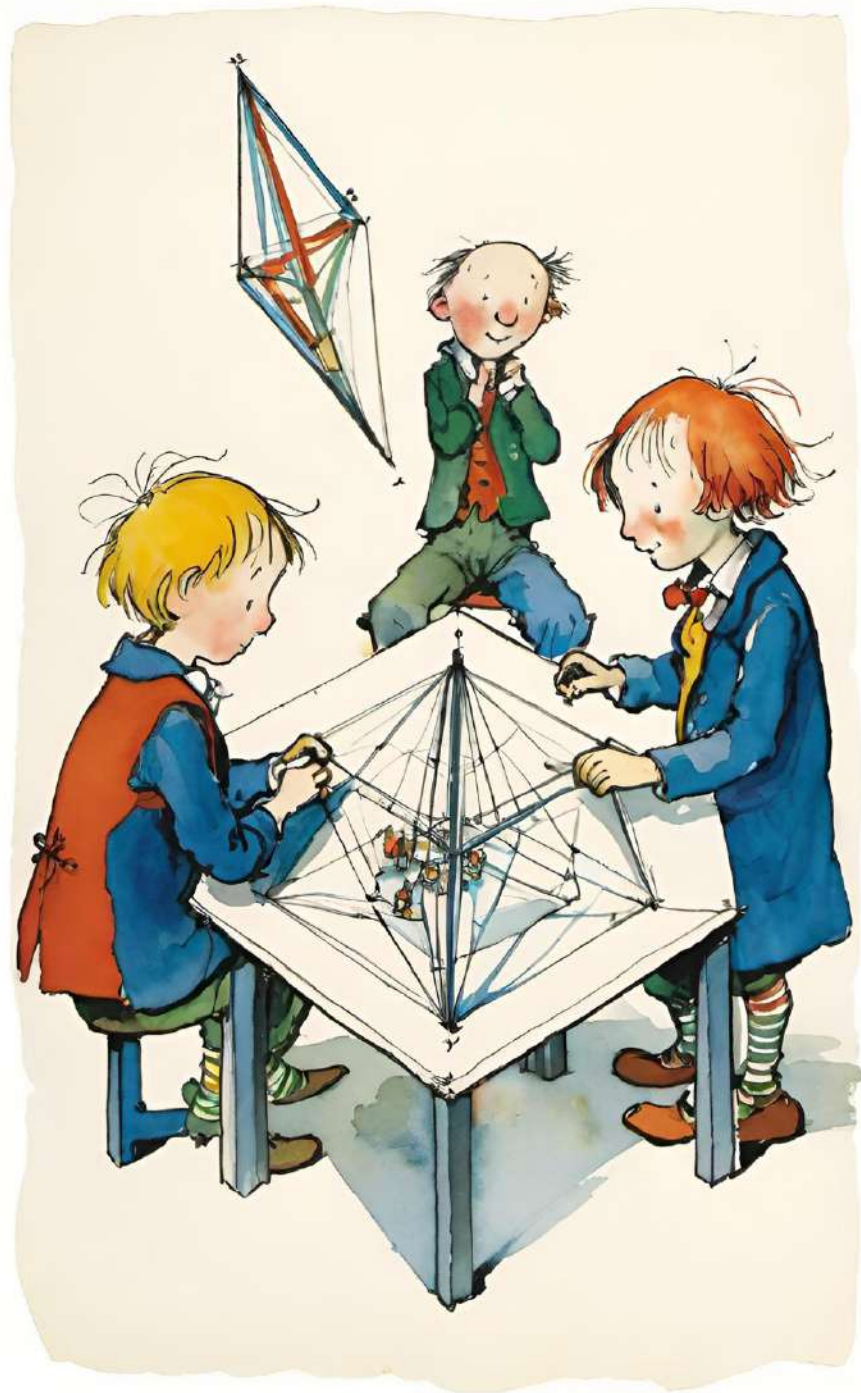


Les graphes, un jeu d'enfant ?

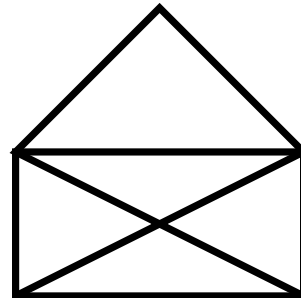
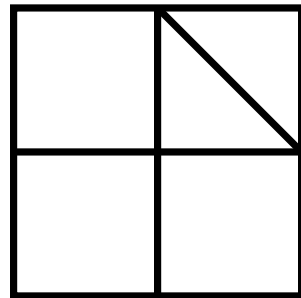
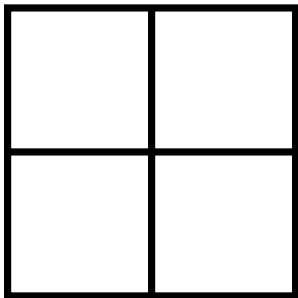
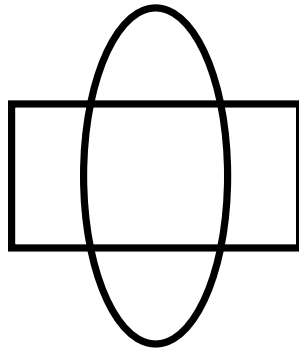
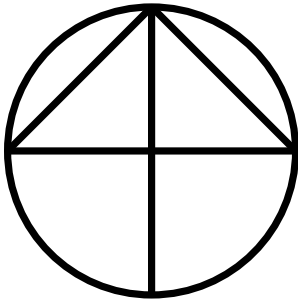
Frédéric Havet



Dessin sans lever le crayon

Dessiner sans lever le crayon

Peut-on dessiner ces formes sans lever le crayon et sans repasser sur un trait ?



Oui
si et seulement si
tous les sommets sauf 0
ou 2 sont de degré pair.

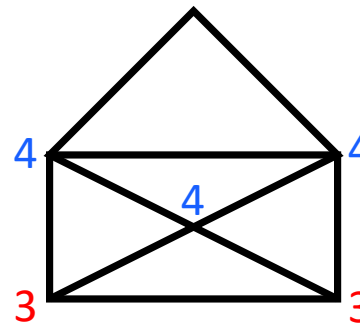
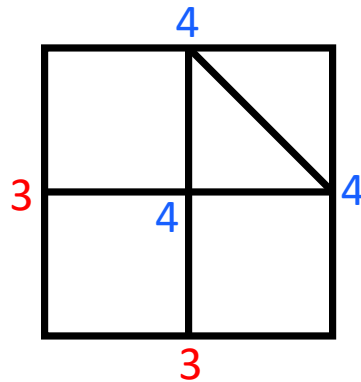
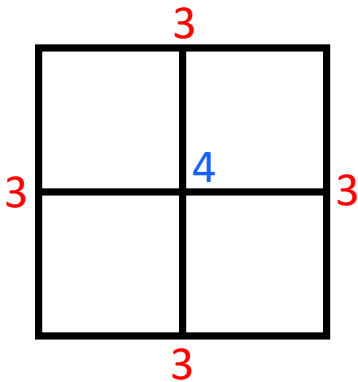
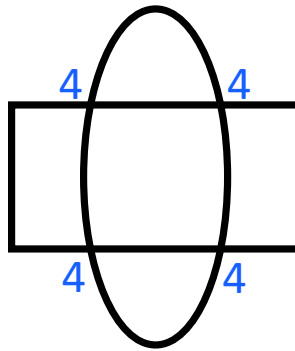
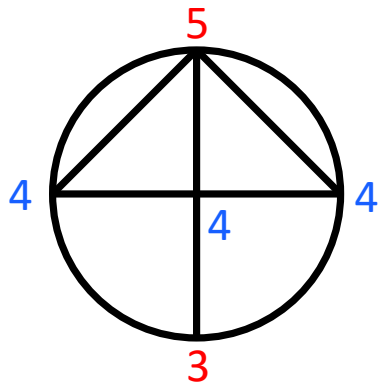


L. Euler
1707- 1783

Dessiner sans lever le crayon

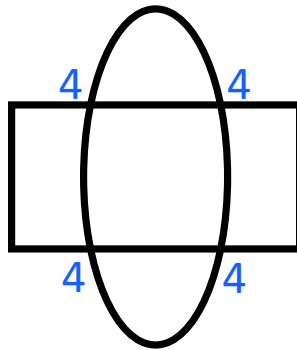
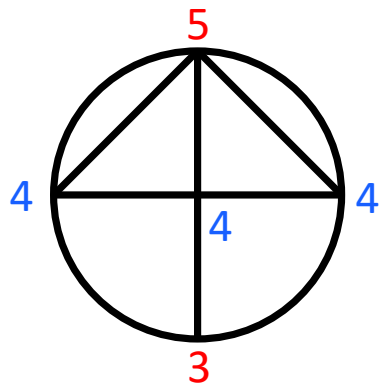
Peut-on dessiner ces formes sans lever le crayon et sans repasser sur un trait ?

Oui
si et seulement si
tous les sommets sauf 0
ou 2 sont de degré pair.

