Rapport - Projet théorie des graphes

Younes Ben Yamna - Malek Zemni 2 mai 2016

1 Introduction

L'idée principale de ce projet est de trouver le plus court chemin entre deux sommets d'un graphe orienté.

Le graphe qui nous a été fourni - la carte de l'Alpe d'Huez - correspond à un graphe orienté muni d'une fonction de pondération positive, c'est à dire que tous les arcs ont un poids positif. Ce graphe n'est pas un graphe simple à première vue (existence de plusieurs arcs entre les même sommets), mais on pourra voir dans les sections suivantes qu'on pourra le considérer ainsi.

2 Graphe

La première étape de ce projet était d'analyser la carte de la station de ski fournie et d'en tirer le graphe correspondant. On a donc considéré les pistes de ski et les remontées mécaniques comme des arcs, et les points d'intersection, de déprat et d'arrivée de ces pistes comme des sommets.

2.1 Sommets du graphe

Considération des sommets :

On considère comme sommets du graphe, les points de déprat et d'arrivée des pistes et les points où se croisent plusieurs de ces pistes. La carte fournie a été simplifée puisque les sommets correspondant à des points où se croisent plusieurs pistes sont en fait des zones (et non des points) où se croisent ces pistes.

Les noms des sommets sont quant à eux choisis par rapport au nom de la zone où se trouve le sommet. Si la zone ne porte pas de nom, le nom du sommet sera choisi par rapport au nom de la piste ou de la remontée la plus proche.

Indices des sommets:

Chaque sommet a été repéré par un indice allant de 0 à 44 : **on a donc 45 sommets au total**. Voici la liste complète des sommets, ainsi que leurs indices respectifs :

- 0 PIC BLANC
- $1 \ \ \text{GROTTE DE GLACE}$
- 2 SOMMET 3060
- 3 SARENNE BASSE
- 4 CLOCHER DE MACLE
- 5 LAC BLANC
- 6 LIEVRE BLANC
- 7 PLAT DES MARMOTTES
- 8 MINE DE L'HERPIE
- 9 SOMMET 2100
- 10 SOMMET DES VACHETTES
- 11 SIGNAL DE L'HOMME
- 12 L'ALPETTE
- 13 COL DU COUARD
- 14 CASCADE
- 15 CLOS GIRAUD
- 16 MONFRAIS
- 17 SIGNAL
- 18 RIFNEL EXPRESS
- 19 CHALVET
- 20 AURIS EXPRESS
- 21 FONTFROIDE
- 22 LOUVETS
- 23 POUTRAN
- 24 CHAMP CLOTURE
- 25 STADE
- 26 SCHUSS
- 27 ALPE D'HUEZ
- 28 GRANDE SURE
- 29 ECLOSE
- 30 SURES
- 31 COL
- 32 AURIS EN OISANS
- 33 LA VILLETTE
- 34 VAUJANY
- 35 L'EVERSIN D'OZ
- 36 OZ EN OISANS
- 37 PETIT PRINCE
- 38 VILLAGE
- 39 MARONNE
- 40 VILLARD RECULAS
- 41 HUEZ
- 42 DOME DES PETITES ROUSSES
- 43 ALPAURIS
- $44\,$ L 'ALPETTE BASSE

sommets.txt

2.2 Arcs du graphe

Considération des arcs :

Les arcs du graphe correspondent bien évidemment aux pistes de ski. On a alors deux types d'acrs : des descentes et des remont'ees.

Un simplification du graphe a été effectuée : s'il existe plusieurs arcs de meme extrémité de départ et d'arrivée, on ne retient que l'arc de poids le plus faible.

La raison est que pour calculer un plus court chemin, l'arc de poids faible est le seul qui va etre pris en compte, peu importe le nombre des autres arcs liant ces mêmes sommets.

Couleur et poids des arcs :

Les différents types d'arcs ont chacun leur propre couleur qui a été repérée par un indice. Cette coloration influe directement dans le calcul du poids de l'arc pour le cas d'un skieur débutant :

- 0 vert : descente de poids normal
- 1 bleu : descente dont le poids est multiplié par 2
- 2 rouge : descente dont le poids est multiplié par 3
- 3 noir : descente dont le poids est multiplié par 4
- 4 noir : remontée dont le poids dépend de son type (télésiège, téléski, funitel, etc.)

