI301 12/44

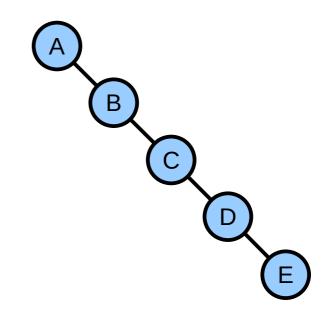
## Binarno stablo (Binary tree)

Stablo kod kojeg čvor može imati najviše 2 djece



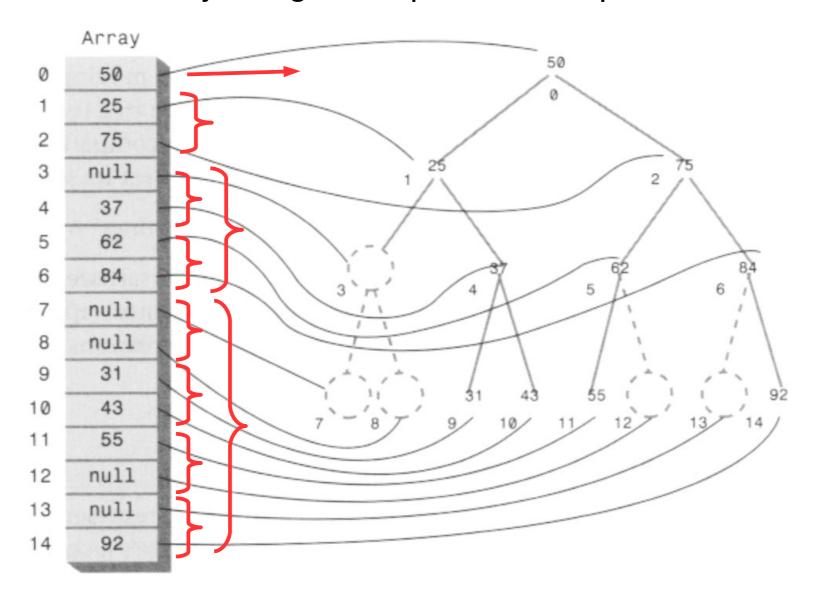
 Visina prosječnog binarnog stabla je mnogo manja od N (broja čvorova), mada u najgorem slučaju može iznositi N-1





## Binarno stablo - implementacija

Binarno stablo je moguće implementirati pomoću niza:



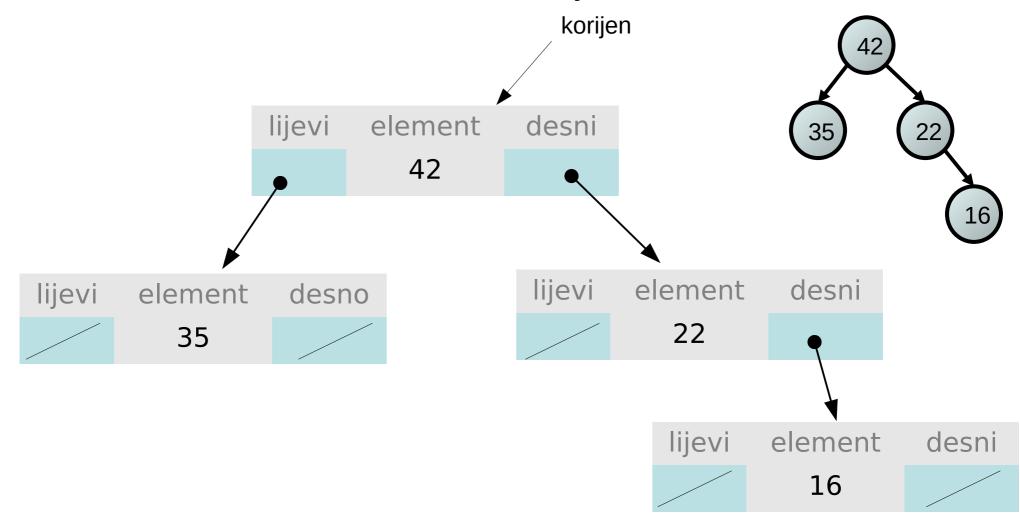
## Binarno stablo - implementacija

 Binarna stabla se uglavnom implementiraju pomoću povezanih čvorova. Takav čvor ima element u koji se smješta podatak i dvije veze (pokazivači) na dvoje svoje djece (lijevo, desno).

```
lijevi
                                    element
                                             desni
                                     podaci
struct CvorBinStabla
  ElemTip element;
  CvorBinStabla * lijevi;
                                    struct BinarnoStablo
  CvorBinStabla * desni;
                                      CvorBinStabla * korijen;
};
                                    };
```

