

Strukture Podataka i Algoritmi

Lekcija 5

leto 2019/2020

Prof. dr Branimir M. Trenkić

Stekovi

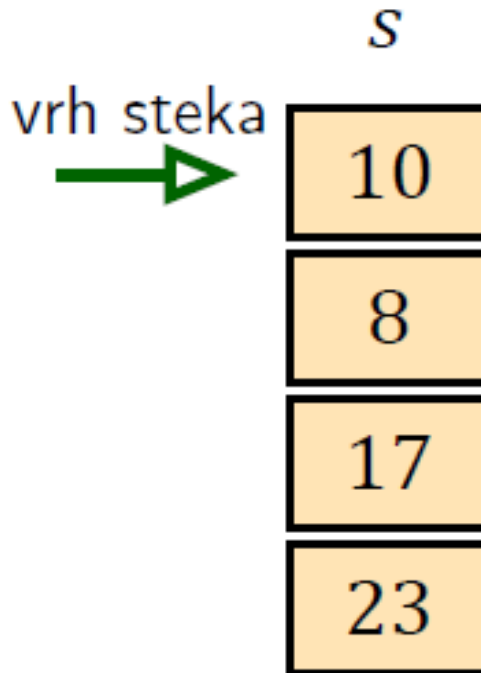
- **Stek** (engl. **stack**)
- Specijalna **vrsta liste**
- Operacije **dodavanja** ili **uklanjanja** elemenata obavlja se samo **na jednom kraju** - koji se naziva **vrh (top) steka**
- Drugi kraj steka se naziva – **dno (bottom)**
- Intuitivni model strukture podataka steka:
 - Naslagani čisti **tanjiri u restoranu** ili
 - Komadići mesa poređani na **ražnjiću**

Stekovi

- Struktura podataka organizovana po **principu LIFO** (*Last-In-First-Out*)- **poredak** elemenata po kojem se oni **uklanjaju** sa steka je **obrnut** onom po kojem su oni **dodati** na stek
- Pogodno ukloniti samo onaj element (**tanjir** ili **komadić mesa**) koji se nalazi na vrhu steka
- Operacija **dodavanja** elemenata na stek – **push**
- Operacija **uklanjanja** elemenata iz steka zove se **pop**

