

Programiranje I

Rekurzivne funkcije



Rekurzija - osnovni pojmovi

- Funkcija poziva samu sebe
- Mora postojati završetak (bazni slučaj)
- Neki jezici (npr. FORTRAN) ne podržavaju rekurziju
- Rekurzivni programi su kraći, ali izvođenje programa je duže
- Koristi se struktura podataka stog (stek) za pohranjivanje rezultata i povratak iz rekurzije.
- recur latinski:

re = nazad

currere = *izvršavati* - desiti se opet, u ponovljenim intervalima

- Mnoge matematičke funkcije se mogu definisati rekurzivno:
 - Faktorijel
 - Fibonacijevi brojevi
 - Euklidov NZD (najveći zajednički djelilac)
 - Kule Hanoja
 - ...



Rekurzija - osnovni pojmovi

- Rekurzija je postupak rješavanja zadataka, u kome neka funkcija poziva samu sebe. Tom prilikom se vodi računa da se svaki naredni poziv izvršava za jednostavniji problem od polaznog, a da se najjednostavniji problemi rješavaju direktno, tj. bez dalje upotrebe rekurzije.
- Pri rješavanju zadatka rekurziju je najbolje shvatiti i koristiti na sljedeći način: potrebno je znati neposredno riješiti najjednostavniji slučaj datog problema, te da se složeniji slučajevi svedu na jednostavnije, tj. da se riješe koristeći jednostavnije slučajeve. Tom prilikom se ne treba brinuti o tome kako će biti riješeni jednostavniji slučajevi na koje se svodi složeni slučaj (upravo u tom kontekstu rekurzija radi za nas).





• U nastavku je prikazan primjer izračunavanja sume kvadrata cijelih brojeva u rasponu od n do m – iteracijom i rekurzijom

```
//RJESENJE ITERACIJOM
int SumaKvadrata(int m, int n) {
   int suma = 0;
   for (int i = m; i <= n; i++)
        suma += i*i;
   return suma;
}

//RJESENJE REKURZIJOM
   int SumaKvadrata(int m, int n) {
        if (m > n)
            return 0;
        return m*m + SumaKvadrata(m+1, n);
}
```

1

Stog (Stack)

- Predstavlja strukturu podataka kod koje se posljednji pohranjeni podatak uzima prvi u obradu.
- Može se realizovati statičkom strukturom podataka. U jednodimenzionalno polje zadane strukture dodaju se ili brišu pojedine stavke po principu LastInFirstOut (LIFO).
- Dodavanje (push) i brisanje (pop) elemenata s vrha (top):
 - Pojedina operacija *dodaj* ili *brisi* zahtijeva jednako vremena bez obzira na broj pohranjenih podataka.
 - Slučaj da je stog pun može zahtijevati alociranje dodatne memorije i ponovno izvođenje programa. Prazan stog ne mora značiti grešku.



Stog (Stack)

- Uobičajeno je da programi kompajlirani u modernim jezicima visokog nivoa koriste stek pozive kao radnu memoriju svake pozvane funkcije.
- Kada se pozove neka funkcija, određeni broj parametara poziva se stavlja na stek poziva. Nakon povratka iz funkcije u pozivajuću funkciju (npr. main), parametri poziva se uklanjaju sa steka
- Kada funkcija poziva drugu funkciju, najprije se njeni argumenti, zatim adresa povratka i konačno prostor za lokalne promjenljive stavljaju na stek poziva. Pošto svaka funkcija radi u sopstvenom okruženju ili kontekstu, postaje moguće da funkcija pozove samu sebe. Ova mogućnost je veoma korisna jer se mnogi problemi elegantno specificiraju ili rješavaju na rekurzivan način



Stog (Stack)

• Stek poziva poslije izvršavanja para uzajamno rekurzivnih funkcija:

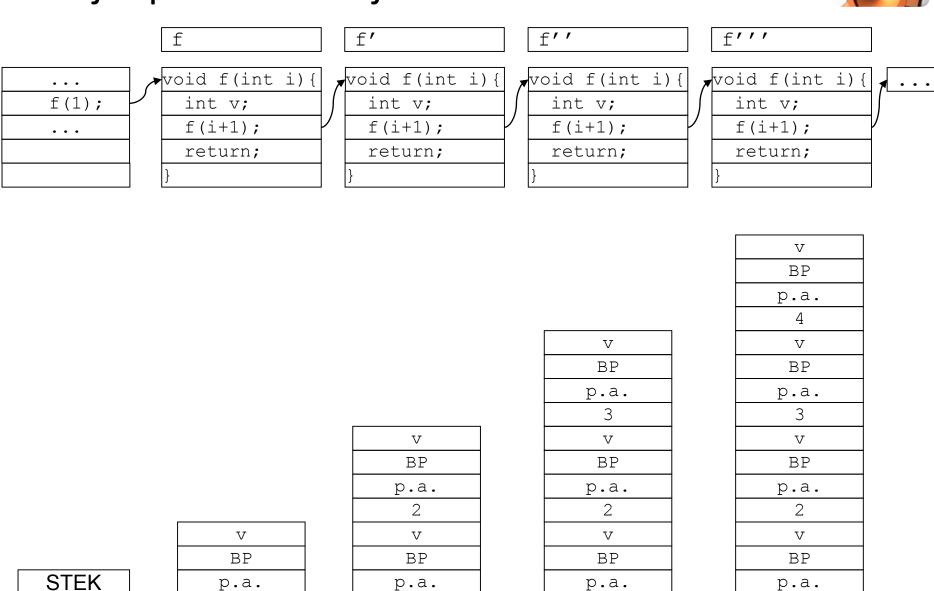
```
int f(int x, int y) {
   int a;
   if (uslov_prekida)
        return ...;
   a = ....;
   return g(a);
}
int g(int z) {
   int p,q;
   p = ...;
   q = ...;
   return f(p,q);
}
```

stek element za f	x y	parametri adresa povratka
	а	lokalne promjenjive
stek	Z	parametri
element		adresa povratka
za g	p q	lokalne promjenjive
stek element za f	x y	parametri
		adresa povratka
	а	lokalne promjenjive

• Vidimo da se čitava okruženja funkcija f i g (njihovi parametri i lokalne promjenljive) nalaze na steku poziva. Kada se funkcija f pozove po drugi put, iz funkcije g, kreira se novi format poziva za poziv funkcije f.

Primjer poziva funkcija na steku







Izračunavanje faktorijela

 Jedan od jednostavnih rekurzivnih algoritama jest izračunavanje n! za n >= 0.



Izračunavanje faktorijela

$$5! = 5 \times 4! = 5 \times 24 = 120$$

$$4! = 4 \times 3! = 4 \times 6 = 24$$

$$3! = 3 \times 2! = 3 \times 2 = 6$$

$$2! = 2 \times 1! = 2 \times 1 = 2$$

$$1! = 1 \times 0! = 1 \times 1 = 1$$

$$0! = 1$$



- Malo geometrije
 - Nacrtati kvadrat veličine 1.
 - Rotirati za 90 stepeni, i dodati novi kvadrat veličine 1.
 - Rotirati, ponovo, za 90 stepeni, i dodati kvadrat veličine 2.
 - Ponovo rotirati i dodati kvadrat veličine 3, itd.
 - ...
 - Prethodne akcije nastaviti prateći niz u kome je naredni član niza jednak zbiru dva prethodna člana:

• Šta smo dobili?