## Binarno stablo - primjer

Više čvorova se veže u stablo na sljedeći način:



FET-RI301 16/44

#### Binarno stablo – generička implementacija: Čvor binarnog stabla

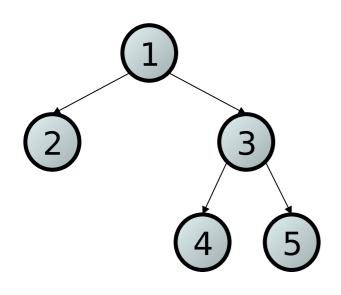
```
template <typename ElemTip>
struct CvorBinStabla
{
    ElemTip element;
    CvorBinStabla * lijevi, * desni;

    CvorBinStabla(const ElemTip & v)
    : element(v), lijevi(nullptr), desni(nullptr)
    {}

    // ostali metodi
};
```

FET-RI301 17/44

#### Primjer uvezivanja čvorova u binarno stablo



```
CvorBinStabla<int> a(1);
CvorBinStabla<int> b(2);
a.lijevi = &b;

CvorBinStabla<int> c(3);
a.desni = &c;

CvorBinStabla<int> d(4);
CvorBinStabla<int> e(5);
c.lijevi = &d;
c.desni = &e;
```

#### Operacije nad binarnim stablom

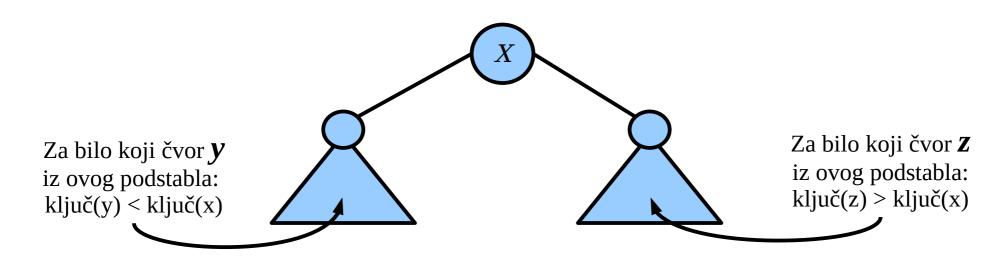
#### Osnovne operacije:

- Ubacivanje novog elementa (čvora)
- Uklanjanje postojećeg elementa (čvora)
- Traženje čvora sa datom vrijednošću elementa
- Obilazak stabla (prolazak kroz stablo, npr. ispis svih elemenata)

FET-RI301 19/44

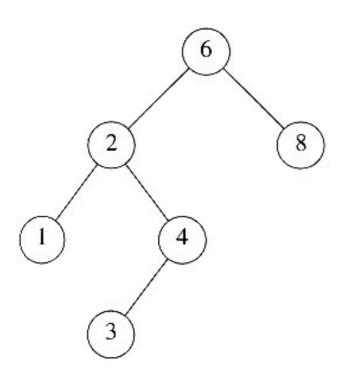
#### Uređena binarna stabla: Stablo binarne pretrage – (binary search tree - BST)

- Kod ovog stabla su vrijednosti elemenata unutar čvorova poredani tako da se operacije ubacivanja, uklanjanja i pretraživanja mogu izvoditi efikasno.
- Ključ: dio elementa (ili čvora) koji je kriterij pretraživanja
- Za svaki čvor X, svi ključevi u lijevom podstablu su manji (<) od vrijednosti ključa čvora X, a svi ključevi u desnom podstablu su veći (>) od ključa u

