

TD – Graphes

1^{ère} partie

Introduction et objectifs

Dans cette première partie du TD consacré aux graphes, l'objectif principal est de se familiariser avec les concepts généraux relatifs aux **graphes simples non orientés** (ainsi, dans le sujet de ce TD, le mot « graphe » désignera systématiquement un tel graphe) : degré, chaînes, connexité, ...

On utilisera les tableaux (objets `array`) de la bibliothèque `numpy`.

Représentation des graphes

Exercice N°1 – Construction de la matrice d'adjacence

Construire une fonction `fMatAdj` qui renvoie la matrice d'adjacence `MatAdj` d'un graphe \mathcal{G} .

La fonction `fMatAdj` recevra en argument :

- Le nombre de sommets du graphe, ceux-ci étant numérotés de 0 à $n-1$.
- Une liste `L` dont chaque élément sera une liste de deux entiers correspondant à deux sommets adjacents.

Par exemple, avec un graphe de 6 sommets :

$$L = [[3, 5], [1, 5], [2, 3], [2, 1]]$$

On note que le 1^{er} et le 5^{ème} sommet n'apparaissent pas dans `L` : il s'agit de sommets isolés.

Avec notre exemple, l'appel à `fMatAdj` sera : `fMatAdj(6, L)`.

Pendant la construction de la matrice d'adjacence, la fonction `fMatAdj` vérifiera la validité de la liste `L` (le cas échéant, elle renverra un message d'erreur du type « Graphe non valide »). En effet, celle-ci ne doit comporter :

- Ni élément de la forme `[i, i]` (pas de boucle) ;
- Ni doublon : si `[i, j]` est un élément de `L` alors on ne doit pas avoir `[j, i]` dans `L`.

Exercice N°2 – Degrés des sommets

On suppose que l'on dispose de l'ordre n d'un graphe \mathcal{G} et de sa matrice d'adjacence MatAdj .

On demande d'écrire une fonction Python Python déterminant le degré de chaque sommet.

La fonction `fDegSom` recevra comme arguments l'entier n et la matrice MatAdj . Elle renverra une liste D comportant n éléments, l'élément $D[i]$ correspondant simplement au degré du sommet i .

Exercice N°3 – Coloration

On cherche à attribuer une couleur à chaque sommet d'un graphe \mathcal{G} de telle sorte que deux sommets adjacents ne soient pas de la même couleur. Le nombre de couleurs minimum requis est appelé « **nombre chromatique** » du graphe.

On demande d'écrire une fonction Python `WP` implémentant l'algorithme suivant (algorithme de Welsh et Powell.) :

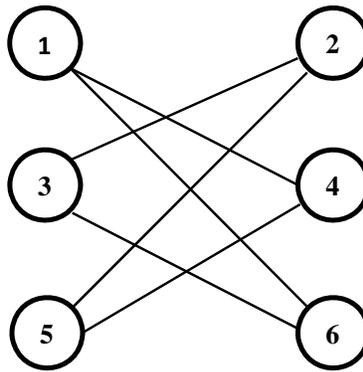
1^{ère} étape.

Déterminer les degrés des sommets et les classer dans un ordre décroissant. On devra obtenir une liste DD dont les éléments sont des listes à deux éléments de la forme $[i, d(i)]$ où i est le numéro du sommet et $d(i)$ son degré.

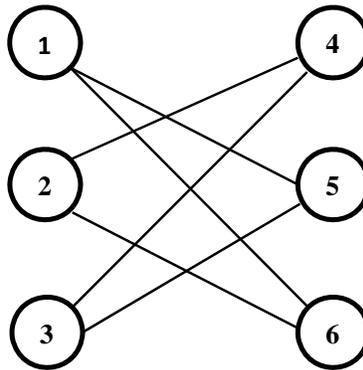
2^{ème} étape.

- 1) Attribuer au premier sommet de la liste DD une couleur (dans votre fonction, il s'agira de l'entier 0).
- 2) Attribuer cette même couleur aux sommets de DD non encore coloriés et qui ne sont pas adjacents aux sommets coloriés de cette couleur.
- 3) Dans la liste DD , considérer alors le premier sommet S non colorié et lui attribuer une nouvelle couleur.
- 4) Attribuer cette même couleur aux sommets de DD non encore coloriés et qui ne sont pas adjacents aux sommets coloriés de cette couleur.
- 5) Répéter les étapes 3) et 4) tant que la liste DD contient au moins un sommet non encore colorié.

