

Dizajn i analiza algoritama

Lekcija 7

leto 2019/2020

Prof. dr Branimir M. Trenkić

Rekurzivni algoritmi - Uvod

- **Pristup** koji se najjednostavnije može objasniti – **do rešenja** se dolazi u postupku “**od opšteg ka pojedinačnom**”:
 1. Dati **problem** se najpre **podeli** u više manjih **potproblema**
 2. Zatim se **nezavisno** **rešava svaki** od tih potproblema
 3. **Kombinovanjem** njihovih rešenja se dolazi **do rešenja polaznog problema**

Rekurzivni algoritmi - Uvod

- **1. korak:**
 1. **Manji potproblemi** moraju biti **slični polaznom** problemu (**logički isti - samo jednostavniji!**)
 2. **Postupak deljenja** u manje potprobleme mora:
 - Završiti se posle **konačno mnogo koraka**
 - Na kraju dobiti **trivijalni potproblem** – čije se rešenje može **neposredno dobiti bez daljeg deljenja**
- **Dakle,**
- **Rekurzivni pristup** u rešavanju problema se zasniva na **višestrukoj** (rekurzivnoj) **primeni istog postupka**

Rekurzivni algoritmi - Uvod

- ***Složeni problemi*** – ***Rekurzivni način*** rešavanja
- Rekurzivni način rešavanje problema u programiranju je ***vrlo važan i efikasan metod*** za rešavanje takvih problema
- Takvi problemi se mogu ***prirodnije i jednostavnije rešiti*** primenom rekurzije nego iterativnim putem

Rekurzivni algoritmi - Uvod

- Rekurzivno rešavanje problema – zahteva ***drugačiji pristup*** u načinu programiranja
- ***“rekurzivno razmišljanje”***
- Ilustrovaćemo ga ***kroz više*** reprezentativnih ***primera***
- **Analiza** rekurzivnih algoritama
 - Ne sastoji se od pukog ***prebrojavanja*** jediničnih ***instrukcija***
 - Zasniva se na rešavanju tzv. **rekurentne jednačine**

Rekurzivni vs Iterativni

- **Iterativni algoritam**: **ponavljanje** nekog **postupka** više puta
 1. Postupak koji se ponavlja navodi se **u formi tela** **petlje**
 2. Broj ponavljanje se kontroliše **izlaznim uslovom** **petlje**
- **Rekurzivni algoritam**: **ponavljanje** nekog **postupka** više puta
 1. Postupak koji se ponavlja je **sam algoritam**
 2. Broj ponavljanje se kontroliše **naredbom grananja** u rekurzivnom algoritmu

Rekurzivni vs Iterativni

- ***Svaki problem*** koji se može rešiti ***rekurzivno*** može se rešiti i ***iterativno***, kao i obrnuto
- ***Napomena:***
- ***Postupak*** koji se ***ponavlja u rekurzivnom*** algoritmu – ***ne mora biti identičan*** postupku koji se ponavlja u iterativnom algoritmu

Rekurzivni vs Iterativni

- **Primer**: Izračunavanje stepena x^n , gde je x neki **realan broj** različit od nule i $n \geq 0$ ceo broj
- **Iterativno rešenje** za x^n :
- **Postupak** - sastoji se od **uzastopnog množenja** broja x sa parcijalno izračunatim stepenima x^i za $i = 0, 1, \dots, n-1$
- Algoritam – **power1** koristi **for-petlju** radi realizacije ovog postupka

Rekurzivni vs Iterativni

- **Algoritam – power1:**

```
// Ulaz: realan broj  $x$ , ceo broj  $n \geq 0$   
// Izlaz: broj  $x^n$ 
```

```
algorithm power( $x$ ,  $n$ )
```

```
     $y = 1$ ;  
    for  $i = 1$  to  $n$  do  
         $y = x * y$ ;
```

```
    return  $y$ ;
```

Rekurzivni vs Iterativni

- **Rekurzivno rešenje** za x^n :
- **Postupak** –
- Uočimo da je za stepen **$n = 0$** **rezultat** je uvek **1**, tj. **$x^0 = 1$**
- **Za stepen $n > 0$** , **rezultat** dobijamo tako što **x** pomnožimo sa **$(n-1)$ -im stepenom** broja **x** ,

$$x^n = \underbrace{x \cdot x \cdot \dots \cdot x}_n = \text{power}(x,n)$$

$$= x \cdot \underbrace{x \cdot \dots \cdot x}_{n-1} = \text{power}(x,n-1)$$
$$= x \cdot x^{n-1} \dots\dots\dots$$

