

Stog (Stack)

Stog je posebna vrsta liste: od svih operacija dozvoljeno je ubacivanje, brisanje i gledanje sadržaja elementa samo na jednom kraju liste koji zovemo *vrh stoga*. Stog zovemo i LIFO – last in first out.

```
an ← vrh stoga  
⋮  
a2  
a1  
a0
```

a.t.p. Stack

elementtype	...	bilo koji tip
Stack	...	konačan niz podataka tipa elementtype
StMakeNull(&S)	...	pretvara S u prazan stog
StEmpty(S)	...	vraća 1 ako je S prazan, 0 ako nije
StPush(x,&S)	...	ubacuje element x na vrh stoga S
StPop(&S)	...	uklanja element s vrha stoga; nije definirano ako je S prazan
StTop(S)	...	vraća element koji je na vrhu stoga (ne uklanja ga); nije definirano ako je S prazan

Primjer. $S \rightarrow \text{Push}(1, \&S) \rightarrow \begin{smallmatrix} 1 \\ S \end{smallmatrix} \rightarrow \text{Push}(2, \&S) \rightarrow \begin{smallmatrix} 2 \\ \begin{smallmatrix} 1 \\ S \end{smallmatrix} \end{smallmatrix} \rightarrow \text{Pop}(\&S) \rightarrow \begin{smallmatrix} 1 \\ S \end{smallmatrix} \rightarrow \text{Push}(3, \&S) \rightarrow \begin{smallmatrix} 3 \\ \begin{smallmatrix} 1 \\ S \end{smallmatrix} \end{smallmatrix}$

Uvijek trebamo paziti da ne zovemo Pop nad praznim stogom.

Upotreba. Svaki poziv funkcije u programskim jezicima stavlja povratnu adresu i parametre na stog. Stog nam omogućava simulaciju rekurzivnog programa nerekurzivnim.

Primjer. Izvrednjavanje POSTFIX aritmetičkih izraza.

INFIX operand1 operator operand2 \equiv POSTFIX operand1 operand2 operator

Primjer evaluacije na stogu: $2 \ 3 \ + \ 5 \ 6 \ * \ - \rightarrow 5 \ 5 \ 6 \ * \ - \rightarrow 5 \ 30 \ - \rightarrow -25$

Zadatak 5.

Opišite evaluaciju POSTFIX izraza na stogu. Prikažite sve korake na primjeru izračunavanja izraza $(A/(B^C))*D+E$ (prebacite ga prvo u POSTFIX oblik).

Rješenje. POSTFIX oblik izraza je: A B C ^ / D * E + .

Algoritam za evaluaciju POSTFIX izraza:

```
za svaki znak ch postfix izraza redom {  
    ako je ch operand,  
        stavi ch na stog;  
    inace {  
        uzmi broj s vrha stoga i spremi ga u b2 (ako je stog prazan, javi gresku);  
        uzmi broj s vrha stoga i spremi ga u b1 (ako je stog prazan, javi gresku);  
        izvrsi operaciju ch nad b1 i b2;  
        rezultat stavi na stog;  
    }  
}  
uzmi broj s vrha stoga, to je rezultat;
```

Slijed operacija i vrijednosti na stogu u svakom koraku:

Napomena. Kako automatizirati prevođenje INFIX oblika u POSTFIX oblik? Dijkstrinim algoritmom. Uočimo probleme: prioritet operatora (npr. INFIX $1+2*3$ nije POSTFIX $12+3*$ već $123*+$) i zagrade (no one se lako rješavaju rekursivno). Prioriteti operatora su: najveći prioritet ima \uparrow , zatim idu $*$ / i najmanji prioritet imaju $+$ $-$.

