Exercice 1 : La ville de Königsberg (aujourd'hui Kaliningrad) est construite autour de deux îles situées sur le Pregel et reliées entre elles par un pont.

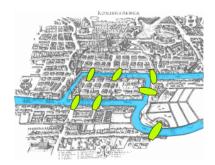


FIGURE 1 – Les sept ponts de Königsberg

Le problème, énoncé et résolu par Euler au XVIII° siècle, consiste à déterminer s'il existe une promenade permettant en partant d'un point, de revenir à ce même point en ayant traversé une et une seule fois chaque pont.

- 1. Modéliser la situation par un graphe.
- 2. Tenter de réaliser la promenade « à la main ».

Ce problème est à l'origine de *la théorie des graphes*. C'est donc Euler qui commença à théoriser des problèmes mathématiques par cette méthode. Un vocabulaire spécifique a été crée en hommage.

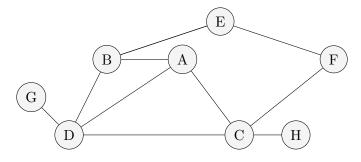
Rappel

- une chaîne eulérienne est une chaîne passant une et une seule fois par toutes les arêtes du graphe.
- un cycle eulérien est une chaîne eulérienne dont le sommet de départ et le sommet d'arrivée sont identiques.

Théorème

- Un graphe connexe possède **une chaîne eulérienne** si et seulement si ses sommets sont tous de degré pair sauf au plus deux.
- Un graphe connexe possède **un cycle eulérien** si et seulement si tous ses sommets sont de degré pair.
- 3. Vérifier si le théorème est vrai dans le cas des ponts de Königsberg.

Exercice 2:



- 1. Donner l'ordre du graphe.
- 2. Donner le degré du sommet D.



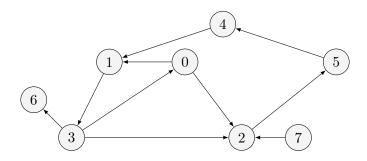
- 3. Construire le dictionnaire d'adjacence du graphe.
- 4. Reprendre l'implémentation du parcours en profondeur vu en classe (code 1) et remplacer le tableau **visites** par un dictionnaire associant chaque sommet à un booléen.

```
def profondeur(graphe: dict, noeud: str, visites: list) -> None:
    if noeud not in visites:
        print(noeud, end=" ")
        visites.append(noeud)
        for voisin in graphe[noeud]:
            profondeur(graphe, voisin, visites)
```

Code 1 – Parcours en profondeur vu en cours

- 5. Écrire la fonction get_indice(sommet: str) → int qui renvoie l'indice associé à chaque sommet. Par exemple, la fonction renverra 0 pour le sommet A.
- 6. Reprendre alors l'implémentation (code 1) en remplaçant visites par un tableau de booléens.

Exercice 3:



- 1. Construire la liste d'adjacence des successeurs du graphe.
- 2. On dispose de la fonction parcours. Un sommet :
 - BLANC: n'a pas encore été atteint,
 - GRIS: est en cours de visite,
 - NOIR: a terminé son parcours.

Le tableau visites associe à chaque sommet, son état coul et son prédécesseur pred.

```
BLANC, GRIS, NOIR = 0, 1, 2

def parcours(graphe: list) -> list:
    visites = [{"coul": BLANC, "pred": None} for i in range(len(graphe))]
    for i in range(len(graphe)):
        if visites[i]["coul"] == BLANC:
            dfs(graphe, i, visites)
    return visites
```

Écrire la fonction $dfs(graphe: list, sommet: int, visites: list) <math>\rightarrow$ None qui effectue récursivement le parcours en profondeur du sommet. La fonction utilisera le principe des trois couleurs et associera le prédécesseur de chaque voisin.

