

# PROGRAMIRANJE II

---

## **P-01: Rekurzije**

prof. dr **Dražen Brđanin**  
2023/24



# P-01: Rekurzije

---

- **Sadržaj predavanja**

- definicija rekurzije
- osnovne karakteristike rekurzije
- proces izvršavanja rekurzije
- dobre i loše strane rekurzije
- eliminacija rekurzije
- primjeri rekurzija

# Definicija rekurzije

- U matematici i računarstvu, **rekurzija je pristup u kojem se neki pojam, objekat ili funkcija definiše na osnovu jednog ili više osnovnih (baznih) slučajeva i na osnovu pravila koja složene slučajeve svode na jednostavnije.**
- **Rekurzivna funkcija** = **funkcija koja poziva samu sebe**, svodeći rješavanje složenog problema na jednostavniji problem iste prirode, sve dok se problem ne pojednostavi do osnovnog (trivijalnog) slučaja.
- Nemaju svi programski jezici podršku za rekurzivne potprograme (npr. FORTRAN)

Primjer: **Rekurzivna (induktivna) definicija**  $x^n$

$$x^n = \begin{cases} 1, & n = 0 \\ x \cdot x^{n-1}, & n > 0 \end{cases}$$

Diagram illustrating the recursive definition of  $x^n$ :

- The first case,  $n = 0$ , is labeled "osnovni (bazni) slučaj" (base case).
- The second case,  $n > 0$ , is labeled "rekurzivni korak" (recursive step).

# Definicija rekurzije

## ■ Osnovni elementi rekurzije:

- **osnovni (bazni) slučaj** = jednostavan (trivijalan) problem koji može da se riješi bez rekurzivnog poziva i koji omogućava zaustavljanje rekurzije.
- **rekurzivni korak** = mehanizam za pojednostavljenje složenog problema, tj. svođenje složenog problema na rješavanje jednostavnijeg problema iste prirode

Rješenje problema u  $n$ -tom koraku bazira se na rješenju iz  $(n-1)$ -og koraka.

$$x^n = \begin{cases} 1, & n = 0 \\ x \cdot x^{n-1}, & n > 0 \end{cases}$$

osnovni (bazni) slučaj

rekurzivni korak

- Izostavljanje osnovnog slučaja ili rekurzivnog koraka čini definiciju **nekompletnom**.

# Definicija rekurzije

- Implementacija rekurzije:

$$x^n = \begin{cases} 1, & n = 0 \\ x \cdot x^{n-1}, & n > 0 \end{cases}$$

Diagram illustrating the recursive definition of  $x^n$ :

- The first case,  $n = 0$ , is labeled "osnovni (bazni) slučaj" (base case).
- The second case,  $n > 0$ , is labeled "rekurzivni korak" (recursive step).

```
float stepenovanje(float x, int n)
```

```
{
```

```
    if (n==0)
```

```
        return 1;
```

osnovni (bazni) slučaj

```
    else
```

```
        return x * stepenovanje(x, n-1);
```

rekurzivni korak

```
}
```

# Definicija rekurzije

- Analiza izvršavanja rekurzivne funkcije:

```
float stepenovanje(float x, int n)
{
    if (n==0) return 1;
    else return x * stepenovanje(x,n-1);
}
```

stepenovanje(3,2)

x=3

n=2  $\Rightarrow$  return 3 \* stepenovanje(3,1)

x=3

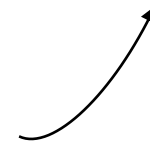
n=1  $\Rightarrow$  return 3 \* stepenovanje(3,0)

x=3

n=0  $\Rightarrow$  return 1

3 \* 3 = 9

3 \* 1 = 3





# Definicija rekurzije

## Primjer:

```
#include <stdio.h>

float stepenovanje(float x, int n)
{
    if (n==0)
        return 1;
    else
        return x*stepenovanje(x,n-1);
}

int main()
{
    float x;
    printf("x=");
    scanf("%f", &x);
    for (int n=0; n<5; n++)
        printf("%.2f^%d=%.4f\n", x,n,stepenovanje(x,n));
    return 0;
}
```

## Primjer izvršavanja:

```
x=3
3.00^0=1.0000
3.00^1=3.0000
3.00^2=9.0000
3.00^3=27.0000
3.00^4=81.0000
```



# Osnovne karakteristike rekurzije

---

## ■ **Postojanje osnovnog slučaja**

- mora da postoji jedan ili više osnovnih slučajeva čije je rješenje jednostavno (trivijalno) i ne zahtijeva rekurzivni poziv
- postojanje osnovnog slučaja omogućava zaustavljanje rekurzije

## ■ **Progres / konvergencija**

- svaki (uzastopni) rekurzivni korak mora da vodi prema osnovnim slučajevima
- rješavanje složenog problema mora da se svodi na rješavanje jednostavnijeg problema iste prirode, tako što funkcija poziva samu sebe ali sa drugim argumentima (koji reprezentuju jednostavniji problem)