On testera la fonction sur le graphe suivant :



Supposons maintenant que les sommets du graphe soient numérotés comme suit :



Que renvoie votre fonction ? Que peut-on en conclure quant à l’algorithme de Welsh-Powell ?

Exercice N°4 – Chaînes

Comme vu en cours, la matrice d'adjacence A d'un graphe \mathcal{G} d'ordre n permet, via sa puissance m ième, de déterminer directement le nombre de chaînes de longueur m reliant les sommets S_i et S_j .

Ecrire une fonction Python réursive `chain` recevant en argument :

- Le numéro `s1` (entre 0 et $n-1$) du premier sommet.
- Le numéro `s2` du deuxième sommet (on peut avoir `s1=s2` lorsque l'on a $m \geq 2$).
- La longueur `LCinit` des chaînes cherchées.

Les trois valeurs initiales de ces variables seront demandées à l'utilisateur dans le programme principal.

La fonction `chain`, au fur et à mesure des appels rékursifs, modifiera sur place une liste `C` contenant les sommets de la chaîne en cours de construction et affichera `C` chaque fois que le cas de base favorable sera rencontré.

La liste `C` contiendra initialement les `LCinit+1` éléments suivants :

$$C = [s1, s1, s1, \dots, s1, s2]$$

On testera le programme avec le graphe d'ordre 5 défini comme suit :

$$L = [[0, 2], [2, 3], [3, 1], [0, 4], [2, 4], [1, 2]]$$

Enfin, avant l'affichage proprement dit de la(des) chaîne(s), le programme affichera le nombre total de chaînes cherchées grâce à la puissance appropriée de la matrice d'adjacence MA du graphe. Cette puissance pourra être calculée à l'aide de la fonction `linalg.matrix_power` de la bibliothèque `numpy`.

Par exemple, avec mon programme et le graphe ci-dessus, on obtient :

```

Veillez saisir le numéro du premier sommet : 3
Veillez saisir le numéro du deuxième sommet : 4
Veillez saisir la longueur des chaînes entre ces sommets : 4

Les 7 chaînes sont :

[3, 1, 2, 0, 4]
[3, 1, 3, 2, 4]
[3, 2, 0, 2, 4]
[3, 2, 1, 2, 4]
[3, 2, 3, 2, 4]
[3, 2, 4, 0, 4]
[3, 2, 4, 2, 4]
    
```

Exercice N°5 –Connexité

Soit \mathcal{G} un graphe d'ordre n et de matrice d'adjacence A .

Expliquer pourquoi la matrice $C = \sum_{k=0}^{n-1} A^k$ permet de savoir si \mathcal{G} est ou non connexe.

Programmer une fonction Python `fGraphConnex` qui reçoit en argument la matrice A et retourne un booléen selon que le graphe \mathcal{G} est ou non connexe.

Exercice N°6 –Distance – diamètre

La distance d_{ij} entre deux sommets S_i et S_j d'un graphe connexe \mathcal{G} de matrice d'adjacence $A = (a_{ij})$ est donnée par :

$$d_{ij} = \min_{k \in \mathbb{N}^*} \{k / a_{ij}^{(k)} \neq 0\}$$

où $a_{ij}^{(k)}$ désigne le coefficient d'indices i et j de A^k , puissance k ième de la matrice A .

On peut considérer la matrice des distances entre les sommets : $D = d_{ij}$. On note qu'il s'agit encore d'une matrice réelle symétrique et qu'elle est du même ordre que A .

Le diamètre d'un graphe \mathcal{G} connexe est la plus grande distance entre sommets du graphe :

$$\delta(\mathcal{G}) = \max_{(i,j) \in \llbracket 1,n \rrbracket^2} \{d_{ij}\} = \max_{(i,j) \in \llbracket 1,n \rrbracket^2} \left\{ \min_{k \in \mathbb{N}^*} \{k / a_{ij}^{(k)} \neq 0\} \right\}$$

1. Ecrire une fonction Python `fGraphDist` qui recevra en argument les numéros `s1` et `s2` de deux sommets d'un graphe connexe \mathcal{G} et renverra leur distance.
2. Ecrire une fonction Python `fGraphDiam` qui recevra en argument la matrice d'adjacence d'un graphe connexe \mathcal{G} (on ne demande pas que la fonction valide que le graphe est effectivement connexe) et renverra le diamètre du graphe.
La fonction devra construire la matrice des distances entre les sommets.