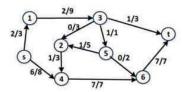


(Vecinii se considera în ordine lexicografică)

- Exemplificați Dijkstra din 4, opriti-va după ce ați găsit distanța către 6
- Cum funcționează algoritmul lui Kruskal ?
   Exemplificați alegerea primelor 6 muchii.
- 3) Este graful bipartit ? Dacă nu eliminați un număr minim de muchii astfel incat el sa devina bipartit .
- 4) Există lanţ eulerian în graf? Dacă nu adăugaţi număr minim de muchii astfel incat graful format sa admită lanţ eulerian, descriind şi strategia după care aţi adăugat muchiile. Indicaţi un lanţ eulerian în graful obţinut. Enunţaţi o condiţie necesară şi suficientă ca un graf neorientat să aibă un lanţ eulerian.

## 0.5p fiecare problema 1)-4)

5) Ilustrați pașii algoritmului Ford-Fulkerson pentru rețeaua din figura următoare (pe un

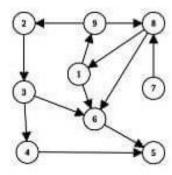


arcul e sunt trecute valorile f(e)/c(e) reprezentând flux/capacitate), pornind de la fluxul indicat și alegând la fiecare pas un s-t lanț f-nesaturat de lungime minimă (algoritmul Edmonds-Karp). Indicați o tăietură (s-t tăietură) minimă în rețea (se vor indica vârfurile din bipartiție, arcele directe, arcele inverse). (1p)

6) a) Fie G un graf planar conex cu n>3 noduri şi m muchii care conţine cicluri şi fie g lungimea minimă a unui ciclu din G. Arătaţi că m·(g-2) ≤ g·(n-2).

b) Arătați că graful lui Petersen (din figura alăturată) nu este planar. (1,5p)





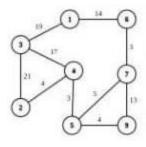
- Admite graful o sortare topologică ? Dacă da scrieți una, dacă nu eliminați număr minim de arce astfel incat sa admita o sortare topologică si scrieti o sortare topologica in graful obtinut.
- Care sunt componentale tare conexe ale grafului ? Modificati orientarea unui arc astfel incat sa creati o componentă tare conexă cat mai mare.
- Exemplificati cum funcționează bf(7) până când sunt vizitate 7 noduri, ilustrand si arborele bf asociat; vecinii unui vârf se consideră în ordine lexicografică
- Exemplificati cum funcționează df(2); vecinii unui vărf se consideră în ordine lexicografică
- Care este distanta de editare între cuvintele "viata" si "restanta" ? Justificați

## Barem 0.5 p flecare problema 1)-5)

6) In staţiunea în care schiaza Schorel s-au inzapezit toate drumurile (staţiunea poate fi văzută ca un graf neorientat în care intersectiile sunt noduri şi drumurile sunt muchii). Autorităţile sunt dispuse sa deszapezeasca dar sunt dispuse sa faca efort minim de deszapezire si totuşi sa permita accesul de oriunde oriunde in statiune. Ajutaţi autorităţile descriind un algoritm care găseşte drumurile ce trebuie deszapezite astfel incat suma lungimilor drumurilor dezapezite sa fie minime.

Descrieți cum puteți rezolva aceasta problemă și complexitatea soluției. Dacă exista mai multe soluții/implementânii puneți accent pe discuția despre cand ar trebui sa folosim o soluție si cand alta.

Barem: 1p soluție corectă, 1p discuții complexitate + complexitate optimă

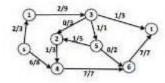


(Vecinii se considera în ordine lexicografică)

- Exemplificati Dijkstra din 4, opriti-va după ce ați găsit distanța către 6
- Cum funcționează algoritmul lui Kruskal ?
  Exemplificați alegerea primelor 6 muchii.
- Este graful bipartit ? Dacă nu eliminați un număr minim de muchii astfel incat el sa devina bipartit.
- 4) Există lanţ eulerian în graf? Dacă nu adâugaţi număr minim de muchii astfel incat graful format sa admită lanţ eulerian, descriind şi strategia după care aţi adâugat muchiile. Indicaţi un lanţ eulerian în graful obţinut. Enunţaţi o condiţie necesară şi suficientă ca un graf neorientat să aibă un lanţ eulerian.

## 0.5p fiecare problema 1)-4)

5) Ilustrați pașii algoritmului Ford-Fulkerson pentru rețeaua din figura următoare (pe un



arcul e sunt trecute valorile f(e)/c(e)
reprezentând flux/capacitate), pomind de la
fluxul indicat și alegând la flecare pas un s-t
lant f-nesaturat de lungime minimă (algoritmul
Edmonds-Karp), Indicați o tăietură (s-t
tăietură) minimă în rețea (se vor indica
vârfurile din bipartiție, arcele directe, arcele
inverse). (1p)

6) a) Fie G un graf planar conex cu n>3 noduri şi m muchii care conţine cicluri şi fie g lungimea minimă a unul ciclu din G. Arătaţi câ m·(g-2) ≤ g·(n-2).

