Graphes: Parcours en largeur (BFS)

Quentin Fortier

May 16, 2022

Une file est une structure de donnée possédant les opérations :

- Ajout d'un élément à la fin de la file.
- Extraction (suppression et renvoi) de l'élément au début de la file. Ainsi, c'est toujours l'élément le plus ancien qui est extrait.



On pourrait utiliser une liste L Python comme une file avec L.append(e) pour ajouter à la fin et L.pop(0) pour supprimer le 1er élément.

Mais L.pop(0) serait en O(n) (quand on supprime le 1er élément il faut décaler tous les autres), ce qui n'est pas satisfaisant.

On pourrait utiliser une liste L Python comme une file avec L.append(e) pour ajouter à la fin et L.pop(0) pour supprimer le 1er élément.

Mais L.pop(0) serait en O(n) (quand on supprime le 1er élément il faut décaler tous les autres), ce qui n'est pas satisfaisant.

Il est plus efficace d'utiliser la classe deque (pour doubly-ended queue) du module collections, qui permet d'ajouter à la fin avec append et de supprimer au début avec popleft :

```
from collections import deque

q = deque() # file vide
q.append(4)
q.append(7)
q.popleft() # renvoie 4
q.append(-5)
q.popleft() # renvoie 7
```

Parcours en largeur (BFS) : Avec file

Le parcours en largeur utilise une file q (et ressemble au DFS avec une pile) :

```
def bfs(G, s):
    visited = [False]*len(G)
    q = deque([s])
    while len(q) > 0:
        u = q.popleft()
        if not visited[u]:
            visited[u] = True
        for v in G[u]:
            q.append(v)
```

Parcours en largeur (BFS) : Avec file

Le parcours en largeur utilise une file ${\bf q}$ (et ressemble au DFS avec une pile) :

```
def bfs(G, s):
    visited = [False]*len(G)
    q = deque([s])
    while len(q) > 0:
        u = q.popleft()
        if not visited[u]:
            visited[u] = True
        for v in G[u]:
            q.append(v)
```

La file est toujours de la forme :

```
sommets à distance d sommets à distance d+1
```

Parcours en largeur (BFS) : Avec file

Le parcours en largeur utilise une file ${\bf q}$ (et ressemble au DFS avec une pile) :

La file est toujours de la forme :

```
sommets à distance d sommets à distance d+1
```

Les sommets sont donc **traités par distance croissante** à s : d'abord

Parcours en largeur (BFS) : Avec 2 couches

```
sommets à distance d sommets à distance d+1
```

Une variante du BFS utilise deux listes : cur pour la couche courante, next pour la couche suivante.

Parcours en largeur (BFS) : Application au calcul de distance

Question

Comment connaître la distance d'un sommet s aux autres?

Parcours en largeur (BFS) : Application au calcul de distance

Question

Comment connaître la distance d'un sommet s aux autres?

Stocker des couples (sommet, distance) dans la file et stocker les distances dans un tableau dist(dist[v] = distance de s à v):

Parcours en largeur (BFS) : Application au calcul de distance

Question

Comment connaître la distance d'un sommet s aux autres?

Stocker des couples (sommet, distance) dans la file et stocker les distances dans un tableau dist (dist[v] = distance de s à v):

Question

Comment connaître un plus court chemin d'un sommet s à un autre?

Question

Comment connaître un plus court chemin d'un sommet s à un autre?

Stocker pred[v] = prédécesseur de v dans le parcours :

Question

Comment connaître un plus court chemin d'un sommet s à un autre?

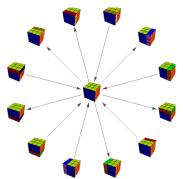
On peut ensuite remonter les prédécesseurs de v à s :

```
def path(pred, s, v):
    L = []
    while v != s:
        L.append(v)
        v = pred[v]
    L.append(s)
    return L[::-1] # inverse le chemin
```

 $\frac{\text{Application}}{\text{coups.}}: \text{ résoudre un Rubik's Cube avec le nombre minimum de }$

<u>Application</u>: résoudre un Rubik's Cube avec le nombre minimum de coups.

- Sommets = configurations possibles du Rubik's Cube.
- Arêtes = mouvements élémentaires.



<u>Application</u> : résoudre un Rubik's Cube avec le nombre minimum de coups.

- Sommets = configurations possibles du Rubik's Cube.
- 2 Arêtes = mouvements élémentaires.

Théorème (2010)

Le **diamètre** (distance max entre deux sommets) du graphe des configurations du Rubik's Cube est 20.

⇒ on peut résoudre n'importe quel Rubik's Cube en au plus 20 mouvements.