DIJKSTRIN ALGORITAM

Ulaz: izraz u INFIX obliku. Algoritam:

```
za svaki znak ch infix izraza {
    ako je ch broj, ispisi ga;
    ako je ch operator {
        sve dok stog nije prazan i operator na vrhu ima veci ili jednak prioritet od ch
            ispisi i ukloni operator na vrhu stoga;
        stavi ch na stog;
    }
    ako je ch == '(', stavi ch na stog;
    ako je ch == ')' {
        ispisuj i uklanjaj sve operatore s vrha stoga sve dok ne naidjes na '(';
        '(' samo ukloni;
    }
}
ispisuj i uklanjaj sve operatore s vrha stoga dok se on ne isprazni;
```

(Elegantnije: ako na početku stavimo izraz u zagrade, zadnja linija neće biti potrebna.) Dakle, na stog uvijek stavljamo točno one operatore koji imaju veći prioritet od operadora na stogu.

Zadatak 6.

Dijkstrinim algoritmom prebacite $A+B*C+(D+E)*F$ u POSTFIX.

Rješenje.

POSTFIX: ABC*+DE+F*+

Zadatak 7.

Problem Hanojskih tornjeva glasi ovako: Dana su tri štapa A, B i C. Na štap A nanizano je n diskova različitih promjera.

Potrebno je prebaciti sve diskove sa štapa A na štap C koristeći se štapom B kao pomoćnim. Odjednom je moguće prebaciti samo jedan disk i ne smije se stavljati veći disk na manji. Napišite rekurzivni program koji rješava ovaj problem.

Rješenje.

```
void Hanoi(int n, char pocetni, char pomocni, char zavrsni) {
    if (n == 1) {
        move(pocetni, zavrsni);
        return;
    }
    Hanoi(n-1, pocetni, zavrsni, pomocni);
    move(pocetni, zavrsni);
    Hanoi(n-1, pomocni, pocetni, zavrsni);
    return;
}
```

Zadatak 8.

Napišite nerekurzivnu verziju funkcije Hanoi.

Rješenje. Rekurzivne pozive simuliramo pomoću stoga (neovisno o implementaciji). Potrebno je na stog spremiti trenutni opis situacije (n , koji štap je početni, koji pomoći, ...), potrebno je i znati u kojoj smo fazi (time simuliramo adresu instrukcije na koju se vraćamo nakon funkcijskog poziva).

```
typedef struct {
    int n, faza;
    char poc, pom, zav;
} elementtype;

void HanoiStack(int n, char poc, char pom, char zav) {
    elementtype x;
    Stack S;
    StMakeNull(&S);
    f1: if (n == 1) {
        move(poc, zav);
        goto f5;
    }
    f2: //spremamo trenutnu situaciju na stog
    x.n = n; x.poc = poc; x.pom = pom; x.zav = zav; x.faza = 3;
    StPush(x, &S);
    //pripremimo parametre
    n = x.n - 1; poc = x.poc; pom = x.zav; zav = x.pom;
    //simuliramo poziv funkcije s novim parametrima
    goto f1;
    f3: move(poc, zav);
    f4: //spremamo trenutnu situaciju na stog
    x.n = n; x.poc = poc; x.pom = pom; x.zav = zav; x.faza = 5;
    StPush(x, &S);
    //pripremimo parametre
    n = x.n - 1; poc = x.pom; pom = x.poc; zav = x.zav;
    //simuliramo poziv funkcije s novim parametrima
    goto f1;
    f5: if StEmpty(S)
        return;
    else {
        //gotovi smo s jednim pozivom, treba se vratiti na nivo iznad
        //uzimamo stanje nivoa sa stoga
        x = StTop(S); StPop(&S);
        n = x.n; poc = x.poc; pom = x.pom; zav = x.zav;
        //vracamo se na sljedecu naredbu u tom nivou
        switch (x.faza) {
            case 3: goto f3; break;
            case 5: goto f5; break;
        }
    }
}
```

Zadatak za DZ

Razradite implementaciju stoga pomoću pointera. Napišite sve potrebne definicije tipova i potprograme za operacije.