## ■ **Onemogućavanje/izbjegavanje ponavljanja koraka**

- ne treba omogućiti da se ponavlja rješavanje istog problema u više uzastopnih koraka, jer to značajno troši resurse i usporava rad (vidjeti primjer sa Fibonačijevim nizom)





# Proces izvršavanja rekurzije

---

## ■ **Rekurzivna funkcija je funkcija!**

- **Programski kod** rekurzivne funkcije (isto kao i za svaku drugu funkciju) tokom izvršavanja programa nalazi se u **CODE SEGMENTU**.
- U CODE SEGMENTU postoji **samo jedan primjerak koda rekurzivne funkcije**.
- **Prilikom poziva rekurzivne funkcije** (isto kao i za svaku drugu funkciju) na steku se formira odgovarajući **stek okvir** u kojem se nalaze:
  - argumenti koji se proslijeđuju u funkciju (stvarni↔formalni),
  - adresa povratka u pozivajućoj funkciji (kako bi se znalo odakle se nastavlja izvršavanje nakon povratka iz funkcije), ...
- **Prilikom izvršavanja rekurzivnog koraka** (funkcija poziva samu sebe) na steku se formira **novi stek okvir** (koji pripada novoj instanci pozvane funkcije), u kojem se nalaze:
  - argumenti koji se u rekurzivnom koraku proslijeđuju u pozvanu funkciju,
  - adresa povratka u pozivaocu (kako bi se znalo odakle se nastavlja izvršavanje nakon povratka iz pozvane funkcije), ...

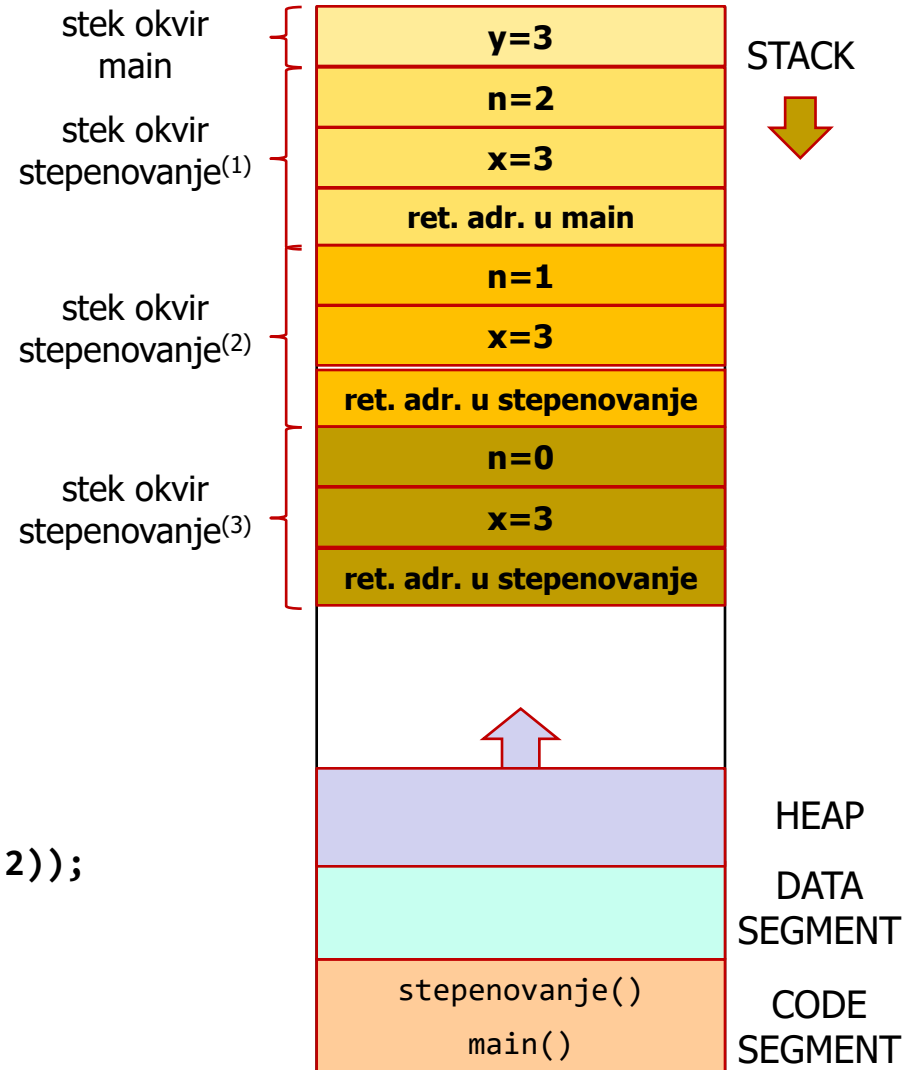
# Proces izvršavanja rekurzije

## Primjer:

```
#include <stdio.h>
```

```
float stepenovanje(float x, int n)
{
    if (n==0)
        return 1;
    else
        return x*stepenovanje(x,n-1);
}
```

```
int main()
{
    float y;
    printf("y=");
    scanf("%f", &y);
    printf("%.2f^2=%.4f\n", y, stepenovanje(y,2));
    return 0;
}
```



