

## Algorithmique de Graphes

### TD3 : Quelques preuves dans les graphes

---

#### Exercice 1

Pour un graphe  $G = (V, E)$ , montrer que :

1.  $\sum_{v \in V} d_v = 2|E|$ , où  $d_v$  est le degré du sommet  $v$ .
2. Le nombre de sommets de degré impair est pair.
3. Si  $m = |E|$  et  $n = |V|$  et  $G$  est simple,  $m \leq \frac{n(n-1)}{2}$ .

#### Exercice 2

Existe-t-il

1. un graphe dont la suite des degrés est
  - a) 1, 3, 3, 4, 5, 6, 6, 6, 6, 6, 6, 7?
  - b) 2, 3, 4, 5? Si  $(d_i)_{1 \leq i \leq n}$  est une suite d'entiers non décroissante, démontrer que l'on peut lui associer un graphe si et seulement si la somme des  $d_i$  est paire.
2. un graphe simple dont la suite des degrés est 1, 1, 3, 3, 3, 3, 5, 6, 8, 9?

#### Exercice 3

Soit  $G = (V, A)$  le graphe orienté défini par :

$$V = \{a, b, c, d, e\}$$

$$A = \{(a, b), (a, c), (b, d), (c, b), (c, d), (d, a), (d, e), (e, c)\}$$

1. On note  $d^+(x)$  le degré sortant de  $x$ , c'est-à-dire le nombre d'arcs  $(x, y)$ ,  $x \neq y$ .  
On note de façon analogue  $d^-(x)$  le degré entrant.  
Calculer  $d^+(x)$  et  $d^-(x)$  pour chaque sommet  $x \in V$ .
2. Trouver dans  $G$  un cycle de longueur 4, un circuit de longueur 3.
3. On appelle *chemin* (resp. *circuit*) *eulérien* un chemin (resp. circuit) qui passe une fois et une seule sur chaque arc du graphe.  
On a les propriétés suivantes :  
**Propriété 1 :** Un graphe orienté connexe admet un chemin eulérien de  $a$  à  $b$  ssi  $d^+(a) - d^-(a) = d^-(b) - d^+(b) = 1$   
et  $\forall x, x \neq a, x \neq b, d^+(x) = d^-(x)$ .  
**Propriété 2 :** Un graphe orienté connexe admet un circuit eulérien ssi  $\forall x, d^+(x) = d^-(x)$ .  
 $G$  admet-il un chemin eulérien ? Un circuit eulérien ? Si oui, en trouver un.

#### Exercice 4

Peut-il exister un groupe de 15 personnes au sein duquel chacun a exactement 3 amis ?

#### Exercice 5

Les arêtes d'un graphe complet à  $n \geq 6$  sommets ont été colorées en rouge et en vert au hasard. Montrer que le graphe contient au moins un triangle unicolore.

## Exercice 6

Le professeur Mongraf et sa femme ont organisé une soirée avec quatre autres couples. Certaines personnes, issues de couples différents, se sont serrées la main. A la fin de la soirée, Mongraf demande à chacun combien de mains il a serré. Il reçoit neuf réponses différentes. Combien sa femme a-t-elle serré de mains ?

## Exercice 7

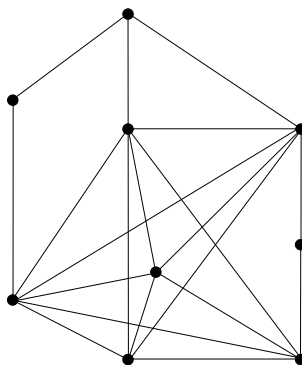
$G = (V, E)$  est un graphe simple non orienté. Soit  $\epsilon(G) = \frac{\sum_{v \in V} d(v)}{2|V|}$ .

1. Quelle interprétation peut-on donner à  $\epsilon(G)$  ?
2. On suppose qu'il existe  $v_1$  de  $V$  tel que  $d(v_1) \leq \epsilon(G)$ . Posons

$$\begin{cases} V_1 = V \setminus \{v_1\} \\ E_1 = E \setminus \{[v_1, v]; v \in V\} \end{cases}$$

Considérons le graphe  $G_1 = (V_1, E_1)$ . Quelle relation a-t-on entre  $\epsilon(G)$  et  $\epsilon(G_1)$  ?

3. En déduire un algorithme qui permet d'extraire un sous-graphe  $H$  d'un graphe non orienté simple  $G$ , vérifiant :  $\min\{d_H(v); v \in H\} > \epsilon(H) \geq \epsilon(G)$ .



