

E.F.S Théorie des Graphes Solution

Exercice 1 : (05 points)

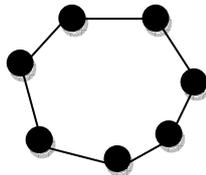
G simple $\Rightarrow \forall s \in S, d_G(s) \leq 3$ (1 point)

$\sum_{s \in S} d_G(s) \leq 3 \times 4 = 12 = 2 \times 6$ (1 point)

G est une clique : $\frac{n(n-1)}{2} = \frac{4 \times 3}{2} = 6$ (1 point)

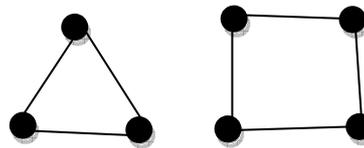
1. Il y a autant de graphes que de façons d'écrire l'ordre de G comme somme d'entiers supérieurs ou égaux à 3. (0.5 point)

$7=7$ (0.25 point)



(0.5 point)

$7=3+4$ (0.25 point)

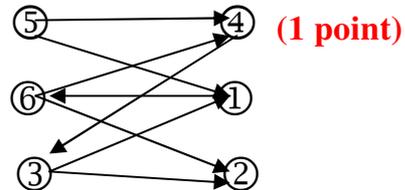


(0.5 point)

Exercice 2 : (15 points)

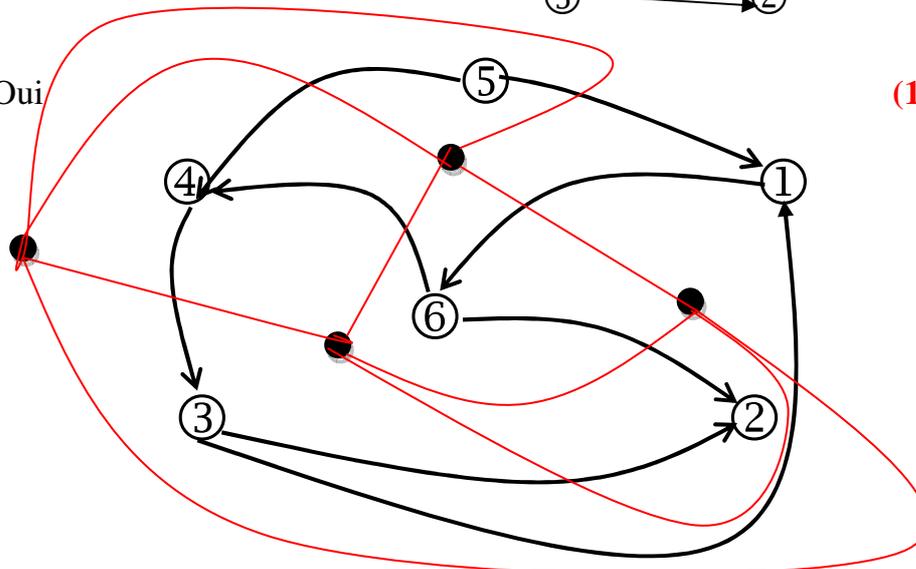
1. a) Une clique: Non, G n'est pas complet. (1 point)

b) Biparti: Oui,



(1 point)

c) Planaire: Oui



(1 point)

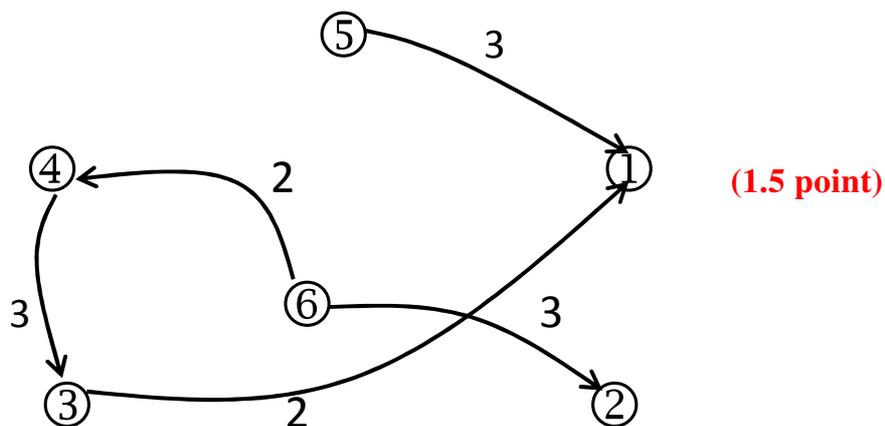
2. G est planaire, il admet un graphe dual (en rouge). (2 points)

3. Un cocycle de G . (2 points)

$$E = \{4,5\}, w_G^+(E) = \{(4,3), (5,1)\}, w_G^-(E) = \{(6,4)\}, w_G(E) = \{(4,3), (5,1), (6,4)\}$$

4. Arbre couvrant de G de poids minimum.

$$C(3,1) \leq C(6,4) \leq C(5,1) \leq C(6,2) \leq C(4,3) \leq C(1,6) \leq C(3,2) \leq C(5,4) \quad (1 \text{ point})$$



Poids min=13. (0.5 point)

5. Chemin eulérien ? (Tableau (1 points))

s	1	2	3	4	5	6
$d_G^+(s)$	1	0	2	1	2	2
$d_G^-(s)$	2	2	1	2	0	1

G n'admet pas un chemin eulérien : $\forall s \in \{2,3,4,5\}, d_G^+(s) \neq d_G^-(s)$. (1 point)

6. G n'est pas ordonnable (Tableau (2 points) , un circuit (1,6,4,3) (1 point)

S	$\Gamma_G^-(s)$	$\Gamma_{G_1}^-(s)$
1	3,5	3
2	3,6	3,6
3	4	4
4	5,6	6
5	ϕ	-
6	1	1