

TD Informatique TSI2

GRAPHS : Traversal algorithms

EXERCICE 01

On rappelle le code Python pour la fonction `parcours_en_largeur` ci-dessous. On a ajouté par rapport à la version du cours quelques `print` pour visualiser mieux les différentes étapes.

```
In [1]: def parcours_en_largeur(graphe, sommet):
...:     file = [sommet]
...:     sommets_visites = []
...:     while len(file) != 0 :
...:         S = file[0] ; print("sommet a explorer:", S)
...:         for voisin in graphe[S]:
...:             if not(voisin in sommets_visites) and not(voisin in file):
...:                 file.append(voisin)
...:                 print("Construction file voisins non visited:", file)
...:             sommets_visites.append(file.pop(0))
...:             print("Sommets visited:", sommets_visites)
...:     return sommets_visites
```

Taper ce code Python puis rentrer dans `graphe` sous la forme d'un dictionnaire le graphe à 8 sommets pris pour exemple dans le cours. On rangera les clés selon l'alphabet. Puis taper `parcours_en_largeur(graphe, 'A')`.

EXERCICE 02

On rappelle le code Python pour la fonction `parcours_en_profondeur` ci-dessous. On a ajouté encore par rapport à la version du cours quelques `print` pour visualiser mieux les différentes étapes.

```
In [5]: def parcours_en_profondeur(graphe, sommet):
...:     pile = [sommet]
...:     sommets_visites = []
...:     while len(pile) != 0 :
...:         S = pile.pop(); print("sommet a explorer:", S)
...:         sommets_visites.append(S)
...:         print("sommets visited:", sommets_visites)
...:         for voisin in graphe[S]:
...:             if not(voisin in sommets_visites) and not(voisin in pile):
...:                 pile.append(voisin)
...:                 print("construction de la pile des non visited :", pile)
...:     return sommets_visites
```

Taper ce code Python puis taper `parcours_en_profondeur(graphe, 'A')`, où `graphe` est le graphe à 8 sommets pris pour exemple dans le cours (sous forme d'un dictionnaire).

T.S.V.P →

EXERCICE 03

Parmi les assertions suivantes, lesquelles sont vraies ?

- A. On peut utiliser une file pour programmer avec Python un parcours en largeur.
- B. Dans un parcours en profondeur, on commence par visiter tous les sommets adjacents au sommet de départ.
- C. On peut détecter la présence d'un cycle dans un graphe non orienté avec un parcours en largeur.
- D. On ne peut pas détecter la connexité d'un graphe non orienté avec un parcours en profondeur.
- E. La complexité d'un parcours en profondeur dans un graphe d'ordre n est linéaire en n .

EXERCICE 04**Recherche d'un cycle dans un graphe connexe non orienté**

Soient les graphes connexes non orientés et non pondérés de matrices d'adjacence respectives :

$$M_1 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \text{ et } M_2 = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

1. On veut visualiser le graphe correspondants à M_1 . Taper le code suivant.

```
In [7]: import networkx as nx
In [8]: import matplotlib.pyplot as plt
In [9]: import numpy as np
In [10]: M1 = np.array([[0,0,1,1,1,0],[0,0,1,1,1,0],[1,1,0,0,0,1],
[1,1,0,0,0,1],[1,1,0,0,0,0],[0,0,1,0,0,0]])
In [11]: graphe1=nx.Graph(M1)
In [12]: position1= nx.circular_layout(graphe1)
In [13]: nx.draw(graphe1, with_labels=True, pos=position1)
```

On verra apparaître un graphe (celui de M_1) dont les sommets par défaut sont numérotés de 0 à 5. On pourrait remplacer par des lettres mais c'est ici sans intérêt et il vaut mieux garder des chiffres qui partent de 0 en vu du programme suivant.

2. De même, visualiser le graphe `graphe2` associé à la matrice M_2 .

3. On rappelle qu'un cycle est un chemin dans un graphe tel que toutes les arêtes sont différentes partant et aboutissant au même sommet.
Warning, dans un graphe non orienté, le chemin $(1 \rightarrow 2 \rightarrow 1)$ n'est pas un cycle car on a deux fois la même arête (par contre si le graphe est orienté, c'est un cycle).
À la main, pouvez-vous trouver des cycles dans `graphe1` partant et aboutissant à chaque sommet ? Faire de même avec `graphe2` ?
4. On considère le programme suivant qui permet de détecter si un graphe possède au moins un cycle. La fonction retourne `False` si la matrice `M` ne possède pas de cycle et `True` si elle en a au moins un. Attention, on part d'un sommet du graphe nommé `debut` mais ce sommet n'est pas nécessairement le départ du cycle s'il y en a un.

```
In [49]: def cycle_som(M,debut):
...:     from collections import deque
...:     n=len(M)
...:     FATHER=[-1 for i in range(n)]
...:     couleur = ["blanc" for i in range(n)]
...:     D = deque()
...:     D.append(debut)
...:     couleur[debut] = "gris"
...:     while len(D) != 0 :
...:         x = D.popleft(); print("x vaut :",x)
...:         couleur[x] = "noir"
...:         for i in range(n):
...:             if M[x][i]>0 and couleur[i]!="blanc" and FATHER[x]!=i:
...:                 return True
...:             elif M[x][i]>0 and couleur[i] == "blanc":
...:                 D.append(i)
...:                 FATHER[i] = x
...:                 couleur[i]="gris"
...:     return False
```

- (a) Faire à la main `cycle_som(M1,0)` en explicitant les transformations successives de `FATHER` et de `couleur`. Puis taper la fonction `cycle_som(M,debut)` et appliquer à `M1` et à `0`
- (b) Comprendre alors comment procède la fonction booléenne `cycle_som`
Taper ensuite `cycle_som(M1,i)` pour tous les sommets `i` de `graphe1` et retrouver le fait qu'en partant dans l'algorithme de chaque sommet, même d'un sommet qui n'appartient pas à un cycle, on puisse créer des cycles.
- (c) On suppose que la ligne `M[0:]` de la matrice d'adjacence ne possède que des `0`.
Que va afficher `cycle_som(M,0)` ? Conclure.
- (d) De même, faire à la main `cycle_som(M2,0)` puis taper le. Taper ensuite `cycle_som(M1,i)` pour tous les sommets `i` de `graphe2` et retrouver le fait que l'on a aucun cycle dans `graphe2`
- (e) Écrire un programme `research_cycle(M)` qui affiche `True` si `M` possède au moins un cycle et `False` sinon.

Indication : on fait une boucle `for k in range(n):` où `k` est un sommet quelconque du graphe de matrice d'adjacence `M` et on testera `if cycle_som(M,k) == True:`