## Exercice 8

Le conseil général d'un département comprend 7 commissions. On sait que :

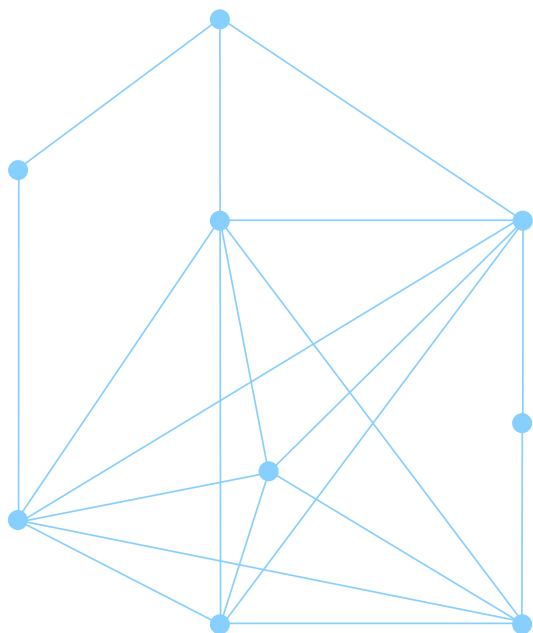
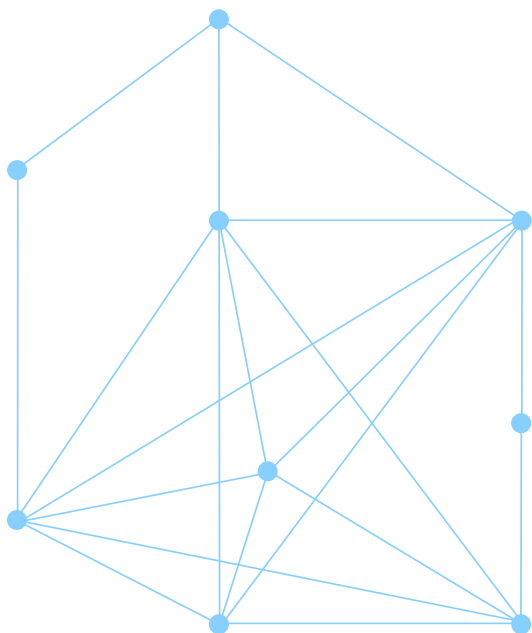
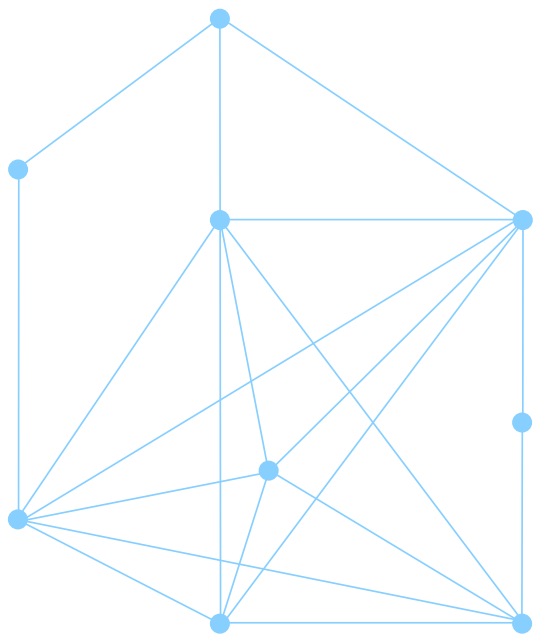
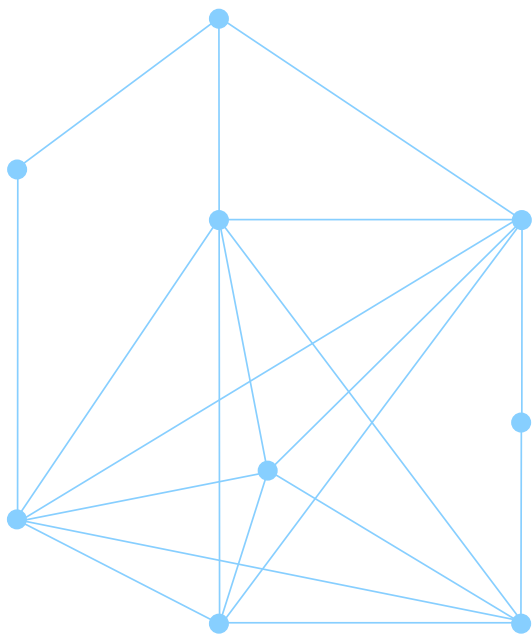
- tout conseiller général fait partie de 2 commissions exactement,
- 2 commissions quelconques ont exactement un conseiller général en commun.

Combien y a-t-il de conseillers généraux ? (Justifier clairement la réponse en utilisant un graphe.)

## Algorithmique de Graphes

### TD3 : Quelques preuves dans les graphes

---



## Algorithmique de Graphes

### TD3 : Quelques preuves dans les graphes

---