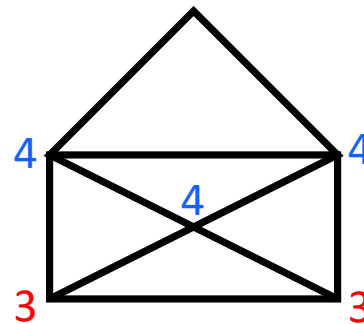
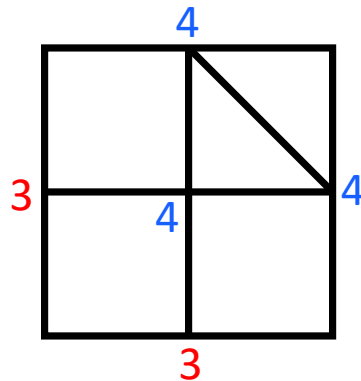


Dessiner sans lever le crayon

On peut dessiner les 4 formes ci-dessous sans lever le crayon et sans repasser sur un trait. **Oui, mais comment ?**



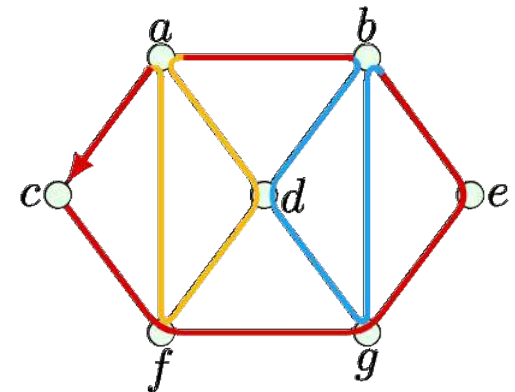
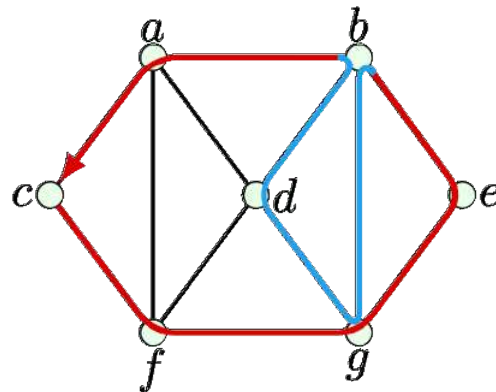
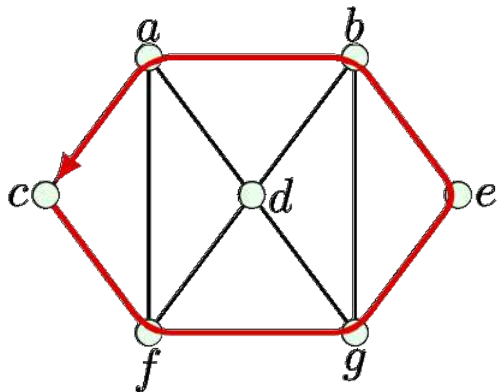
**En appliquant un
algorithme simple.**



Trouver un parcours eulérien

Algorithme

1. Partir d'un sommet de degré impair. (ou de n'importe où s'il y en a pas).
2. Avancer tant qu'on peut.
3. Si on est bloqué,
 - Trouver un sommet où une arête est libre
 - Couper le chemin en ce sommet.
 - Repartir par une arête libre jusqu'à revenir au sommet.



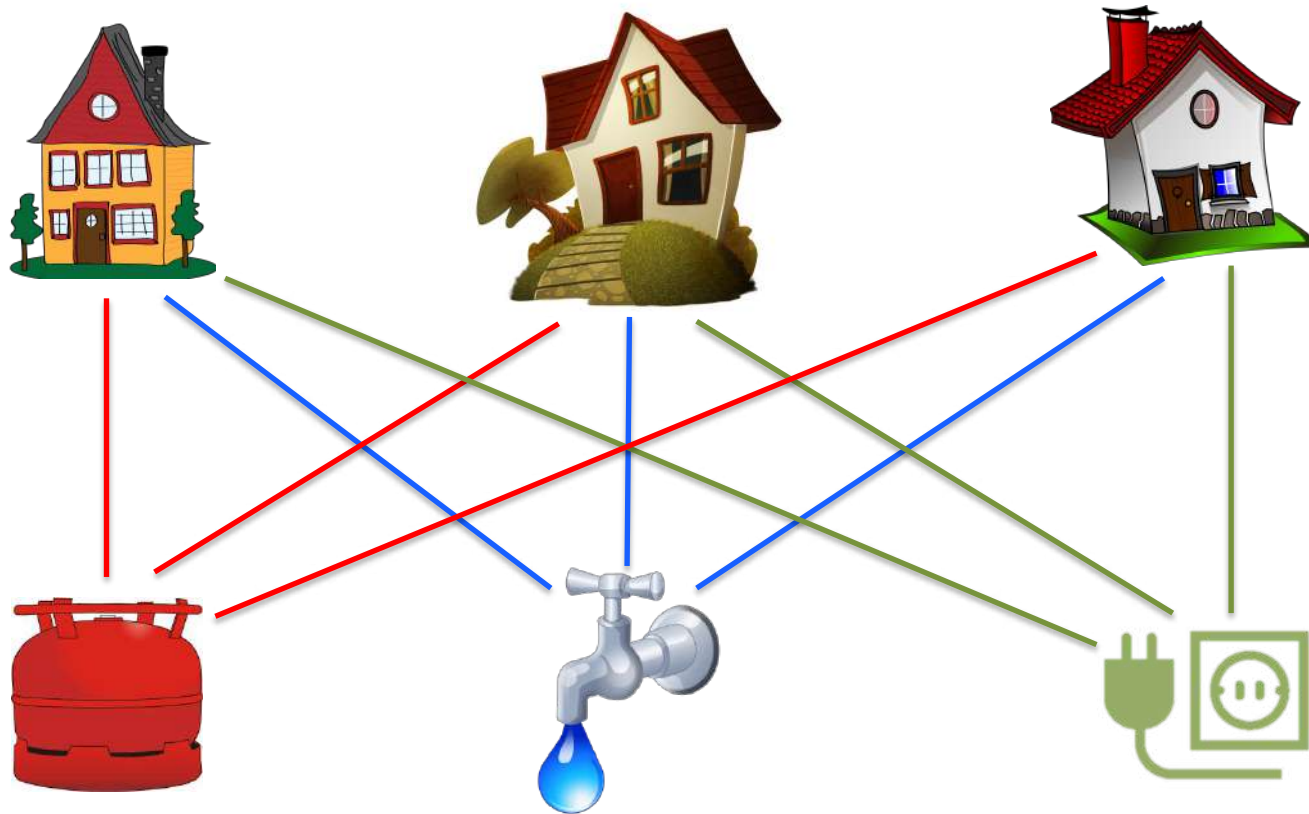
Applications du parcours eulérien et ses généralisations

- **Tournée de camions poubelles.**
Trouver un ensemble de tours T_1, \dots, T_p tel que chaque rue (= arête) est dans au moins un de ces tours. On veut un tel ensemble de longueur minimum.
- **Diagnostic ou maintenance d'un réseau par un robot.**
- **Bioinformatique.** Reconstruction de séquences ADN à partir de fragments.

