

Diskretne i kombinatorne metode za računarsku grafiku

Dat je algoritam za sortiranje

```

1: procedure INSERTION SORT( $A$ )
2:   for  $j \leftarrow 2$  to length( $A$ ) do
3:      $key \leftarrow A[j]$ 
4:      $i \leftarrow j - 1$ 
5:     while  $i > 0$  &  $A[i] > key$  do
6:        $A[i + 1] \leftarrow A[i]$ 
7:        $i \leftarrow i - 1$ 
8:     end while
9:      $A[i + 1] \leftarrow key$ 
10:  end for
11: end procedure

```

1. Ako su vremena izvršavanja linija 2,3,4,5,6,7,9 redom $c_2, c_3, c_4, c_5, c_6, c_7, c_9$, koliko je vreme $T(n)$ izvršavanja algoritma INSERTION SORT za ulazni niz dužine n ?

1: procedure INSERTION SORT(A)	
2: for $i \leftarrow 2$ to length(A) do	▷ n
3: $key \leftarrow A[i]$	▷ $n - 1$
4: $j \leftarrow i - 1$	▷ $n - 1$
5: while $j > 0$ & $A[j] > key$ do	▷ $\sum_{i=2}^n t_i$
6: $A[j + 1] \leftarrow A[j]$	▷ $\sum_{i=2}^n (t_i - 1)$
7: $j \leftarrow j - 1$	▷ $\sum_{i=2}^n (t_i - 1)$
8: end while	
9: $A[j + 1] \leftarrow key$	▷ $n - 1$
10: end for	
11: end procedure	

Vreme izvršavanja algoritma:

$$T(n) = c_2 n + (c_3 + c_4)(n - 1) + c_5 \sum_2^n t_i + (c_6 + c_7) \sum_2^n (t_i - 1) + c_9(n - 1),$$

gde je t_i broj koliko puta će i -ti element trebati da se pomeri prema početku plus jedan. t_i je najmanje 1, a najviše i puta.

2. Koji je najgori slučaj ulaznog niza za INSERTION SORT i koliko je za najgori slučaj vreme $T(n)$ iz prvog zadatka?

Najgori slučaj ulaznog niza je obrnuto sortirani niz različitih elemenata. Tada je $t_i = i$,

$$T_W(n) = c_2 n + (c_3 + c_4)(n - 1) + c_5(n(n + 1)/2 - 1) + (c_6 + c_7)(n - 1)n/2 + c_9(n - 1) = \Theta(n^2)$$

3. Koji je najbolji slučaj ulaznog niza za INSERTION SORT i koliko je za najbolji slučaj vreme $T(n)$ iz prvog zadatka?

Najbolji slučaj ulaznog niza je sortirani niz. Tada je $t_i = 1$,

$$T_B(n) = c_2 n + (c_3 + c_4)(n - 1) + c_5(n - 1) + c_9(n - 1) = \Theta(n)$$

4. Dati definiciju velikog Θ ponašanja i pokazati po definiciji da je $n^2 - 4n\sqrt{n} = \Theta(n^2)$.

$$\Theta(g) = \{f \mid (\exists c_1 > 0)(\exists c_2 > 0)(\exists n_0 \in \mathbb{N})(\forall n) (n \geq n_0) \Rightarrow (0 \leq c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n))\}$$

Umesto da pišemo $f \in \Theta(g)$, pišemo $f = \Theta(g)$ i čitamo:
funkcija f se ponaša kao $\Theta(g)$ (kao veliko theta od g).

$n^2 - 4n\sqrt{n} = \Theta(n^2)$. U definiciji stavljamo $c_1 = \frac{1}{5}$, $c_2 = 1$, $n_0 = 25$.

Da li je $4n^2 + n^2 \ln n = \Theta(n^2)$? Ne.

Da li je $4n^2 + n^2\sqrt{n} = \Theta(n^2)$? Ne.

Da li je $4n^2 + 2^n = \Theta(n^2)$? Ne.