1





1





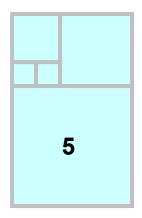
2



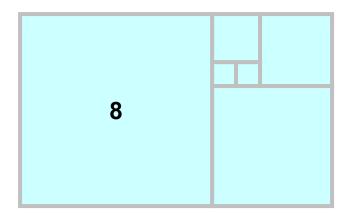


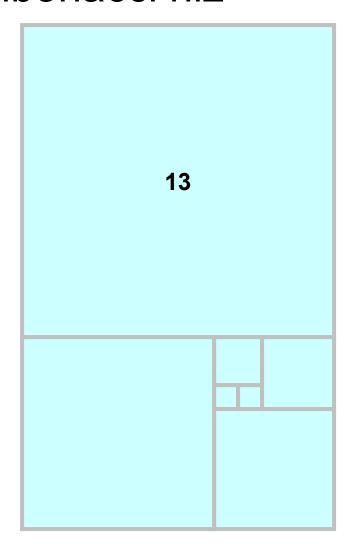




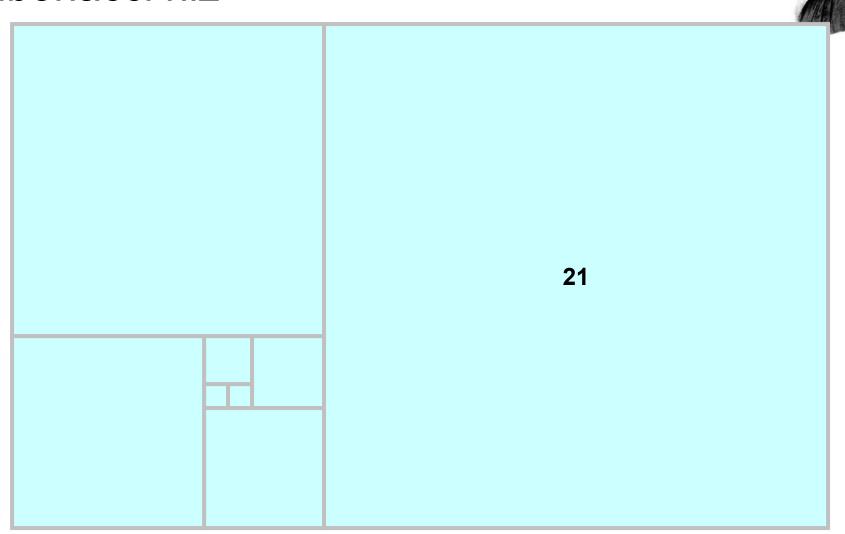




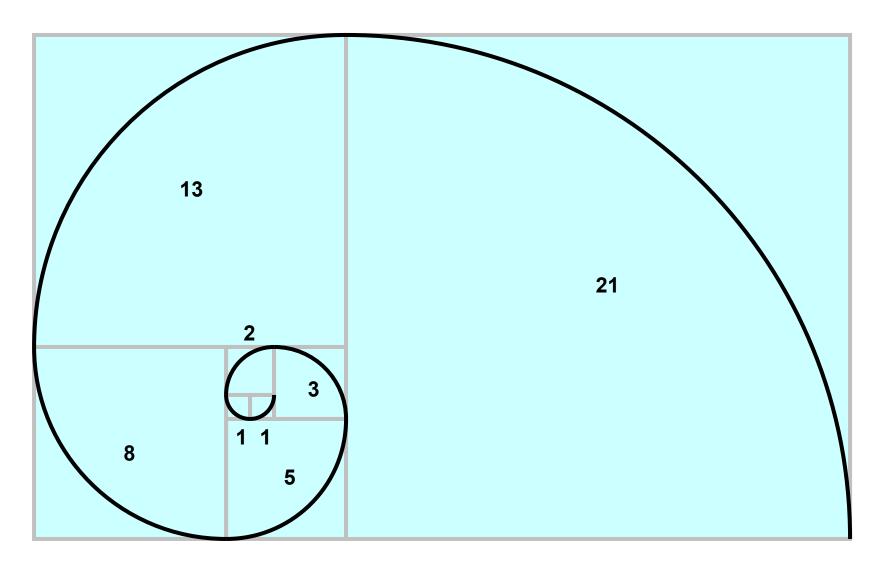


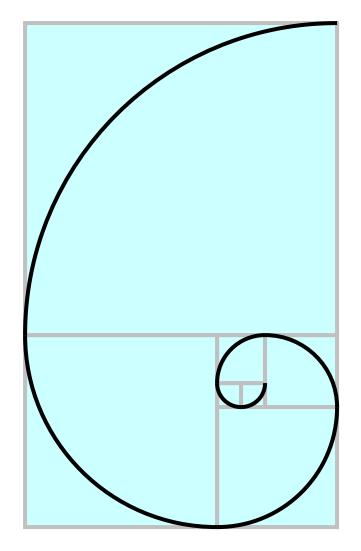








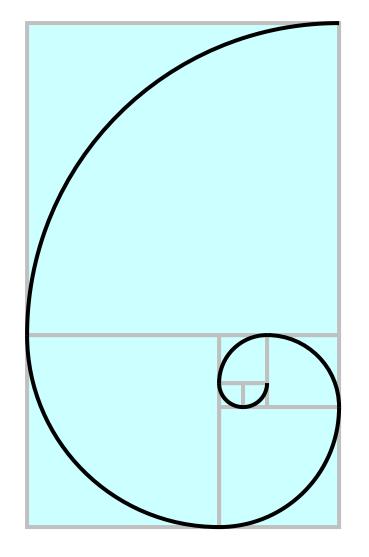