Dessin sans croisement

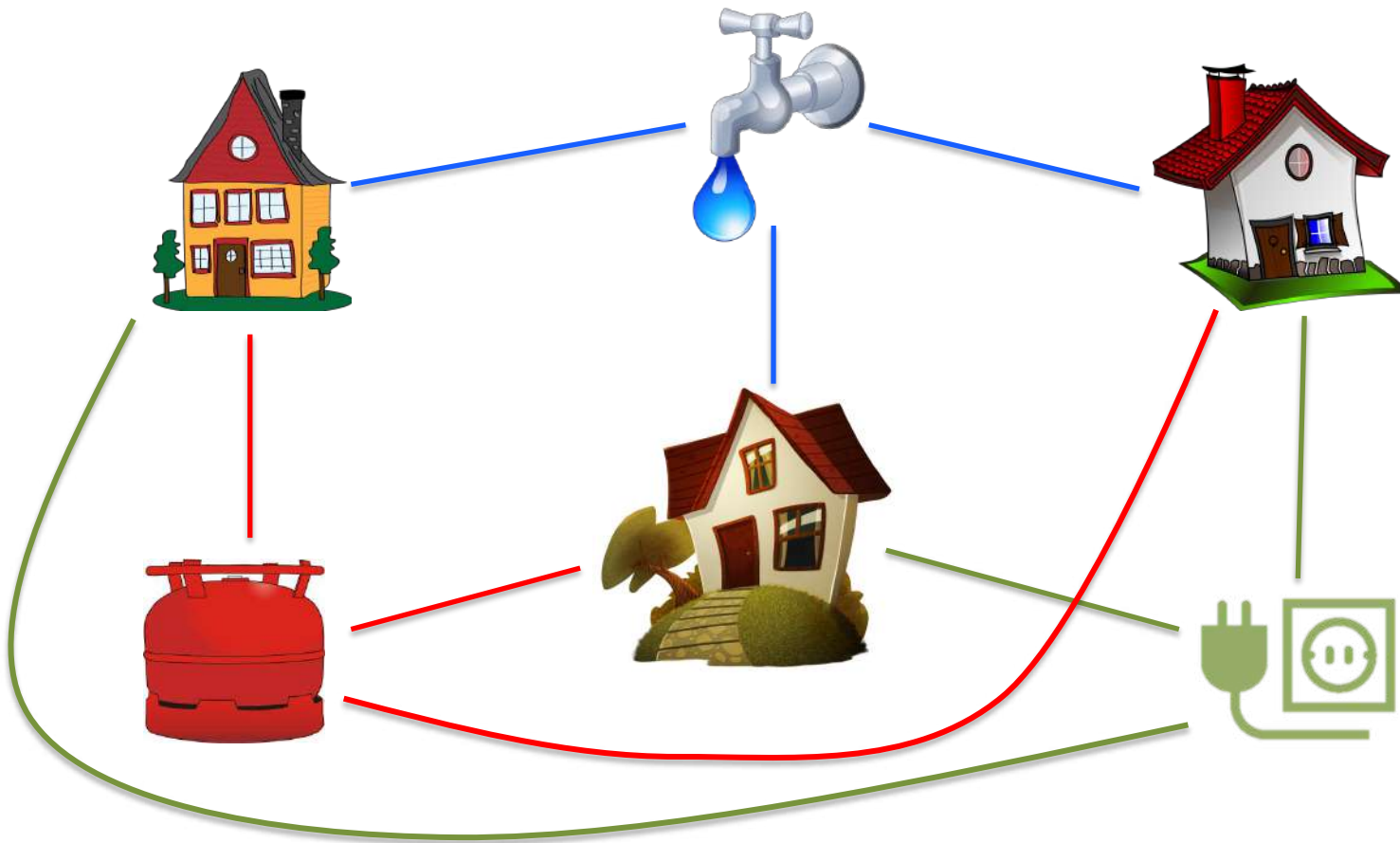
Le problème Gaz-Eau-Electricité

Peut-on relier trois maisons à l'eau, le gaz et l'électricité sans que les canalisations se croisent ?



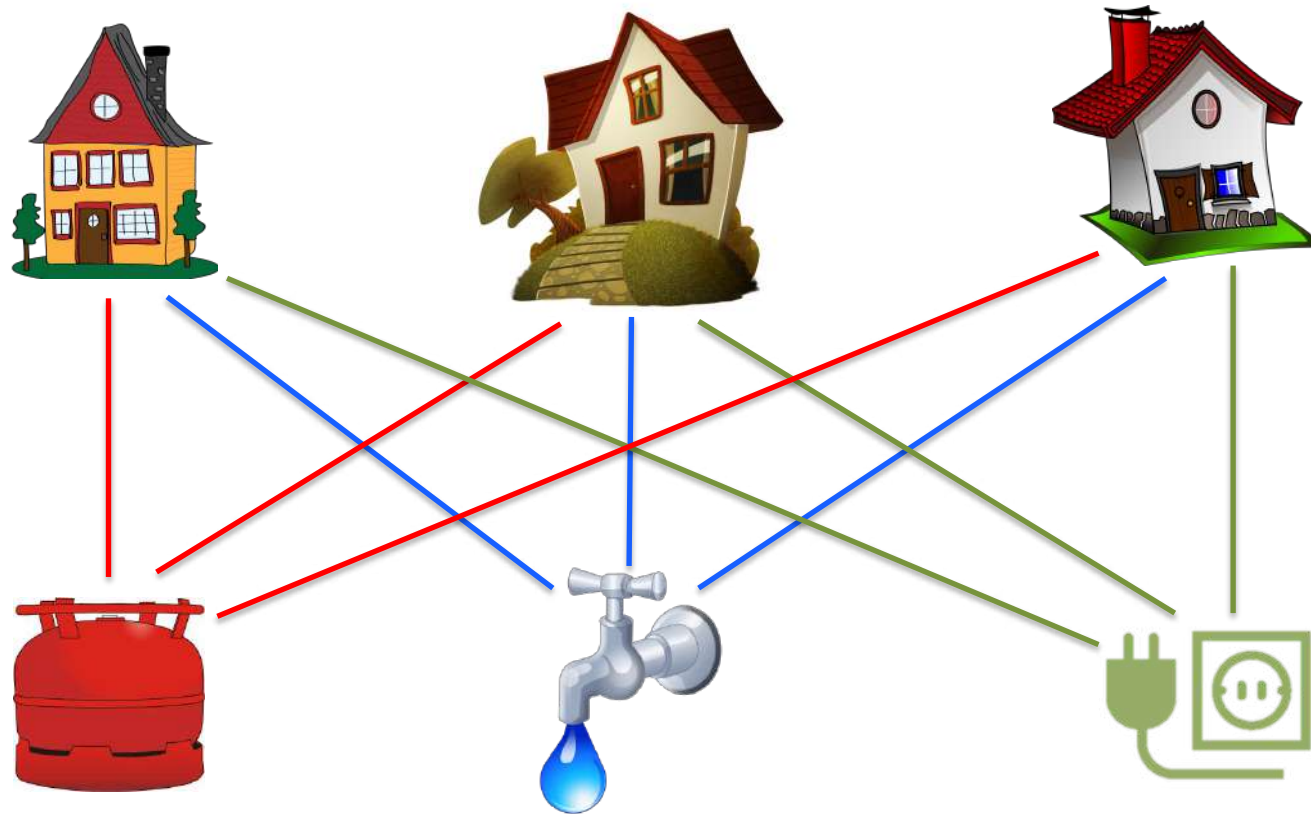
Le problème Gaz-Eau-Electricité

Peut-on relier trois maisons à l'eau, le gaz et l'électricité sans que les canalisations se croisent ?



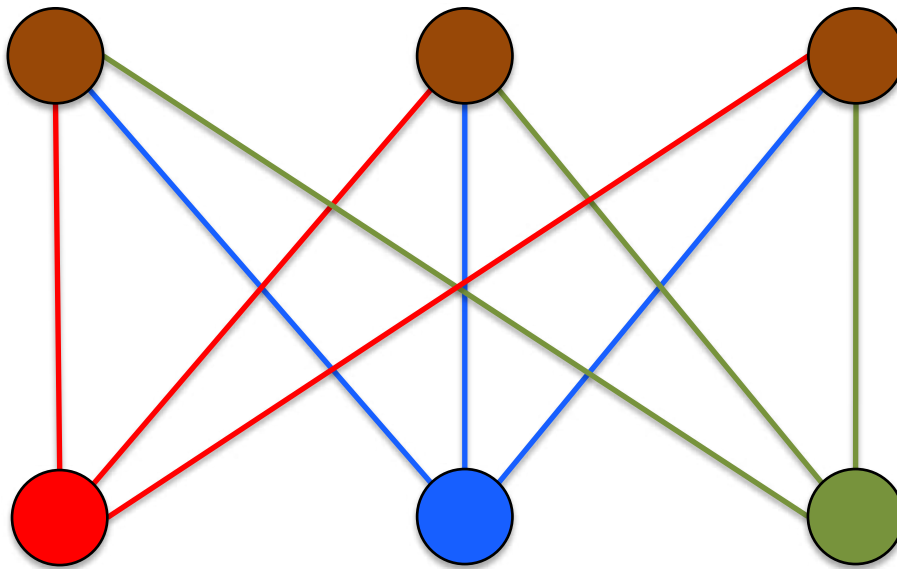
Le problème Gaz-Eau-Electricité

Peut-on relier trois maisons à l'eau, le gaz et l'électricité sans que les canalisations se croisent ?



Le problème Gaz-Eau-Electricité

Peut-on dessiner le graphe ci-dessous sans que les arêtes se croisent ? i.e. ce graphe est-il *planaire* ?



C'est impossible !!



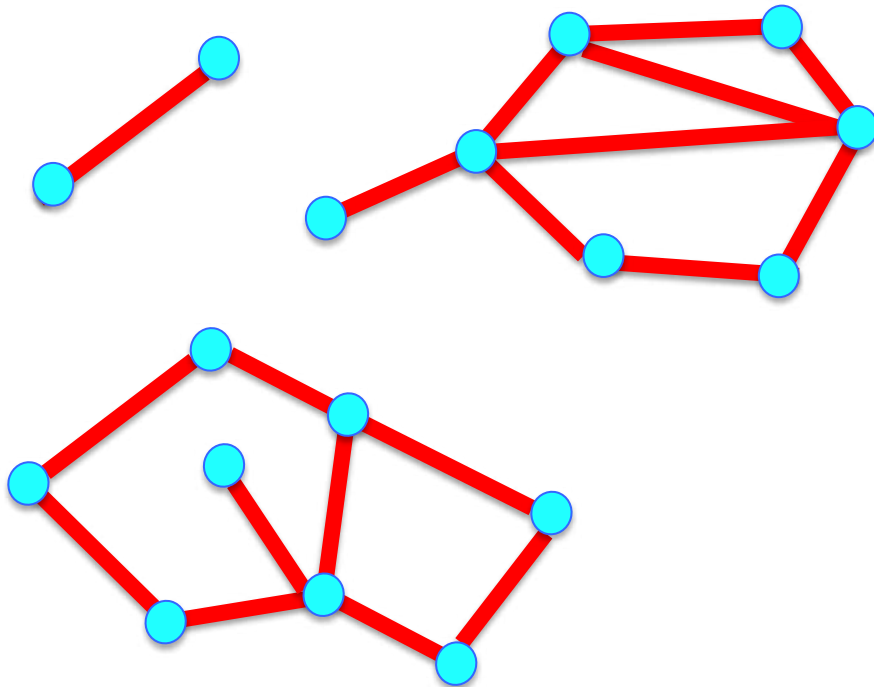
L. Euler
1707- 1783

Le problème Gaz-Eau-Electricité

Peut-on dessiner le graphe ci-dessous sans que les arêtes se croisent ? i.e. ce graphe est-il *planaire* ?