# Proces izvršavanja rekurzije

## Primjer:

```
#include <stdio.h>
```

```
void reverse()  
{  
    char c;  
    scanf("%c", &c);  
    if (c != '\n')  
    {  
        reverse();  
        printf("%c", c);  
    }  
    return;  
}
```

```
int main()  
{  
    reverse();  
    return 0;  
}
```

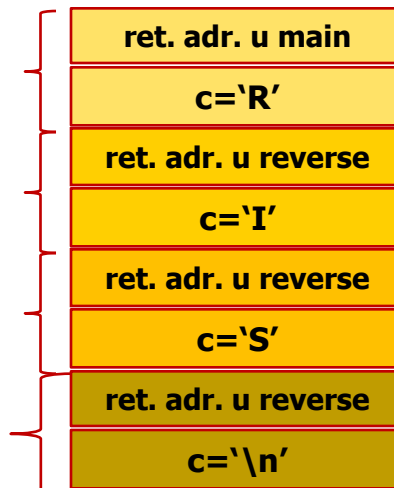
Po povratku iz pozvane funkcije (završen rekurzivni korak), nastavlja se izvršavanje od mjesta na kojem je prekinuto izvršavanje.

stek okvir reverse<sup>(1)</sup>

stek okvir reverse<sup>(2)</sup>

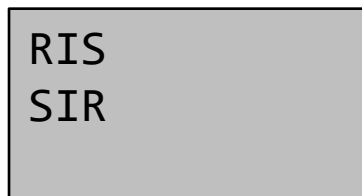
stek okvir reverse<sup>(3)</sup>

stek okvir reverse<sup>(4)</sup>



STACK  
↓

## Primjer izvršavanja:



# Proces izvršavanja rekurzije

## Primjer (upotreba statičkih promjenljivih):

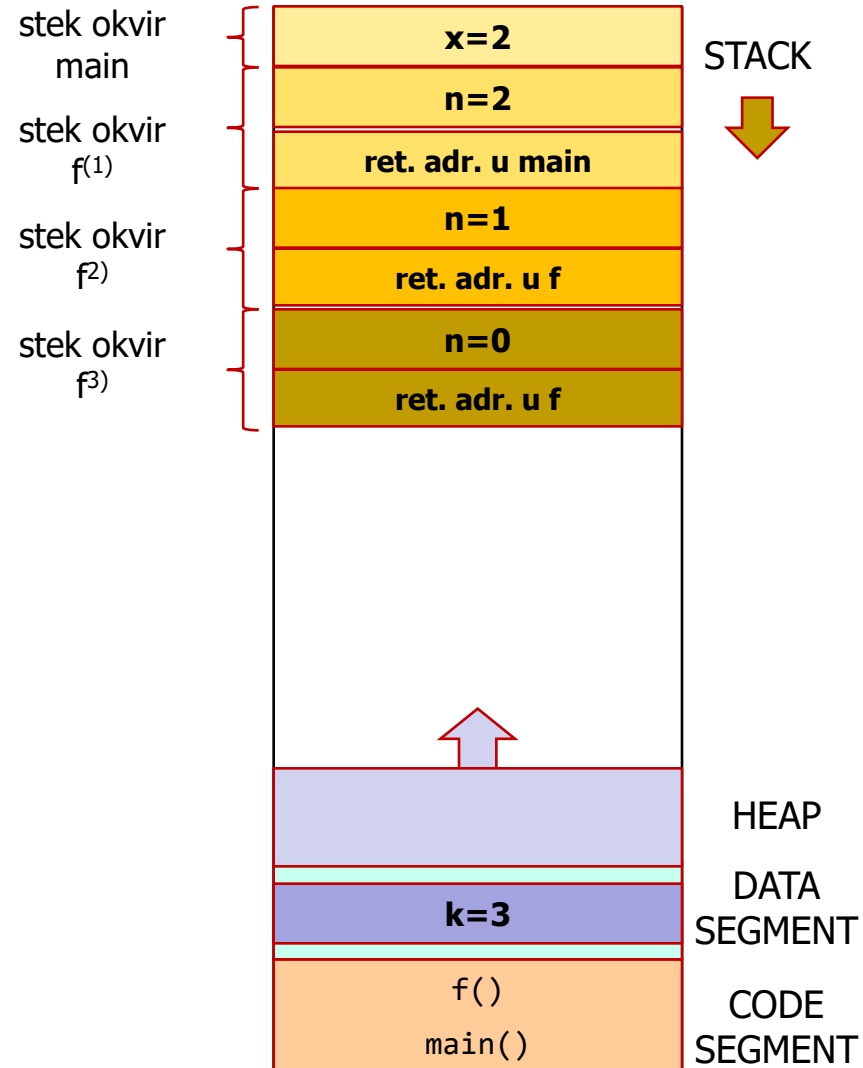
```
#include <stdio.h>
```

```
void f(int n)
{
    static int k=0;
    k++;
    if (n) f(n-1);
    printf("n=%d k=%d\n", n, k);
}
```

```
int main()
{
    int x=2;
    f(x);
    return 0;
}
```