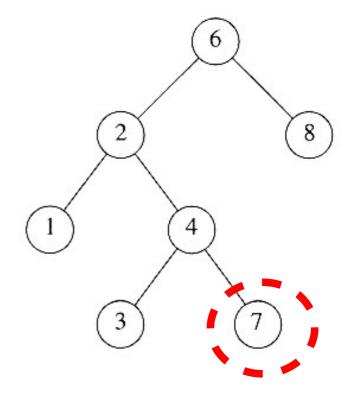


FET-RI301 20/44

## Primjer: koje stablo je binary search tree - BST



**BST STABLO** 

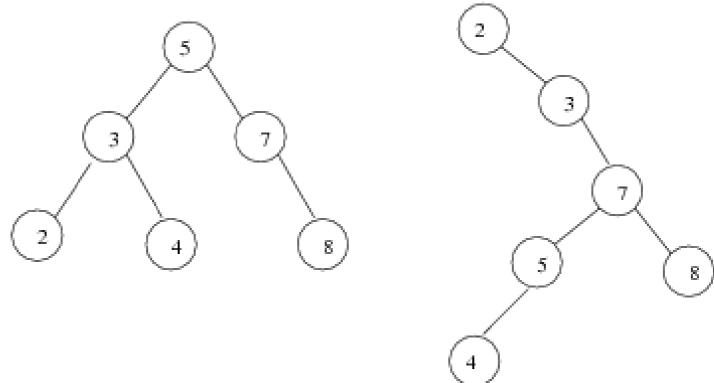


NIJE BST STABLO jer je 7 > 6 a nalazi se u lijevom podstablu čvora 6

FET-RI301 21/44

## Primjeri: binary search tree - BST

Dva stabla koja sadrže iste podatke

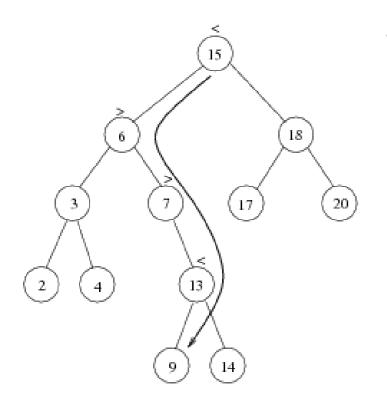


Prosječna dubina čvora je O(logN). Najveća dubina čvora, u najgorem slučaju, je O(N).

FET-RI301 22/44

#### Pretraživanje u binarnom BST stablu

Primjer traženja čvora sa vrijednošću 9:



#### Tražimo 9:

- 1. Krećemo od korijena
- 2. Poredimo 9:15 (korijen) => idi u lijevo podstablo
- 3. Poredimo 9:6 => idi u desno podstablo
- 4. Poredimo 9:7 => idi u desno podstablo
- 5. Poredimo 9:13 => idi u lijevo podstablo
- 6. Poredimo 9:9 => PRONAĐENO!

Ovo je rekurzivan proces.

Složenost:  $O(visina\ stabla)$ 

FET-RI301 23/44

#### Binarno stablo – generička implementacija: Čvor BST stabla

- Da bismo mogli vršiti pretraživanje (razlikovanje) objekata proizvoljnog tipa po nekom ključu možemo uvesti ključ kao poseban član čvora.
- Tada uvijek tražimo po ključu.