5. Za polinom $p = a_0 + a_1x + \dots + a_nx^n$ koeficijenti a_0, a_1, \dots, a_n su smešteni u niz `double a[]`. Promenljiva `int n` sadrži stepen polinoma p , a ako je p nula polinom, sadrži `-1`.

U programskom jeziku C napisati proceduru `double vrednost(double x, double a[], int n)` koja vraća vrednost polinoma p izračunatu primenom Hornerove sheme.

vrednost.c

```
double vrednost(double x, double a[], int n)
{
    int i;
    double b;
    b = a[n];
    if (n < 0)
        return 0.0;
    else {
        if (n == 0)
            return a[0];
    }
    for (i = n - 1; i > 0; i--) {
        b = x * b + a[i];
    }
    return x * b + a[0];
}
```

6. Na grafu $G = (V, E)$ data je težinska funkcije $w : E \rightarrow \mathbb{R}$. Graf je zapamćen kao niz grana sa težinama. Napisato pseudo kod Kruskalovog algoritma za nalaženje minimalnog pokrivajućeg drveta.

```

function KRUSKAL( $G, w$ )
   $A \leftarrow \emptyset$ 
  for each  $v \in V[G]$  do
    MAKE-SET( $v$ )           ▷ za svaki element skup koji ga sadrži
  end for
  sort( $E, w$ )              ▷ sortiraj grane iz  $E$  neopadajuće po  $w$ 
  for each  $(u, v) \in E[G]$  do           ▷ redom, neopadajuće po  $w$ 
    if FIND-SET( $u$ )  $\neq$  FIND-SET( $v$ ) then
       $A \leftarrow A \cup \{(u, v)\}$      ▷ dodaj granu
      UNION( $u, v$ )                     ▷ spoji skupove
    end if
  end for
  return  $A$ 
end function

```

7. Da li je graf sa slike desno usmereni aciklični graf (DAG)? Obrazložiti.

Da, ovo je usmereni graf, koji nema konturu, odnosno: aciklični.

Ako se ignorišu usmerenja grana, da li je graf sa slike drvo? Obrazložiti.

Ne, ima konturu: 2 - 6 - 11 - 7 - 2. I očigledno nije povezan.

Ako je graf sa slike DAG, napisati redosled čvorova koji daje topološko sortiranje dobijeno primenom DFS algoritma.

Izvršavanje DFS algoritma leksikografskim redosledom daje d i f vremena. Potom sortiramo čvorove opadajuće po f vremenima i dobijamo topološko sortiranje: 4, 9, 13, 3, 8, 12, 2, 7, 6, 11, 1, 5, 10, 14.

Nije prikazan rezultat primene DFS algoritma. Postoje i drugi rezultati koji se mogu dobiti napamet.

8. Softverska kompanija je zaposlila 5 pripravnika (A, B, C, D, E). Po jedan pripravnik će biti angažovan u 5 departmana kompanije (1, 2, 3, 4, 5). Da bi odredili koji pripravnik će se angažovati u kojem departmanu, uradili su test iz veština koje se koriste u odgovarajućem departmanu.

U tabeli su dati poeni osvojeni na testu. Naći optimalno angažovanje.

	1	2	3	4	5						
B	132	140	162	125	128		30	22	0	37	34
C	118	142	150	122	120		44	20	12	40	42
A	121	130	160	115	124	→	41	32	2	47	38
D	110	129	148	117	115		52	33	14	45	47
E	130	135	155	120	118		32	27	7	42	44

Da bi se primenila Mađarska metoda koja traži minimum angažovanih koeficijenata preračunavaju se brojevi koliko fali od ostvarenog broja poena do maksimalnog broja: 162, od tih razlika se traži minimum.

Podvlačenjem je označeno optimalno angažovanje dobijeno Mađarskom metodom. Ukupan zbir poena dobijen optimalnim angažovanjem je $128+142+160+117+130=677$.