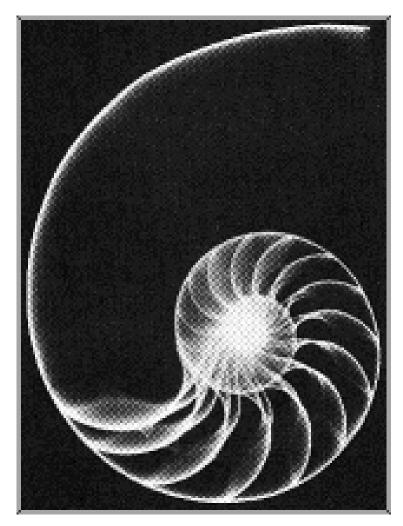




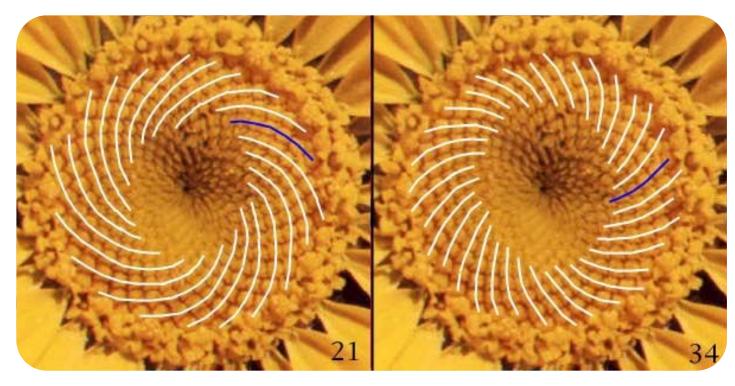
Da li ste ovaj oblik negdje već vidjeli?











Fibonacci niz - formula



• Da li je na osnovu datog niza:

moguće napisati formulu za bilo koji n?

$$Fib(n) = \left[\frac{1+\sqrt{5}}{2}\right]^n - \left[\frac{1-\sqrt{5}}{2}\right]^n$$

