Modélisation de graphes en Python

1. Interface d'un graphe

Il existe de nombreuses manières d'implémenter un graphe, mais dans de nombreux cas l'interface recherchée est assez simple à concevoir. A ce titre l'utilisation d'une classe semble être judicieuse. Afin de définir l'interface choisie nous devons d'abord considérér les spécifications minimales de la création d'un graphe, orienté ou non, et éventuellement pondéré:

- 1. Obtenir un graphe vide par une méthode constructeur
- 2. Etre capable d'ajouter un noeud/sommet à un graphe existant.
- 3. Etre capable d'ajouter des arêtes/arcs à un graphe existant, avec une éventuelle pondération.
- 4. Obtenir la liste des voisins d'un sommet.

Une fois ces opérations élémentaires implémentées, nous pourrons rajouter des possibilités supplémentaires, comme par exemple

- obtenir l'ordre du graphe, sa taille ;
- obtenir donc le degré d'un sommet ;
- savoir si il existe un parcours eulérien ou un cycle eulérien dans ce graphe ;
- parcourir ce graphe en partant d'un sommet donné;
- · repérer les éventuels cycles du graphe;
- appliquer un algorithme spécifique, comem celui de Dijkstra par exemple.

Pour commencer, nous allons donc définir une classe <code>Graph</code>, dont l'interface minimale sera la suivante (des ajustements seront possibles selon si le graphe est orienté ou non, pondéré ou non):

Méthode	Arguments	Valeur de retour	Description
init	aucun ou ordre n du graphe	aucune	Crée un graphe vide, d'ordre n b si nécessaire
add_vertice	aucun ou label du sommet	aucune	Ajoute un sommet d'étiquette label si nécesaire
add_edge	s et e, p éventuellement	aucune	Ajoute un arc allant de s à e, avec la pondération p si nécessaire
exist_edge	s et e	booléen	Renvoie True si il existe un arc entre s et e
get_neighbou rs	S	itérable	renvoie un itérable contenant les voisins de s

2. Implémentation par une Matrice d'adjacence

a Matrice d'adjacence

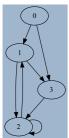
Une des possibilités pour représenter un graphe est d'utiliser ce qu'on appelle une $\frac{\text{matrice d'adjacence}}{\text{matrice d'adjacence}}$. Dans ce type de représentation, les sommets sont $\frac{\text{ordonnés}}{\text{ordonnés}}$, et considérés comme étiquetés par des entiers de 0 à n-1, où n est l'ordre du graphe.

Dans cette représentation, le coefficient $a_{i\,j}$ de la matrice vaut :

- 0 si il n'existe pas d'arc entre les sommets i et j;
- 1 ou la pondération p si il existe un arc entre les sommets i et j.

Exemples

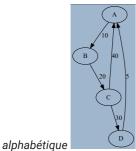
 $\bullet \ \ \text{la matrice d'adjacence} \ M = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \text{ correspond au graphe suivant, avec les sommets dans l'ordre numérique }$



• la matrice d'adjacence $M = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$ correspond au graphe suivant, avec les sommets dans l'ordre numérique

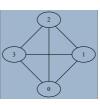


 $\bullet \ \ \text{la matrice d'adjacence} \ M = \begin{pmatrix} 0 & 10 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 20 & 0 \\ 40 & 0 & 0 & 30 \\ 5 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \text{ correspond au graphe suivant, avec les sommets dans l'ordre}$



Associer Matrices d'adjacence et graphes

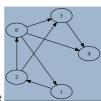
Enoncé



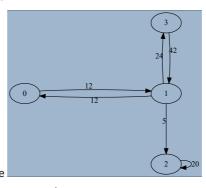
1. Déterminer la matrice d'adjacence associée à ce graphe



2. Déterminer la matrice d'adjacence associée à ce graphe



3. Déterminer la matrice d'adjacence associée à ce graphe



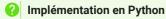
4. Déterminer la matrice d'adjacence associée à ce graphe

5. Tracer un graphe pouvant correspondre à la matrice $\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$ Est-ce un graphe orienté ou non-orienté ?

 $\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$

7. Tracer un graphe pouvant correspondre à la matrice $\begin{pmatrix} 10 & 20 & 30 \\ 100 & 200 & 300 \end{pmatrix}$ Est-ce un graphe orienté ou non-orienté?

8. Quelle propriété semble posséder les matrices d'adjacence d'un graphe non-orienté ?



Enoncé

Le code suivant permet d'implémenter en partie l'interface voulue d'un graphe avec une matrice d'adjacence :

```
class Graph :
    def __init__(self, n=0) :
        self.n = n
        self.adj = [[0]*n for _ in range(n)]

def add_vertice(self) :
        self.n +=1
        for l in self.adj :
            l.append(0)
        self.adj.append([0]*(self.n))

def add_edge(self, s, e, p=1) :
        self.adj[s][t] = p
```

- 1. Compléter la méthode exist_edge de la classe Graph pour qu'elle corresponde aux spécifications de l'interface.
- 2. Compléter la méthode get_neighbours de la classe Graph pour qu'elle corresponde aux spécifications de l'interface.
- 3. Ajouter une méthode get_order à la classe Graph pour qu'elle renvoie l'ordre du graphe.
- 4. Ajouter une méthode get_degree à la classe Graph pour qu'elle renvoie le degré d'un sommet passé en argument.
- 5. Ajouter une méthode is_directed à la classe Graph pour qu'elle renvoie True si le graphe est orienté et False sinon.
- 6. Ajouter une méthode is_undirected_and_eulerian qui renvoie:
 - False si le graphe est non-orienté et qu'il n'existe pas de parcours eulérien du graphe
 - True si le graphe est non-orienté et qu'il existe un cycle eulérien.
 - un tuple (s,e) donnant les sommlets de départ et d'arrivée d'un éventuel chemin eulérien.
- 7. Ajouter une méthode delete_edge à la classe Graph pour qu'elle supprime l'arc situé entre les sommets s et e passés en argument.
- 8. Ajouter une méthode DUNDERS __repr__ afin qu'elle renvoie la chaîne de caractère correspondant à la matrice d'adjacence (et donc directement utilisable par l'instruction print(G)).

A Limites du modèle

Si l'utilisation d'une matrice d'adjacence sous la forme présentée est très utile d'un point de vue mathématique (voir par exemple la propriété de l'itérée sur la page wikipedia), et très facile à mettre en oeuvre, elle possède néanmoins ceryaines limites :

- Elle utilise une place en mémoire proportionnelle à n^2 . Pour un graphe de 1000 sommets, il faudra plus d'un million d'entiers pour stocker cette matrice d'adjacence, ce qui commence à être considérable;
- Pour connaître les voisins d'un sommet, il faut parcourir la totalité de la lign,e correspondant à ce sommet, ce qui peut rapidement être trop long .
- Les sommets sont limités à des entiers, ou à un ordre défini, et il est difficile d'intégrer de nouveau sommets qui ne respecteraient pas la convention fixée.
- 3. Implémentation par un dictionnaire
- 4. Exemple d'utilisation