Formule d'Euler : Pour un graphe planaire,

nb de sommets + nb de faces = nb d'arêtes + nb de composantes + 1



$$S + F = A + C + 1$$

$$S = 17$$

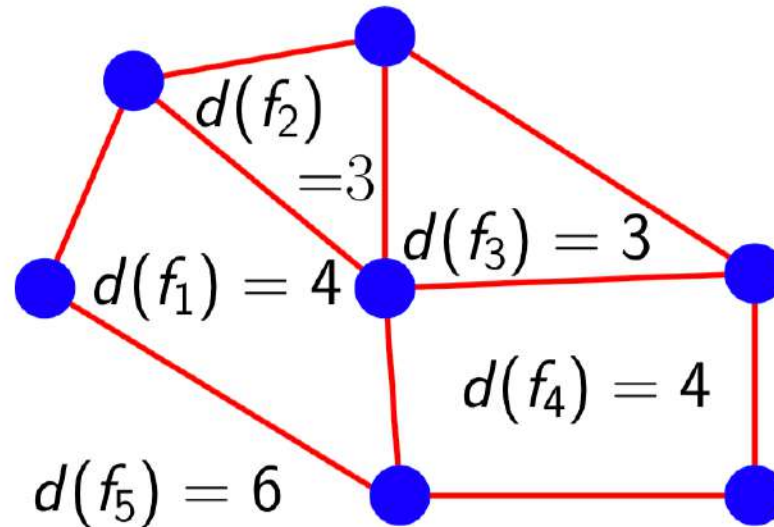
$$A = 19$$

$$F = 6$$

$$C = 3$$

Solution du problème Gaz-Eau-Electricité

degré d'une face f , $d(f)$: nombre d'arêtes "autour" de f .



Une arête est autour de deux faces. Ainsi $\sum_{f \text{ face}} d(f) = 2 \times A$.

$$\begin{aligned} \text{Ici: } d(f_1) + d(f_2) + d(f_3) + d(f_4) + d(f_5) \\ = 4 + 3 + 3 + 4 + 6 = 20 = 2 \times 10. \end{aligned}$$

Solution du problème Gaz-Eau-Electricité

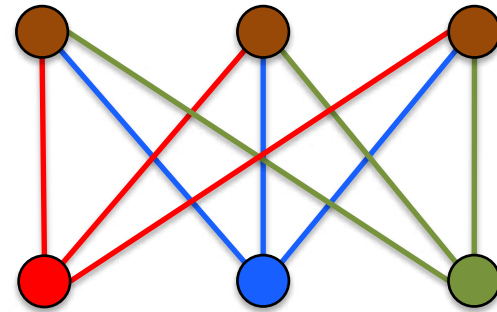
Dans notre graphe, les faces seraient de degré au moins 4.

$$2A = \sum_{f \text{ face}} d(f) \geq 4F, \text{ soit } F \leq \frac{1}{2}A.$$

$$\begin{aligned} A &= S + F - 2 \\ &\leq S + \frac{1}{2}A - 2 \end{aligned}$$

$$\frac{1}{2}A \leq S - 2$$

$$A \leq 2S - 4.$$



Formule d'Euler

Or le graphe a 6 sommets et 9 arêtes.

$$A = 2S - 3.$$

Il ne peut pas être planaire.

Application graphes planaires

- **Conception de circuit intégrés**
sans ou avec le minimum de croisements.
Combinaison de milliers de transistors sur une puce.
- **Planification de réseaux.**
routiers, de télécommunications, ...

Un ballon de foot avec que des hexagones ?

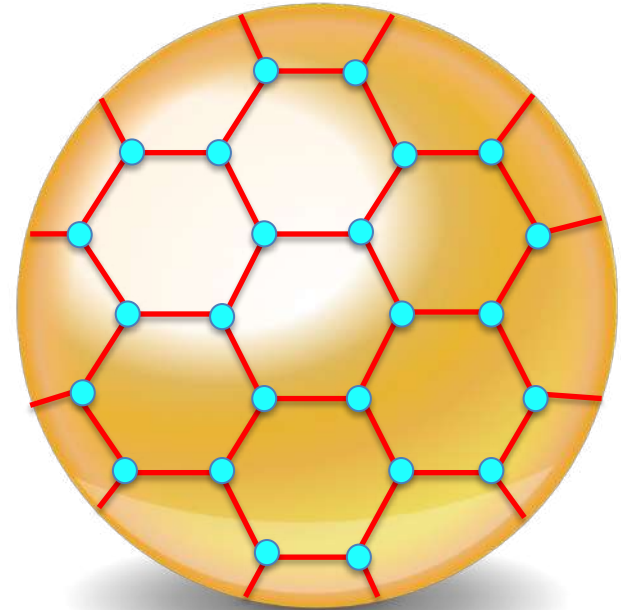
Supposons qu'il y ait **n faces hexagonales**.

Chaque arête est dans 2 faces.

il y a $6n/2 = 3n$ arêtes.

Chaque sommet est dans 3 faces.

il y a $6n/3 = 2n$ sommets.

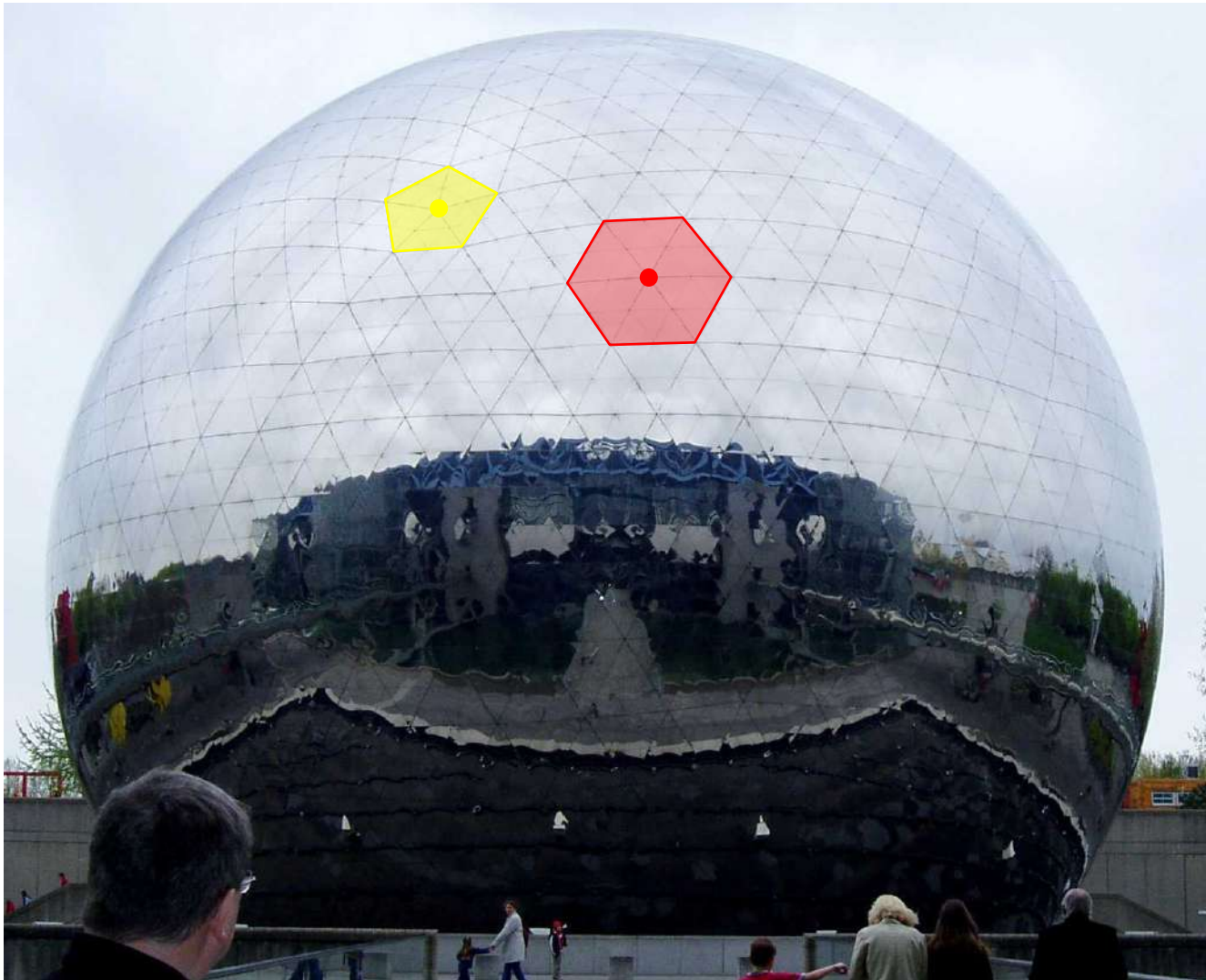


Formule d'Euler :