$$Fib(n) = Fib(n-1) + Fib(n-2)$$

$$Fib(0) = 0;$$

$$Fib(1) = 1;$$

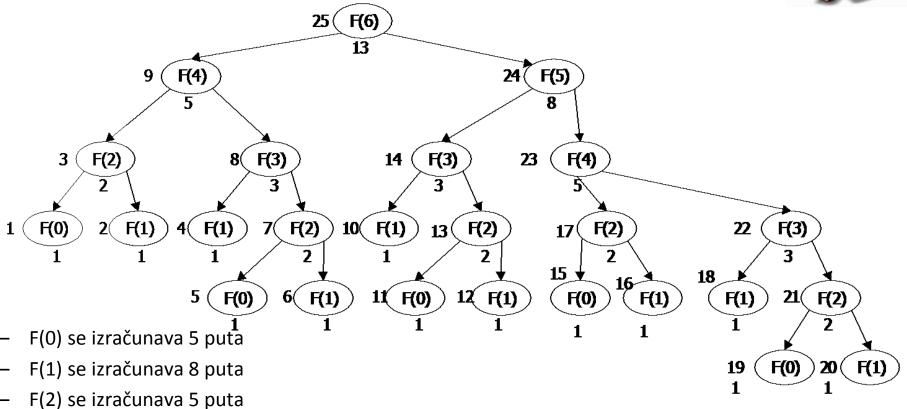




```
Fib(n) = Fib(n-1) + Fib(n-2)
int Fibonacci (int n) {
                                             Fib(0) = 0;
   if (n <= 1)
                                             Fib(1) = 1;
       return 1;
   return Fibonacci (n-2) + Fibonacci (n-1);
void main() {
   int brojClanova = 0;
   cout << "Koliko clanova niza zelite: ";
   cin>>brojClanova;
   cout<<"Fibonacci niz -> ";
   for (int i = 0; i < brojClanova; i++)
       cout<<Fibonacci(i)<<", ";</pre>
   cout << endl;
```

Fibonacci niz - primjer





F(4) se izračunava 2 puta

F(3) se izračunava 3 puta

- F(5) se izračunava 1 puta
- F(6) se izračunava 1 puta
- Ukupno izračunavanja za F(6): 25

Rekurzija



- Nekoliko napomena vezanih za rekurziju:
 - ✓ Rekurzija postoji svuda u prirodi
 - ✓ Za svaki problem i ne postoji formula, ali većina problema može biti predstavljena kao serija malih ponovljenih koraka
 - ✓ Svaki korak u rekurzivnom procesu treba da bude mali i jednostavan (izračunljiv)
 - ✓ Apsolutno je neophodan uslov koji završava proces (bazni slučaj)
 - ✓ Tipični primjeri korištenja rekurzije su izračunavanje faktorijela i članova Fibonacci niz
 - ✓ Mnoge formule i definicije su same po sebi rekurzivne, to treba iskoristiti!
 - ✓ Rekurzija je dobra za izradu algoritama za rekurzivno definisane strukture podataka kao što su binarna stabla. Mnogo lakše i pogodnije od iteracije!
 - ✓ Rekurzija je idealna za svaki "divide & conquer" algoritam





 Koristeći rekurziju napisati funkciju koja će simulirati rad funkcije pow.

$$Pow(x, y) = x^{y}$$

$$x^{1} = x$$

$$x^{0} = 1$$

```
double pow(double vrijednost, int eksponent) {
   if (eksponent == 0)
        return 1;
   else if (eksponent == 1)
        return vrijednost;
   else
        return vrijednost * pow (vrijednost, eksponent - 1);
}
```

Kule Hanoja (The Towers of Hanoi)



Osnovna pravila:

- Kada se disk premješta postavlja se na jedan od stubova.
- Može se premještati samo po jedan disk i on mora biti na vrhu diskova na stubovima
- Veći disk ne može biti postavljen na manji.



• Legenda kaže da kada svećenici premjeste 64 diska nastupa kraj svijeta





Moguće rekurzivno rješenje za problem Kula Hanoja

•Program proširiti na način da onemogući izvršenje za 64 diska





Najveća zajednički djelilac (nzd)

• Jedan od najstarijih algoritama je Euklidov postupak za pronalaženje najvećeg zajedničkog djelioca (nzd) dva pozitivna cijela broja. Naprimjer:

```
nzd(22,8) = nzd(8,6) = nzd(6,2) = nzd(2,0) = 2
nzd(21,13) = nzd(13,8) = nzd(8,5) = nzd(5,3) = nzd(3,2) = nzd(2,1) = nzd(1,0) = 1
nzd(21,0) = 21
nzd(0,21) = nzd(21,0) = 21

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

Prednosti i nedostaci rekurzije



- Prednosti:
 - koncizniji opis algoritma
 - lakše je dokazati korektnost
- Nedostaci:
 - uvećano vrijeme izvođenja
 - neki jezici ne podržavaju rekurziju



KRAJ PREZENTACIJE