

# Rekurentne relacije

06.11.2024.

## 1 Rekurentne relacije

### 1.1 Definicija rekurentnih relacija

**Definicija** Rekurzivna funkcija je funkcija čiji je domen skup nenegativnih brojeva sa sledećim osobinama 1)  $f(0)$  je dato definicijom 2)  $f(n)$  je definisano kao funkcija od elemenata skupa  $\{f(0), f(1), \dots, f(n-2), f(n-1)\}$

Datu definiciju možemo prevesti na jezik nizova

**Definicija** Neka je  $\{a_n\}$  niz. Rekurentna relacija niza  $\{a_n\}$  je jednakost koji element  $a_n$  izražava u funkciji od  $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ . Niz koji zadovoljava rekurentnu relaciju nazivamo **rešenjem rekurentne relacije**

Većina problema vezanih za rekurentne relacije se svodi na pronalaženje njihovog rešenja

### 1.2 Generisanje rekurentne relacije

**Primer** Naći rekurentnu relaciju i dati početne uslove za broj nizova bitova dužine  $n$  koji nemaju dve uzastopne nule. Koliko ima takvih nizova bitova dužine pet?

**Rešenje:** Neka  $a_n$  označava broj nizova bita dužine  $n$  koji nemaju dve uzastopne nule. Da bismo dobili relaciju rekurzije za  $\{a_n\}$ , primećujemo da, prema pravilu zbira, broj nizova bita dužine  $n$  koji nemaju dve uzastopne nule jeste jednak broju takvih nizova koji se završavaju sa 0 plus broj takvih nizova koji se završavaju sa 1. Pretpostavljamo da je  $n \geq 3$ , tako da niz ima najmanje tri bita.

Nizovi bita dužine  $n$  koji se završavaju sa 1 i nemaju dve uzastopne nule su tačno nizovi dužine  $n-1$  bez dve uzastopne nule sa dodatkom 1 na kraju. Dakle, postoji  $a_{n-1}$  takvih nizova.

Nizovi bita dužine  $n$  koji se završavaju sa 0 i nemaju dve uzastopne nule moraju imati 1 kao  $(n-1)$ -i bit; inače bi završavali sa parom nula. Iz toga sledi da su nizovi bita dužine  $n$  koji se završavaju sa 0 i nemaju dve uzastopne nule tačno nizovi dužine  $n-2$  bez dve uzastopne nule sa dodatkom 10 na kraju. Dakle, postoji  $a_{n-2}$  takvih nizova.

Zaključujemo da:

$$a_n = a_{n-1} + a_{n-2}, \text{ za } n \geq 3.$$

Početni uslovi su  $a_1 = 2$ , jer oba niza bitova dužine jedan, 0 i 1, nemaju uzastopne nule, i  $a_2 = 3$ , jer su validni nizovi bita dužine dva: 01, 10 i 11. Da bismo izračunali  $a_5$ , koristimo relaciju rekurzije tri puta:

$$\begin{aligned}
a_3 &= a_2 + a_1 = 3 + 2 = 5, \\
a_4 &= a_3 + a_2 = 5 + 3 = 8, \\
a_5 &= a_4 + a_3 = 8 + 5 = 13.
\end{aligned}$$

### 1.3 Rešavanje rekurentnih jednačina

U opštem slučaju, rekurentne jednačine se rešavaju pomoću matematičke indukcije, ali je ovakvo rešavanje često neintuitivno i zahteva uočavanje obrasca koji može biti veoma složen

**Primer** Fibonačijevi brojevi su niz definisan na sledeći način:  $a_0 = 0$ ,  $a_1 = 1$ ,  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$ . Rešenje njihove rekurentne jednačine je niz definisan zatvorenom formom

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

Srećom po nas, prethodna rekurentna jednačina spada u vrstu onih čije rešenje možemo naći jednostavnim postupkom

### 1.4 Linearne rekurentne relacije sa konstantnim koeficijentima

**Definicija** Linearna rekurentna relacija sa konstantnim koeficijentima je rekurentna jednačina oblika

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k} + f(n)$$

gde su  $c_1, \dots, c_k \in R$ ,  $c_k \neq 0$  (tj. jednačina je reda  $k$ ).