nombre de sommets + nombre de faces = nombre d'arêtes + 2

C'est **IMPOSSIBLE**

Les géodes



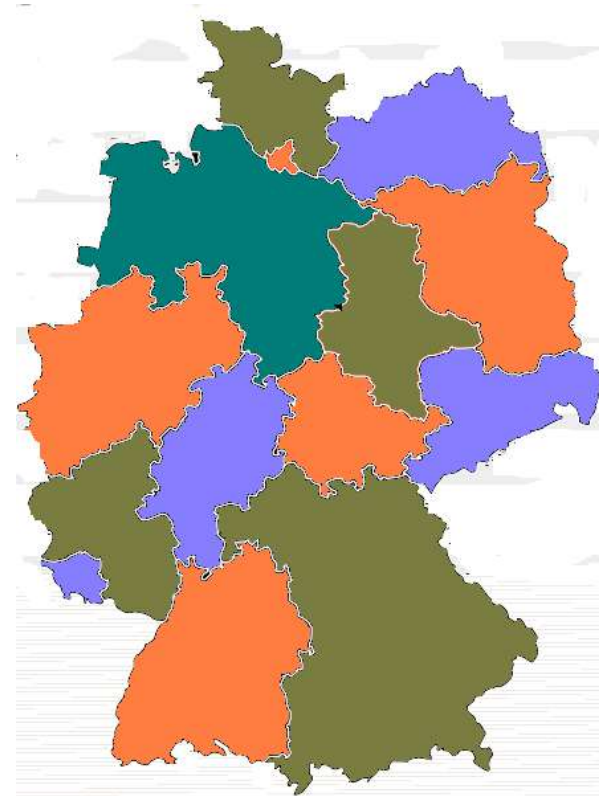
Géode, Cité des Sciences, Paris

Coloration de cartes

Problème des 4 couleurs

1852 : Francis Guthrie:

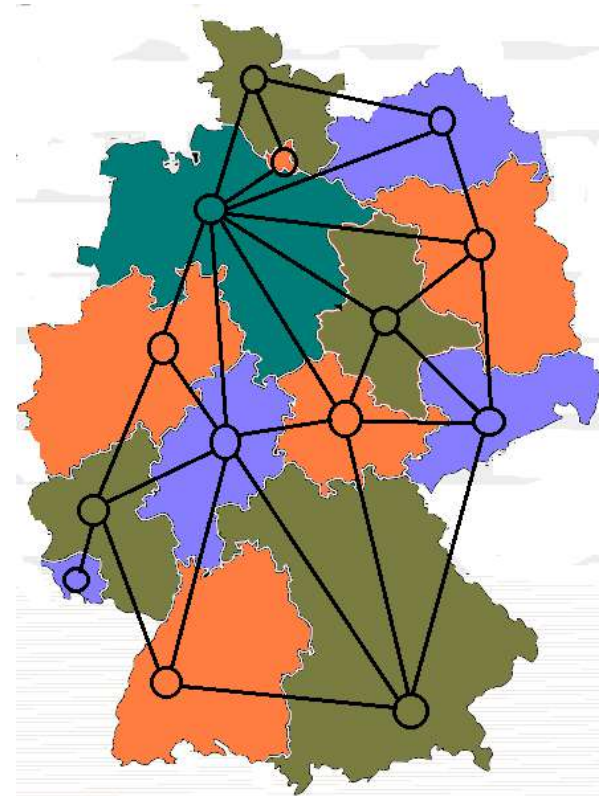
Peut-on colorer les régions (connexes) d'une carte avec 4 couleurs de telle sorte que deux régions voisines aient des couleurs différentes ?



Problème des 4 couleurs

1852 : Francis Guthrie:

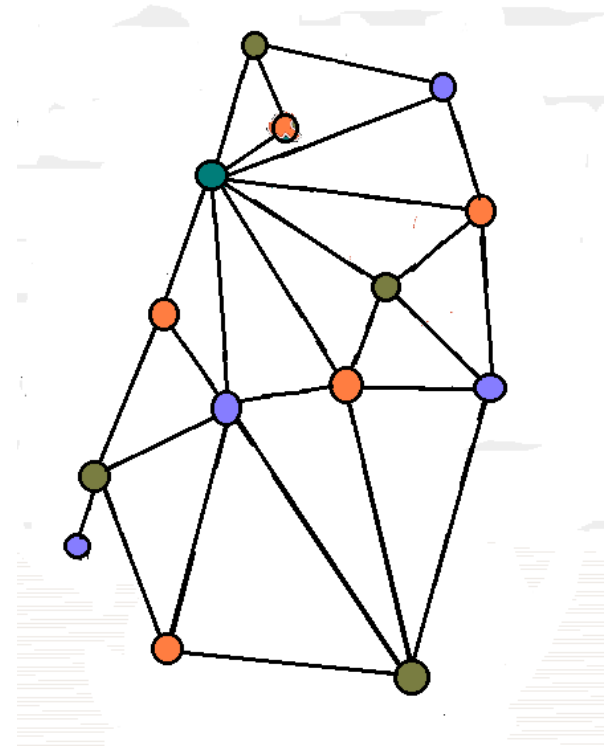
Peut-on colorer les régions (connexes) d'une carte avec 4 couleurs de telle sorte que deux régions voisines aient des couleurs différentes ?



Problème des 4 couleurs

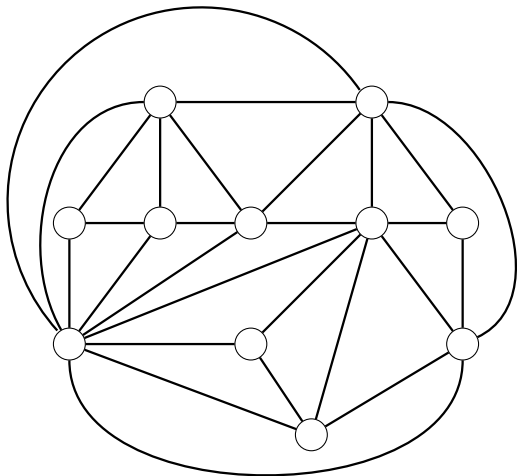
1852 : Francis Guthrie:

Peut-on colorer les sommets d'un graphe planaire avec 4 couleurs de telle sorte que deux sommets adjacents aient des couleurs différentes ?



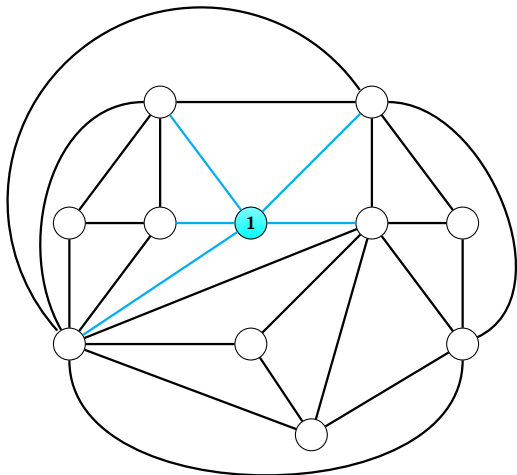
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



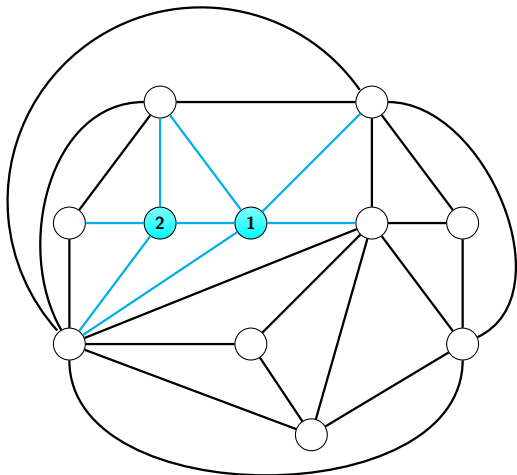
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



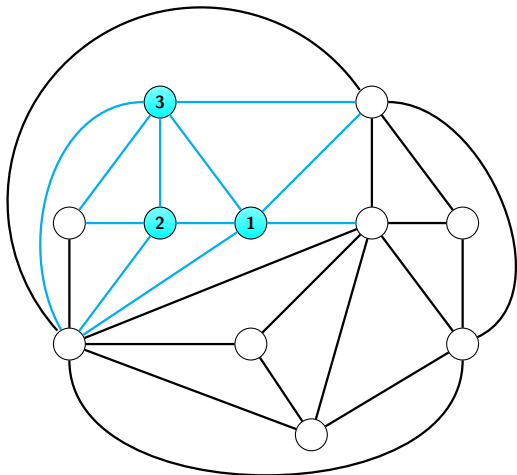
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



