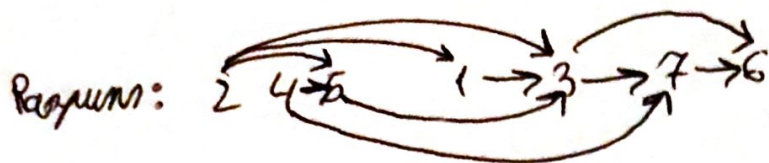
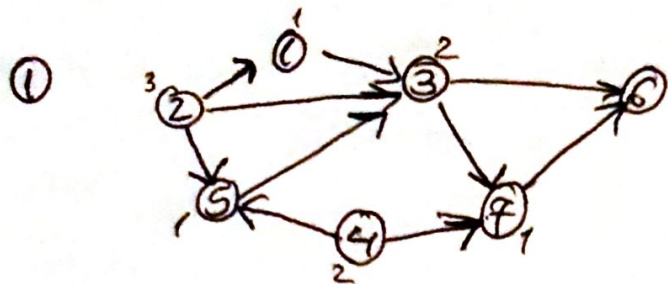


Sanda Razvan Alexandru - 241



② a) A

b) A

c) A ca, algoritmul ~~Floyd~~ <sup>Floyd</sup> Warshall

d) F pe lângă paritate trebuie să fie și conex

⑤ pentru fiecare  $u \in V$  execută  
 $d[u] = \text{infinit}$ ,  $\text{tata}[u] = 0$ ,  $\text{vizitat}[u] = 0$

$d[u] = 0$

pentru  $i = 1, |V| - 1$  execută

dacă  $\text{vizitat}[i] == |V| + 1$  atunci

afinează "ciclu negativ"

$\text{nod} = \text{tata}[i]$

afinează  $i$

cat timp  $\text{nod} \neq i$

afinează  $\text{nod}$

$\text{nod} = \text{tata}[i]$

pentru fiecare  $uv \in E$  execută

dacă  $d[u] + w(u, v) < d[v]$  atunci

$d[v] = d[u] + w(u, v)$

$\text{tata}[v] = u$

$\text{vizitat}[u] = u++$

⑥ Da este corect, reprezintă algoritmul lui Kruskal arborele partial de cost minim al unui graf conex ponderat.

⑦ a) 1. lista exteriorizată

2. lista dată de muchii 1-2, 2-4, 4-5, 5-3, 3-1

3. lista dată de muchii 5-4, 4-7, 7-6, 6-5

4. lista dată de muchii 2-4, ~~4-7~~, 2-7

grad 2 = 5      grad 3 = 4      grad 4 = 3