### Primjer izvršavanja:

n=0	k=3
n=1	k=3
n=2	k=3



# Zašto rekurzija mora da konvergira?

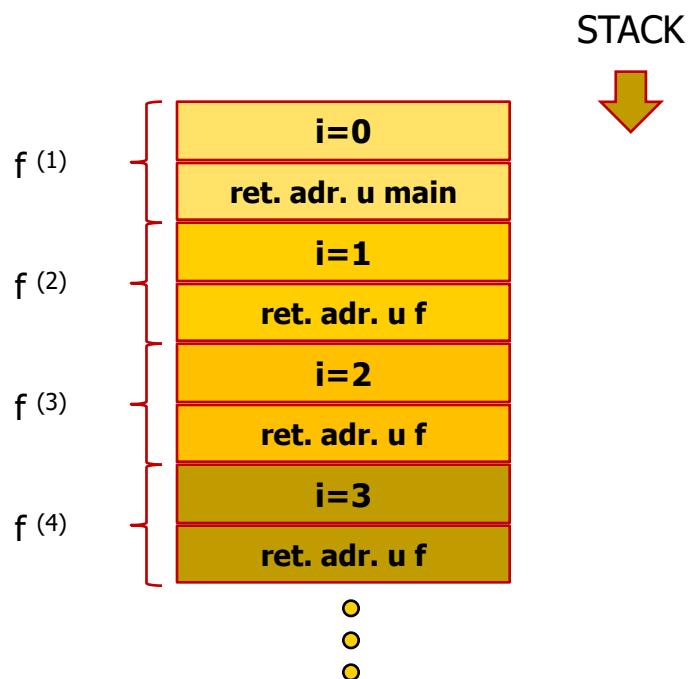
Svaka nova instanca pozvane funkcije ima svoj stek okvir, a veličina steka je ograničena!

## Primjer 1:

```
#include <stdio.h>

void f(int i)
{
    f(i+1);
    return;
}

int main()
{
    f(0);
    return 0;
}
```



## Primjer 2:

```
int bad(int n)
{
    if (n == 0) return 0;
    return bad(n/3 + 1);
}
```

**bad(1)**

n=1 ⇒ return **bad(1)**

n=1 ⇒ return **bad(1)**

???



# Dobre i loše strane rekurzije

## Dobre strane rekurzije

Kod je (obično):

- kratak, čitljiv i jednostavan za razumijevanje,
- jednostavan za održavanje i otklanjanje grešaka,
- pogodan za dokazivanje korektnosti,
- ...

## Rekurziju treba koristiti:

- ako je rekurzivno rješenje “prirodno” i jednostavno za razumijevanje,
- ako rekurzivno rješenje ne zahtijeva suvišna izračunavanja koja je teško eliminisati,
- ako je ekvivalentno iterativno (nerekurzivno) rješenje previše kompleksno.

## Loše strane rekurzije

### ■ Cijena poziva:

- svaki rekurzivni korak znači novi stek okvir i kopiranje argumenata na stek, što dalje znači novo **memorijsko zauzeće** i **usporavanje izvršavanja**
- u slučaju “dubokih” rekurzija, **prostorna** (memorijska) i **vremenska složenost** mogu biti **kritične**

### ■ Suvišna izračunavanja:

- svođenje složenog problema na jednostavnije može da rezultuje suvišnim ponavljanjima istih izračunavanja