Voici la fonction qui permet la conversion du temps de parcours de l'arc et de sa couleur en poids (l'entier experience vaut 0 pour un expert et 1 pour un débutant) :

```
int calculPoids (char* nomArc, int couleur, int temps, int
    experience)
 //Convertit la couleur et le temps de l'arc en poids en fonction
   de l'experience du skieur
  //Couleurs : 0 - Vert, 1 - Bleu, 2 - Rouge, 3 - Noir
 double typeRemontee = 1; //nombre par lequel on diminue le poids
     de la remontée (varie en fonction de le type de remontée)
 if (couleur==0)
    return temps;
  if (couleur==1)
   return (experience*temps + temps);
  if (couleur==2)
   return (experience*2*temps + temps);
 if (couleur==3)
   return (experience*3*temps + temps);
 if (couleur==4)
 { //Les remontees sont des arcs de couleur 4
    //Plus ce type de remontée est rapide plus son poids va
   diminuer
    if (strstr(nomArc, "TELEPHERIQUE") != NULL)
     typeRemontee = 0.3;
    if (strstr(nomArc, "FUNITEL") != NULL)
     typeRemontee = 0.5;
     if \ (strstr(nomArc,\ "DMC") \ != \ NULL) \\
     typeRemontee = 0.6;
    if (strstr(nomArc, "TELECABINE") != NULL)
     typeRemontee = 0.7;
    if (strstr(nomArc, "TELEMIXSTE") != NULL)
     typeRemontee = 0.8;
    if (strstr(nomArc, "TELESIEGEBULLE") != NULL)
     typeRemontee = 0.85;
    if (strstr(nomArc, "TELESIEGE") != NULL)
     typeRemontee = 0.9;
    return (int)(temps*typeRemontee);
```

```
return 1000;
```

graphe.c

Indices des arcs:

Chaque arc dans le graphe est repéré par un indice.

Les descentes sont repérées par des indices allant de 0 à 56 : on a donc 57 descentes.

Les remontées sont repérées par des indices allant de 0 à 42 : on a donc 43 remontées.

Remarque : on ajoute 100 à chaque indice de remontée pour les différencier des descentes.

On a alors 57 descentes et 43 remontées, ce qui fait 100 arcs au total.

Voici la liste des arcs, ainsi que leurs indices respectifs :

```
Liste des descentes :
0 descente SARENNE HAUTE / CHATEAU NOIR
1 descente GLACIER
2 descente BRECHE
3 descente TUNNEL
4 descente CRISTAILLERE
5 descente SARENNE BASSE
6 descente DOME
7 descente LAC BLANC
8 descente PROMONTOIRE
9 descente COMBE CHARBONNIERE
10 descente ROUSSES
11 descente CHAMOIS
12 descente ANCOLIES
13 descente CANYON
14 descente CAMPANULES
15 descente COL DE CLUY
16 descente VERNETTES
17 descente CHALVET-ALPAURIS
18 descente ETERLOUS
19 descente FONTFROIDE
20 descente PRE-ROND
21 descente COL 1
22 descente LES FARCIS
23 descente GENTIANES
24 descente COL 2
25 descente CORNICHE
26 descente FONTFROIDE-LOUVETS
27 descente BARTAVELLES
28 descente POUTRAN
29 descente JEUX
30 descente AGNEAUX
31 descente LES BERGES
32 descente LOUP BLANC
33 descente POUSSINS
34 descente ANEMONES
35 descente SIGNAL-STADE
36 descente SIGNAL
```