Rekurentna relacija	Konstantni koeficijenti			Objašnjenje
	Linearna	Homogena	Ne	
$a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2}$	Da	Da	Da	Linearna je, homogena je jer nema dodatnih članova (sve zavisi samo od prethodnih članova), ima konstantne koeficijente.
$a_n = a_{n-1}^2 + 2$	Ne	Ne	Da	Nije linearna jer ima kvadratni član $a_{n-1}^2$ , i nije homogena zbog dodatnog člana 2.
$a_n = 3a_{n-1} + 5n$	Da	Ne	Da	Linearna je jer je stepen svakog člana 1, ali nije homogena zbog člana $5n$ koji zavisi od $n$ .
$a_n = n \cdot a_{n-1} + 4$	Da	Ne	Ne	Linearna je, ali nije homogena zbog člana 4 i nema konstantne koeficijente jer $n$ menja koeficijent $a_{n-1}$ .
$a_n = 4a_{n-1} - 2a_{n-2} + 5$	Da	Ne	Da	Linearna je i ima konstantne koeficijente, ali nije homogena zbog dodatnog člana 5.
$a_n = a_{n-1} + a_{n-2} + n \cdot a_{n-3}$	Da	Da	Ne	Linearna i homogena je jer nema dodatnih članova, ali nema konstantne koeficijente zbog $n \cdot a_{n-3}$ .
$a_n = 3a_{n-1} + 2a_{n-2} - 4a_{n-3}$	Da	Da	Da	Linearna, homogena i ima konstantne koeficijente.
$a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2} + 7n^2$	Da	Ne	Da	Linearna je, ali nije homogena zbog člana $7n^2$ .
$a_n = 5n \cdot a_{n-1} - 3$	Da	Ne	Ne	Linearna je, nije homogena zbog $-3$ , i nema konstantne koeficijente zbog $5n \cdot a_{n-1}$ .

Rekurentna relacija	Konstantni			Objašnjenje
	Linearni	Homogeni	Koeficijenti	
$a_n = a_{n-1}^2 - a_{n-2} + 1$	Ne	Ne	Da	Nije linearna zbog kvadrata $a_{n-1}^2$ i nije homogena zbog dodatnog člana 1.

#### 1.4.1 Linearne homogene rekurentne jednačine sa konstantnim koeficijentima

**Definicija** Linearna homogena rekurentna jednačina sa konstantnim koeficijentima je rekurentna jednačina oblika

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k},$$

tj. jednačina gde je  $f(n) = 0$  i gde su  $c_i$  konstante, a  $a_{n-i}$  prethodni članovi niza ( $1 \leq i \leq k$ )

Pretpostavimo da postoji broj  $x$  sa osobinom da je  $a_i = x^i$ . Zamenom u rekurentnu jednačinu dobijamo

$$x^n = c_1 x^{n-1} + c_2 x^{n-2} + \dots + c_k x^{n-k}$$

Skraćivanjem  $x^{n-k}$  sa obe strane i prebacivanjem svih izraza na jednu stranu dobijamo

$$x^k - c_1 x^{k-1} - c_2 x^{k-2} - \dots - c_{k+1} x - c_k = 0$$

Data jednačina naziva se **karakteristična jednačina rekurentne relacije**

**Teorema** Ukoliko su  $x_1, x_2, \dots, x_k$  koreni karakteristične jednačine rekurentne jednačine  $a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k}$  i ukoliko je mnogostrukost svakog korena tačno jedan onda je opšte rešenje dato sa

$$a_n = b_1 x_1^n + b_2 x_2^n + \dots + b_k x_k^n$$

gde su  $b_i$  konstante jedinstveno određene početnim uslovima

**Dokaz** Tačnost formule za  $a_n$  se dokazuje jednostavnom zamenom u rekurentnu jednačinu. Jedinственost koeficijenata sledi iz činjenice da se zamenom u početne uslove dobija sistem

$$a_0 = b_1 + b_2 + \dots + b_k$$

$$a_1 = b_1 x_1 + b_2 x_2 + \dots + b_k x_k$$

$$a_2 = b_1 x_1^2 + b_2 x_2^2 + \dots + b_k x_k^2$$

...

$$a_{k-1} = b_1 x_1^{k-1} + b_2 x_2^{k-1} + \dots + b_k x_k^{k-1}$$

Determinanta ovog sistema jednaka je determinanti Vandermondove matrice, koja je u ovom slučaju različita od nule, jer su svi brojevi  $x_1, x_2, \dots, x_k$  različiti

Korišćenjem date teoreme, možemo izvesti zatvorenu formu jednačine Fibonačijevih brojeva!