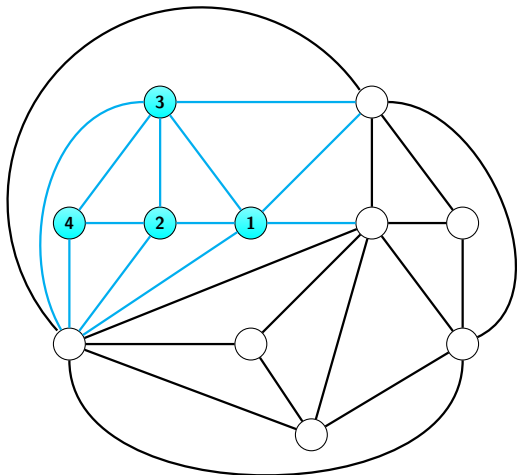
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



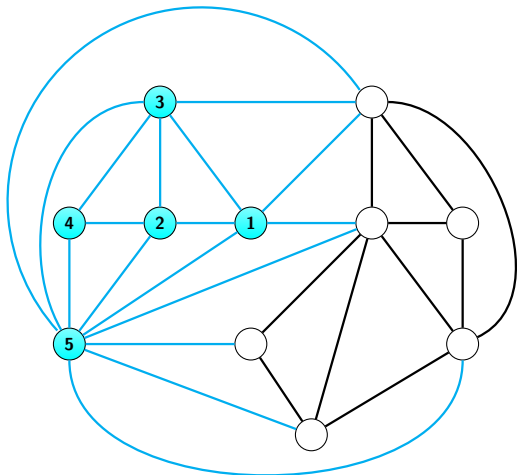
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



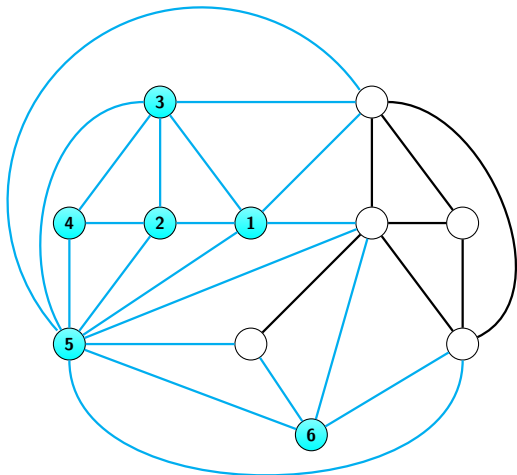
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



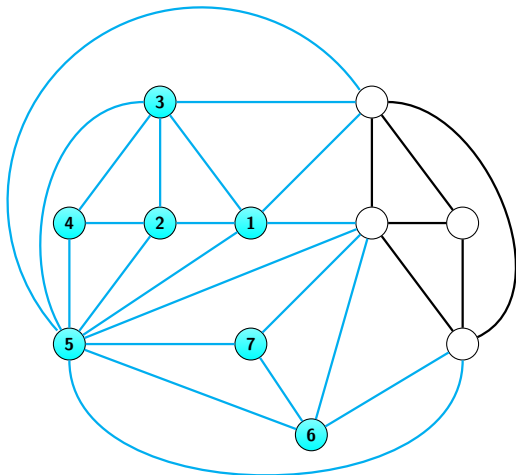
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



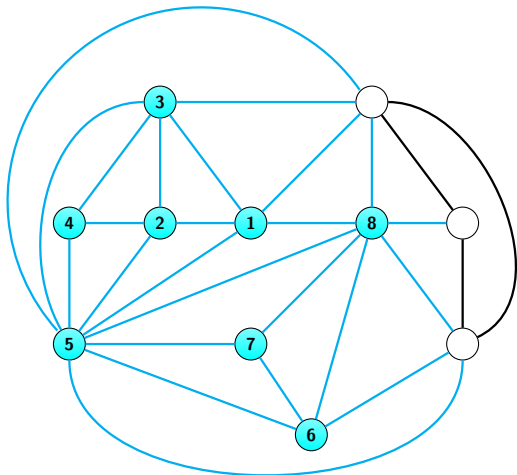
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



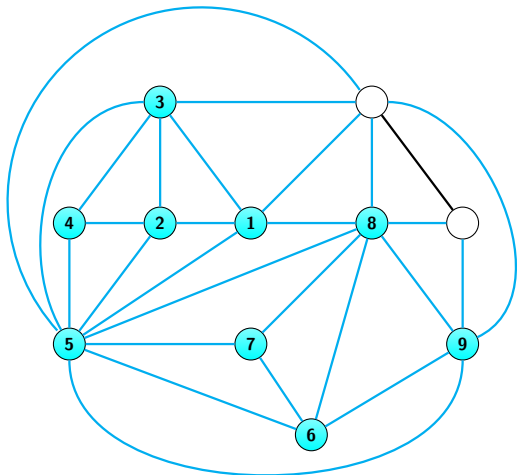
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



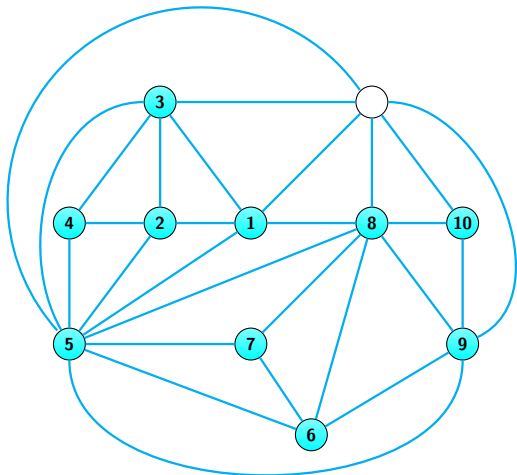
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



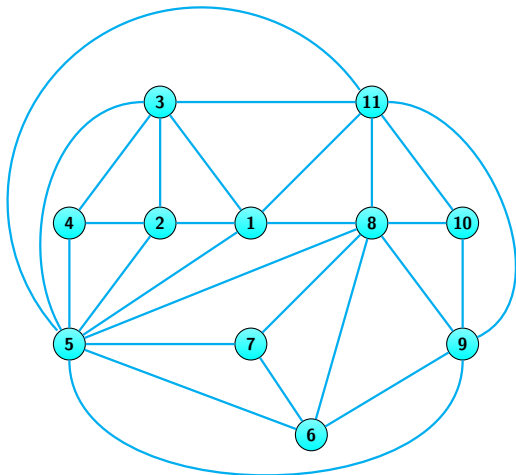
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



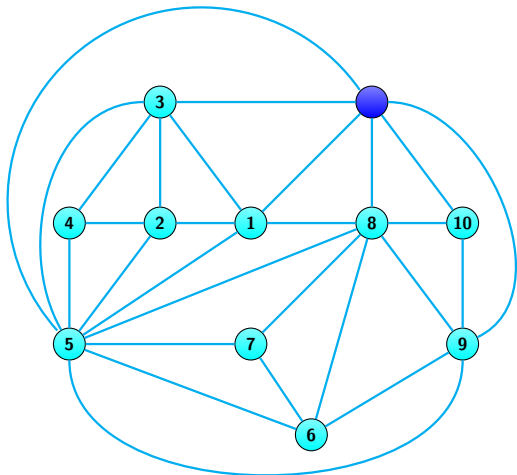
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



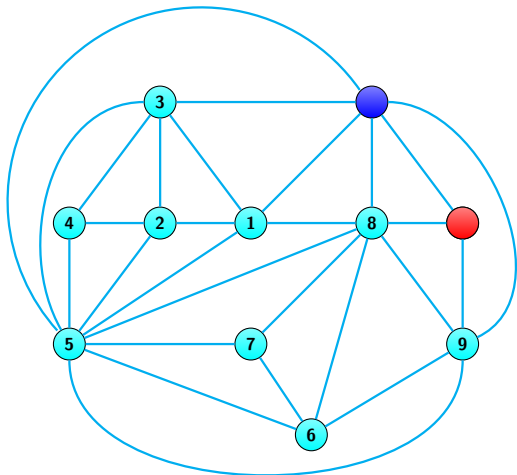
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



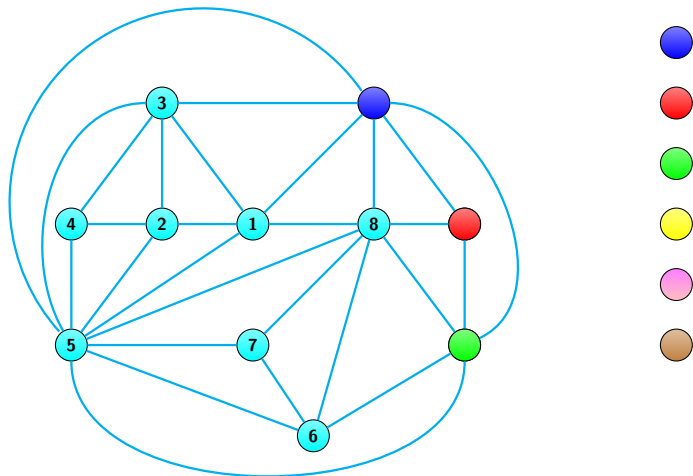
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