# Dobre i loše strane rekurzije

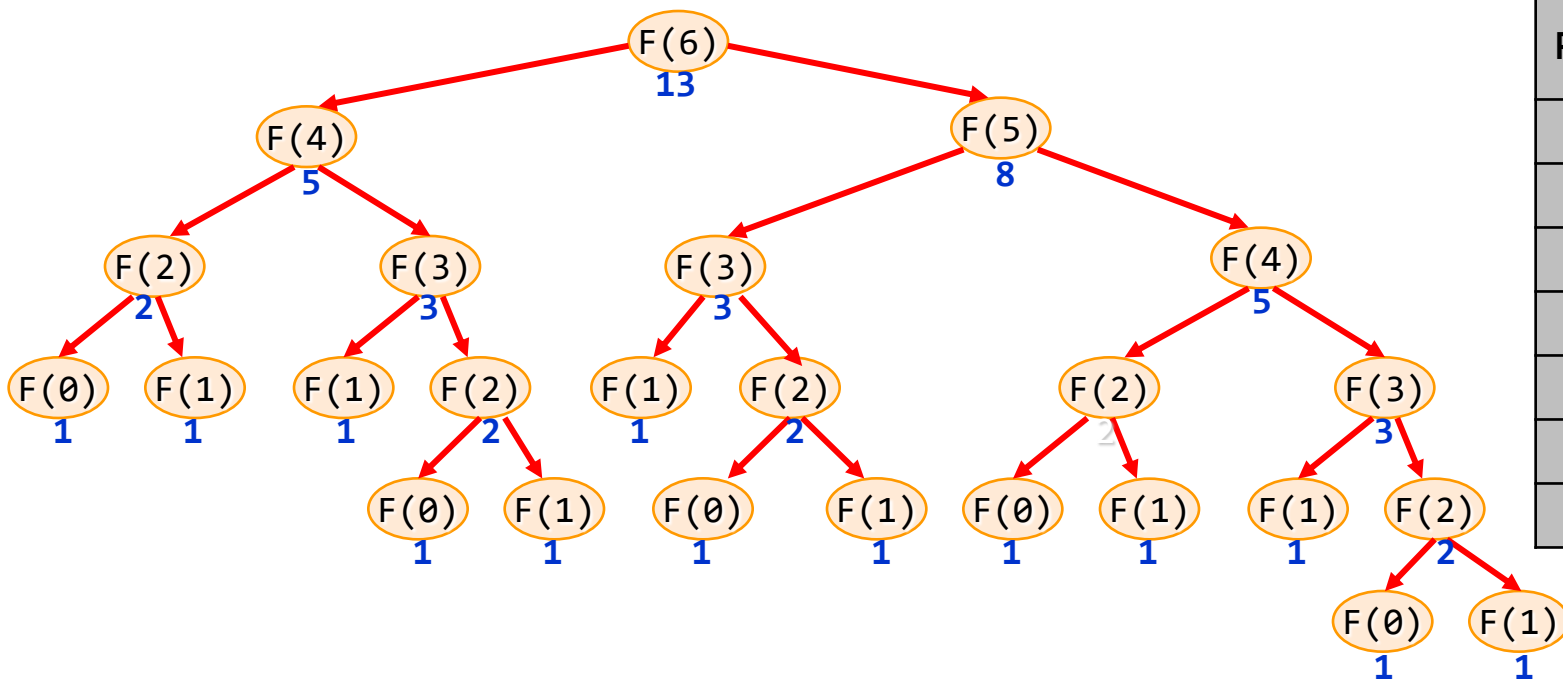
## Primjer suvišnih izračunavanja (Fibonačijev niz):

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, ... (?)

$$F_0 = F_1 = 1$$

$$F_i = F_{i-1} + F_{i-2}; \quad i > 1$$

```
int f(int i)
{
    if (i <= 1) return 1;
    else return f(i-1) + f(i-2);
}
```



Poziv	Broj izvršavanja
F(6)	1
F(5)	1
F(4)	2
F(3)	3
F(2)	5
F(1)	8
F(0)	5

# Dobre i loše strane rekurzije

## Eliminacija suvišnih izračunavanja (**memoizacija**):

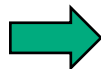
**Memoizacija** je tehnika koja podrazumijeva **pamćenje svih rezultata** ranijih rekurzivnih poziva u odgovarajućoj strukturi podataka.

Prilikom ulaska u funkciju provjerava se da li je već izračunata tražena vrijednost.

Ako postoji izračunata vrijednost, vraća se rezultat.

Inače se izračunava nova vrijednost, dodaje u strukturu i vraća rezultat.

```
int f(int i)
{
    if (i<=1) return 1;
    else return f(i-1)+f(i-2);
}
```



```
int f(int i)
{
    static int memo[MAX]={1,1};
    if (memo[i]) return memo[i];
    else return memo[i]=f(i-1)+f(i-2);
}
```

i	0	1	2	3	4	5	6
broj izvršavanja	1	1	3	5	9	15	25

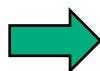
i	0	1	2	3	4	5	6
min. broj izvršavanja	1	1	3	3	3	3	3
max. broj izvršavanja	1	1	3	5	7	9	11



# Dobre i loše strane rekurzije

**Eliminacija suvišnih izračunavanja (redefinicija rekurzivnog koraka):**

$$x^n = \begin{cases} 1, & n = 0 \\ x \cdot x^{n-1}, & n > 0 \end{cases}$$



$$x^n = \begin{cases} 1, & n = 0 \\ (x \cdot x)^{n/2}, & n \text{ parno} \\ x \cdot x^{n-1}, & n \text{ neparno} \end{cases}$$

```
double stepenovanje(double x, int n)
{
    if (n==0)
        return 1;
    else
        return x*stepenovanje(x,n-1);
}
```