Znamo da su  $a_0 = 0$  i  $a_1 = 1$ . Karakteristična jednačina rekurentne relacije  $a_n = a_{n-1} + a_{n-2}$  jednaka je  $x^2 - x - 1 = 0$ . Rešenja date jednačine su  $\frac{1+\sqrt{5}}{2}$  i  $\frac{1-\sqrt{5}}{2}$ . Dakle, znamo da je zatvorena forma oblika

$$a_n = b_1 \left( \frac{1+\sqrt{5}}{2} \right)^n + b_2 \left( \frac{1-\sqrt{5}}{2} \right)^n$$

Zamenom  $n = 0$  i  $n = 1$  u datu formulu dobijamo sistem jednačina

$$\begin{aligned} 0 &= b_1 + b_2 \\ 1 &= b_1 \frac{1 + \sqrt{5}}{2} + b_2 \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \end{aligned}$$

Rešavanjem datog sistema dobijamo vrednosti  $b_1 = \frac{1}{\sqrt{5}}$  i  $b_2 = -\frac{1}{\sqrt{5}}$  i zamenom u izraz za  $a_n$  dobijamo rešenje rekurentne jednačine

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

**Teorema** Ukoliko su  $x_1, x_2, \dots, x_r$  koreni karakteristične jednačine rekurentne jednačine  $a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k}$ , gde koren  $x_i$  ima mnogostrukost  $m_i$  (za  $i = 1, 2, \dots, r$ ), tada je opšte rešenje dato sa

$$a_n = \sum_{i=1}^r \left( b_{i,1} x_i^n + b_{i,2} n x_i^n + b_{i,3} n^2 x_i^n + \dots + b_{i,m_i} n^{m_i-1} x_i^n \right),$$

gde su  $b_{i,j}$  konstante koje su jedinstveno određene početnim uslovima.

**Dokaz** Slično prethodnom dokazu.

#### 1.4.2 Linearne nehomogene rekurentne jednačine sa konstantnim koeficijentima

**Definicija** Linearna nehomogena rekurentna jednačina sa konstantnim koeficijentima je rekurentna jednačina oblika

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k} + f(n),$$

tj. jednačina gde je  $f(n) \neq 0$  i gde su  $c_i$  konstante, a  $a_{n-i}$  prethodni članovi niza ( $1 \leq i \leq k$ )

**Teorema** Ako je  $a_n^{(p1)}$  partikularno rešenje nehomogene linearne rekurentne relacije sa konstantnim koeficijentima, tada za svako rešenje  $a_n$  jednačine iz prethodne definicije postoji rešenje  $a_n^{(h)}$  odgovarajuće homogene rekurentne relacije sa osobinom

$$a_n = a_n^{(h)} + a_n^{(p1)}, \quad n \geq 0.$$

**Dokaz.** Neka je  $a_n^{(p1)}$  dato (partikularno) rešenje jednačine. Tada za svako  $n \in \mathbb{N}_0$  važi

$$a_n^{(p1)} = c_1 a_{n-1}^{(p1)} + c_2 a_{n-2}^{(p1)} + \dots + c_k a_{n-k}^{(p1)} + f(n). \quad (1.1)$$

Posmatrajmo sada proizvoljno rešenje  $a_n^{(p)}$  jednačine. Za njega važi

$$a_n^{(p)} = c_1 a_{n-1}^{(p)} + c_2 a_{n-2}^{(p)} + \dots + c_k a_{n-k}^{(p)} + f(n), \quad n \in \mathbb{N}_0. \quad (1.2)$$

Ako od relacije (1.2) oduzmemo relaciju (1.1), dobijamo

$$a_n^{(p)} - a_n^{(p1)} = c_1 (a_{n-1}^{(p)} - a_{n-1}^{(p1)}) + c_2 (a_{n-2}^{(p)} - a_{n-2}^{(p1)}) + \dots + c_k (a_{n-k}^{(p)} - a_{n-k}^{(p1)}),$$

što znači da je  $a_n^{(p)} - a_n^{(p1)}$  rešenje homogenog dela rekurentne relacije, tj. za svako rešenje nehomogene rekurentne relacije  $a_n$  postoji rešenje  $a_n^{(h)}$  homogene jednačine tako da se  $a_n$  može izraziti pomoću  $a_n^{(h)}$  i  $a_n^{(p1)}$  koristeći obrazac

$$a_n = a_n^{(h)} + a_n^{(p1)}.$$

**Teorema** Neka je

$$f(n) = (b_m n^m + b_{m-1} n^{m-1} + \dots + b_1 n + b_0) s^n, \quad b_0, \dots, b_m \in \mathbb{R}.$$

