

## Théorie des graphes T.D. N° 1

22 mars 2011

### Généralités

**Exercice 1** Cinq personnes se rencontrent tous les matins, est-ce possible que chacune d'entre elles serre la main à trois autres personnes ?!

**Corrigé 1** La somme des degrés d'un graphe est pair et est égale à  $2m$  ( $m$  étant le nombre d'arêtes). Or ici nous avons  $n=5$  (5 sommets) et le degré de chaque sommet est de 3 ce qui fait une somme de 15 donc impossible.

**Exercice 2** Montrer que dans un graphe  $G$ , pour tout sommet  $x$  de degré impair, il existe un sommet  $y \llcorner x$  de degré impair tel que  $x$  et  $y$  sont reliés par une chaîne. En déduire que si  $G$  a exactement deux sommets de degrés impairs, alors ceux-ci sont reliés par une chaîne.

**Corrigé 2** Soit  $C_x$  la composante connexe du graphe  $G$  à laquelle appartient  $x$ ,  $C_x$  étant un graphe vérifiant la propriété : la somme de ses degrés est pair ; il existe dans  $C_x$  un autre sommet de degré impair  $y$ . Puisque  $C_x$  est connexe alors il existe une chaîne reliant  $x$  à  $y$ .

Si  $G$  a exactement deux sommets impairs, alors ces deux sommets appartiennent à la même composante connexe, etc.

**Exercice 3** Soit  $G$  un graphe simple ayant  $n$  sommets, où  $n > 1$ . Noter que le graphe étant simple le degré d'un sommet est toujours strictement inférieur à  $n$ .

1. Montrer qu'il ne peut pas y avoir simultanément un sommet de degré 0 et un sommet de degré  $n-1$ .
2. En déduire qu'il y en a au moins deux sommets de même degré.
3. Affirmer que : Dans tout ensemble d'au moins deux personnes, il y en a deux qui ont le même nombre d'amis.

### Corrigé 3

1. S'il y a un sommet  $x$  de degré 0, alors ce sommet est isolé, on peut réduire à un graphe  $G'$  contenant  $n-1$  sommets, un sommet  $y \leftrightarrow x$  aura donc au plus un degré de  $n-2$  (s'il est relié avec tous les autres sommet sauf  $x$ ).  
S'il y a un sommet  $x$  de degré  $n-1$  alors il est relié avec tous les autres. Donc il n'existe pas de sommets de degré 0.
2. Dans un graphe ayant  $n$  sommets,  $d(x) \in \{1, \dots, n-1\}$  ou (exclusif)  $d(x) \in \{0, \dots, n-2\}$  ;  
Donc il existe  $n$  sommets, chacun ayant un degré dans un ensemble de cardinalité  $n-1$ .  
Donc, il existe forcément deux sommets ayant le même degré.
3. Evident ...

### Exercice 4

1. Montrer que si un graphe  $G$  simple vérifie l'inégalité :

$$m > \frac{(n-1)(n-2)}{2}$$

alors il est connexe.

2. Trouver, pour tout  $n \geq 2$ , un graphe simple et non connexe tel que :

$$m = \frac{(n-1)(n-2)}{2}$$

### Corrigé 4

1. Supposons que  $G$  n'est pas connexe alors  $G$  est composé de deux graphes disjoints  $G_1$  et  $G_2$ . Nous avons (relation entre le nombre d'arêtes et de sommets dans un graphe :

$$m_1 \leq \frac{n_1(n_1-1)}{2}$$

$m_2 \leq \frac{n_2(n_2-1)}{2}$  ou  $m_2 \leq \frac{(n-n_1)(n-n_1-1)}{2}$ , donc (à développer) :

$$m \leq \frac{2n_1(n_1-n) + n(n-1)}{2}$$

$$m \leq \frac{-2n_1(n-n_1) + n(n-1)}{2}$$

Il faut minimiser donc le terme  $n_1(n-n_1)$ ,  $n_1$  prend sa valeur dans  $\{1, \dots, n-1\}$  On trouve  $n_1 = 1$  qui minimise ce terme :

$m \leq \frac{-2(n-1) + n(n-1)}{2}$  donc :  $m \leq \frac{(n-1)(n-2)}{2}$  (Contradiction, donc  $G$  est connexe)

2. Il suffit de prendre  $n_1 = 1$ , autrement dit d'isoler un point du graphe et d'avoir une deuxième composante connexe qui sera un graphe complet. Autrement dit les  $n-1$  point restants sont tous connectés deux à deux.

**Exercice 5** Montrer que si un graphe biparti  $G=(X,Y,E)$  est  $k$ -régulier alors il est équilibré, c'est à dire on  $|X|=|Y|$ .

**Corrigé 5**  $G$  est  $k$ -régulier donc le degré de chaque sommet est égal  $k$ . Puisque le graphe est biparti le nombre d'arêtes incidentes à  $X$  est égale au nombre d'arête incidentes à  $Y$  est égale à  $m$ . donc il existe  $\frac{m}{k}$  sommets dans  $X$  et  $\frac{m}{k}$  sommets dans  $Y$ .

**Exercice 6** Soit  $M$  la matrice d'adjacence d'un graphe  $G$  dont l'ensemble de sommets est  $X = \{x_1, x_2, \dots, x_n\}$ . Montrer que le terme  $(i, j)$  de  $M^k$  où  $k \geq 1$  est le nombre de chaînes reliant le sommet  $x_i$  et  $x_j$  et qui est de longueur  $k$ .

Application sur l'exemple du cours calculer le terme  $(2,3)$  de  $M^3$ .

**Corrigé 6** Par définition la valeur 1 dans la case  $(i,j)$  la matrice  $M^1$  signifie qu'il existe une chaîne de longueur 1 qui relie  $x_i$  à  $x_j$  qui est l'arête même. Donc, supposons que la propriété est vraie pour  $M^k$  et démontrons la pour  $M^{k+1}$ .

$$M^{k+1}(i, j) = \sum_{l \in \{1, \dots, n\}} M^k(i, l)M(l, j)$$

Donc, s'il existe  $M^k(i, l)$  une chaîne de longueur  $k$  qui relie  $i$  à  $l$  cette chaîne sera comptabilisé dans le calcul du nombre de chaîne de longueur  $k + 1$  si  $M(l, j) = 1$ , autrement dit s'il existe une arête qui relie  $l$  à  $j$ .

Application de cours : On vérifie que  $M(2) = (1, 0, 1, 0)$  et que  $M(2, 3) = 1$

**Exercice 7** Écrire des algorithmes de passage entre les trois différentes représentations de graphe.

**Corrigé 7** Commencer à écrire les algorithmes en français. Réfléchir sur un algorithme de parcours de la liste de voisins; attention aux tests redondants lors d'un passage à une liste d'arêtes.