- 37 descente SCHUSS-ECLOSE
- 38 descente SCHUSS-GRANDE SURE
- 39 descente ECLOSE-GRANDE SURE
- 40 descente VILLAGE 1
- 41 descente HUEZ
- 42 descente VILLAGE 2
- 43 descente PETIT PRINCE
- 44 descente LA FORET
- 45 descente L'OLMET
- 46 descente CHAMPCLOTURY
- 47 descente ALPETTE
- 48 descente LUTINS
- 49 descente CARRELET
- 50 descente CHALETS
- 51 descente LA FARE
- 52 descente CASCADE
- 53 descente ETOURNEAUX
- 54 descente EDELWEISS
- 55 descente VAUJANIATE
- 56 descente VILLARD
- Liste des remontées :
- 100 TELEPHERIQUE PIC BLANC
- 101 TELESIEGE GLACIER
- 102 TELESIEGE HERPIE
- 103 FUNITEL MARMOTTES III
- 104 TELESIEGE LAC BLANC
- 105 TELEPHERIQUE ALPETTE-ROUSSES
- 106 DMC 2EME TRONCON
- 107 TELESIEGE LIEVRE BLANC
- $108 \ \ \text{TELECABINE MARMOTTES} \ \ \text{II}$
- 109 TELECABINE POUTRAN II
- 110 DMC 1ER TRONCON
- 111 TELESIEGE ROMAINS
- 112 TELESIEGEBULLE MARMOTTES I
- 113 TELEMIXTE RIFNEL EXPRESS
- 114 TELESIEGE SIGNAL
- 115 TELESKI STADE
- 116 TELESKI ECLOSE–SCHUSS
- 117 TELESIEGE GRANDE SURE
- 118 TELECABINE TELEVILLAGE
- 119 TELESIEGE BERGERS
- 120 TELESKI PETIT PRINCE
- 121 TELESIEGE TSD LE VILLARAIS
- 122 TELESIEGE ALPAURIS-ALPE D'HUEZ
- 123 TELESIEGE CHALVET
- 124 TELESIEGE FONTFROIDE
- 125 TELESIEGE LOUVETS
- 126 TELESIEGE ALPAURIS
- 127 TELESIEGE AURIS EXPRESS
- 128 TELESKI COL
- 129 TELESIEGE SURES
- 130 TELESIEGE MARONNE
- 131 TELECABINE L'ALPETTE
- 132 TELESKI L'ALPETTE
- 133 TELECABINE POUTRAN I
- 134 TELESKI HAMP CLOTURE
- 135 TELEPHERIQUE VAUJANY-ALPETTE

```
136 TELESIEGE CLOS GIRAUD
137 TELESKI MONTFRAIS
138 TELESIEGE MONTFRAIS
139 TELESIEGE VALLONNET
140 TELECABINE VILLETTE-MONTFRAIS
141 TELECABINE VAUJANY-VILLETTE
142 TELECABINE VAUJANY-ENVERSIN
```

arcs.txt

2.3 Fichier du graphe

Un fois les sommets et les arcs considérés, on a pu constituer notre graphe et le rentrer dans un fichier texte en respectant ce format :

- le 1er entier est l'indice du sommet de depart
- le 2ème entier est l'indice du sommet d'arrivee
- le 3ème entier est l'indice de l'arc liant le sommet de départ au sommet d'arrivée
- le 4ème entier est le temps de parcours (mesuré directement sur la carte) de cet arc
- le 5ème entier est la couleur de cet arc

Voici un petit extrait de ce fichier :

graphe.txt

3 Structure

La strucutre utilisée pour représenter le graphe est une matrice d'adjascence. Cette matrice est en fait un tableau à deux dimensions dont la première dimension (les lignes) correpond à l'indice du sommet de départ, et la deuxième dimension (les colonnes) correspond à l'indice du sommet d'arrivée.

Les éléments de ce tableau ont un type personnalisé \mathbf{Arc} qui stocke toutes les informations relatives à un arc du graphe :

definitions.h

Le graphe a été déclaré comme ceci (V étant le nombre de sommets) :

Remarque : ce tableau a été déclaré comme variable globale par soucis de clareté du code : on a préféré le garder ainsi puisqu'à la fin, ce projet est un projet d'algorithmique et non de programmation.

