TP 1 Recherche Opérationnelle Licence III Informatique Flots dans les réseaux

Serigne A. Gueye

8 février 2018

Soit R = (G, s, t, c, b) un réseau. G = (V, A) est un graphe d'ensemble de sommets V, et d'ensemble d'arcs A. Les sommets (V) sont des numéros allant de 0 à n-1 (n=|V|). s est un sommet source de R, t un sommet destination. c est le vecteur des capacités des arcs, et b celui des besoins minimaux en flots.

L'objectif de ce TP est le développement en C++, et le test :

- de l'algorithme de Ford et Fulkerson de calcul d'un flot maximum : dans ce premier cas nous supposerons que b = 0,
- d'un algorithme de calcul d'un flot maximum compatible avec les bornes sur les flots des arcs données par b et c.

1 Déroulement du TP

- Le TP peut être fait en groupe de 2 personnes maximum.
- L'évaluation consistera en une présentation orale de vos réalisations.
- La note mise dépendra bien sûr du bon fonctionnement de vos codes mais aussi de la capacité à pouvoir l'expliquer collectivement.

2 Structure de données

Il est nécessaire de choisir d'abord une structure de données représentant le réseau. Pour un graphe, il est habituel de prendre une liste dite d'incidence. Cette liste (ou un tableau) associe à chaque sommet i la liste de ses arcs incidents. C'est à dire des arcs ayant i comme extrémité.

• Tâche 1 : Vous devez proposer et coder une structure de données C++ permettant de représenter R. Cette structure et toutes les méthodes demandées après doivent être implémentées dans une classe Graphe.

Votre classe disposera obligatoirement d'une méthode permettant de créer à la main un graphe.

Pour vous aider à écrire cette classe, un exemple vous est donné sur le site du cours (voir fichier graph_v1.0.h et graph_v1.0.cpp). Cette exemple n'est pas obligatoire. Vous pouvez faire vos propres choix mais dans tous les cas vous devrez expliquer votre structure.

3 Flot maximum

• Tâche 2. Ecrire dans votre classe une méthode

maxflow(s, t)

implémentant l'algorithme de Ford et Fulkerson.

Elle renverra la valeur du flot maximum de s à t.

On supposera dans cette méthode que la borne inférieure b est nulle.

4 Coupe minimale

• Tâche 3. Le flot maximum étant supposé calculé, écrire une méthode

mincut(s, t)

renvoyant la liste des sommets appartenant à la coupe minimale entre s et t.

5 Flot maximum compatible

• Tâche 3. Le flot maximum étant supposé calculé, écrire une méthode

maxflowCompatible(s,t,b)

renvoyant la valeur du flot maximum de s à t compatible avec des bornes inférieures données par b.