- Algoritam – **power**

Rekurzivni vs Iterativni

- **Rekurzivno rešenje** za x^n :
- Izračunavanje se **podeli u dva slučaja**:
- **Bazni slučaj**: ako je $n = 0$, tada je **$power(x,0) = 1$**
- **Opšti slučaj**: ako je $n \neq 0$, onda je
 $power(x,n) = x * power(x, n-1)$
- **Rekurzivna definicija power**:

$$power(x, n) = \begin{cases} 1, & \text{ako je } n = 0 \\ x \cdot power(x, n-1), & \text{ako je } n \neq 0 \end{cases}$$

Rekurzivni vs Iterativni

- *Algoritam – power:*

```
// Ulaz: realan broj x, ceo broj  $n \geq 0$   
// Izlaz: broj  $x^n$   
algorithm power(x, n)  
  
    if (n == 0) then  
        return 1;  
    else  
        return x * power(x, n-1);
```

Rekurzivni algoritmi

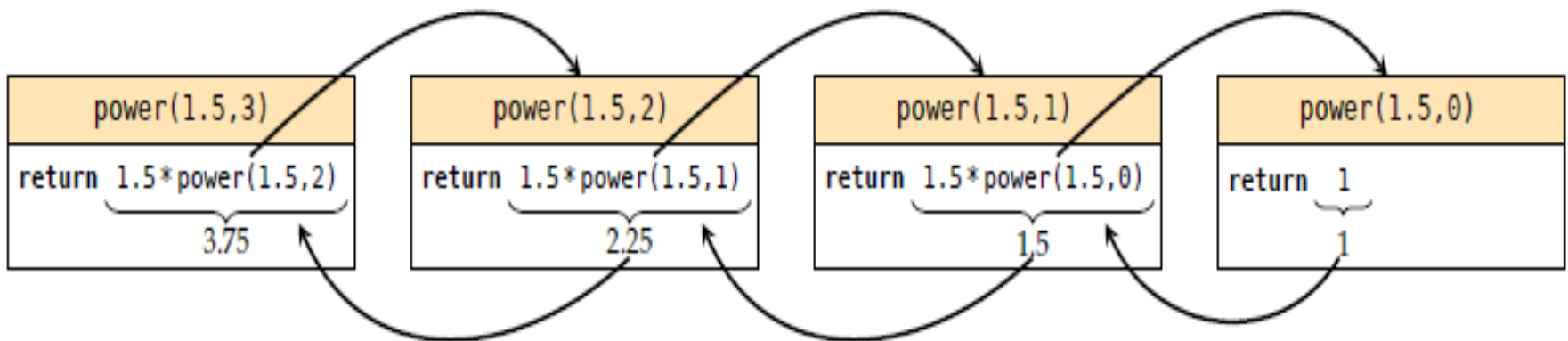
- **Rekurzivni algoritam** je algoritam koji **poziva sam sebe** – taj poziv može biti:
- **Direktan** – ukoliko se ***u njegovoj definiciji*** nalazi ***poziv samog algoritma*** koji se definiše (kao recimo *power*)
- **Indirektan** - ukoliko se ***u njegovoj definiciji*** nalazi ***poziv drugog algoritma*** koji pak ***sa svoje strane poziva polazni algoritam*** koji se definiše

Rekurzivni algoritmi

- Mehanizam pozivanja rekurzivnih algoritama:
- Ne razlikuje se od standardnog mehanizma za obične algoritme
- I. Argumenti* u pozivu se **dodeljuju formalnim** ulaznim **parametrima** algoritma
- II. Zatim se izvršava telo algoritma*
- **Šta je važno** ovde primetiti što se tiče pozivanja rekurzivnog algoritma?

