

□ **Exercice 1** : *Définition et représentation d'un graphe non orienté*

On note :  $S = \{a, b, c, d, e, f, g\}$  et  $A = \{ab, ac, bc, ef, gf, ed, ce, bg\}$

1. Représenter le graphe non orienté  $G = (S, A)$
2. Donner le degré de chaque sommet.
3. Donner la représentation de  $G$  sous forme de matrice d'adjacence.
4. Donner la représentation de  $G$  sous forme de listes d'adjacence.

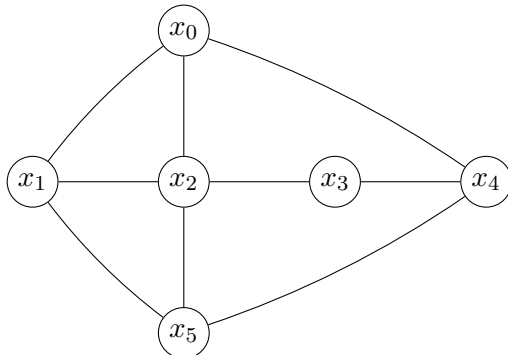
□ **Exercice 2** : *Définition et représentation d'un graphe orienté*

On note :  $S = \{a, b, c, d, e, f, g\}$  et  $A = \{ab, ac, bc, ef, gf, ed, ce, bg\}$

1. Représenter le graphe orienté  $G = (S, A)$
2. Donner les degrés entrant et sortants de chaque sommet.
3. Donner la représentation de  $G$  sous forme de matrice d'adjacence.
4. Donner la représentation de  $G$  sous forme de listes d'adjacence.

□ **Exercice 3** : *Représentation d'un graphe*

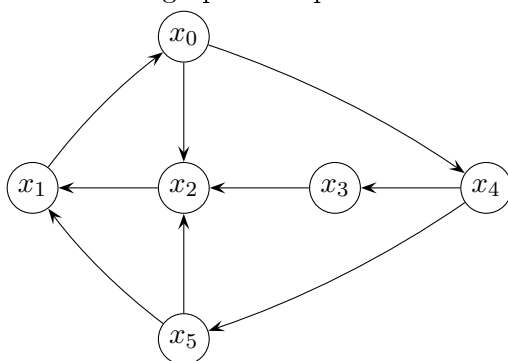
On considère le graphe suivant :



1. Donner sa représentation sous forme de matrice d'adjacence.
2. Donner sa représentation sous forme de listes d'adjacence.
3. Quel est le sommet de plus haut degré ? Donner la liste de ses voisins.

□ **Exercice 4** : *Représentation d'un graphe orienté*

On considère le graphe  $G$  représenté ci-dessous :

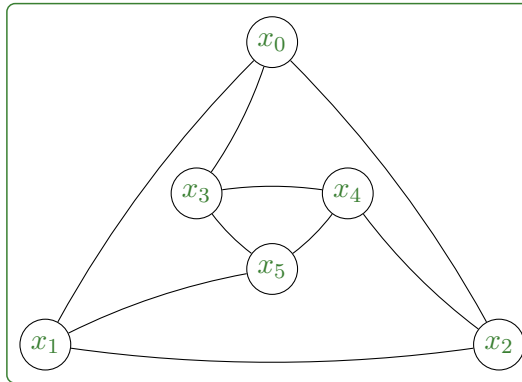


1. Donner sa représentation sous forme de matrice d'adjacence.
2. Donner sa représentation sous forme de listes d'adjacence.
3. Donner les degrés entrants et sortants de chaque sommet.
4. Donner  $\mathcal{V}_+(x_0)$  et  $\mathcal{V}_-(x_1)$
5. Dessiner le graphe dont la matrice d'adjacence est la transposée de celle de ce graphe.

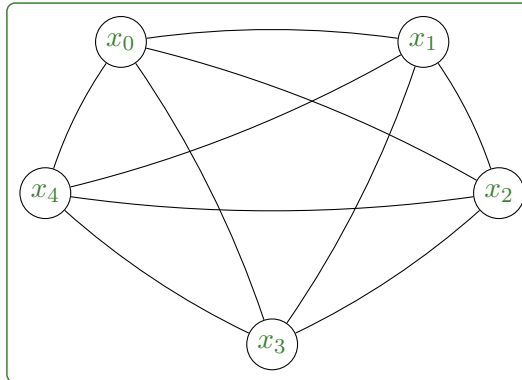
□ **Exercice 5** : *Graphe régulier, graphe complet*

Les graphes considérés dans cet exercice sont non orientés. On dit qu'un graphe  $G = (S, A)$  est *régulier* lorsque tous ses sommets ont le même degré. Et on dit qu'un graphe est *complet* lorsque qu'il y a une arête entre tous les paires de sommets

1. Dessiner un graphe non orienté régulier de taille 6 dont les sommets sont de degré 3



2. Dessiner un graphe complet de taille 5



3. Déterminer le nombre d'arêtes du graphe complet à  $n$  sommets

Le nombre d'arêtes du graphe complet à  $n$  sommets est  $\frac{n(n-1)}{2}$

4. Un graphe complet est-il régulier ?

Oui, tous les sommets ont le même degré  $n - 1$

5. Peut-on construire un graphe régulier de taille 5 dont tous les sommets sont de degré 3 ?

Si tous les sommets sont de degrés 3 alors il y a  $\frac{3n}{2}$  arêtes. Or  $n = 5$  donc  $\frac{3n}{2} = \frac{15}{2}$  n'est pas un entier. Donc un tel graphe n'existe pas.

