

Plus courts chemins dans un graphe pondéré

L'algorithme de Dijkstra

Marc Lorenzi - Février 2018

In [1]:

```
import prioqueue
import utils
import matplotlib.pyplot as plt
import matplotlib.image as mpimg
%matplotlib inline
```

- Le module `prioqueue` implémente la structure de file de priorité à partir de tas min. Le code se trouve dans le fichier `prioqueue.py`, dans le même répertoire que ce notebook.
- Nous reparlerons du module `utils` dans la section 4.

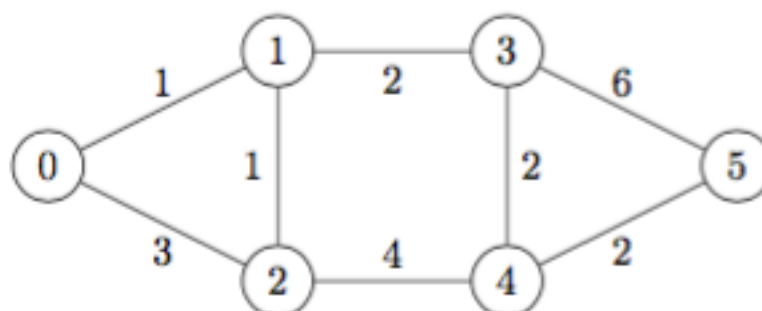
1. Introduction

Soit $G = (S, A, f)$ un graphe pondéré. S est l'ensemble des sommets de G , A est l'ensemble des arêtes, et $f : A \rightarrow \mathbb{R}_+$ est une fonction associant un poids à chaque arête du graphe. L'algorithme de Dijkstra permet de calculer les plus courts chemins entre un sommet de G et tous les autres sommets de sa composante connexe.

Sans restreindre la généralité, on suppose que $S = \{0, 1, \dots, n-1\}$ où n est le nombre de sommets de G . On représente le graphe G en Python par une liste de taille n . Pour $i = 0, \dots, n-1$, le i ème élément de la liste est la liste des couples (j, p) où j décrit l'ensemble des voisins de i et p est le poids de l'arête $\{i, j\}$. Pour les tests nous prendrons les deux exemples ci-dessous, qui sont tous les deux connexes et non orientés.

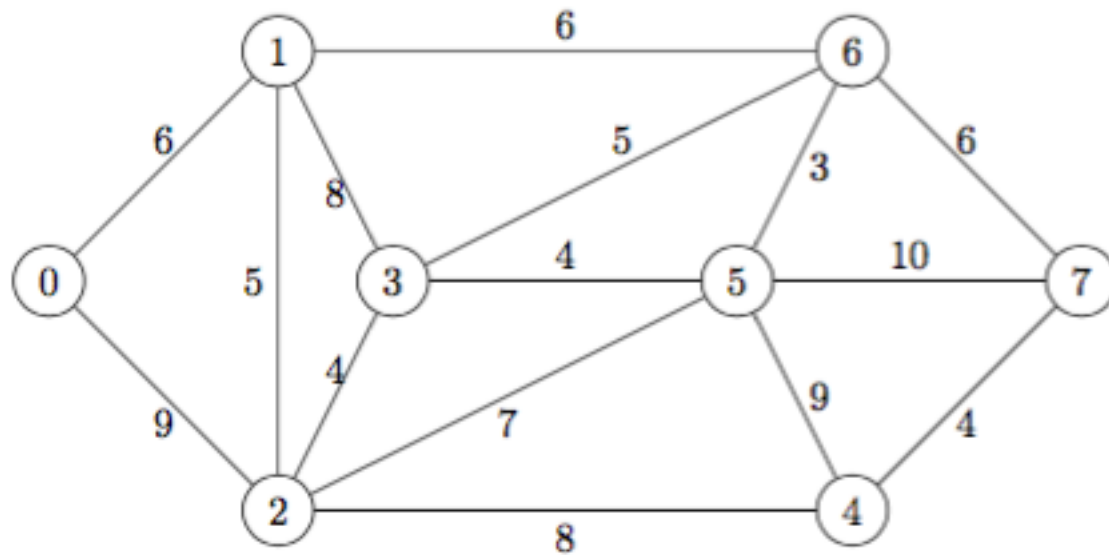
In [2]:

```
ex01 = [[(1,1),(2,3)],[(0,1),(2,1),(3,2)],[(0,3),(1,1),(4,4)],
        [(1,2),(4,2),(5,6)],[(2,4),(3,2),(5,2)],[(3,6),(4,2)]]
```



In [3]:

```
ex02 = [[(1,6),(2,9)],[(0,6),(2,5),(3,8),(6,6)],[(0,9),(1,5),(3,4),(4,8),(5,7)],
        [(1,8),(2,4),(5,4),(6,5)],[(2,8),(5,9),(7,4)],[(2,7),(3,4),(4,9),(6,3),(7,10)],
        [(1,6),(3,5),(5,3),(7,6)],[(4,4),(5,10),(6,6)]]
```



Les algorithmes de parcours de graphe nécessitent de marquer les sommets lors de leur visite. Nous définissons donc les deux couleurs Blanc et Noir correspondant respectivement aux sommets marqués et non marqués.