Rekurzivni algoritmi

- Poziv rekurzivnog algoritma – **generiše lanac poziva** istog algoritma **sa različitim ulaznim parametrima koji definišu tekući potproblem**
- Lanac se **prekida** kad se dođe do trivijalnog potproblema – čije je rešenje očigledno
- Primer: ***power(1.5, 3)*** → **3.75**



Rekurzivni algoritmi

- **Rekurzivni algoritmi** rešavaju problem njegovim **svodenjem na sličan, prostiji, problem**
- Algoritam **power**:
- Problem izračunavanja **n -tog stepena** nekog broja **svodi na** problem izračunavanja **$(n-1)$ -og stepena** istog broja (**koji je prostiji**)
- Dalje, problem izračunavanja **$(n-1)$ -og stepena** nekog broja svodi na problem izračunavanja **$(n-2)$ -og stepena** istog broja (**koji je prostiji**)
-

Rekurzivni algoritmi

- **Bez kontrole** – ovaj postupak uprošćavanja polaznog problema bi doveo do **beskonačnog lanca poziva** (slično beskonačnoj petlji u iterativnim algoritmima)
- **Bazni slučaj** – problem u najprostijem obliku koji **prekida lanac poziva**
- **Rešenje** ovog problema **se unapred zna**
- U slučaju algoritma **power** – to je slučaj za **$n = 0$**

Rekurzivni Euklidov algoritam

- Podsetimo se Euklidove teoreme:
- **Teorema** (**Euklid**). Ako su x i y pozitivni celi brojevi takvi da je $x \geq y$, onda je
$$nzd(x, y) = nzd(y, x \% y)$$
- **Posledica**: **svaki pozitivan ceo broj deli 0 bez ostatka**, t.j.

$$nzd(x, 0) = x$$

Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Iterativni algoritam (A):*
- Primer: $\text{nzd}(x, y)$, $x \geq y > 0$ celi brojevi
- $d = \text{nzd}(x, y)$ ako
 1. d je **zajednički delilac** za x i y (d deli oba broja x i y bez ostatka)
 2. d je **najveći** zajednički delilac za x i y
- $\text{nzd}(30, 12) = ?$

Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Iterativni algoritam (A):*
- Primer: $nzd(30, 12) = ?$
 - *delioci za 30*: {1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30}
 - *delioci za 12*: {1, 2, 3, 4, 6, 12}
 - *zajednički* delioci za 30 i 12: {1, 2, 3, 6}
 - *najveći* zajednički delioc - **6**
 - $nzd(30, 12) = 6$

Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Iterativni algoritam (A):*
- *Ideja:* počinjući **od manjeg broja**, proveravati sve manje brojeve dok se ne pronađe nzd

```
// Ulaz:  pozitivni celi brojevi x i y,  $x \geq y$ 
```

```
// Izlaz: nzd(x,y)
```

```
algorithm nzd(x, y)
```

```
    d = y;
```

```
    while ((x % d != 0) || (y % d != 0)) do
```

```
        d = d - 1;
```

```
    return d;
```

Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Iterativni algoritam (A):*
- *Diskusija rešenja (A):*
- *$nzd(12378, 3054) = ?$*
- *Brojevi koji se proveravaju* da li su delioci oba broja 12378 i 3054:

3054, 3053, 3052, 3051, ... , 7, 6

- *$nzd(12378, 3054) = 6$*

Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Iterativni algoritam (B):*
- Zasniva se na tvrdnji Teoreme:
$$nzd(x, y) = nzd(y, x \% y)$$
- $nzd(12378, 3054) = ?$

Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Iterativni algoritam (B):*

- Rešenje (B):

$$\mathbf{nzd(x, y) = nzd(y, x \% y)}$$

12378, 3054

12378, 3054, 162 (**12378 % 3054 = 162**)

12378, 3054, 162, 138 (**3054 % 162 = 138**)

12378, 3054, 162, 138, 24 (**162 % 138 = 24**)

12378, 3054, 162, 138, 24, 18 (**138 % 24 = 18**)

12378, 3054, 162, 138, 24, 18, 6 (**24 % 18 = 6**)

12378, 3054, 162, 138, 24, 18, 6, 0 (**18 % 6 = 0**)

⇒ **nzd(12378, 3054) = 6**

```
algorithm euclid1(x, y)
```

```
    while (y > 0) do
```

```
        z = x % y;
```

```
        x = y;
```

```
        y = z;
```

```
    return x;
```


Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Iterativni algoritam:*

```
algorithm euclid1(x, y)
```

```
  while (y > 0) do
```

```
    z = x % y;
```

```
    x = y;
```

```
    y = z;
```

```
  return x;
```

x **y**
12378, 3054

x **y**
12378, 3054, 162 (**12378 % 3054 = 162**)

x **y**
12378, 3054, 162, 138 (**3054 % 162 = 138**)

x **y**
12378, 3054, 162, 138, 24 (**162 % 138 = 24**)

12378, 3054, 162, 138, 24, 18 (**138 % 24 = 18**)

