Exercice 1:

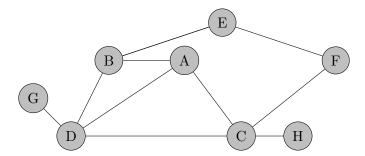


Figure 1 – Graphe à parcourir

Pour les deux parcours il faudra détailler l'évolution de la structure utilisée (pile ou file) et le chemin final parcouru.

- 1. Quel est l'ordre du graphe 1?
- 2. Quel est le degré du sommet D?
- 3. Ce graphe est-il connexe?
- 4. Effectuer à la main un parcours en profondeur du graphe 1.
- 5. Effectuer à la main un parcours en largeur du graphe 1.

Exercice 2 : On souhaite organiser un tournoi entre 7 équipes de handball de telle manière que chaque équipe en rencontre 5 autres.

- 1. Une telle organisation est-elle possible? Justifier.
- 2. On désire maintenant que chaque équipe en rencontre quatre autres. Si cette organisation est possible, construire le graphe correspondant.

Exercice 3 : La ville de Königsberg (aujourd'hui Kaliningrad) est construite autour de deux îles situées sur le Pregel et reliées entre elles par un pont.

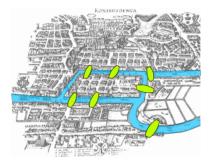


FIGURE 2 – Les sept ponts de Königsberg

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.



Définition:

- 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 vérifié dans le cas des pont de Königsberg.
- 4. Peut-on créer une chaîne eulérienne pour le graphe 1? Et un cycle eulérien?

Exercice 4 : Le fonctionnement du parcours en profondeur peut être décrit de la manière suivante :

- Choisir un nœud.
- S'il n'est pas déjà visité :
 - le marquer vu,
 - pour chaque voisin, effectuer la même démarche.

Nous reconnaissons ici une démarche récursive.

- 1. Écrire la fonction DFS_rec(graphe : Graphe, sommet : str, visites : list=list()) → list qui renvoie la liste des nœuds atteignables depuis sommet. Nous utiliserons la classe Graphe du cours (sans faire appel aux méthodes de parcours déjà élaborées).
- 2. Tester la fonction sur le graphe 1.
- 3. Comparer l'efficacité de cette fonction avec la méthode DFS implémentée dans le cours.
- 4. Écrire alors la fonction $\operatorname{est_connexe}(\operatorname{graphe} : \operatorname{Graphe}) \to \operatorname{bool}$ qui renvoie True si le graphe est connexe.
- 5. Écrire la fonction DFS_rec_dico(graphe : Graphe, sommet : str, origine : str = None, visites : dict={}) \rightarrow dict qui renvoie un dictionnaire des nœuds atteignables depuis sommet. Le dictionnaire associera chaque sommet à son origine (sommet depuis lequel on l'a atteint).
- 6. Écrire la fonction **chemin(graphe : Graphe, depart : str, arrivee : str)** → **list** qui renvoie un chemin entre *depart* et *arrivee*. Cette fonction utilisera *DFS_rec_dico*. Il est à noter que le chemin obtenu n'est pas nécessairement le plus court.

Exercice 5 : Il n'est pas obligatoire d'utiliser une file pour réaliser un parcours en largeur. Nous pouvons par exemple nous servir de deux ensembles :

- voisins : qui contiendra les sommets voisins du sommet d'origine,
- **prochains :** qui contiendra les sommets à une distance n+1 du sommet d'origine et qui seront visités après ceux de l'ensemble voisins.

Quand l'ensemble voisins est vide, il suffit de le remplir avec les sommets de prochains.

- 1. Écrire la fonction BFS_dico(graphe : Graphe, origine : str) \rightarrow dict qui associe chaque sommet au sommet depuis lequel on l'a atteint lors du parcours en profondeur.
- 2. Écrire la fonction chemin(graphe : Graphe, depart : str, arrivee : str) \rightarrow list qui renvoie un chemin entre depart et arrivee. Cette fonction utilisera BFS_dico .