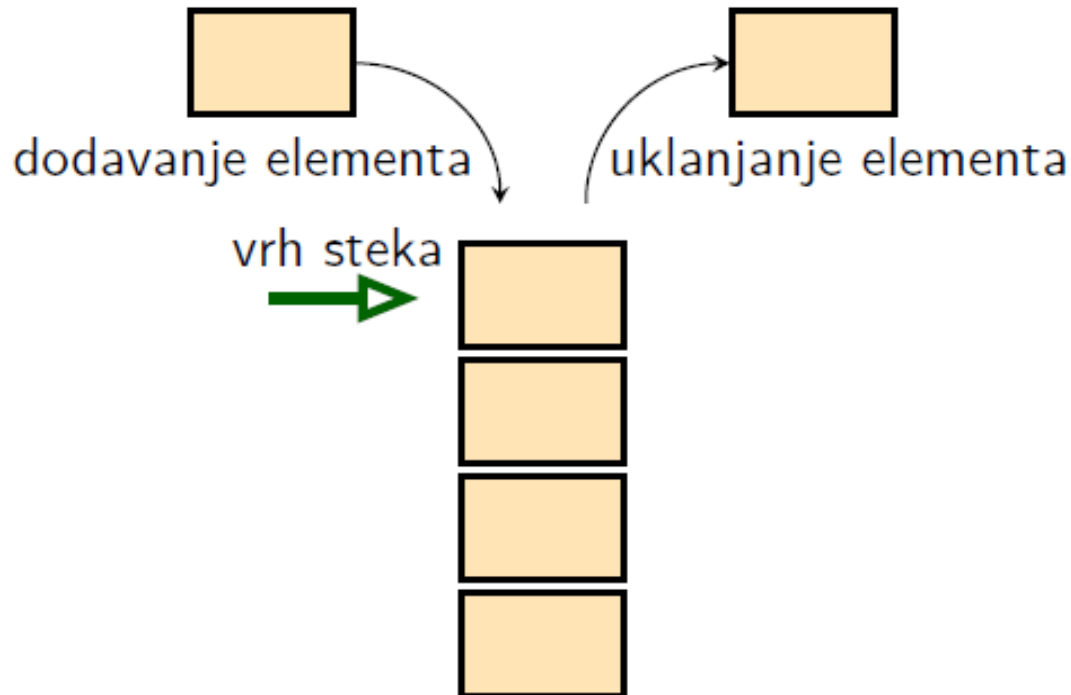
Stekovi

- Stek – niz elemenata poredanih ***“jedan na drugi”***
- Primer:



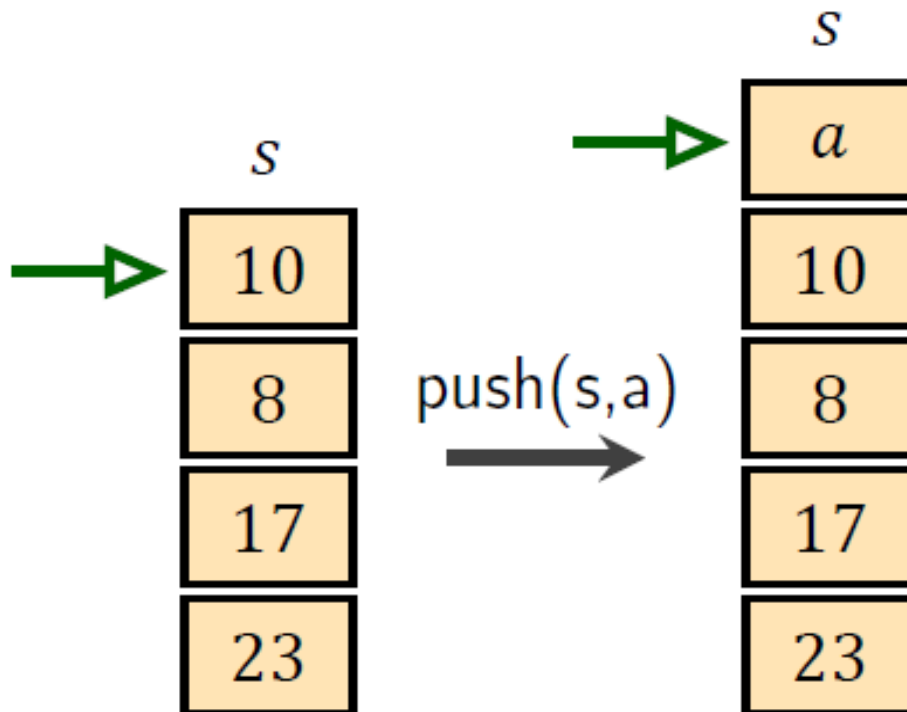
Stekovi

- Rad sa stekom je moguć samo preko jedne ***pristupne tačke*** – ***vrha steka***
- Dodavanje i uklanjanje elemenata:



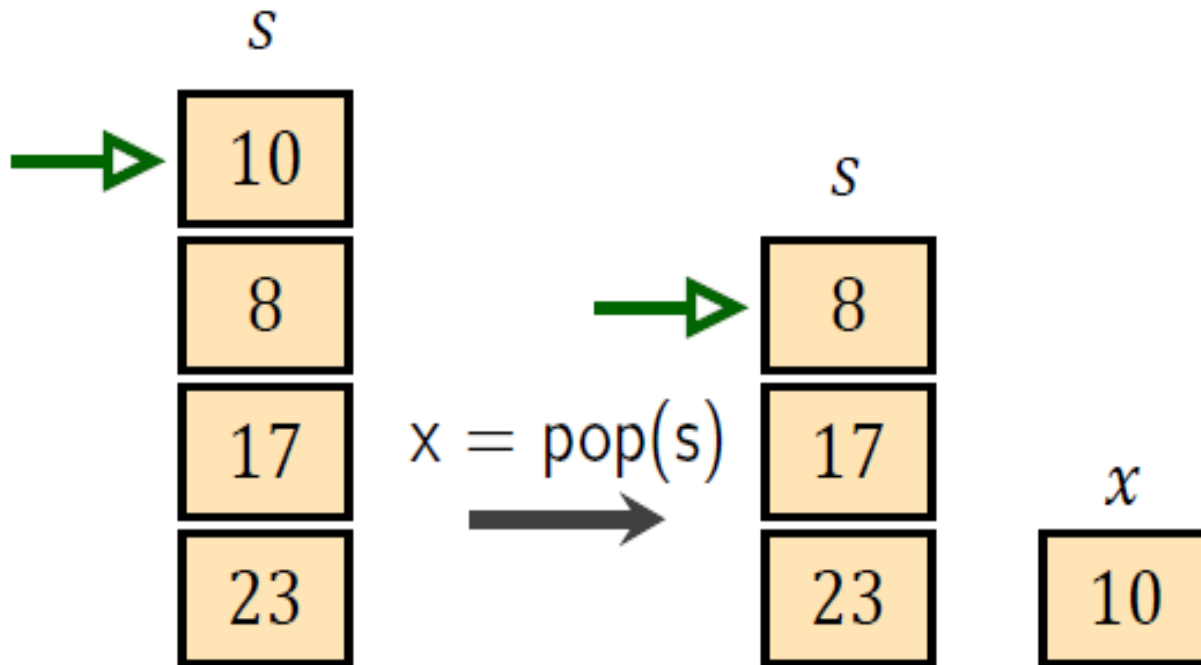
Stekovi

- **Dodavanje** elementa na stek (**push**)



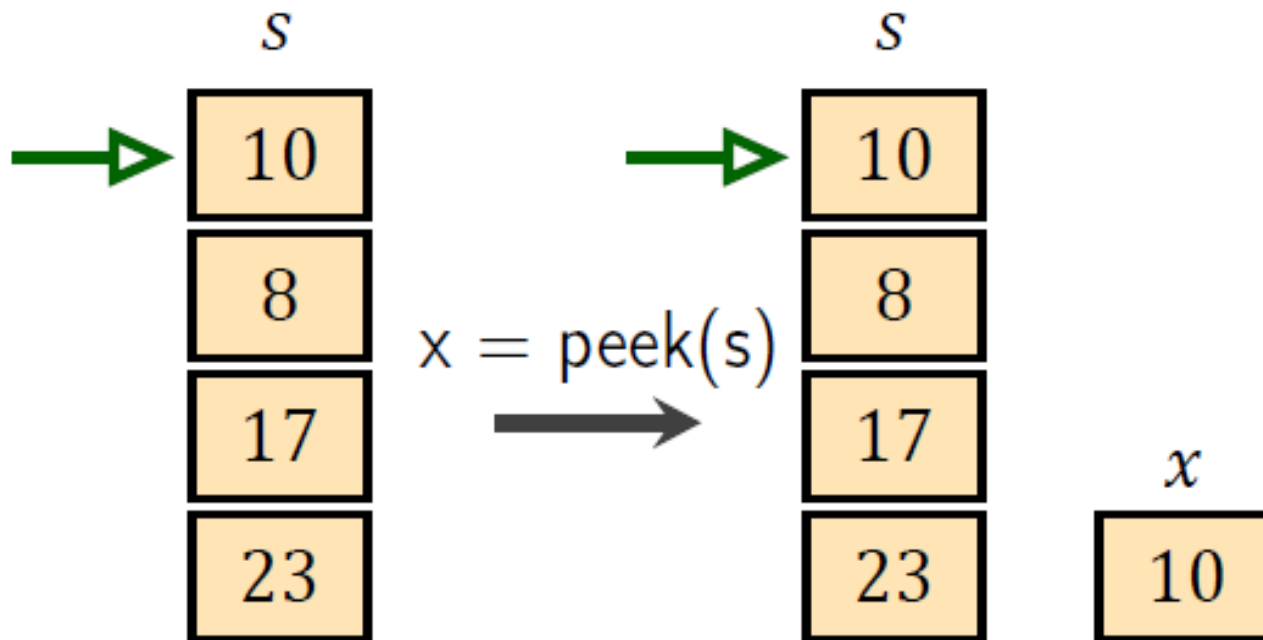
Stekovi

- **Uklanjanje** elementa iz steka (**pop**)