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8
broj izvršavanja	1	2	3	4	5	6	7	8	9

```
double stepenovanje(double x, int n)
{
    if (n==0)
        return 1;
    else
        if (n%2==0)
            return stepenovanje(x*x,n/2);
        else
            return x*stepenovanje(x,n-1);
}
```

n	0	1	2	3	4	5	6	7	8
broj izvršavanja	1	2	3	4	4	5	5	6	5



# Eliminacija rekurzije

---

- Svaku rekurzivnu funkciju moguće je transformisati u ekvivalentnu iterativnu (nerekurzivnu) funkciju.
- Ne postoji jedinstven i univerzalan pristup za transformaciju rekurzivne u nerekurzivnu funkciju.
- Univerzalan pristup za transformaciju rekurzivne u nerekurzivnu funkciju zahtijevao bi postojanje odgovarajuće strukture podataka koja bi sadržavala sve podatke/rezultate koji se smještaju na stek.
- Neke klase rekurzivnih funkcija mogu veoma jednostavno da se transformišu u nerekurzivne funkcije (npr. **repne rekurzije**).
- **Repni rekurzivni poziv** = rekurzivni poziv čiji je rezultat ujedno i rezultat funkcije, tj. nakon rekurzivnog poziva (i vraćanja rezultata) nema dodatnih naredbi/izračunavanja.



# Eliminacija rekurzije

**Repni rekurzivni poziv** = rekurzivni poziv čiji je rezultat ujedno i rezultat funkcije, tj. nakon rekurzivnog poziva (i vraćanja rezultata) nema dodatnih naredbi/izračunavanja.

Primjer:

```
float stepenovanje(float x, int n)
{
    if (n==0)
        return 1;
    else
        if (n%2==0)
            return stepenovanje(x*x,n/2);
        else
            return x*stepenovanje(x,n-1);
}
```

**repni rekurzivni poziv**

**nije repni rekurzivni poziv jer ima dodatno računanje nakon povratka iz pozvane funkcije**

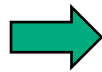
# Eliminacija repne rekurzije

Repna rekurzija može da se eliminiše na sljedeći način:

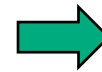
- prije rekurzivnog poziva treba promijeniti argument tako da ima vrijednost koju bi imao kad se izvrši rekurzivni poziv,
- nakon što se promijeni vrijednost argumenta, nema više potrebe da se vrši rekurzivni poziv nego je dovoljno **kontrolu prebaciti na početak funkcije** (npr. pomoću **goto**) ,
- refaktorisati kod tako da se **goto zamijeni odgovarajućom petljom**.

Primjer:

```
int f(int n)
{
    if (n==0)
        return 1;
    else
        f(n-1);
}
```



```
int f(int n)
{
    start:
    if (n==0)
        return 1;
    else
    {
        n=n-1;
        goto start;
    }
}
```



```
int f(int n)
{
    while (n>0)
        n=n-1;
    return 1;
}
```

# Eliminacija repne rekurzije

Primjer (Euklidov algoritam za određivanje mjere dva broja):

```
int mjera(int a, int b)
{
    if (b==0)
        return a;
    else
        return mjera(b,a%b);
}
```



```
int mjera(int a, int b)
{
    start:
    if (b==0)
        return a;
    else
    {
        int tmp=a%b;
        a=b;
        b=tmp;
        goto start;
    }
}
```



```
int mjera(int a, int b)
{
    while (b>0)
    {
        int tmp=a%b;
        a=b;
        b=tmp;
    }
    return a;
}
```



# Primjeri rekurzija

---

Primjer (rekurentna relacija):

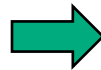
$$x_n = 5x_{n-1} - 4x_{n-2}, \quad x_1 = 1, \quad x_2 = 2$$

```
unsigned clan(unsigned n)
{
    if (n<3) return n;
    return 5*clan(n-1)-4*clan(n-2);
}
```

Primjer (faktoriyel):

$$n! = \begin{cases} 1, & n \leq 1 \\ n \cdot (n-1)!, & n > 1 \end{cases}$$

```
unsigned faktor(unsigned n)
{
    if (n<=1) return 1;
    else return n*faktor(n-1);
}
```



```
unsigned faktor(unsigned n)
{
    return (n<=1) ? 1 : n*faktor(n-1);
}
```



# Primjeri rekurzija

---

Primjer (sekvencijalno pretraživanje niza):

```
int search(tip niz[], tip x, int kapacitet, int i)
{
    if (i >= kapacitet) return -1;
    if (niz[i] == x) return i;
    return search(niz, x, kapacitet, i+1);
}
```

Inicijalni poziv funkcije za pretraživanje

**search(niz,x,n,0)**

Primjer (poboljšano sekvencijalno pretraživanje niza sa "stražom"):

```
int search(tip niz[], tip x, int i)
{
    if (niz[i] == x) return i;
    return search(niz, x, i+1);
}
```