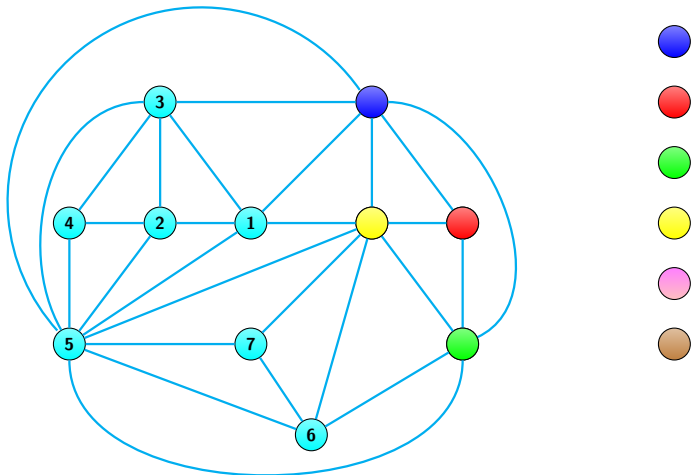
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



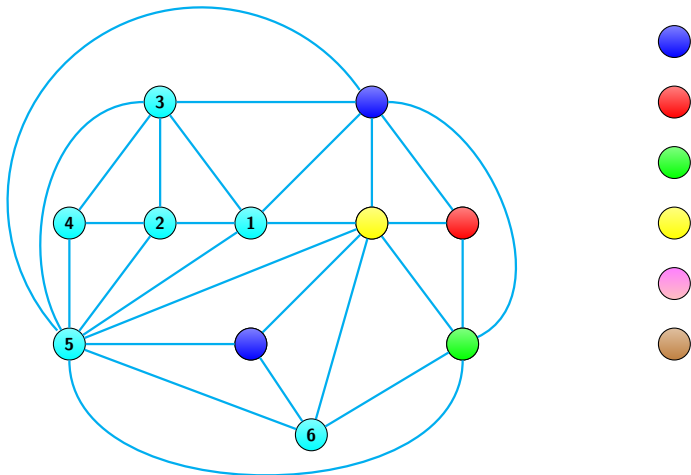
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



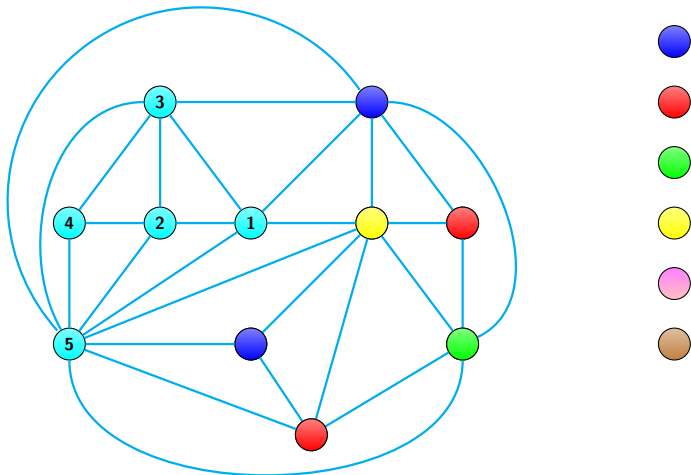
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



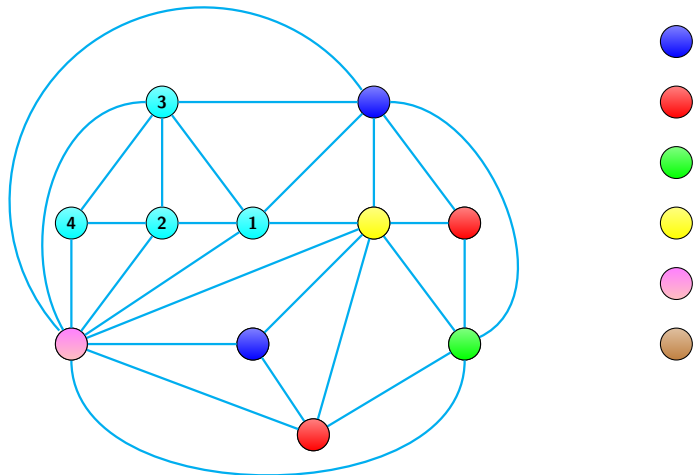
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



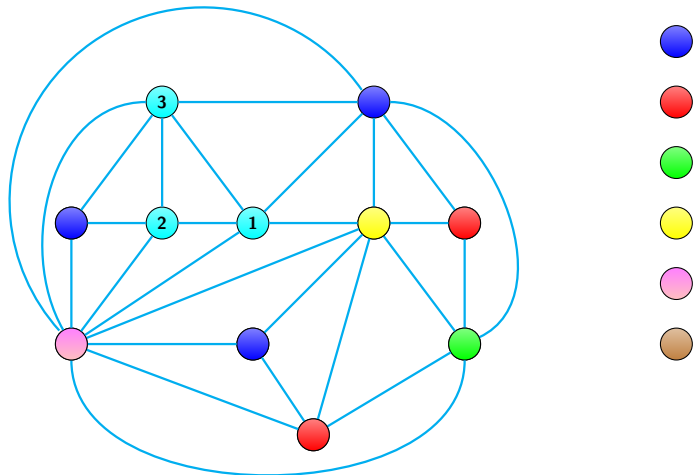
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



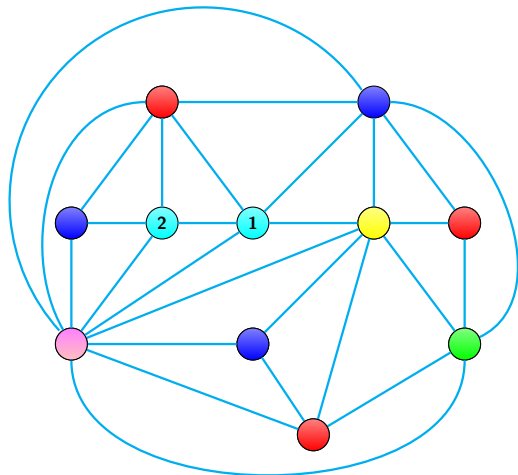
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



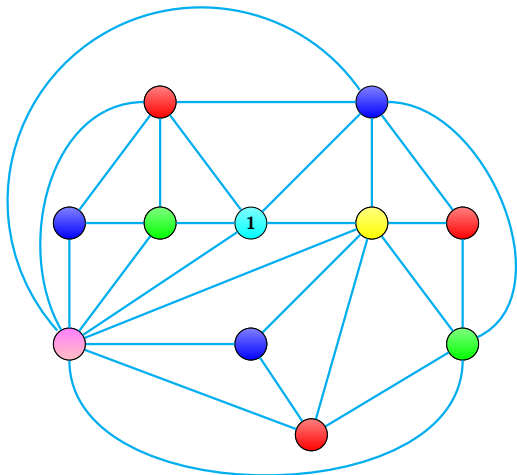
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



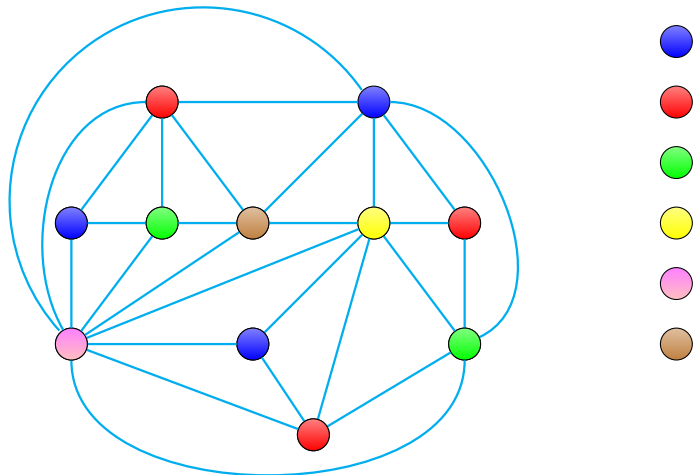
Théorème des 6 couleurs

Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.

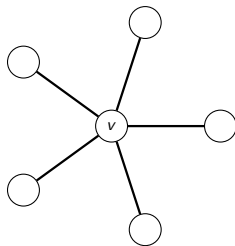


Théorème des 6 couleurs

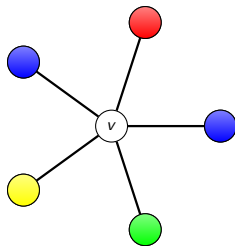
Formule d'Euler : tout graphe planaire a un sommet adjacent à au plus 5 autres.



