

Diskr. i komb. met. za rač. gr. 1→15, 2→5, 3→10, 4→10, 5→5, 6→15, 7→15, 8→15.

- Napisati algoritam za sortiranje biranjem, takozvani SELECTION SORT.

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

- Za niz  $[8, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7]$  naći  $S(n)$  i  $P(n)$ .
- Koliko je  $S(n)$  i  $P(n)$  za najgori slučaj ulaznog niza dužine  $n$  algoritma SELECTION SORT?

- Nacrtati usmereni graf  $G$  koji je dat tabelom listi susedstva:

$u$	$\text{Adj}(u)$
0	
1	4, 5, 7
2	1, 6
3	0, 1, 4, 7
4	0, 7
5	0
6	4, 5
7	0, 5

- U tabeli su date cene prevoza između 5 gradova.

- Polazeći od čvora 4, metodom najjeftinijeg suseda naći približno rešenje problema trg. putnika (TSP).
- Za isti problem naći Mađarskom metodom angažovanje koje je rešenje relaksi-

- Dati definiciju "malog  $o$ " ponašanja i pokazati da je  $\frac{1}{4}n \ln n + 40n - 10 = o(n^2)$ .

Za niz dužine  $n$  neka je  $T_{WM}(n)$  najgori slučaj vremena sortiranja Merge sort algoritmom i  $T_{WQ}(n)$  najgori slučaj vremena sortiranja Quick sort algoritmom. Da li je  $T_{WM}(n) = o(T_{WQ})$ ?

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

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

- Na graf  $G$  primeniti DFS algoritam, kod čvorova napisati  $d$  i  $f$  vrednosti, kod grana napisati tip (TBCF), napraviti tabelu zagrada. Ako je dati graf usmereni aciklični graf (DAG), dati topološko sortiranje čvorova.

- Napisati kod funkcije enqueue\_list koja unosi čvor na kraj liste susedstva grafa. Napisati deo koda za unos grafa  $G$  (iz zad. 5) u okviru procedure main u niz listi susedstva grafa  $G$  leksikografski.

ranog TSP. Komentarisati rešenja (a) i (b).

	1	2	3	4	5
1	-	8	12	13	4
2	8	-	4	9	9
3	14	5	-	10	6
4	12	8	12	-	7
5	5	9	7	6	-

```
#define max_cv 50
typedef struct _node gnode;
typedef gnode *grana;
struct _node
{
    int data;
    gnode *next;
};

void enqueue_list(grana **gp, cvor d)
{
    // Ovaj kod napisati
}
```

```
int main(void)
{
    grana G[max_cv], GT[max_cv];
    int i, n; grana *rear[max_cv];

    for (i=0; i<max_cv; i++){
        G[i] = NULL;
        rear[i] = &(G[i]);
    }
    enqueue_list(&rear[1], 4);
    // nastaviti dalje,
    // uneti ostatak grafa
    return 0;
}
```