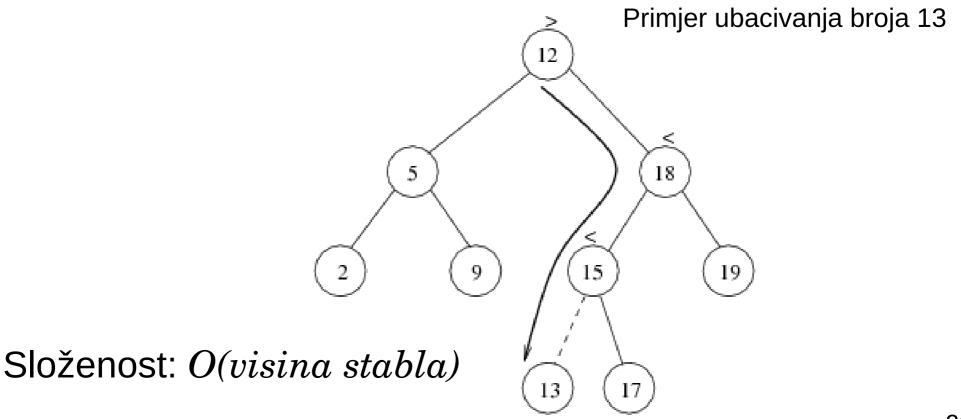
FET-RI301 24/44

#### Pretraživanje u binarnom BST stablu

```
template <typename KljucTip, typename ElemTip>
bool CvorBST<KljucTip, ElemTip>::postoji(KljucTip const & k) const
  if(k == kljuc)
    return true;
  else if(k < kljuc && lijevi != nullptr)</pre>
    return lijevi->postoji(k);
  else if(kljuc < k && desni != nullptr)</pre>
    return desni->postoji(k);
  else
                                                           Bez rekurzije
   return false;
                                        CvorBST const * tmp = this;
                                        while(tmp != nullptr)
                                          if(tmp->kljuc == k)
                                           return true;
                                          if(k < tmp->kljuc)
                                           tmp = tmp->lijevi;
                                          else
                                           tmp = tmp->desni;
                                        return false;
```

# Ubacivanje čvora u BST

- Proći kroz stablo kao kod pretraživanja
- Ako je nađen X ne raditi ništa (ili treba izvršiti ažuriranje, ili generisati grešku, zavisno od dizajna)
- Ako X nije nađen, ubaciti X na zadnjem čvoru pretrage (ondje gdje bi X trebao biti).



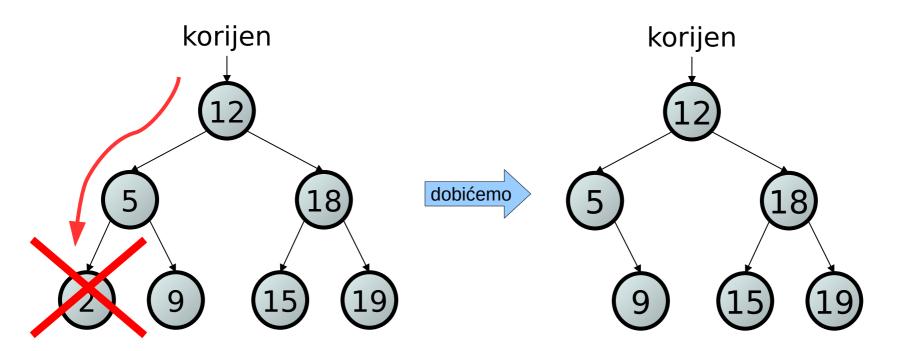
## BST – uklanjanje čvora

- Uklanjanje čvora je složenije od dodavanja.
- I ovdje najprije moramo pronaći čvor koji uklanjamo krećući od korijena stabla.
- Pri uklanjanju moramo voditi računa kako tretiramo djecu čvora koji se uklanja:
  - BST mora zadržati svoje osobine brzog pretraživanja.
- Pri uklanjanju čvora mogu nastati tri slučaja:
  - 1.čvor koji se uklanja je list (nema djece)
  - 2. čvor koji se uklanja ima jedno dijete
  - 3. čvor koji se uklanja ima dvoje djece

## Uklanjanje čvora – 0 djece

 Da bismo uklonili čvor koji je list, jednostavno ćemo ga dealocirati a odgovarajući pokazivač na njegovom roditelju ćemo postaviti na null vrijednost. Npr.:

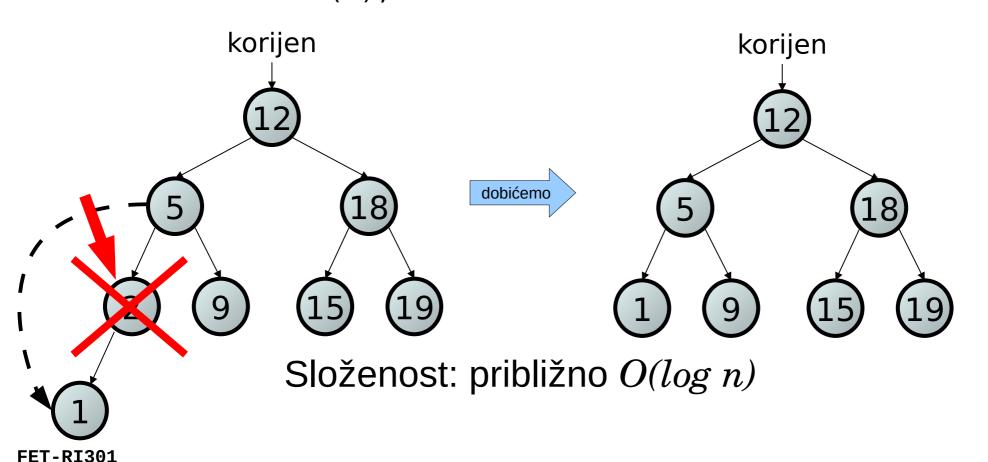
stablo.ukloni(2);