Ako je  $s$  koren karakteristične jednačine višestrukosti  $l$  (ako nije koren, tada je  $l = 0$ ), onda postoji partikularno rešenje oblika

$$a_n^{(p)} = n^l (c_m n^m + c_{m-1} n^{m-1} + \dots + c_1 n + c_0) s^n.$$

**Teorema** Ako su  $a_n^{(p1)}$  i  $a_n^{(p2)}$  redom rešenja nehomogenih rekurentnih relacija

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k} + f_1(n)$$

i

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k} + f_2(n),$$

onda je  $a_n^{(p1)} + a_n^{(p2)}$  rešenje nehomogene rekurentne relacije

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k} + f_1(n) + f_2(n).$$

**Dokaz** Ako su  $a_n^{(p1)}$  i  $a_n^{(p2)}$  redom rešenja navedenih rekurentnih relacija, onda važi

$$a_n^{(p1)} = c_1 a_{n-1}^{(p1)} + c_2 a_{n-2}^{(p1)} + \dots + c_k a_{n-k}^{(p1)} + f_1(n)$$

i

$$a_n^{(p2)} = c_1 a_{n-1}^{(p2)} + c_2 a_{n-2}^{(p2)} + \dots + c_k a_{n-k}^{(p2)} + f_2(n).$$

Sabiranjem prethodne dve jednakosti dobijamo

$$a_n^{(p1)} + a_n^{(p2)} = c_1 (a_{n-1}^{(p1)} + a_{n-1}^{(p2)}) + c_2 (a_{n-2}^{(p1)} + a_{n-2}^{(p2)}) + \dots + c_k (a_{n-k}^{(p1)} + a_{n-k}^{(p2)}) + f_1(n) + f_2(n),$$

čime je direktno pokazano da je  $a_n^{(p1)} + a_n^{(p2)}$  rešenje rekurentne relacije

$$a_n = c_1 a_{n-1} + c_2 a_{n-2} + \dots + c_k a_{n-k} + f_1(n) + f_2(n).$$

## 1.5 Primene u programiranju

```
[1]: #Merge sort
def merge(arr, left, mid, right):
    n1 = mid - left + 1
    n2 = right - mid

    L = [0] * n1
    R = [0] * n2

    for i in range(n1):
        L[i] = arr[left + i]
    for j in range(n2):
        R[j] = arr[mid + 1 + j]

    i = 0
    j = 0
    k = left

    while i < n1 and j < n2:
        if L[i] <= R[j]:
            arr[k] = L[i]
            i += 1
        else:
            arr[k] = R[j]
            j += 1
        k += 1

    while i < n1:
        arr[k] = L[i]
        i += 1
        k += 1

    while j < n2:
        arr[k] = R[j]
        j += 1
        k += 1

def merge_sort(arr, left, right):
    if left < right:
        mid = (left + right) // 2

        merge_sort(arr, left, mid)
```

```

        merge_sort(arr, mid + 1, right)
        merge(arr, left, mid, right)

def print_list(arr):
    for i in arr:
        print(i, end=" ")
    print()

if __name__ == "__main__":
    arr = [12, 11, 13, 5, 6, 7, 24, 56, 12, 9, 80, 45]
    print("Početni niz: ")
    print_list(arr)

    merge_sort(arr, 0, len(arr) - 1)

    print("\nSortirani niz: ")
    print_list(arr)

```

Početni niz:

12 11 13 5 6 7 24 56 12 9 80 45

Sortirani niz:

5 6 7 9 11 12 12 13 24 45 56 80

```

[4]: #Hanojeva kula
def TowerOfHanoi(n, from_rod, to_rod, aux_rod):
    if n == 0:
        return
    TowerOfHanoi(n-1, from_rod, aux_rod, to_rod)
    print("Pomeri disk", n, "sa diska", from_rod, "na disk", to_rod)
    TowerOfHanoi(n-1, aux_rod, to_rod, from_rod)

if __name__ == "__main__":
    N = 3
    TowerOfHanoi(N, 'A', 'C', 'B')

```

Pomeri disk 1 sa diska A na disk C  
 Pomeri disk 2 sa diska A na disk B  
 Pomeri disk 1 sa diska C na disk B  
 Pomeri disk 3 sa diska A na disk C  
 Pomeri disk 1 sa diska B na disk A  
 Pomeri disk 2 sa diska B na disk C  
 Pomeri disk 1 sa diska A na disk C

```

[1]: #Binarna pretraga
def binarySearch(arr, low, high, x):
    while low <= high:
        mid = low + (high - low) // 2

```

```

        if arr[mid] == x:
            return mid
        elif arr[mid] < x:
            low = mid + 1
        else:
            high = mid - 1
    return -1

if __name__ == '__main__':
    arr = [2, 3, 4, 10, 40]
    x = 10

    result = binarySearch(arr, 0, len(arr)-1, x)
    if result != -1:
        print(f"Element {x} se nalazi na indeksu: {result}")
    else:
        print(f"Element {x} ne postoji u nizu.")

```

Element 10 se nalazi na indeksu: 3