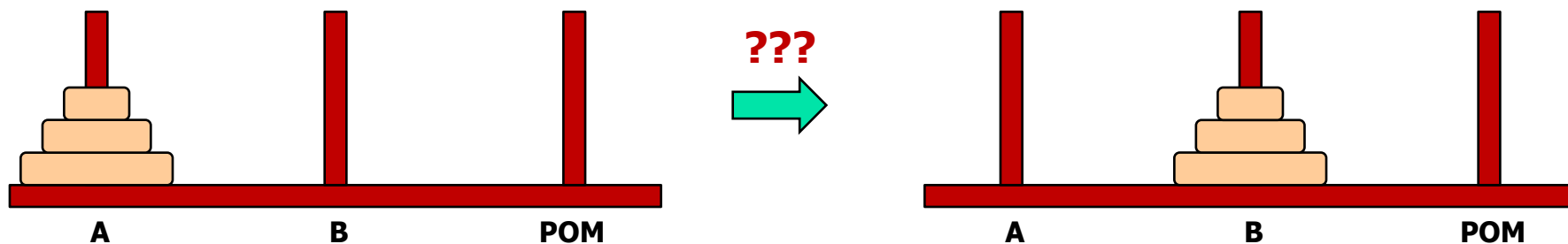
Potreban kod u pozivaocu (na kraj niza dodaje se "**stražar**" – **tražena vrijednost**)

**niz[n]=x;**

**search(niz,x,0)**

# Primjeri rekurzija

Primjer (Hanojske kule – *Towers of Hanoi*):



## Zadatak:

Prebaciti svih  $n$  (zlatnih) prstenova sa kule A na kulu B.

## Pravila igre:

1. U jednom potezu može da se prebaci samo jedan prsten.
2. Manji prsten može da se stavi samo na veći prsten.
3. Za premještanje je dozvoljeno koristiti pomoćnu kulu POM.

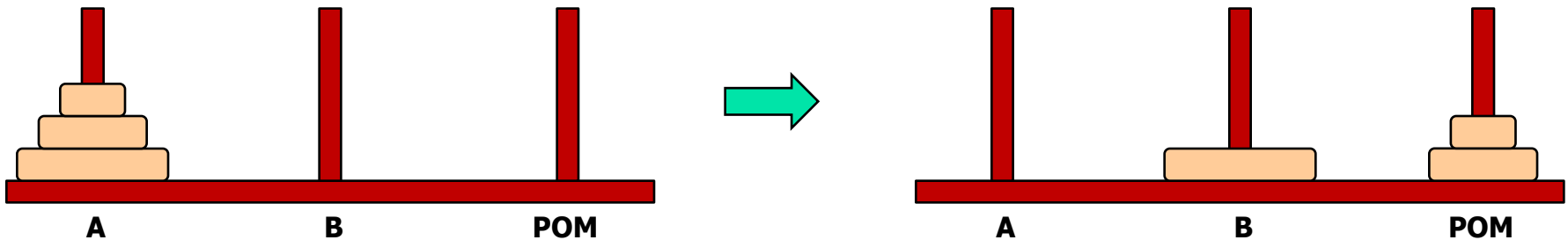


# Primjeri rekurzija

Primjer (Hanojske kule – *Towers of Hanoi*):

## Ideja za rješavanje problema:

- **REKURZIJA**: problem prebacivanja  $n$  prstenova treba svesti na prebacivanje  $n-1$  prstena.
- Ako prebacimo  $n-1$  prstenova sa A na POM, tada ćemo moći preostali prsten prebaciti sa A na B.



- Sada je najveći prsten na odgovarajućoj kuli (B) i problem je sveden sa  $n$  na  $n-1$  prsten.
- Prebacivanje  $n-1$  prstenova sa POM na B je isti problem kao i prebacivanje  $n$  prstenova sa A na B, samo jednostavniji (jer ima jedan prsten manje).
- **OSNOVNI SLUČAJ**: za  $n=1$ , prsten se prebaci sa A na B
- Problem se svodi na **PREBACIVANJE SA** jedne kule **NA** drugu kulu **PREKO** treće kule

**PREBACI( $n$ , SA, NA, PREKO)**



# Primjeri rekurzija

---

Primjer (Hanojske kule – *Towers of Hanoi*):

**Algoritam: PREBACI( $n$ , SA, NA, PREKO)**

1. Ako je  $n=1$  ispisi SA->NA (osnovni slučaj)
2. Inače
  - 2.1. PREBACI( $n-1$ , SA, PREKO, NA) (prebaci  $n-1$ , oslobodi najveći)
  - 2.2. ispisi SA->NA
  - 2.3. PREBACI( $n-1$ , PREKO, NA, SA) (prebaci preostalih  $n-1$ )

