

## Algoritmi i strukture podataka – međuispit

25. studenoga 2019.

Ispit donosi maksimalno 30 bodova. Ovaj primjerak ispita trebate predati s upisanim imenom i prezimenom te JMBAG-om.

### Zadatak 1. (6 bodova)

a) Napišite rekurzivnu funkciju koja provjerava nalazi li se niz podniz unutar niza niz počevši s pozicijom pocetak. Ako je to istina, funkcija treba vratiti logičku istinu, a inače logičku laž. Prototip funkcije je:

```
bool podnizUNizu(string niz, string podniz, int pocetak);
```

**Primjeri:** Ako je niz "Dobar dan!", podniz "dan" i pocetak 0, funkcija treba vratiti logičku laž. Ako je niz "Dobar dan!", podniz "dan" i pocetak 6, funkcija treba vratiti logičku istinu.

**Napomene:** Prazan podniz uvijek postoji unutar zadanog niza niz. Ako je niz niz prazan, funkcija treba vratiti logičku laž. Nerekurzivno rješenje se neće priznati.

b) Napišite odsječak glavnog programa u kojemu se poziva funkcija iz a) dijela zadatka.

c) Odredite složenost vaše implementacije funkcije iz a) dijela zadatka u  $O$ ,  $\Omega$  i, ako je moguće,  $\Theta$  notaciji.

### Zadatak 2. (6 bodova)

Odredite vrijeme izvođenja u  $O$ ,  $\Omega$  i, gdje je moguće,  $\Theta$  notaciji za funkcije **f1** i **f2**. Ako se vrijeme izvođenja u  $\Theta$  notaciji ne može odrediti, navedite tako u rješenju. Rješenja upišite u tablice pored zadataka.

a)

```
/* A je polje n cijelih brojeva.
 * Funkcija za sortiranje sortira niz uzlazno.
 * Funkcije implementiraju algoritme navedene u
 * imenima funkcija.
 */
void f1 (int A[], int n) {
    insertionSort(A, n);
    for (int i = n - 1; i >= 0; i--)
        binarySearch(A, n, A[i]);
}
```

$O$	
$\Omega$	
$\Theta$	

b)

```
int g(int i, int n) {
    int zbroj = 0;
    if (n <= 2)
        return 1;

    for (int k = i; k < n; k++) {
        zbroj += k;
        cout << zbroj << " " << endl;
    }
    return zbroj;
}

void f2(int n) { // n >= 0
    for (int i = 1; i <= n; i *= 2)
        cout << g(i, n) << endl;
}
```

$O$	
$\Omega$	
$\Theta$	

### Zadatak 3. (6 bodova)

Zadan je razred `List<T>` kojim se implementira dinamička lista (lista realizirana pokazivačima).

```
template <typename T>
class List {
    ListElement<T> *head = nullptr;
};

template <typename T>
struct ListElement {
    T data;
    ListElement<T> *next;
};
```

Napisati člansku funkciju razreda `List<T>` koja modificira postojeću listu tako da iz liste izbacuje sve elemente veće od elementa `item` zadanog argumentom funkcije. Za usporedbu elemenata tipa `T` može se koristiti operatore `>`, `<`, `>=`, `<=` ili `!=` (nije ih potrebno implementirati). Članska funkcija treba imati prototip:

```
void removeGreaterThan(T item);
```

*Napomena: u izradi funkcije `removeGreaterThan` nije dozvoljeno koristiti gotove funkcije za rad s listom (`insert`, `delete` i `sl`).*

### Zadatak 4. (6 bodova)

Zadan je razred `Queue<T>` kojim se implementira red.

```
template <class T> class Queue {
public:
    Queue();
    bool enqueue(T data);
    bool dequeue(T &data);
};
```

Potrebno je napisati funkciju `split` koja treba imati prototip:

```
template <class T>
Queue<T> *split(Queue<T>* q);
```

Funkcija `split` red razdvaja na sljedeći način:

- a) Svaki član na neparnoj poziciji gledano s izlaza iz reda (1. član, 3. član, 5. član itd.) stavlja u novi red (uz zadržani poredak članova ulaznog reda `q`) i tako formirani novi red vraća u pozivajuću funkciju.
- b) Svaki član na parnoj poziciji gledano s izlaza iz reda (2. član, 4. član, 6. član itd.) ostavlja u ulaznom redu (uz zadržani poredak članova ulaznog reda `q`).

Napomena: U funkciji `split` nije dozvoljeno koristiti i/ili mijenjati internu implementaciju reda (polja ili pokazivače iz razreda `Queue<T>`), već je potrebno koristiti članske funkcije `enqueue` i `dequeue`.

