

Pripreme za IOI 2008  
4. avgust 2008. godine  
predavač: Aleksandar Ilić  
e-mail: aleksandari@gmail.com

## Razni zadaci

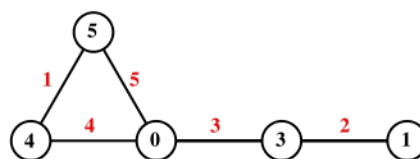
**Zadatak 1.** Dat je graf  $G$  sa  $n$  čvorova i  $m$  grana, gde je  $m$  paran broj. Odrediti da li je moguće upariti grane, tako da se svaka grana nalazi u tačno jednom paru i grane iz para imaju zajednički čvor. Dizajnirati algoritam u koji radi u  $O(n + m)$ .

Ulaz	Izlaz
6 12	2 3 - 2 4
3: 1 2 5	2 5 - 0 2
5: 0 2 3 4 5	4 5 - 0 5
5: 0 1 3 4 5	3 4 - 1 3
3: 1 2 4	1 2 - 1 4
4: 1 2 3 5	1 5 - 0 1
4: 0 1 2 4	

**Zadatak 2.** Neka je  $X$  racionalan broj sa najviše 10.000 cifara. Na raspolaganju su nam  $n$  predmeta sa zapreminama oblika  $2^k$ , gde je  $k$  ceo broj i cenom  $w_k$ . Treba tačno popuniti ranac zapremine  $X$  i pritom minimizirati ukupnu cenu uzetih predmeta. Konstruisati algoritam složenosti  $O(m \cdot \log(m) + \log(X))$ .

Ulaz	Izlaz
5 8	23
0 3	
1 7	
2 5	
0 8	
1 19	

**Zadatak 3.** "Graceful labeling of a tree" je otvorena hipoteza o obeležavanju čvorova i grana stabla. Naime, treba dodeliti čvorovima stabla brojeve od 0 do  $n - 1$ , tako da labele na granama budu različite. Labela grane je jednaka apsolutnoj vrednosti brojeva njenih krajeva. Konstruisati heuristiku koja za  $n \leq 100$  i dato stablo nalazi odgovarajuću numeraciju čvorova.



Graceful labeling of a graph

**Zadatak 4.** Dat je težinski graf  $G$  sa  $n$  čvorova i  $m$  grana. Dijameter grafa je najveće najkraće rastojanje između svih čvorova. Odrediti razapinjajuće stablo sa minimalnim dijametrom u vremenu  $O(n \cdot m)$ .

Ulaz	Izlaz
4 4	1 2
1 2 1	2 3
1 3 4	1 4
1 4 1	
2 3 2	

**Zadatak 5.** Dat je niz  $A$  dužine  $n \leq 1.000.000$ , čiji je svaki element manji ili jednak od  $n$ . Treba odrediti najduži podniz uzastopnih elemenata, koji predstavlja permutaciju brojeva od 1 do  $k$  ( $k$  je dužina podniza).

Ulaz	Izlaz
5	3
4 1 3 1 2	

**Zadatak 6.** Segment  $[A, B]$  je prekriven sa  $n$  segmenata  $[a_i, b_i]$ . Odrediti da li je moguće izdvojiti i obojiti neke segmenate, tako da ukupna dužina delova sa jednim obojenim segmentom bude veća od  $2/3$ . Dizajnirati algoritam u  $O(n \cdot \log(n))$ .

Ulaz	Izlaz
0.0 20.0	3
7	2 5 7
1.0 1.5	
0.0 10.0	
9.0 10.0	
18.0 20.0	
9.0 18.0	
2.72 3.14	
19.0 20.0	

**Zadatak 7.** Neki klub ima  $N \leq 100.000$  članova, gde  $i$ -ti član ima vrednost snage  $S_i$  i vrednost lepote  $B_i$ . Članovi  $i$  i  $j$  se mrze ako važi  $(S_i \leq S_j$  i  $B_i \geq B_j)$  ili  $(S_i \geq S_j$  i  $B_i \leq B_j)$ . Treba odabrati maksimalnu grupu članova ovog kluba među kojima se nikoja dva ne mrze.

Ulaz	Izlaz
4	2
1 1	1 4
1 2	
2 1	
2 2	

**Zadatak 8.** Dato je stablo sa  $N$  čvorova. Potrebno je markirati neke čvorove tako da važi: za svaki čvor postoji markiran čvor koji je od njega udaljen ne više od  $K$  grana. Odrediti koliko je minimalno čvorova potrebno markirati i gde? Složenost je  $O(N \cdot K)$ .

Ulaz	Izlaz
4 1	1
1 2	2
2 3	
4 2	

**Zadatak 9.** Prodavnica ima  $N \leq 1000$  bombona od kojih se svaka nalazi u jednoj od  $K$  kutija.  $i$ -ta bombona košta  $A_i$  evra. Uz to, potrebno je platiti  $B_j$  evra za otvaranje  $j$ -te kutije ako je iz te kutije kupljena bar jedna bombona. Koliko se najviše bombona može kupiti sa  $P \leq 1.000.000$  evra?

Ulaz	Izlaz
4 2 10	3
1 2	3 4 1
1 2	
5 2	
3 1	
3 2	

**Zadatak 10.** U jednoj zemlji postoji  $N \leq 100.000$  aerodroma i ukupno  $N - 1$  dvosmernih letova izmedju nekih od njih. Iz svakog aerodroma (sa presedanjima) može se stići u bilo koji drugi. Dvojica terorista igraju sledeću igru: Na početku se nalaze na aerodromu broj  $K$ . Zatim prvi minira taj aerodrom, izabere neki aerodrom koji je direktno povezan sa ovim, odleti sa kolegom tamo i aktivira eksploziv, što za posledicu ima da aerodrom na kojem su bili i svi letovi koji vode do njega nestaju. Na isti način zatim igra drugi i igru gubi terorista koji ne može da odigra potez. Odrediti ko pobeđuje i ukoliko pobeđuje prvi, štampati na koji aerodrom u prvom potezu treba da odleti.

Ulaz	Izlaz
4 3	1
3 2	2
3 1	
1 4	

**Zadatak 11.** Dat je alfabet sa  $N \leq 50$  slova. Reč je zabranjena, ako kao podreč sadrži neku od  $K \leq 20$  datih reči, čija je dužina manja od 20. Odrediti broj reči dužine  $M \leq 50$  koje nisu zabranjene.

Ulaz	Izlaz
3 3 3	7
QWE	
QQ	
WEE	
Q	