

Problème Scientifique et informatique

1er livrable – Projet LivInParis

Paul Tournier, Alexandre Rollet, Florent Seydoux Classe C

Explications sur les graphes

i – Algorithmes classiques pour parcourir un graphe

En effectuant une recherche web, nous avons vu qu'il y a deux algorithmes classiques qui permettent de parcourir un graphe : le BFS (Breadth-First Search = parcours en largeur) et le DFS (Depth-first search = parcours en profondeur).

Le BFS cherche tous les chemins en partant d'un seul nœud, donc nous pouvons créer deux méthodes, la première est le BFS et la deuxième permet de faire le BFS plusieurs fois selon le nombre de sommets et de tout ajouter dans une liste qui contient l'entièreté des chemins en partant de tous les nœuds.

ii – Vérifier si un graphe contient des circuits

Nous avons testé si un graphe contient des circuits dans la méthode parcours en profondeur. Pour faire cela, nous rajoutons simplement un if qui regarde si pendant le parcours, la case par laquelle on passe a déjà été visitée. Si oui, c'est que nous avons fait une boucle/un cycle en parcourant le graphe.

iii – Vérifier si un graphe est connexe

Un moyen de vérifier si un graphe est connexe est d'utiliser sa matrice d'adjacence M . On considère que notre matrice possède n sommets. Il y a donc au maximum $n - 1$ chemins possibles dans le graphe qui ne repassent pas deux fois par le même sommet. Si l'on utilise les puissances de la matrice d'adjacence, on peut avoir une information sur le nombre de chemins d'une certaine longueur. En calculant M^{n-1} , on obtient donc une matrice qui nous donne le nombre de chemins possibles entre chaque sommet. Si une seule des cases de cette matrice est nulle, cela signifie que le graphe n'est pas connexe, car l'un des sommets n'a aucune connexion avec un autre sommet.

Dans notre exemple de 34 membres de l'association de karaté, on calcule donc M^{33} (car le plus long chemin qui ne repasse pas par un sommet est de longueur 33). Cette matrice contient plusieurs valeurs nulles, donc on en déduit que le graphe qui représente les relations entre les membres n'est pas connexe : certains membres n'ont aucun lien avec d'autres membres.