In [4]:

```
Blanc = 0
Noir = 1
```

2. L'algorithme de Dijkstra

La fonction `dijkstra` prend en paramètres un graphe `g` et un sommet "racine" `r`. Elle renvoie un couple (`peres`, `distances`) où `peres[j]` est le père de `j` dans un arbre couvrant enraciné en `r` et `distances[j]` est la distance de `r` à `j` dans le graphe `g`.

Au départ tous les pères sont initialisés à -1 (pas de père) et les distances à -1 (distance "infinie" de `r` au sommet concerné). La fonction utilise une file de priorité. Lorsqu'un sommet est mis dans la file, sa priorité est égale à sa distance (provisoire) au sommet racine. Au départ, on met `r` dans la file avec la priorité 0. Tant que la file est non vide, on défile le sommet `u` dont la distance provisoire à `r` est minimale. On peut en fait montrer que cette distance est définitive et qu'on a trouvé le plus court chemin de `r` à `u`. On noircit `u`, puis on visite les voisins de `u`.

Une fois un sommet noirci, les informations relatives à ce sommet (père, distance à `r`) sont définitives. En revanche, un sommet blanc peut voir sa distance à `r` et son père réévalués lors de l'exécution de l'algorithme.

Pour un code plus propre, nous définissons une classe Graphe.

In [5]:

```
class Graphe:

    def __init__(self, aretes):
        self.arettes = aretes
        self.init_data()

    # Nombre de sommets
    def __len__(self):
        return len(self.arettes)

    # Initialisation des champs du graphe (hormis ses arêtes)
    def init_data(self):
        n = len(self.arettes)
        self.peres = n * [-1]
        self.dist = n * [-1]
        self.couleurs = n * [Blanc]
```

Pour créer un graphe il suffit de passer en paramètre au constructeur la liste de ses arêtes.

In [6]:

```
gex01 = Graphe(ex01)
gex02 = Graphe(ex02)
```

In [7]:

```
def dijkstra(G, r):
    f = prioqueue.Prioqueue()
    G.init_data()
    G.dist[r] = 0
    f.push(r, 0)
    while not (f.is_empty()):
        (u, p) = f.pop()
        G.couleurs[u] = Noir
        visiter_voisins(G, u, f)
    return (G.peres, G.dist)
```

Reste bien entendu à écrire la fonction `visiter_voisins`. Pour chacun des voisins blancs v de u , on calcule $\text{dist}[u] + g(u, v)$. Si cette quantité est inférieure à $\text{dist}[v]$, on vient de trouver un chemin de r à v plus court que celui que l'on connaissait auparavant. On modifie donc `peres` et `distances` en conséquence :

- u devient le père de v dans le tableau des pères.
- On ajuste la distance de v à la nouvelle valeur.
- On met v dans la file s'il n'y était pas et on diminue sa priorité s'il y était déjà.

In [8]:

```
def visiter_voisins(G, u, f):
    for (v, d) in G.aretes[u]:
        if G.couleurs[v] == Blanc and (G.dist[v] > G.dist[u] + d or G.dist[v]
== -1):
            G.peres[v] = u
            G.dist[v] = G.dist[u] + d
            if not f.is_in(v):
                f.push(v, G.dist[v])
            else:
                f.decrease_prio(v, G.dist[v])
```

Testons sur les deux exemples avec le sommet 0 pour racine.

In [9]:

```
dijkstra(gex01, 0)
```

Out[9]:

```
([-1, 0, 1, 1, 3, 4], [0, 1, 2, 3, 5, 7])
```

Ainsi, par exemple, la distance du sommet 4 au sommet 0 est 5, et un chemin ayant cette longueur est 4→3→1→0 car le père de 4 est 3, le père de 3 est 1 et le père de 1 est 0.