Složenost:  $O(visina\ stabla),\ približno\ O(log\ n)$ 

## Uklanjanje čvora - 1 dijete

- Da bismo uklonili čvor koji ima jedno dijete, pokazivač na njegovom roditelju, koji pokazuje na taj čvor ćemo postaviti tako da pokazuje na jedino dijete čvora kojeg uklanjamo
- Nakon toga jednostavno dealociramo dati čvor. stablo.ukloni(2);



## Uklanjanje čvora – 2 djece

- Ovo je najsloženiji slučaj kod uklanjanja čvorova iz binarnog stabla jer:
  - Moramo voditi računa o tome da ne razdvojimo stablo na dva podstabla.
  - Moramo voditi računa o osobinama uređenog binarnog stabla (BST).
- Uklanjanje vršimo tako što pronađemo "odgovarajući" čvor koji ima 0 ili 1 dijete, zamijenimo vrijednosti elemenata (i ključeva) čvora kojeg želimo ukloniti sa tim čvorom i onda uklonimo taj drugi čvor.
- "Odgovarajući" u gornjem kontekstu je onaj koji ne remeti redoslijed BST-a, odnosno prethodnik ili sljedbenik (u poretku) čvora kojeg uklanjamo.

# Uklanjanje čvora – 2 djece

- Def.: Neposredni prethodnik u poretku (NPP) nekog čvora je čvor u njegovom lijevom podstablu koji ima najveću vrijednost (engl. inorder predecessor - IOP)
  - to je "najdesniji" čvor u tom podstablu i sigurno ima 0 ili 1 dijete jer je skroz desno
- Def.: Neposredni sljedbenik u poretku (NSP) nekog čvora je čvor u njegovom desnom podstablu koji ima najmanju vrijednost (engl. inorder successor – IOS)

 to je čvor skroz lijevo u tom podstablu i sigurno ima 0 ili 1 dijete

NPP NSP

FET-RI301 31/44

## Uklanjanje čvora – 2 djece

Na osnovu prethodnog razmatranja algoritam za uklanjanje čvora sa 2 djece je sljedeći:

#### Prvi način:

- zamijeniti vrijednost (i ključ) datog čvora sa elementima čvora koji ima najmanji ključ u desnom podstablu
- izbrisati taj najmanji čvor u desnom podstablu (prema algoritmu za 0 ili 1 dijete)

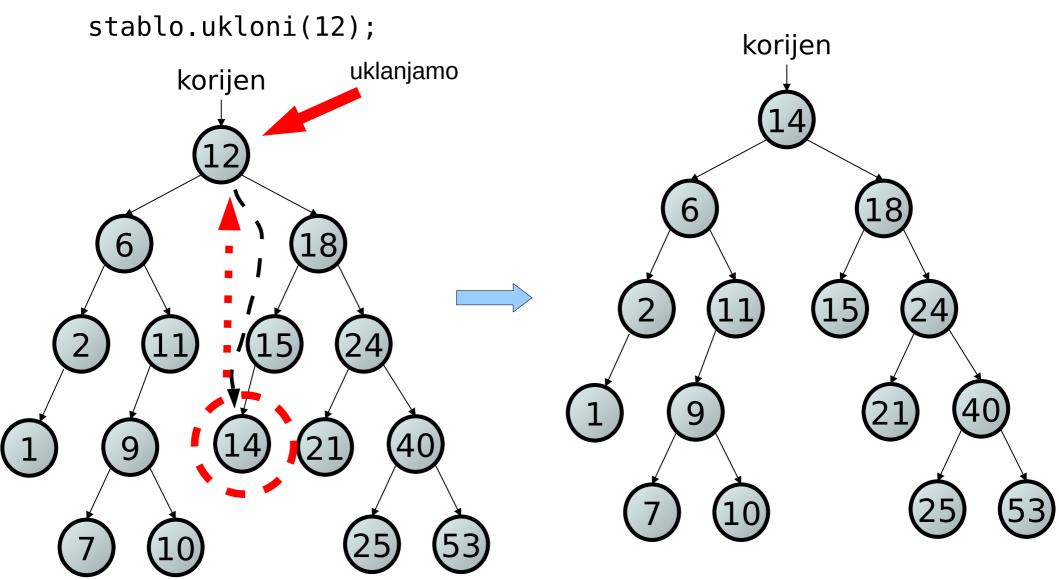
#### Drugi način:

- zamijeniti vrijednost (i ključ) datog čvora sa elementima čvora koji ima najveći ključ u lijevom podstablu
- izbrisati taj najveći čvor u lijevom podstablu (prema algoritmu za 0 ili 1 dijete)

Složenost: *O(visina stabla)* 

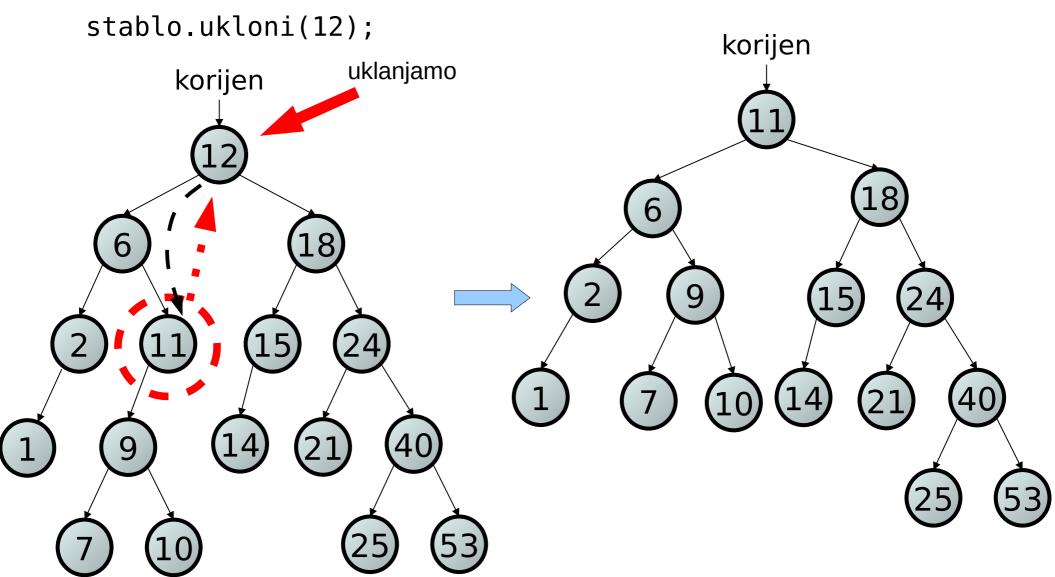
FET-RI301 32/44

#### Primjer – uklanjanje pomoću NSP (sljedbenik)



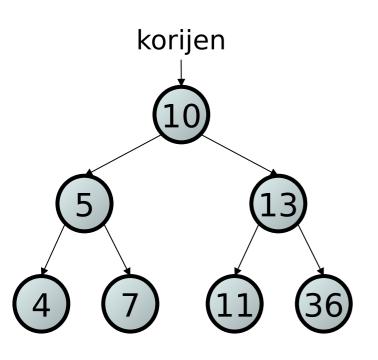
Složenost:  $O(visina\ stabla)$ 

#### Primjer – uklanjanje pomoću NPP (prethodnik)



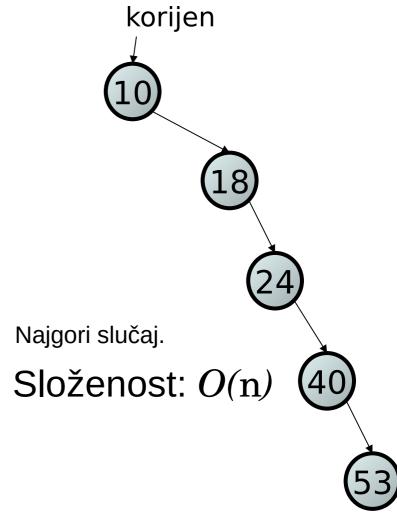
Složenost: *O(visina stabla)* 

BST – složenost operacija pretraživanja, dodavanja i uklanjanja



Savršeno balansirano stablo

Složenost: O(log n)



Sve operacije u prosjeku nemaju veću složenost od  $O(\log n)$ .