12378, 3054, 162, 138, 24, 18, 6 (**24 % 18 = 6**)

x **y**
12378, 3054, 162, 138, 24, 18, 6, 0 (**18 % 6 = 0**)

⇒ ***nzd(12378, 3054) = 6***

Rekurzivni Euklidov algoritam

- Rekurzivno rešenje:
- $\text{nzd}(12378, 3054) = ?$

- Rešenje:
- Zasniva se na *istoj tvrdnji (Euklidova teorema)*

Rekurzivni Euklidov algoritam

- **Rekurzivni algoritam:**
- Izračunavanje se **podeli u dva slučaja:**
- **Bazni slučaj:** ako je $x \% y = 0$, tada je $nzd(x, y) = y$
- **Opšti slučaj:** ako je $x \% y \neq 0$, onda je
$$nzd(x, y) = nzd(y, x \% y)$$
- **Rekurzivna definicija NZD:**

$$nzd(x, y) = \begin{cases} y, & \text{ako je } x \% y = 0 \\ nzd(y, x \% y), & \text{ako je } x \% y \neq 0 \end{cases}$$

Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Rekurzivno rešenje:*
- Rešenje:

12378, 3054

12378, **3054, 162** ($12378 \% 3054 = 162$)

12378, 3054, **162, 138** ($3054 \% 162 = 138$)

12378, 3054, 162, **138, 24** ($162 \% 138 = 24$)

12378, 3054, 162, 138, **24, 18** ($138 \% 24 = 18$)

12378, 3054, 162, 138, 24, **18, 6** ($24 \% 18 = 6$)

⇒ **$nzd(12378, 3054) = 6$**

Bazni slučaj!

Rekurzivni Euklidov algoritam

- **Rekurzivni algoritam:**
- **Postupak nije beskonačan**, jer se *u sledećem koraku* uvek **dobija broj** (ostatak) koji je **striktno manji od prethodnog** broja (delioca)
- **Pitanje:**
- Zašto **zajednički delilac** za x i y deli i $x\%y$ **bez ostatka?**

Rekurzivni Euklidov algoritam

- **Rekurzivni algoritam:**
- Zašto **zajednički delilac** za **x** i **y** deli i **$x\%y$** **bez ostatka?**

x **predstavljen** pomoću rezultata deljenja i ostatka deljenja sa **y** :

$$x = y \cdot \lfloor x/y \rfloor + x\%y$$

d bilo koji ceo broj koji deli **x** i **y** bez ostatka:

$$\frac{x}{d} = \frac{y \cdot \lfloor x/y \rfloor}{d} + \frac{x\%y}{d}$$

Rekurzivni Euklidov algoritam

- *Rekurzivni Euklidov algoritam za izračunavanje $\text{nzd}(x, y)$:*

```
// Ulaz:  pozitivni celi brojevi x i y,  $x \geq y$   
// Izlaz:  $\text{nzd}(x, y)$   
algorithm  $\text{nzd}(x, y)$   
  
    if  $(x \% y == 0)$  then  
        return y;  
    else  
        return  $\text{nzd}(y, x \% y)$ ;
```

Rekurzivni algoritam - Primer

- **Primer:** *indeks najvećeg elementa niza*

```
// Ulaz: niz  $a$ , njegov broj elemenata  $n$   
// Izlaz: indeks najvećeg elementa niza  $a$   
algorithm max( $a$ ,  $n$ )
```


