

## Uređeno stablo (Tree)

Uređeno stablo  $T$  je neprazan konačan skup podataka istog tipa (čvorova) takav da

- (i) postoji jedan istaknuti čvor (korijen stabla)
- (ii) skup ostalih čvorova (ako je neprazan) particioniran je na skupove  $T_1, T_2, \dots, T_k$  od kojih je svaki opet uređeno stablo

Uvodimo pojmove podstabla, roditelja, djece i braće čvora, puta i duljine puta, visine stabla, predaka i potomaka čvora, nivoa, lista i unutrašnjeg čvora.

### Primjer.

listovi:  
korijen:  
roditelj od C:  
djeca od C:  
preci od E:  
potomci od E:  
idući brat od D:  
idući brat od E:  
čvorovi na nivou 2:  
visina stabla:

### Osnovni obilasci stabla

PREORDER: korijen  $T_1 T_2 \dots T_k$

INORDER:  $T_1$  korijen  $T_2 \dots T_k$

POSTORDER:  $T_1 T_2 \dots T_k$  korijen

### a.t.p. Tree

<code>node</code>	. . .	tip podatka kojim je jednoznačno određen čvor, ime čvora (usp. <code>position</code> kod a.t.p. <code>List</code> ); u skupu <code>node</code> je poseban element <code>LAMBDA</code> koji služi kao ime nepostojećeg čvora
<code>labeltype</code>	. . .	tip oznake čvora, tj. tip korisne informacije koju čuvamo u čvoru
<code>Tree</code>	. . .	uređeno stablo čiji čvorovi tipa <code>node</code> sadrže podatke tipa <code>labeltype</code>
<code>TrMakeRoot(l,&amp;T)</code>	. . .	pretvara stablo <code>T</code> u stablo koje se sastoji samo od korijena s oznakom <code>l</code> , vraća ime korijena
<code>TrInsertChild(l,i,&amp;T)</code>	. . .	u stablo <code>T</code> ubacuje novi čvor s oznakom <code>l</code> tako da on bude prvo dijete čvora <code>i</code> , vraća ime novog čvora
<code>TrInsertSibling(l,i,&amp;T)</code>	. . .	u stablo <code>T</code> ubacuje novi čvor s oznakom <code>l</code> tako da on bude idući brat čvora <code>i</code> , vraća ime novog čvora
<code>TrDelete(i,&amp;T)</code>	. . .	bršiše list s imenom <code>i</code> iz stabla <code>T</code>
<code>TrRoot(T)</code>	. . .	vraća ime korijena stabla <code>T</code>
<code>TrFirstChild(i,T)</code>	. . .	vraća ime prvog djeteta čvora <code>i</code> u stablu <code>T</code> (ako takvo ne postoji, vraća <code>LAMBDA</code> )
<code>TrNextSibling(i,T)</code>	. . .	vraća ime idućeg brata čvora <code>i</code> u stablu <code>T</code> (ako takav ne postoji, vraća <code>LAMBDA</code> )
<code>TrParent(i,T)</code>	. . .	vraća ime roditelja čvora <code>i</code> u stablu <code>T</code> (ako je <code>i</code> korijen, vraća <code>LAMBDA</code> )
<code>TrLabel(i,T)</code>	. . .	vraća oznaku čvora <code>i</code> u stablu <code>T</code>
<code>TrChangeLabel(l,i,&amp;T)</code>	. . .	mijenja oznaku čvora <code>i</code> u stablu <code>T</code> u oznaku <code>l</code>

### Zadatak 1.

Napišite funkciju koja vraća visinu stabla neovisno o implementaciji a.t.p. Tree.

**Rješenje.** Rekurzijom. Visina stabla  $T$  jednaka je 0 ako stablo ima samo jedan čvor (korijen), a inače je jednaka  $1 + \max \{ \text{visina stabla } T_i \mid i = 1, \dots, k \}$ .

```
int Height(node i, Tree T) {
    int max = 0;
    node child;
    for (child = TrFirstChild(i, T); child != LAMBDA; child = TrNextSibling(child, T)) {
        int visina = Height(child, T);
        if (visina + 1 > max) max = visina + 1;
    }
    return max;
}
```

Visinu cijelog stabla dobijemo pozivom funkcije `Height(Root(T), T)`.

### Zadatak 2.

Napišite nerekurzivnu verziju PREORDER obilaska stabla, neovisno o implementaciji a.t.p. Tree i bez upotrebe funkcije Parent.

**Rješenje.**

```
void PreorderStack(Tree T) {
    node tren;
    Stack S; /* elementtype je node, u stogu pamtimo put
              od korijena do trenutacnog cvora */
    StMakeNull(&S);
    tren = TrRoot(T);
    while (1) {
        if (tren != LAMBDA) {
            printf("%d ", TrLabel(tren, T));
            StPush(tren, &S);
            tren = TrFirstChild(tren, T);
        }
        else {
            if (StEmpty(S))
                break;
            tren = TrNextSibling(StTop(S), T);
            StPop(&S);
        }
    }
}
```

**Napomena.** Na predavanjima su obrađene implementacije stabla pomoću kursora koje se zasnivaju na vezama čvor  $\rightarrow$  roditelj ili čvor  $\rightarrow$  (prvo dijete, idući brat). U obje implementacije pojedine funkcije iz a.t.p. Tree imaju preveliku složenost (linearnu). Kombinacijom tih implementacija sve funkcije iz a.t.p. Tree složenosti su  $O(1)$ :

```

typedef int node;
const node LAMBDA = -1;

struct celltype {
    labeltype label;
    node first_child, next_sibling, parent;
} Space[MAX_CELLS];

typedef int Tree; /* kursor na korijen */

```

Možemo i više stabala prikazati u polju `Space`; svi neiskorišteni indeksi povezani su u vezanu listu (preko naprimjer `next_sibling`) na čiji početak imamo globalni kursor `avail`.

**Primjer.** Prikazat ćemo stablo sa slike u polju `Space` s `MAX_CELLS = 16`.

### Zadatak 3.

U kontekstu prethodno opisane implementacije stabla napišite funkciju koja vraća `PREORDER` obilazak stabla, nerekurzivno i bez stoga.

**Rješenje.** Razlika je u tome što sada ne moramo pamtit put – roditelj je uvijek dostupan.

```

void PreorderParent(int T) {
    int tren = T, roditelj = -1;
    while(1) {
        if (tren != -1) {
            printf("%d ", Space[tren].label);
            roditelj = tren;
            tren = Space[tren].first_child;
        }
        else {
            if (roditelj == -1) break;
            tren = Space[roditelj].next_sibling;
            roditelj = Space[roditelj].parent;
        }
    }
}

```