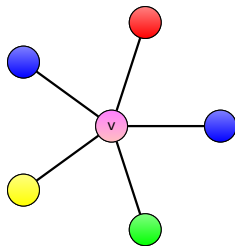
Théorème des 5 couleurs



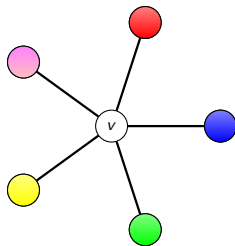
Théorème des 5 couleurs



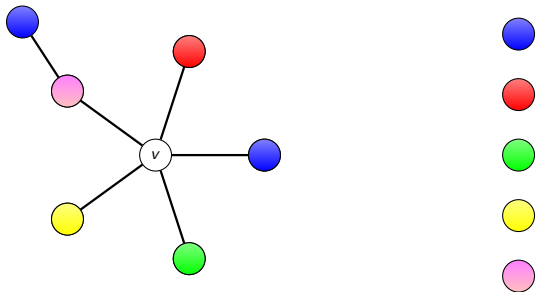
Théorème des 5 couleurs



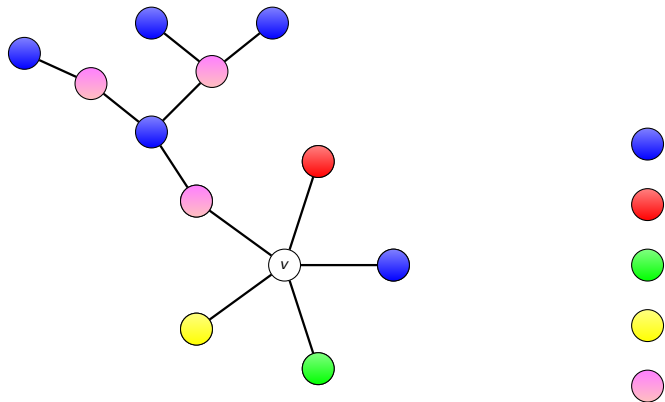
Théorème des 5 couleurs



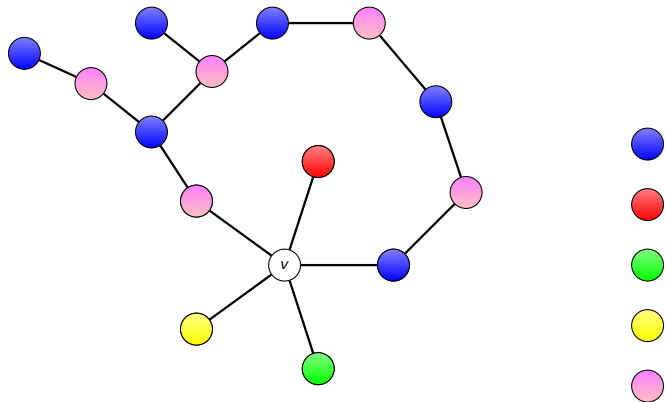
Théorème des 5 couleurs



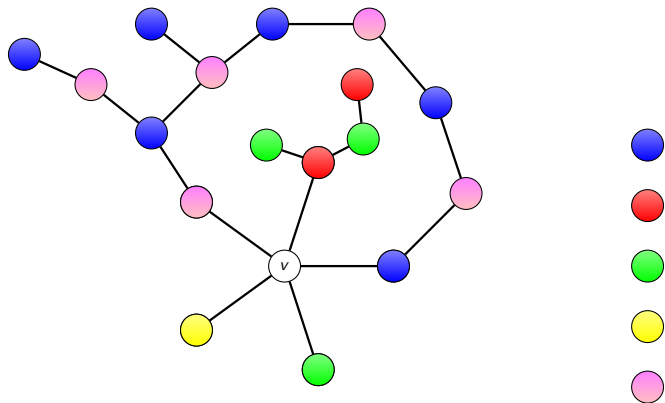
Théorème des 5 couleurs



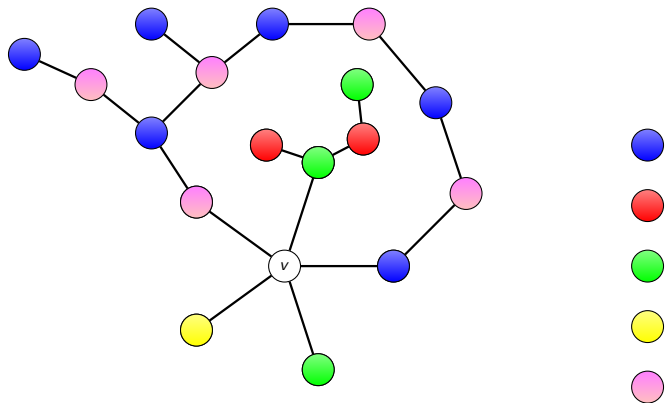
Théorème des 5 couleurs



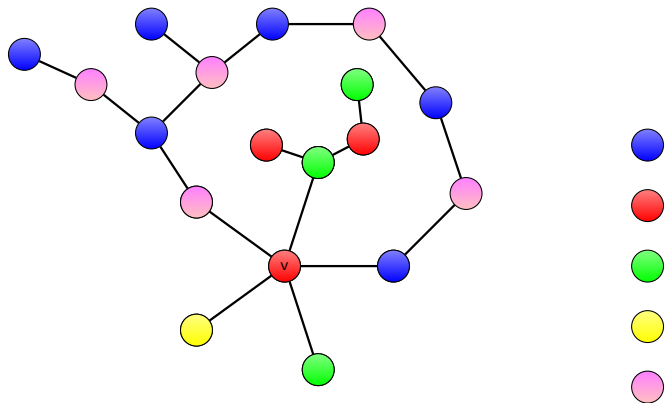
Théorème des 5 couleurs



Théorème des 5 couleurs



Théorème des 5 couleurs



Théorème des 4 couleurs

Tout graphe **planaire** est **4-colorable**.

Fausse preuves : Kempe (1879), Tait (1880).

Erreurs trouvées par Heawood (1890) et Petersen (1891).

1976 : Preuve par Appel et Haken.

Réduction à 1478 graphes critiques. **Utilisation de l'ordinateur** pour résoudre ces cas. Problème pour la validation:

- Vérification de l'algorithme.
- Vérification de l'implémentation.

1995 : Nouvelle preuve par Robertson, Sanders, Seymour et Thomas. Réduction à 633 cas.

2005: une version en Coq par Gonthier et Werner.

Vérification automatique par ordinateur.

Coloration avec 3 couleurs

Problème :

Entrée : un graphe planaire G .

Question : G est-il 3-colorable ?

Il y a 3^n affectations de couleurs possibles,
donc on peut le faire en temps $O^*(3^n)$.

Conjecture : c'est **impossible en temps polynomial**.

C'est **P \neq NP**, une des **conjectures du millénaire**.

1 million de dollars est offert pour qui la montre ou la réfute.

Applications de la coloration

- ▶ **Ordonnancement.**

Sommets = tâches.

Arêtes entre des tâches concurrentes.

Couleurs = intervalles de temps.

Coloration du graphe = ordonnancement possible des tâches.

Minimiser le nombre de couleurs = minimiser le temps pour effectuer toutes les tâches.

- ▶ **Allocation de fréquences.**

Sommets = transmetteurs.

Arêtes entre des transmetteurs dont les zones s'intersectent.

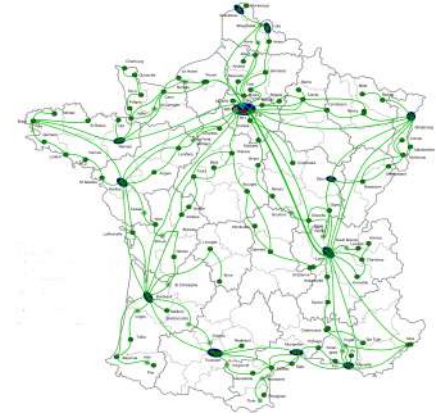
Couleurs = fréquences.

Coloration du graphe = allocation de fréquences sans interférences.

Minimiser le nombre de couleurs = minimiser la largeur de bande nécessaire.

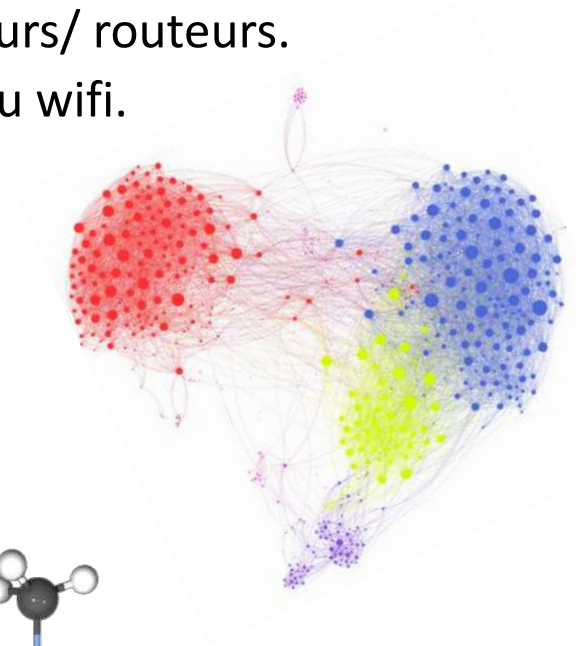
Graphe : un modèle naturel

- **Réseaux routiers** : Sommets = villes.
Arêtes = routes.

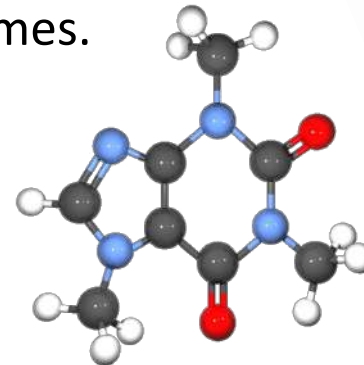


- **Réseaux d'ordinateurs** : Sommets = ordinateurs/ routeurs.
Arêtes = liens physiques ou wifi.

- **Réseaux sociaux** : Sommets = personnes.
Arêtes entre deux amis.



- **Molécules** : Sommets = atomes.
Arêtes = liaisons entre atomes.



- ...

Merci !