Rekurzivni algoritam - Primer

- **Primer:** *indeks najvećeg elementa niza*

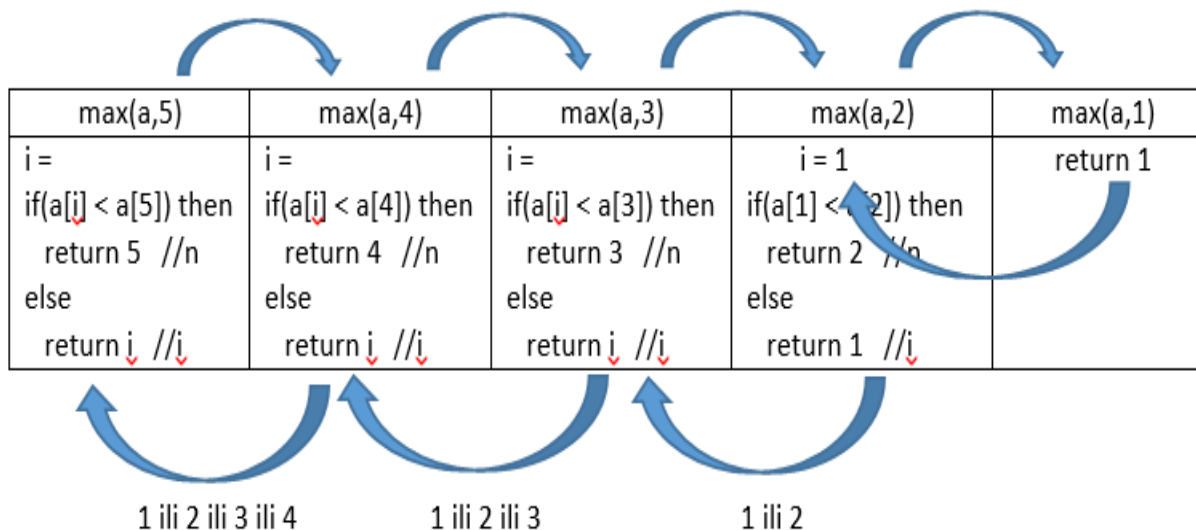
```
// Ulaz: niz a, njegov broj elemenata n
// Izlaz: indeks najvećeg elementa niza a
algorithm max(a, n)
```

```
    if (n == 1) then // bazni slučaj
        return 1;
    else // opšti slučaj
        i = max(a, n-1);
        if (a[i] < a[n]) then
            return n;
        else
            return i;
```

Rekurzivni algoritmi - Primer

- Poziv rekurzivnog algoritma – **generiše lanac poziva** istog algoritma **sa različitim ulaznim parametrima koji definišu tekući potproblem**
- Lanac se **prekida** kad se dođe do trivijalnog potproblema

$a = (a_1, a_2, a_3, a_4, a_5)$



algorithm max(a, n)

```

if (n == 1) then // bazni
    return 1;
else // opšti
    i = max(a, n-1);
    if (a[i] < a[n]) then
        return n;
    else
        return i;
    
```

Rekurzivni algoritam - Primer

- **Primer:** Fibonačijev niz brojeva
- Ima brojne **primene u** umetnosti, **matematici** i računarstvu
- **Prva dva broja** Fibonačijevog niza brojeva su **1 i 1**
- **Svaki sledeći** broj u nizu se dobija kao **zbir prethodna dva** broja niza
- Prema tome, početni deo Fibonačijevog niza brojeva je:

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, 89,

Rekurzivni algoritam - Primer

- *Iterativni algoritam:*
- Algoritam koji *izračunava n-ti broj*
Fibonačijevog niza
- Da bi se izračunao *n-ti broj* Fibonačijevog niza
 1. Može se *početi od prva dva* broja tog niza
 2. Zatim *primeniti iterativni postupak* u kojem se u svakom koraku izračunava *naredni broj u nizu* dok se ne dobije traženi n-ti broj

Rekurzivni algoritam - Primer

- *Iterativni algoritam:*
- Algoritam koji *izračunava n-ti broj Fibonačijevog niza*
- *Ideja:* koriste se *tri promenljive* koje u svakom iterativnom koraku sadrže:
 - 1. Prethodna dva* broja niza (promenljive *x i y*)
 - 2. Naredni* broj niza (promenljiva *z*)
- *Ulaz:* $n \geq 1$
- *Izlaz:* *n-ti broj* Fibonačijevog niza (promenljiva *z*)

Rekurzivni algoritam - Primer

- ***Iterativni algoritam:***

```
// Ulaz:  $n \geq 1$   
// Izlaz:  $n$ -ti broj Fibonačijevog niza  
algorithm fib1(n)  
  
    x = 1; y = 1; z = 1;  
    for i = 3 to n do  
        z = x + y;  
        x = y;  
        y = z;  
  
    return z;
```

Rekurzivni algoritam - Primer

- ***Rekurzivni algoritam:***
- Ako brojeve Fibonačijevog niza označimo sa f_1, f_2, f_3, \dots
- **Rekurzivna definicija** za ***n-ti*** broj Fibonačijevog niza:

$$f_1 = 1, f_2 = 1$$

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}, \quad n > 2.$$

Rekurzivni algoritam - Primer

- ***Rekurzivni algoritam:***

```
// Ulaz:  $n \geq 1$   
// Izlaz:  $n$ -ti broj Fibonačijevog niza  
algorithm fib2(n)  
  
    if (n <= 2) then // bazni slučaj  
        return 1;  
    else // opšti slučaj  
        return fib(n-1) + fib(n-2);
```