6. A quelle condition portant sur  $n$  et  $k$  peut-on construire un graphe régulier de taille  $n$  dont tous les sommets sont de degré  $k$  ?

Il faut que  $n$  et  $k$  soient de même parité. En effet, le nombre d'arêtes est  $\frac{nk}{2}$  et il faut que ce soit un entier. De plus comme le degré maximal est  $n - 1$ , il faut que  $k \leq n - 1$ .

#### □ Exercice 6 : Sommet isolé

On dit qu'un sommet d'un graphe non orienté  $G = (S, A)$  est *isolé* lorsque son degré est nul.

1. Montrer qu'un graphe ne peut avoir simultanément un sommet isolé et un sommet de degré  $|S| - 1$

Supposons que  $G$  ait un sommet isolé  $x$  et un sommet de degré  $|S| - 1$  noté  $y$ . Comme  $y$  est de degré  $|S| - 1$ , il est adjacent à tous les autres sommets du graphe. En particulier, il est adjacent à  $x$ . Donc  $x$  n'est pas isolé.

2. En déduire qu'un graphe a au moins deux sommets de même degré.

Soit  $G$  un graphe non orienté de taille  $n$ . Soit  $d_0, d_1, \dots, d_{n-1}$  les degrés des sommets de  $G$ . On a  $d_i \leq n-1$  pour tout  $i$ . Donc les  $d_i$  sont dans l'ensemble  $\{0, 1, \dots, n-1\}$ . D'après la question précédente, cette ensemble ne peut contenir simultanément 0 et  $n-1$ , donc il a au plus  $n-1$  éléments. Donc il y a au moins deux sommets de même degré.

□ **Exercice 7 : Parité**

Soit  $G = (S, A)$  un graphe non orienté, on note  $d(x)$  le degré d'un sommet  $x \in S$ .

1. Montrer que  $\sum_{x \in S} d(x) = 2|A|$

On peut raisonner par récurrence sur le nombre d'arêtes. Soit  $|A| = 0$  alors tous les degrés sont nuls et la propriété est vraie. On suppose la propriété vraie pour un graphe ayant  $n$  arêtes et on considère un graphe  $G$  ayant  $n+1$  arêtes. On supprime une arête  $\{y, z\}$  de  $G$ , on obtient un graphe  $G' = (S, A')$  ayant  $n$  arêtes. On a donc  $\sum_{x \in S} d_{G'}(x) = \sum_{x \in S} d(x) + 1 + 1 = 2|A'| + 2 = 2|A|$ .

2. En déduire que  $G$  a forcément un nombre pair de sommets de degré impair

En effet, on a  $\sum_{x \in S} d(x) = 2|A|$  est un nombre pair. Or la somme des degrés des sommets de degré impair est un nombre impair. Donc il y a un nombre pair de sommets de degré impair.

□ **Exercice 8 : Un peu de dénombrement**

1. Montrer qu'il y a  $2^{\frac{n(n-1)}{2}}$  graphes non orientés à  $n$  sommets.

On a  $n$  sommets et  $\frac{n(n-1)}{2}$  arêtes possibles. Chaque arête peut être présente ou non dans le graphe. Donc il y a  $2^{\frac{n(n-1)}{2}}$  graphes non orientés à  $n$  sommets.

2. Déterminer le nombre de graphes orientés à  $n$  sommets.

On a  $n$  sommets et  $n(n-1)$  arêtes possibles. Chaque arête peut être présente ou non dans le graphe. Donc il y a  $2^{n(n-1)}$  graphes orientés à  $n$  sommets.

□ **Exercice 9 : Matrice d'adjacence et nombre de chemins**

Soit  $G = (S, A)$  et  $M$  sa matrice d'adjacence, le but de l'exercice est de calculer le nombre de chemins de longueur  $k$  entre deux sommets  $i$  et  $j$  d'un graphe qu'on notera  $c_{i,j,k}$ .

1. Montrer que  $c_{i,j,1} = M_{i,j}$

En effet,  $c_{i,j,1}$  est le nombre de chemins de longueur 1 entre  $i$  et  $j$ . Or il y a une arête entre  $i$  et  $j$  si et seulement si  $M_{i,j} = 1$ . Donc  $c_{i,j,1} = M_{i,j}$ .

2. Montrer que pour tout  $k \in \mathbb{N}$ ,  $c_{i,j,k} = M_{i,j}^k$  (on pourra raisonner par récurrence)

On suppose la propriété vraie pour  $k$  et on montre qu'elle est vraie pour  $k+1$ . On a :

$$c_{i,j,k+1} = \sum_{x \in S} c_{i,x,k} c_{x,j,1} = \sum_{x \in S} M_{i,x}^k M_{x,j} = \sum_{x \in S} M_{i,x}^k M_{x,j}^1 = (M^k M^1)_{i,j} = (M^{k+1})_{i,j}$$

Donc la propriété est vraie pour  $k+1$ . Par récurrence, elle est vraie pour tout  $k \in \mathbb{N}$ .

3. En supposant qu'on calcule  $M^k$  avec l'algorithme d'exponentiation rapide, donner la complexité de cette méthode pour calculer les  $c_{i,j,k}$