INSA - MSROUFFIAC Jean-Eudes Année 2019-2020

Algorithmique des graphes

Rapport de TP nº3

 ${\bf Titre}\ : Algorithme\ de\ Dijkstra$

1 Le problème

Dans ce TP, nous voulons programmer l'algorithme de Dijkstra, qui est un algorithme de complexité polynomial permettant de trouver les plus courts chemins dans un graphe orienté pondéré (positivement) à partir d'un sommet.

2 Résolution du problème

Rappelons l'algorithme de Dijkstra.

```
début
     \pi(s) = 0
     pour i \in S(i) faire
          \pi(i) = l(si)
          p(i) = s
    fin
    pour i \notin S(i) faire
          \pi(i) = +\infty
    fin
     S = s
     \bar{S} = X - s
    tant que \bar{S} \neq \emptyset faire
          i = arg \min_{j \in \bar{S}} \pi(j)
           S = S \bigcup i
          \bar{S} = S - i
         pour j \in S(i) \cap \bar{S} faire
              \mathbf{si} \ \pi(i) + l(ij) < \pi(j) \ \mathbf{alors}
                    \pi(j) = \pi(i) + l(ij)
                    p(j) = i
              fin
           fin
      fin
      retourner (\pi, p)fin
```

Algorithme 1 : Dijkstra(graph, s)

Le code complet en python est le suivant :

```
import numpy as np

def dijkstra(graph, point_depart):

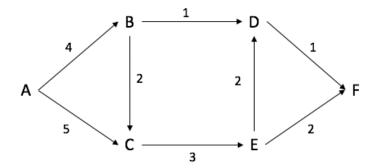
#Initialisation
pi, p = dict(), dict()
S, S_bar = [], []
```

```
8
        for sommet in graph:
9
             if sommet != point_depart:
10
                 pi[sommet], p[sommet] = float('inf'), None
11
                 S_bar.append(sommet)
^{12}
13
         for voisin in graph[point_depart]:
             pi[voisin] = graph[point_depart][voisin]
15
             p[voisin] = point_depart
16
17
        S.append(point_depart)
18
19
        pi[point_depart] = 0
20
^{21}
    #Iteration
22
        while (len(S_bar) != 0 ) :
23
             temp = [pi[j] for j in S_bar]
25
             i = S_bar[np.argmin(temp)]
26
27
             S.append(i)
28
             S_bar.remove(i)
29
30
             for voisin in graph[i] :
31
                 if voisin in S_bar :
32
                      if pi[voisin] > pi[i] + graph[i][voisin]:
33
                          pi[voisin] = pi[i] + graph[i][voisin]
34
                          p[voisin] = i
35
36
37
        return (pi, p)
38
```

3 Résultats

3.1 Exemple 1

Prenons le graphe suivant :



En entrée de l'algorithme, on donne la liste des successeurs avec la longueur de chaque arc. Ainsi, en python, on représente le graphe de la manière suivante :

```
graph1 = {
        'a': {'b': 4, 'c': 5},
        'b': {'c': 2, 'd': 1},
        'c': {'e': 3},
        'd': {'f': 1},
        'e': {'d': 2, 'f': 2},
        'f': {}
}
```

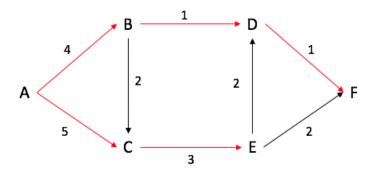
On appelle alors notre fonction avec entrée l'objet graph, ainsi que le 1er élément à savoir le sommet 'A'.

```
pi, p = dijkstra(graph1, point_depart='a')
```

Le résultat donné par le programme est alors le suivant :

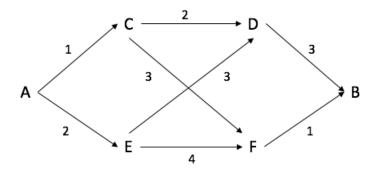
```
{'b': 4, 'c': 5, 'd': 5, 'e': 8, 'f': 6, 'a': 0} {'b': 'a', 'c': 'a', 'd': 'b', 'e': 'c', 'f': 'd'}
```

La première ligne correspond au coût pour arriver au sommet x. La deuxième liste donne les sommets avec leur prédécesseur. On peut ainsi construire les plus courts chemins à partir du sommet de départ.



3.2 Exemple 2

Prenons le graphe suivant :



En entrée de l'algorithme, on donne la liste des successeurs avec la longueur de chaque arc. Ainsi, en python, on représente le graphe de la manière suivante :

```
graph2 = {
        'a': {'c': 1, 'e': 2},
        'b': {},
        'c': {'d': 2, 'f': 3},
        'd': {'b': 3},
        'e': {'d': 3, 'f': 4},
        'f': {'b': 1}
}
```

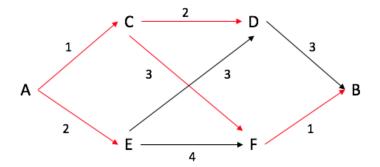
On appelle alors notre fonction avec entrée l'objet graph, ainsi que le 1er élément à savoir le sommet 'A'.

```
pi, p = dijkstra(graph2, point_depart='a')
```

Le résultat donné par le programme est alors le suivant :

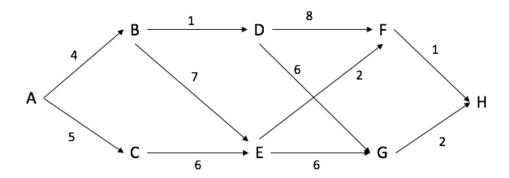
```
{'b': 5, 'c': 1, 'd': 3, 'e': 2, 'f': 4, 'a': 0} {'b': 'f', 'c': 'a', 'd': 'c', 'e': 'a', 'f': 'c'}
```

La première ligne correspond au coût pour arriver au sommet x. La deuxième liste donne les sommets avec leur prédécesseur. On peut ainsi construire les plus courts chemins à partir du sommet de départ.



3.3 Exemple 3

Prenons le graphe suivant :



En entrée de l'algorithme, on donne la liste des successeurs avec la longueur de chaque arc. Ainsi, en python, on représente le graphe de la manière suivante :

```
graph3 = {
         'a': {'b': 4, 'c': 5},
2
         'b': {'d': 1, 'e': 7},
3
         'c': {'e': 6},
         'd': {'f': 8, 'g': 6},
5
         'e': {'f': 2, 'g': 6},
6
         'f': {'h': 1},
         'g': {'h': 2},
8
         'h': {}
9
10
```

On appelle alors notre fonction avec entrée l'objet graph, ainsi que le 1er élément à savoir le sommet 'A'.

```
pi, p = dijkstra(graph3, point_depart='a')
```

Le résultat donné par le programme est alors le suivant :

```
{'b': 4, 'c': 5, 'd': 5, 'e': 11, 'f': 13, 'g': 11, 'h': 13, 'a': 0} {'b': 'a', 'c': 'a', 'd': 'b', 'e': 'b', 'f': 'd', 'g': 'd', 'h': 'g'}
```

La première ligne correspond au coût pour arriver au sommet x. La deuxième liste donne les sommets avec leur prédécesseur. On peut ainsi construire les plus courts chemins à partir du sommet de départ.

