

# ProjetAlgo

Nicolas, Taariq, Théo

April 2019

## 1 Introduction

Le but de ce projet est de créer une application qui calcule la table de routage de chaque noeud d'un réseau de 100 noeuds (graphe de 100 noeuds). Nous avons décidé de faire ce projet avec le langage C.

## 2 Structure utilisé

Nous avons décidé d'utiliser des pointeurs vers les structures au lieu de les passer en argument sans pointeurs.

### 2.1 Graphe

Cette structure contient 2 champs :

- un tableau qui représente le graphe
- une structure qui permet de bien initialiser le graphe

### 2.2 Tableau du graphe

Ce tableau représente le graphe. Si il y a une arête entre  $i$  et  $j$  alors le poids de l'arête est noté, sinon il y a -1 dans  $list[i][j]$  et  $list[j][i]$ .

### 2.3 Insert

Cette structure permet de bien initialiser le graphe et contient 2 champs :

- un tableau qui compte le nombre d'arête vers le même tier
- un tableau où est noté le nombre d'arête qu'il faut avoir vers le même tier (est utilisé uniquement pour le tier 2 et 3)

#### 2.3.1 Compteur

Ajoute 1 à la valeur au sommet  $i$  à chaque fois qu'on ajoute une arête vers le même tier.

### 2.3.2 Proba

Ce tableau est initialisé au moment où on initialise le graphe et permet de savoir combien d'arrêtes il peut y avoir vers un noeuds du même tier. Pour le tier 2 et 3 lorsque on ajoute une arrête entre le sommet  $i$  et  $j$  il faut aussi l'ajouter de  $j$  vers  $i$  et sauvegarder qu'il y a une arrête vers le même tier.

## 2.4 Table de routage

Cette structure contient 2 champs :

- un tableau qui représente la table de routage avec le poids
- un tableau qui représente les père

### 2.4.1 Poids

Ce tableau représente le poids minimum pour aller d'un sommet vers un autre. Par exemple prenons  $i$  le sommet de départ et  $j$  le sommet d'arrivée,  $\text{poids}[i][j]$  indique le poids minimum pour aller de  $i$  à  $j$ .

### 2.4.2 Père

Ce tableau représente le père du sommet d'arrivée en prenant compte du plus petit chemin.

Par exemple on prend 3 sommet  $i$ ,  $j$  et  $k$ . Le chemin le plus court pour aller de  $i$  à  $j$  est :  $i \rightarrow \dots \rightarrow k \rightarrow j$ . Donc dans le tableau  $\text{pere}[i][j]$  il y aura  $k$ .

## 3 Création du graphe

à faire

## 4 Vérification de la connexité

à faire

## 5 Création de la table de routage

à faire

## 6 Reconstitution du chemin

à faire