In [10]:

```
dijkstra(gex02, 0)
```

Out[10]:

```
([-1, 0, 0, 2, 2, 6, 1, 6], [0, 6, 9, 13, 17, 15, 12, 18])
```

Un chemin de longueur minimale 18 du sommet 7 vers le sommet 0 est donc 7→6→1→0.

Remarquons que les tableaux de pères et de distances sont renvoyés par la fonction `dijkstra`, mais qu'ils sont également préservés dans la structure de graphe.

In [11]:

```
gex02.peres, gex02.dist
```

Out[11]:

```
([-1, 0, 0, 2, 2, 6, 1, 6], [0, 6, 9, 13, 17, 15, 12, 18])
```

3. Calculs de chemins

Les deux exemples nous l'ont montré : il est facile, grâce à un tableau de pères et à la connaissance du sommet racine, de calculer un chemin d'un sommet u quelconque au sommet racine à partir duquel le tableau de pères a été calculé.

La fonction `chemin` calcule un tel chemin. La fonction `tous_chemins` renvoie quant à elle la liste de tous les chemins des sommets du graphe vers le sommet racine.

In [12]:

```
def chemin(peres, u, r):
    c = []
    while u != -1 and u != r:
        c.append(u)
        u = peres[u]
    if u == r:
        c.append(r)
        return c
    else: raise Exception
```

In [13]:

```
p, d = dijkstra(gex02, 0)
chemin(p, 7, 0)
```

Out[13]:

```
[7, 6, 1, 0]
```

In [14]:

```
def tous_chemins(peres, r):
    n = len(peres)
    cs = []
    for i in range(n):
        if peres[i] != -1:
            cs.append(chemin(peres, i, r))
    return cs
```

In [15]:

```
tous_chemins(p, 0)
```

Out[15]:

```
[[1, 0], [2, 0], [3, 2, 0], [4, 2, 0], [5, 6, 1, 0], [6, 1, 0], [7, 6, 1, 0]]
```

4. Un mini Google Maps

In [16]:

```
plt.rcParams["figure.figsize"] = [12, 12]
```

Confrontons-nous à un exemple plus intéressant. Le module `utils` contient des fonctions permettant d'afficher une carte de France avec quelques routes reliant des villes voisines (une par département, hormis les départements 92, 93 et 94).

- La fonction `lire_france` renvoie une structure de données `g` contenant toutes les informations (positions, distances) sur les villes et les routes. `Graphe(g.edges)` est un graphe au sens où nous l'entendons dans ce notebook.
- La fonction `voir_chemins` prend en paramètres la structure `g` et une liste de chemins et les affiche en rouge sur la carte.

NB : Les distances étant calculées à vol d'oiseau, les informations renvoyées par nos fonctions ne doivent évidemment pas être prises au pied de la lettre !

Voici une fonction qui prend en paramètres deux numéros de département et affiche le plus court chemin entre les villes correspondantes.

In [17]:

```
def test1(dept1, dept2):
    g = utils.lire_france()
    p, d = dijkstra(Graphe(g.edges), dept1)
    c = chemin(p, dept2, dept1)
    print(d[dept2])
    utils.voir_chemins(g, [c])
```

Cherchons le plus court chemin de Strasbourg à Bordeaux et renvoyons la distance entre ces deux villes.

In [18]:

```
test1(67, 33)
```

The map displays a network of 69 numbered nodes (01 to 69) distributed across France. A red line highlights a specific path starting from node 01 in the northeast, passing through nodes 02, 08, 51, 55, 57, 67, 68, 90, 25, 21, 39, 71, 69M, 69D, 43, 15, 19, 87, 24, 33, and ending at node 33 in the southwest. The map also shows the English Channel (Manche), the Bay of Biscay (Golfe de Gascogne), and the Mediterranean Sea (Mer Méditerranée). Neighboring countries are labeled: ROYAUME-UNI, BELGIQUE, LUXEMBOURG, ALLEMAGNE, SUISSE, ITALIE, ESPAGNE, and ANDORRE. A scale bar at the bottom indicates distances in kilometers (0 to 200 km) and miles (0 to 200 mi).

In [19]:

Et voici toutes les routes de Poitiers aux autres villes de France.

In [20]:

```
test2(86)
```



Juste pour rire, quelle serait la distance totale parcourue en faisant un aller-retour de Poitiers vers toutes les autres villes de France ?

In [21]:

```
g = utils.lire_france()
```

In [22]:

```
p, d = dijkstra(Graphe(g.edges), 86)
```

In [23]:

```
s = 0
for x in d:
    if x != -1:
        s = s + 2 * x
print(s)
```

64146.362190206615

Une fois et demi le tour de la Terre. À vol d'oiseau :-).