Stekovi

- **Vrednost** elementa na vrhu steka (**peek**)



Stekovi

- **Primena** stekova:
 - Operacija “undo” u programima,
 - Nalaženje izlaza iz lavirinta u igrama
 - Izračunavanje izraza
 -

Stekovi

- Izračunavanje izraza u **infiks** notaciji (zapisu):

operand operator operand operator operand

4

+

5

*

2

- Binarni operator **između** operandada
- **Pravila prioriteta** za operatore
- **Zagradama** se menja prioritet
- $4 + (5 * 2) = 14$
- $(4 + 5) * 2 = 18$

Stekovi

- Ekvivalentni **postfiks** (**obrnuta poljska notacija**) zapis izraza:

operand operand operand operator operator
4 **5** **2** * +

- a) Pravila** prioriteta za operatore **nisu potrebna**
b) Zagrade nisu potrebne

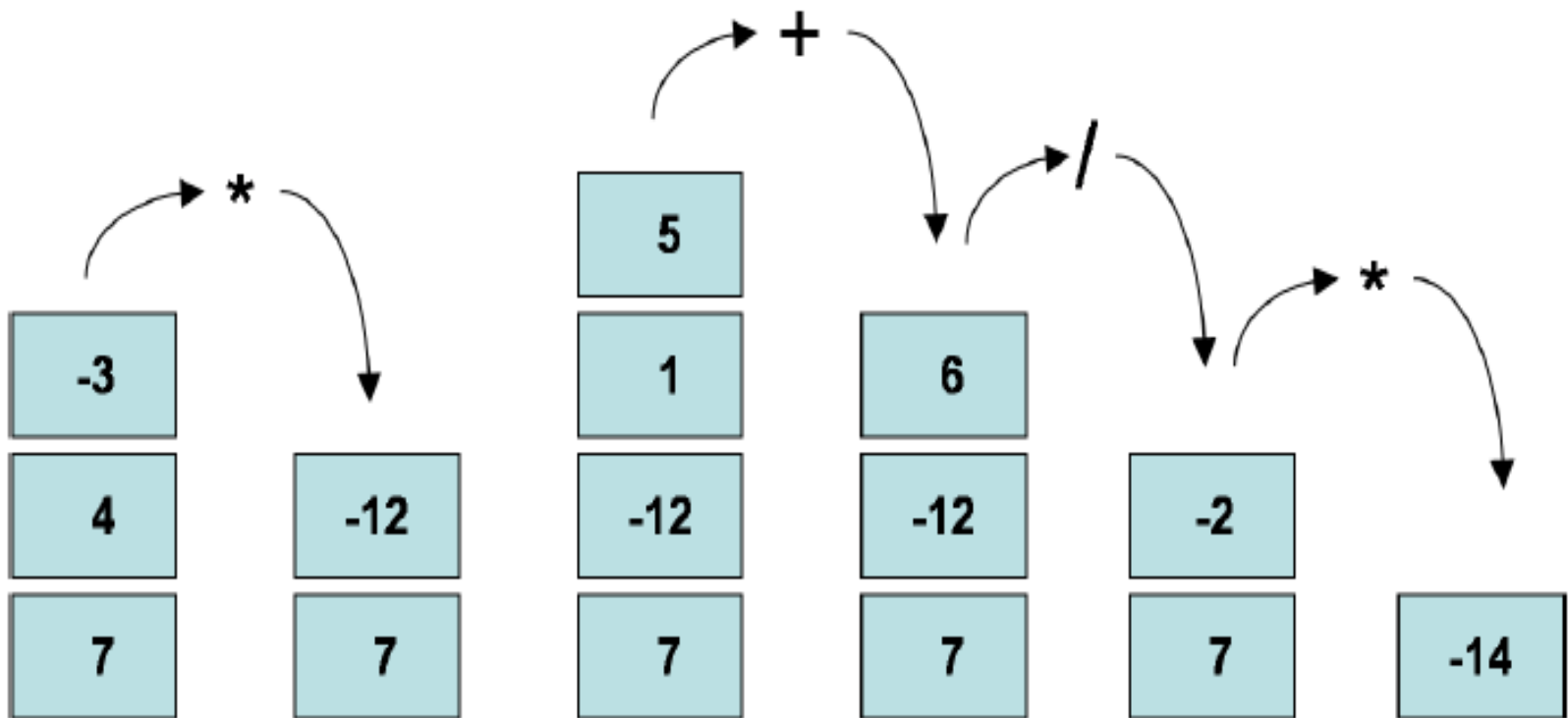
Stekovi

- **Efikasan algoritam** za izračunavanje **postfiks izraza**:
- Analizirati elemente izraza redom **sleva na desno**:
 - A. Svaki operand** na koji se naiđe - **stavlja se na stek**
 - B. Operator se izvršava** nad dva elementa (ili jedan) na vrhu steka i **rezultat operacije se stavlja na stek**

Stekovi

- *Primer:*

7 4 -3 * 1 5 + / * $[7*(4*(-3))/(1+5)]$



Implementacija Steka

- A. Dinamička** (pomoću **povezane liste**)
- B. Statička** (pomoću **niza**)

Implementacija Steka

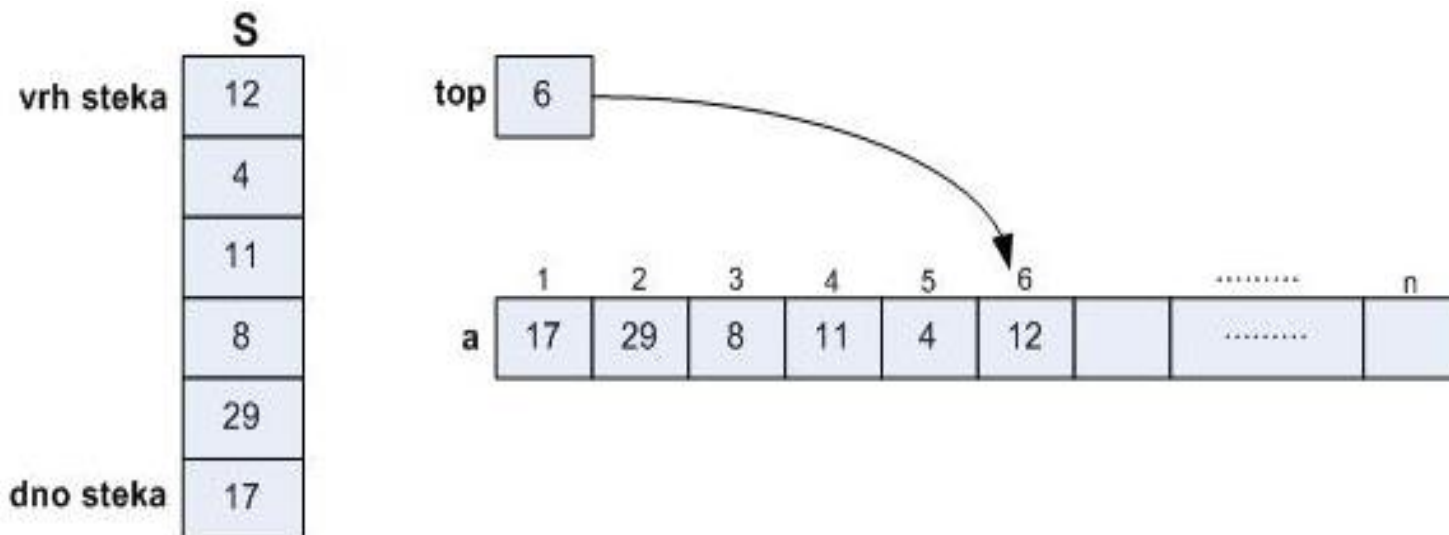
- Dinamička (pomoću liste)
- Sve **implementacije liste** o kojima smo govorili - **moгу se iskoristiti** i za stek
- Ako je omogućeno korišćenje **pokazivača** - implementacija liste praktično **ne mora da se menja** za implementaciju steka
 - Operacija za **dodavanje** elemenata na **početak liste** (**push**) i
 - Operacija **uklanjanja** elemenata sa **početka liste** (**pop**)

