

## Diskrete i kombinatorne metode za računarsku grafiku

1. Napisati algoritam za sortiranje biranjem, takozvani SELECTION SORT.

```
procedure SELECTION SORT( $A$ )
     $n \leftarrow \text{length}(A)$ 
    for  $i \leftarrow 1$  to  $n$  do
         $i_{\min} \leftarrow i$ 
        for  $j \leftarrow i + 1$  to  $n$  do
            if  $A[j] < A[i_{\min}]$  then
                 $i_{\min} \leftarrow j$ 
            end if
        end for
        exchange( $A[i], A[i_{\min}]$ )
    end for
end procedure
```

2. Za algoritam SELECTION SORT iz zadatka 1, za niz dužine  $n$ , neka je  $S(n)$  broj zamena.

Za niz  $[5, 6, 4, 3, 2, 1]$  naći  $S(n)$ .

$S(6) = 4$  za ovaj niz, jer je potrebno 4 zamene:

0		[5, 6, 4, 3, 2, 1]
1		[1, 6, 4, 3, 2, 5]
2		[1, 2, 4, 3, 6, 5]
3		[1, 2, 3, 4, 6, 5]
4		[1, 2, 3, 4, 5, 6]

3. Naći  $S(n)$  iz prethodnog zadatka za niz dužine  $n$  koji je obrnuto sortiran.

Na primer, za obrnuto sortiran niz dužine  $n = 6$ :

0		[6, 5, 4, 3, 2, 1]
1		[1, 5, 4, 3, 2, 6]
2		[1, 2, 4, 3, 5, 6]
3		[1, 2, 3, 4, 5, 6]

Očigledno, za niz dužine  $n$  koji je obrnuto sortiran potrebno je  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$  zamena.  
(Poslednje zagrade predstavljaju zaokruživanje "na manje".)

4. Dati definiciju "velikog  $O$ " ponašanja i pokazati da je  $\frac{3}{4}n^2 + 4n = O(n^2)$ .

Da li je  $\frac{3}{4}n^2 + 3\sqrt{n}n^2 = O(n^2)$ ?

Da li je  $\frac{3}{4}n^2 + 3n \ln n = O(n^2)$ ?

$$O(g) = \{f | (\exists c > 0)(\exists n_0 \in \mathbb{N})(\forall n)(n \geq n_0) \Rightarrow (0 \leq f(n) \leq cg(n))\}$$

$\frac{3}{4}n^2 + 4n = O(n^2)$ , vidi se iz definicije za  $c = 1, n_0 = 16$ .

Ne.

Da.

5. Napisati program u programskom jeziku C koji koristeći ADT stack učitava tekst iz fajla **ulaz.txt** i ispisuje u fajl **izlaz.txt** reč po reč unazad. Reči su nizovi karaktera odvojeni simbolima: space, tab, newline.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include "stack.h"

int main(void)
{
    FILE *ulaz, *izlaz;
    stack * S;
    listdata ch;

    makenull(&S);
    ulaz = fopen("ulaz.txt", "r");
    izlaz = fopen("izlaz.txt", "w");

    while((ch=fgetc(ulaz)) != EOF){
        if((ch==' ')||(ch=='\t')||(ch=='\n')){
            while(!isempty(S))
                fprintf(izlaz,"%c",pop(&S));
            fprintf(izlaz,"%c",ch);
        }
        else
            push(&S, ch);
    }
    while(!isempty(S))
        fprintf(izlaz,"%c",pop(&S));
    fclose(izlaz);
    fclose(ulaz);

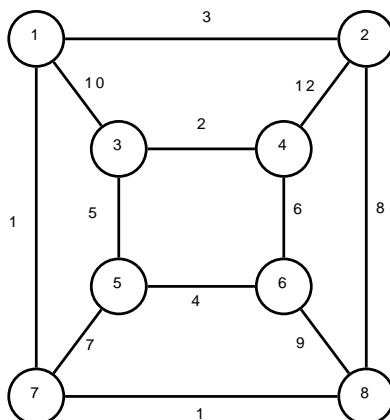
    return 0;
}
```

6. Za graf sa slike desno napisati reprezentaciju listama susedstva. Ignorisati težine grana, držati se leksikografskog redosleda.

Primeniti na isti graf BFS algoritam polazeći od čvora 1, dati tabelu prethodnika i udaljenosti (broj koraka) od čvora 1.

$i$	Ajd ( $i$ )	$p(i)$	$d(i)$
1	2, 3, 7	-	0
2	1, 4, 8	1	1
3	1, 4, 5	1	1
4	2, 3, 6	2	2
5	3, 6, 7	3	2
6	4, 5, 8	4	3
7	1, 5, 8	1	1
8	2, 6, 7	2	2

7. Za graf sa slike desno naći minimalno pokrivajuće drvo Primovom metodom polazeći od čvora 1. Napisati redosled kojim su dodavane grane.



rbr	grana	težina
1	1-7	1
2	7-8	1
3	1-2	3
4	7-5	7
5	5-6	4
6	5-3	5
7	3-4	2
	$\sum =$	23

8. U tabeli su data vremena potrebna za obavljanje posla 1, 2, 3, 4 od strane četiri radnika: A, B, C, D. Kojeg radnika treba rasporediti na koji posao da bi ukupno vreme angažovanja bilo minimalno? Koliko je minimalno ukupno vreme?

	1	2	3	4
A	11	8	9	5
B	12	15	13	8
C	10	11	14	8
D	10	11	14	8

1. 
$$\begin{bmatrix} 6 & 3 & 4 & 0 \\ 4 & 7 & 5 & 0 \\ 2 & 3 & 6 & 0 \\ 2 & 3 & 6 & 0 \end{bmatrix}$$

2. 
$$\begin{bmatrix} 4 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \end{bmatrix}$$

3. Minimalni broj  $k$  vertikalnih i horizontalnih linija za precrtyavanje nula je 4.

4. 
$$\begin{bmatrix} 11 & 8 & \underline{9} & 5 \\ 12 & 15 & 13 & \underline{8} \\ \underline{10} & 11 & 14 & 8 \\ 10 & \underline{11} & 14 & 8 \end{bmatrix}$$

Odgovor: A  $\rightarrow$  3, B  $\rightarrow$  4, C  $\rightarrow$  1, D  $\rightarrow$  2.

Ukupno potrebno vreme je:  $9 + 8 + 10 + 11 = 38$ .