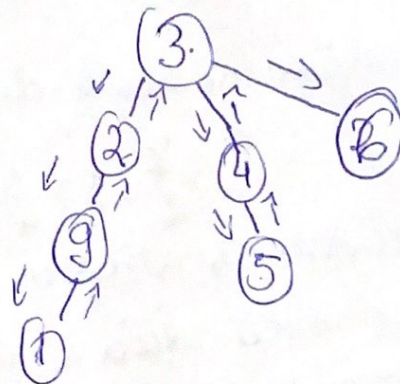
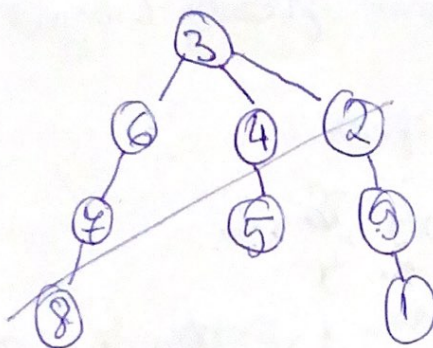


3)

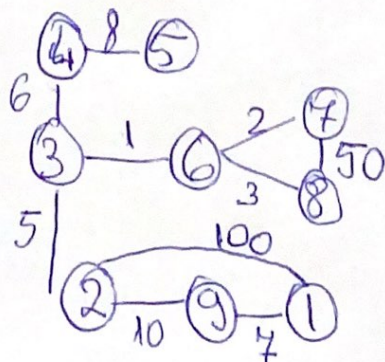


Initial: vf de start - 3

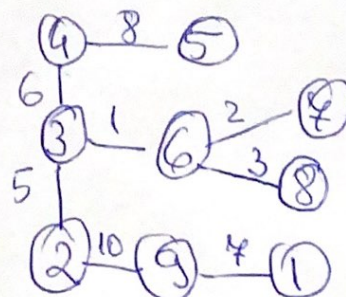
La un pas se trece la un vecin nevizitat al vf curent
dacă există altfel se merge înapoi pe drumul de
la 3 la vf curent până se ajunge la un vf cu
vecini nevizitati. Se trece la primul dintre acesta
și se reia procesul.

df(3) până se dat 7 vf se va opri la 6 după alg
explicat mai sus

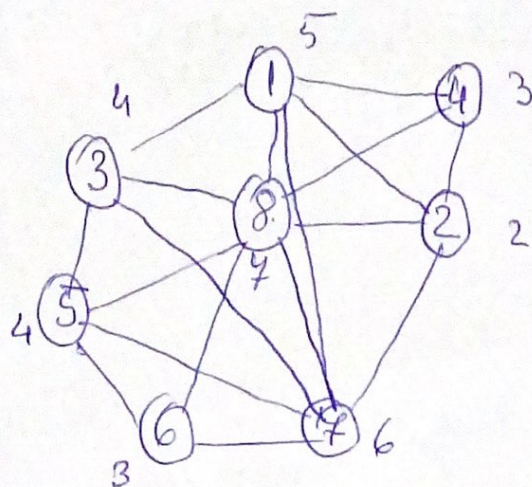
4)



APCM



6



Vom aplica algoritmul greedy Largest first

Sortám modurité dypá grade:

8, 7, 1, 3, 5, 4, 6, 2
1, 2, 3, 4, 3, 2, 4

Pentru 8 alegem culoarea 1, pentru 7 următoarea disponibilă adică 2, pt 1 următoarea disponibilă 3, pt 3 alegem 4, pt 5 alegem 3, pt 4 alegem 2, pt 6 alegem 4 și pt 2 alegem 4.

5) Distanța de editare de la examen la redactare este 6.

examen → 12xamen → 12eamen → 12estamen →
12estamen → 12estamta

4) Trebuie aflat drumul minim de la s la p .

Pentru asta putem aplica ~~algoritm~~ lui D realiza o parcurgere în lățime a arborelui ($BF(p)$) și să alegem apoi care sunt activitățile de care depinde p și să le realizeze.

Complexitate $O(n)$