Ova struktura je korisna kad imamo često pretraživanje ili pristup po ključu.

# BST – moguća implementacija

```
template <typename KljucTip, typename ElemTip>
class StabloBST
 private:
  CvorBST<KljucTip, ElemTip> * korijen;
 public:
  StabloBST() : korijen (nullptr) {}
  StabloBST& ubaci(const KljucTip & k, const ElemTip & v) {
   if(korijen != nullptr)
   else
    korijen = new CvorBST<KljucTip, ElemTip>(k, v);
    return *this;
```

FET-RI301 36/44

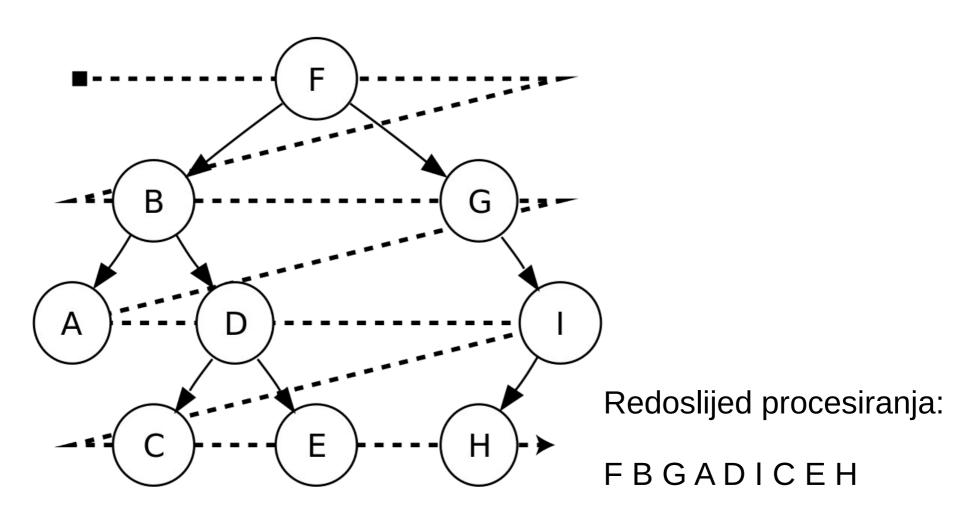
# Prolazak kroz binarno stablo – obilazak stabla (engl. traversal)

- Prolazak kroz sve elemente stabla. Ovaj proces se koristi u mnogim algoritmima sa stablima.
- Dvija tipa obilaska stabla:
  - po širini, odnosno nivoima (*breadth first*)
  - po dubini (*depth first*)

#### Prolazak kroz binarno stablo

#### po nivoima (breadth first)

- Prolazak kroz sve čvorove stabla.
- Procesiramo sve čvorove na jednom nivou pa tek onda idemo na naredni nivo.

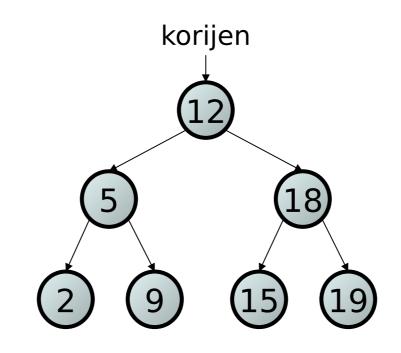


#### Prolazak kroz binarno stablo

#### – po dubini (depth first)

- Prolazak kroz sve čvorove stabla. Ovaj proces se koristi u mnogim algoritmima sa stablima.
- Najčešći načini prolaska kroz stablo (prema redoslijedu procesiranja podatka u čvoru):
- pre-order: (roditelj prije djece)
  - procesira se čvor pa onda lijevo pa desno podstablo tog čvora
- in-order: (roditelj između djece)
  - procesira se lijevo podstablo pa onda čvor pa desno podstablo
- post-order: (roditelj poslije djece)
  - procesira se lijevo pa desno podstablo pa onda čvor