Implementacija Steka

- Implementacija steka pomoću niza
- Predstavljanje steka pomoću **jednog objekta** koji se sastoji od **dva polja**
- **Prvo polje** (**top**) - sadrži indeks elementa niza koji **trenutno** predstavlja **vrh steka**
 - Ovo polje se još naziva i **pokazivač steka** (*stack pointer*)
- **Drugo polje** predstavlja niz (**a**) dužine **n**, u kome se nalazi sadržaj steka

Implementacija Steka

- Implementacija steka pomoću niza



- **Dno steka** je **vezano** za **početnu adresu** niza **a** i stek raste ka višim adresama
- Stek se sastoji od elemenata **$a[1], \dots, a[top]$**

Implementacija Steka

- Implementacija steka pomoću niza
- Ukoliko je $top = 0$ - kaže se da je **stek prazan**
- Ako se greškom uklanja element iz praznog steka - **potkoračenje steka** (engl. **underflow**)
- Ukoliko je $top = n$, **stek je pun**
- Ako se greškom dodaje novi element u puni stek - **prekoračenje steka** (engl. **overflow**)

Operacije nad stekom

- **Kreiranje steka**. Podrazumeva **rezervisanje prostora za niz** date **veliĉine n** , pokazivaĉ steka se inicijalizuje na 0 (***stack-make()***)

```
// Ulaz: stek S
```

```
// Izlaz: poĉetno stanje steka S
```

```
algorithm stack-make(S)
```

```
    S.top = 0; return;
```

Operacije nad stekom

- **Provera da li je stek prazan**. Vraća logičku vrednost “tačno” ako je pokazivač steka na nuli, inače vraća “netačno” (***stack-empty()***)

```
// Ulaz: stek S
```

```
// Izlaz: tačno ako je S prazan, inače netačno
```

```
algorithm stack-empty(S)
```

```
    if (S.top == 0)
```

```
        return true;
```

```
    else
```

```
        return false;
```

Operacije nad stekom

- **Provera da li je stek pun**. Vraća logičku vrednost “tačno” ako je pokazivač steka jednak n, inače vraća “netačno” (***stack-full()***)

```
// Ulaz: stek S
```

```
// Izlaz: tačno ako je s pun, inače netačno
```

```
algorithm stack-full(S)
```

```
    if (S.top == n)
```

```
        return true;
```

```
    else
```

```
        return false;
```

Operacije nad stekom

- **Dodavanje novog elementa**. Operacija dodavanja novog elementa sa vrednošću **x** na stek *S* (***push()***) // Ulaz: novi element *x*, stek *S*

// Izlaz: stek *S* sa elementom *x* na vrhu

algorithm *push(x, S)*

if (*stack-full(S) == true*) then

 return "overflow" // Stek je pun – prekoračenje kapaciteta steak

else

S.top = S.top + 1; // Stek nije pun

S.a[S.top] = x;

 return;

Operacije nad stekom

- **Uklanjanje elementa**. Algoritam **pop()** uklanja i vraća vrednost elementa sa steka S

```
// Ulaz: stek S
```

```
// Izlaz: element x uklonjen sa vrha steka S
```

```
algorithm pop( S)
```

```
  if (stack-empty(S) == true) then
```

```
    return "underflow" // Stek je prazan – potkoračenje steka
```

```
  else
```

```
    x = S.a[S.top];
```

```
    S.top = S.top - 1;
```

```
  return x;
```