### Zadatak 5. (6 bodova)

Zadano je polje cijelih brojeva s elementima: **3, 9, 1, 6, 8, 5, 3, 7, 2**. Ilustrirajte uzlazno sortiranje zadanog niza brojeva (ispišite polje nakon svake promjene i podcrtajte sve brojeve relevantne za sljedeći korak) algoritmom **shellsort** uz korake  $K = \{4, 3, 1\}$ .

**Zaokružite točan odgovor:** općenito shellsort **je stabilan / nije stabilan** algoritam za sortiranje.

## Rješenja:

### 1. zadatak

```
bool podnizUNizu(string niz, string podniz, int pocetak) {
    if (podniz[0] == '\\0') return true;
    else if (niz[pocetak] == podniz[0]) {
        return podnizUNizu(niz, podniz.substr(1), pocetak + 1);
    }
    else return false;
}
```

### b) Odsječak glavnog programa:

```
// #include <string>

string niz = "Dobar dan!", podniz = "dan";
cout << podnizUNizu(niz, podniz, 0) << endl;
cout << podnizUNizu(niz, podniz, 6) << endl;
```

### c) Složenost funkcije iz a) dijela zadatka:

$O(|podniz|)$ , gdje je  $|podniz|$  duljina niza podniz;  $\Omega(1)$ ;  $\Theta$  se ne može odrediti

### 2. zadatak

a)  $O(n^2)$ ,  $\Omega(n \cdot \log n)$ ,  $\Theta$  ne postoji

Za vrijeme izvođenja funkcije insertionSort vrijedi  $\Omega(n)$  i  $O(n^2)$ .

Najbolji slučaj: f1 prima uzlazno sortiran niz, pa je u tom slučaju vrijeme izvođenja  $\Theta(n + n \cdot \log n) = \Theta(n \cdot \log n)$ .

Najlošiji i prosječan slučaj:  $\Theta(n^2 + n \cdot \log n) = \Theta(n^2)$ . Za f1 promatrano kroz sve moguće slučajeve vrijedi  $\Omega(n \cdot \log n)$  i  $O(n^2)$ .

b)  $O(n \cdot \log n)$ ,  $\Omega(n \cdot \log n)$ ,  $\Theta(n \cdot \log n)$

Funkcija g se poziva  $\log_2 n$  puta, a za  $n > 2$  petlja u funkciji g se obavlja  $n - i$  puta.

### 3. zadatak

```
void removeGreaterThan(T item) {
    ListElement<T> **p;
    p = &head;
    while (*p) {
        for (; *p && item >= (*p)->data; p = &((*p)->next))
            ;
        if (*p) {
            ListElement<T> *tmp;
            tmp = *p;
            *p = (*p)->next;
            delete tmp;
        }
    }
}
```

#### 4. zadatak

```
template<class T> Queue<T>* split(Queue<T>* q){
    Queue<T>* qnew = new Queue<T>();
    Queue<T> temp;
    T item;
    int sequence = 1;
    while(q->dequeue(item)){
        if(sequence % 2 == 1)
            qnew->enqueue(item);
        else{
            temp.enqueue(item);
        }
        sequence++;
    }
    while(temp.dequeue(item)){
        q->enqueue(item);
    }
    return qnew;
}
```

#### 5. zadatak

3, 9, 1, 6, 8, 5, 3, 7, 2

	0	1	2	3	4	5	6	7	8
hk = 4 pom = 5	3	9	1	6	8	<u>5</u>	3	7	2
pom = 2	3	5	1	6	8	9	3	7	<u>2</u>
pom = 2	3	5	1	6	8	9	3	7	8
pom = 2	3	5	1	6	3	9	3	7	8
pom = 2	2	5	1	6	3	9	3	7	8
hk = 3 pom = 3	2	5	1	6	<u>3</u>	9	3	7	8
pom = 3	2	3	1	6	5	9	<u>3</u>	7	8
pom = 8	2	3	1	3	5	9	6	7	<u>8</u>
pom = 8	2	3	1	3	5	8	6	7	9
hk = 1 pom = 1	2	3	<u>1</u>	3	5	8	6	7	9
	2	3	3	3	5	8	6	7	9
	2	2	3	3	5	8	6	7	9
pom = 6	1	2	3	3	5	8	<u>6</u>	7	9
	1	2	3	3	5	8	8	7	9
	1	2	3	3	5	6	8	7	9
pom = 7	1	2	3	3	5	6	8	<u>7</u>	9
	1	2	3	3	5	6	8	8	9
Konačno rješenje	1	2	3	3	5	6	7	8	9