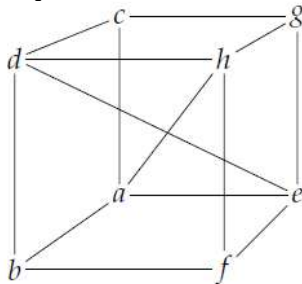




Le Général **Jack O'Neill** peut se déplacer aux 8 coins de l'univers (cubique) grâce à un système de portails. La carte des connexions entre ces portails est donnée ainsi :



ou sous forme de matrice d'adjacence  $M =$

$$M = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Comme il est assez difficile de représenter ce graphe en trois dimensions, ou de lire la matrice, **O'Neill** aimerait une représentation planaire.

1. Justifiez que ce graphe n'est pas planaire.

On demande à **O'Neill** de tester les portails en empruntant toutes les connexions possibles.

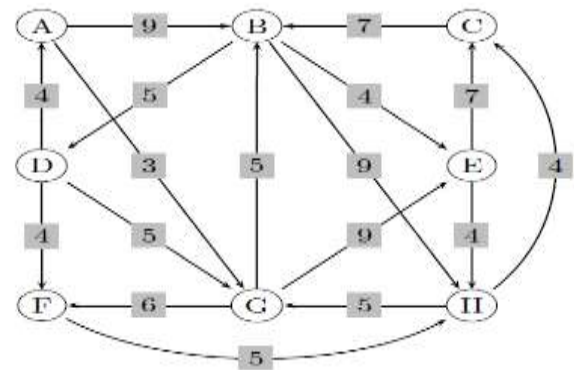
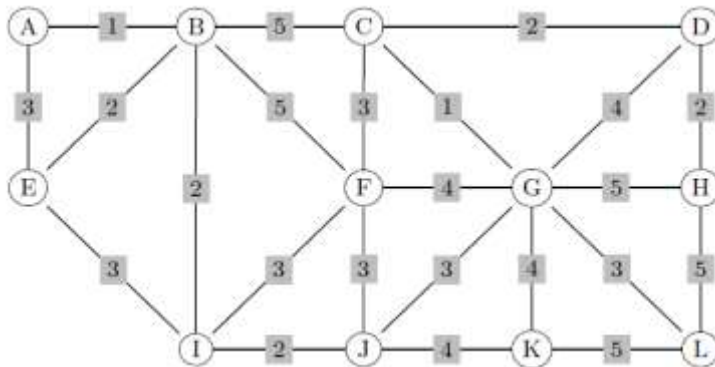
2. Justifiez que ce graphe n'est pas eulérien.
3. Quel est le nombre chromatique du graphe.

En utilisant 4 sommets numérotés de 1 à 4, il est possible de construire  $2^6$  graphes différents.

4. Combien ont pour nombre chromatique 4 ?

Les coûts de câblage sont donnés par le graphe non orienté  $G_1$  (ci-dessous, à gauche), reliant 12 commutateurs. Suite à une décision politique les liaisons câblées **GH** et **AE** sont imposées.

5. Déterminer alors un câblage à coût minimal respectant ces contraintes.



Le graphe orienté  $G_2$  (ci-haut, à droite) représente des temps de vol (heures) entre 8 aéroports.

6. Déterminer les trajets les plus rapides depuis A vers chacune des 7 autres villes.

On impose maintenant un temps d'escale dans chaque aéroport selon le tableau suivant.

| Aéroport       | B  | C  | D  | E  | F  | G  | H  |
|----------------|----|----|----|----|----|----|----|
| Temps d'escale | 2h | 2h | 3h | 1h | 2h | 5h | 2h |

7. Que doit-on modifier sur le graphe ?
8. Quel est le trajet le plus rapide depuis A vers H ?

Bon courage !