

TD - Graphes

On dit qu'un graphe est un **graphe simple** s'il n'a pas de boucles et s'il ne peut exister plusieurs arcs entre deux mêmes sommets (pas de multi-arcs).

Dans la suite, on ne considère que des graphes simples ayant un nombre fini de sommets.

Exercice 1 (Résultats théoriques sur les graphes).

1. Si $g = (V, E)$ est un *graphe non orienté*, montrer que : $\sum_{v \in V} \delta(v) = 2n_e$.
2. Montrer qu'un graphe non orienté ayant $n_v \geq 3$ sommets et dont tout sommet est de degré supérieur ou égal à 2 possède au moins un cycle.
3. Montrer qu'un *graphe acyclique non orienté* ayant $n_v \geq 1$ sommets possède au plus $(n_v - 1)$ arêtes.
4. Montrer qu'un *graphe connexe non orienté* ayant $n_v \geq 1$ sommets possède au moins $(n_v - 1)$ arcs.
5. Un graphe non orienté est dit **complet** si deux sommets différents sont toujours les extrémités d'un arc.
 - a. Dessiner le graphe complet à 5 sommets
 - b. Dénombrer le nombre d'arêtes d'un graphe complet ayant n_v sommets.
6. Rappeler la définition générale d'un arbre, puis montrer que les propriétés suivantes sont équivalentes.
 - g est un arbre.
 - g est un graphe non orienté connexe comportant $n_v - 1$ arêtes.
 - g est un graphe non orienté acyclique comportant $n_v - 1$ arêtes.

Exercice 2 (Graphe biparti).

Démontrer qu'un graphe est biparti si et seulement s'il ne contient aucun cycle de longueur impaire.

Indication : on pourra remarquer qu'un graphe est biparti s'il existe une 2-coloration...

Exercice 3 (Degrés d'un graphe).

1. Montrer qu'un graphe simple non orienté a un nombre pair de sommets de degré (degré total) impair.
2. Montrer que, dans une assemblée de n personnes, il y a toujours au moins deux personnes qui ont le même nombre d'amis présents.
3. Est-il possible de relier quinze ordinateurs de sorte que chaque appareil soit relié exactement avec trois autres ?
4. Une suite décroissante d'entiers est graphique s'il existe un graphe simple non orienté dont les degrés des sommets correspondent à cette suite. Les suites suivantes sont-elles graphiques ?

(3, 3, 2, 1, 1) (3, 3, 1, 1, 1) (3, 3, 2, 2) (4, 2, 1, 1, 1, 1) (3, 2, 2, 2, 1)

Exercice 4 (Nombre cyclomatique).

Le *nombre cyclomatique*^a d'un graphe non orienté g à n_v sommets, n_e arêtes et n_c composantes connexes est :

$$\nu(G) = n_e - n_v + n_c$$

Démontrer que pour tout graphe g , $\nu(g) \geq 0$ et que $\nu(g) = 0$ si et seulement si g est acyclique.

a. <http://www-igm.univ-mlv.fr/~dr/XPOSE2008/Mesure%20de%20la%20qualite%20du%20code%20source%20-%20Algorithmes%20et%20outils/complexite-cyclomatique.html>

Exercice 5 (Graphe biparti).

Trois conférenciers C_1 , C_2 , C_3 doivent intervenir le même jour pour assurer un certain nombre d'heures de formation à trois groupes G_1 , G_2 , G_3 .

- C_1 doit assurer 2 heures de formation à G_1 , 1 heure à G_2 .
- C_2 doit assurer 1 heure de formation à G_1 , 1 heure à G_2 , 1 heure à G_3 .
- C_3 doit assurer 1 heure de formation à G_1 , 1 heure à G_2 , 2 heures à G_3 .

1. Représenter cette situation par un graphe.
2. Combien faut-il de plages horaires au minimum ?
3. Proposer un planning d'intervention des conférenciers.