#### Prolazak kroz binarno stablo – po dubini (primjer)



• pre-order: 12 5 2 9 18 15 19

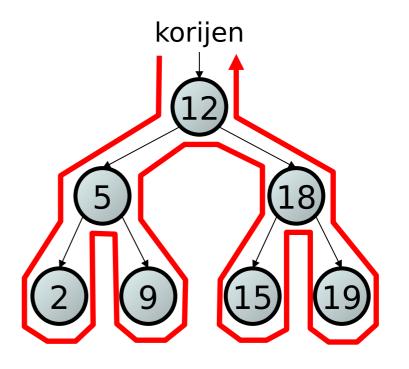
• in-order: 2 5 9 12 15 18 19

post-order: 2 9 5 15 19 18 12

FET-RI301 40/44

#### Prolazak kroz binarno stablo – "trik"

- Brzo generisanje rezultata prolaska kroz stablo:
  - Nacrtati putanju oko stabla.
  - Kad prođete pored čvora sa "prave strane", procesirati ga.
    - pre-order: sa lijeve strane
    - in-order: odozdo
    - post-order: sa desne strane

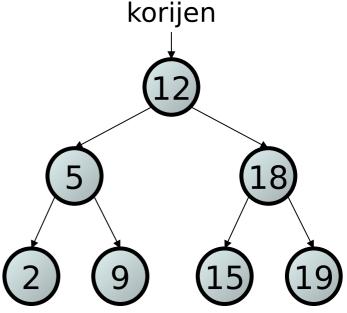


- Pre-order: 12 5 2 9 18 15 19
- in-order: 2 5 9 12 15 18 19
- Post-order: 2 9 5 15 19 18 12

# Obilazak po dubini: moguća implementacija (rekurzivno)

```
template <typename KljucTip, typename ElemTip>
template <typename F>
void CvorBST<KljucTip, ElemTip>::inorder(F const & f)
{
  if(lijevi != nullptr)
    lijevi->inorder(f);
    korijen
  f(kljuc, element);
  if(desni != nullptr)
    desni->inorder(f);
}
```

Složenost: O(n)



FET-RI301 42/44

# Binarno stablo: copy konstruktor

Pri realizaciji copy konstruktora za binarno stablo, u novokreiranom objektu čvorovi trebaju biti identično poredani kao u stablu koji se koristi kao argument ovog metoda. Slično važi i za operator = (dealokacija postojećih pa alokacija novih).

- Krenućemo od početka korijena i kreirati novi čvor sa vrijednostima identičnim originalnom čvoru.
- Nakon toga to isto uradimo za djecu korijena.
- Za svako dijete korijena kopiramo njihovu djecu itd. za sve čvorove originalnog stabla.

Koji je najjednostavniji način da ovo uradimo? Koji prolazak?

 Očigledno, koristićemo pre-order prolazak kroz originalno stablo i kopiju čvora do kojeg smo došli dodavaćemo u novokreirano stablo.

Složenost: O(n)

#### Binarno stablo: move konstruktor

```
template <typename KljucTip, typename ElemTip>
StabloBST<KljucTip, ElemTip>::StabloBST(StabloBST && m)
   : korijen (m.korijen)
{
     m.korijen = nullptr;
};
```

Složenost: O(1)

FET-RI301 44/44

#### Binarno stablo: destruktor

Pri realizaciji destruktora za binarno stablo, moramo dealocirati sve čvorove (baš sve, ne smijemo izgubiti ni jedan). Kako?

Lijeni način (bez mnogo razmišljanja):

- Uklonimo korijen (metod za uklanjanje čvora). Svako uklanjanje će srediti stablo tako da će neki čvor doći na mjesto korijena. Uklanjamo dokle god postoji korijen.
- Složenost: približno O(n log n)

#### Pametniji način:

- Krenemo otpozadi i uklanjamo listove (nemaju djece).
- Očigledno, u ovom slučaju ćemo koristiti post-order prolazak kroz stablo i uklanjati čvor (list) do kojeg smo došli.
- Složenost:
  - O(n)

## BST – STL implementacija: map kontejner

- Header <map>, klasa std::map
- Metodi:
  - ubacivanje elementa x sa ključem k

```
• insert(): kont.insert(std:pair<K, V>{k, x})
• operator[]: kont[k] = x;
```

- Uklanjanje elementa sa ključem k:
  - erase(): kont.erase(k)
- size broj elemenata u kontejneru
- empty vraća true ako je prazan, false ako nije
- Primjer korištenja:

```
#include<map>
    ...
    std::map<int, Student> studenti;
    Student novokreirani_student = ...
    studenti[19234] = novokreirani_student;
```