**Poziv algoritma:**

**PREBACI( $n$ , A, B, POM)**

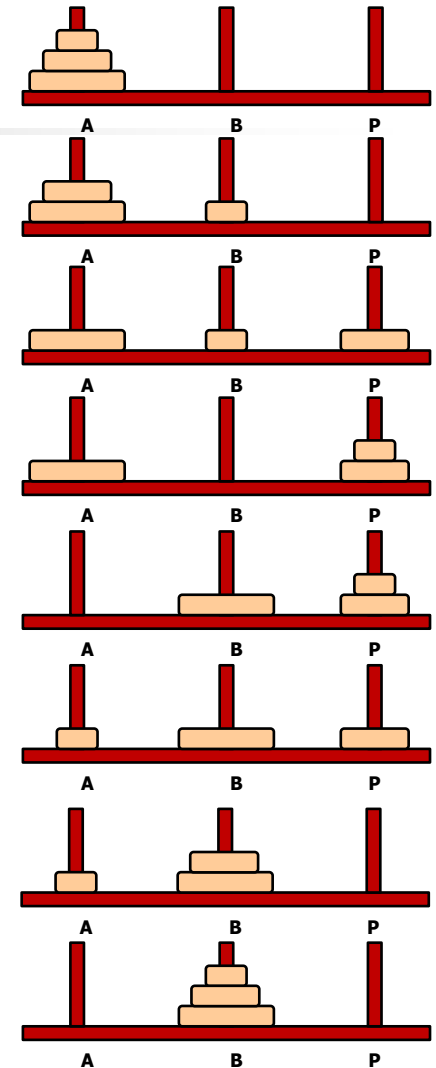
# Primjeri rekurzija

Primjer (Hanojske kule – *Towers of Hanoi*):

## Implementacija:

```
void prebaci(int n, char sa, char na, char preko)
{
    if (n==1)
        printf("%c->%c ", sa, na);
    else
    {
        prebaci(n-1,sa,preko,na);
        printf("%c->%c ", sa, na);
        prebaci(n-1,preko,na,sa);
    }
}

int main()
{
    prebaci(3,'A','B','P');
    return 0;
}
```



Rezultat izvršavanja:

A->B A->P B->P A->B P->A P->B A->B

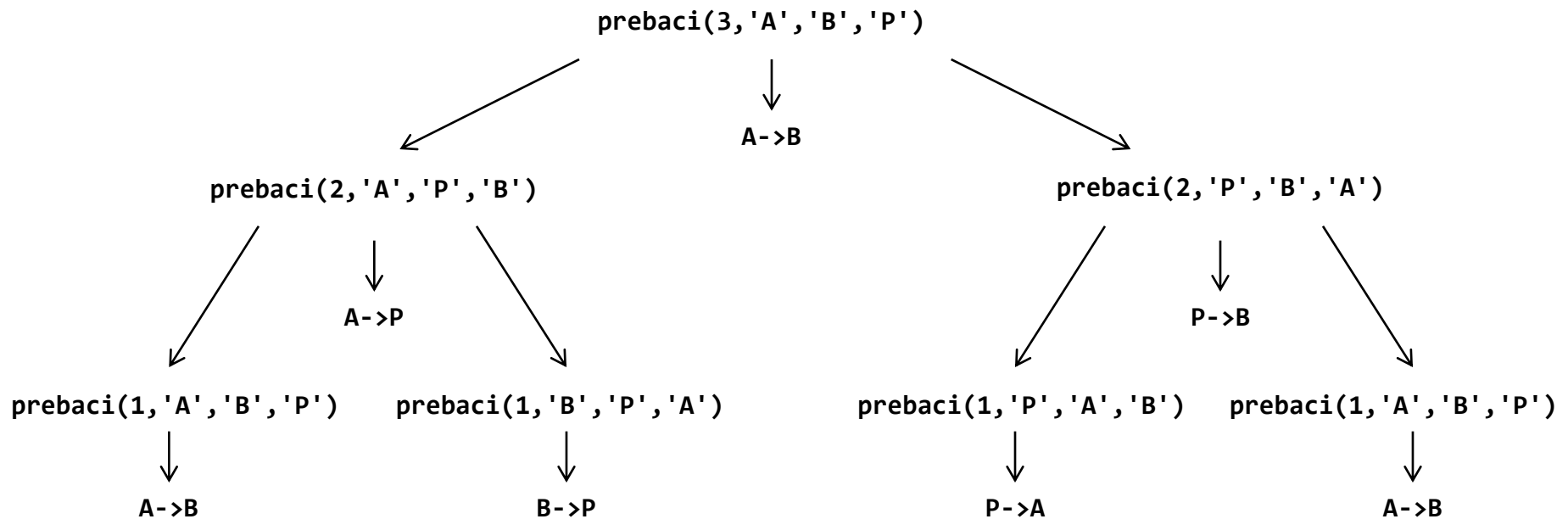
# Primjeri rekurzija

Primjer (Hanojske kule – *Towers of Hanoi*):

**Analiza izvršavanja (za  $n=3$ ):**

Rezultat izvršavanja:

A-→B A-→P B-→P A-→B P-→A P-→B A-→B



n	1	2	3	4	5	6	7	8	9
broj izvršavanja	1	3	7	15	31	63	127	255	511