Lecture du fichier du graphe :

Une fois la structure du graphe bien définie, on a pu créer une fonction pour le remplissage de la variable G (le graphe) à partir du fichier texte :

```
void lectureGraphe(char* nomFichier, Arc G[V][V], int experience)
 //Lit le graphe à partir du fichier fourni
 FILE* F = fopen(nomFichier,"r"); //doit etre deja present, sinon
    NULL
  if (F == NULL) {
    fprintf(stderr, "Erreur : fichier du graphe introuvable\n");
    exit (EXIT_FAILURE);
 int k;
  initialise (G);
  for (k = 0; k < E; k++) //boucle qui parcourt les lignes du
    fichier : E lignes <=> E arcs
    int i, j, indiceArc, couleur, temps;
   //i : indiceSommetDepart , j : indiceSommetArrivee
    fscanf(F, \%d \%d \%d \%d \%d \%d \%i, \&i, \&j, \&indiceArc, &couleur, &temps)
   G[i][j].nom = nomArc(indiceArc);
   G[i][j].depart = nomSommet(i);
   G[i][j]. arrivee = nomSommet(j);
   G[i][j].couleur = couleur;
   G[i][j]. poids = calculPoids (G[i][j]. nom, couleur, temps,
  fclose(F);
```

graphe.c

4 Recherche du plus court chemin

On va maintentant s'interésser à la recherche d'un plus court chemin entre un sommet de départ et un sommet d'arrivée.

La fonction principale qui permet de réaliser cette manipulation est la fonction dijkstra qui est une application directe de l'algorithme de meme nom.

Cet algorithme a été préféré à d'autres pour sa facilité d'implémentation, d'autant plus que le graphe fourni en entrée remplit les conditions (arcs de poids positifs).

La fonction dijkstra va se charger de remplir un tableau de pères $\mathbf{pere}[\mathbf{V}]$ préalablement initialisé à -1 : pere[x] = y veut dire que le sommet d'indice x a pour père le sommet d'indice y. Elle va donc calculer les plus courts chemins à partir d'un sommet racine vers tous les sommets du graphe qui lui sont accessibles (construction d'une arboresence des plus courts chemins).

Voici la fonction commentée étape par étape :

```
void dijkstra(int pere[V], int sommetDepart)
{ //Modifie le tableau pere pour donner le tableau des plus courts
   chemins pour un sommet de départ donné
  //Structures et initialisations
 int sommetsTraites [V] = \{0\};
                                //quand le sommet i sera traité,
   sommetsTraites[i] vaudra 1
                 //tous les sommets du graphe seront traités si ce
    tableau ne contient que des 1
 int plusCourteDistance[V];
                                //plusCourteDistance[i] vaut la
   plus courte distance entre le sommet de départ et le sommet i
                         //pere[i] vaut le père du sommet i,
 initTableauPere(pere);
   −1 veut dire pas de père
 sommetsTraites[sommetDepart] = 1; //le sommet de départ est trait
 int i;
 //Cette boucle initialise le tableau plusCourteDistance[]
  //Pour tout sommet du graphe
 for (i = 0; i < V; i++)
    //Si c'est un successeur du sommet de départ, sa
   plusCourteDistance au sommet de départ vaut le poids de l'arc
    if (G[sommetDepart][i].poids != 1000)
      plusCourteDistance [\,i\,] \, = G[\,sommetDepart\,] [\,i\,]\,.\,poids\,;
     pere[i] = sommetDepart;
    //Sinon sa plusCourteDistance au sommet de départ vaut 1000 (
   infinie)
      plusCourteDistance[i] = 1000;
 plusCourteDistance[sommetDepart] = 0; //le sommet de départ n'a
   pas une distance infinie à lui-meme
 //Boucle principale
 //Tant que tous les sommets n'ont pas été traités
 while (!tousLesSommetsTraites(sommetsTraites))
    //On cherche le prochain sommet à traiter : celui dont la
    plusCourteDistance au sommet de départ est minimale
```

```
int min = 1000, a Traiter;
//Pour tout sommet
for (i = 0; i < V; i++)
  //Si le sommet n'est pas traité
  if (sommetsTraites[i] == 0)
    //Si sa plusCourteDistance au sommet de départ est infé
rieur au minimum
    if (plusCourteDistance[i] <= min)
      aTraiter = i;
      min = plusCourteDistance[i];
 }
//Traitement du sommet aTraiter
sommetsTraites[aTraiter] = 1;
for (i = 0; i < V; i++)
  //Pour chaque successuer du sommet aTraiter
  if (G[aTraiter][i].poids != 1000)
    //Si la plus courteDistance de ce sommet au sommet de dé
part est plus grande que celle passant par le sommet aTraiter
    if (plusCourteDistance[i] >= plusCourteDistance[aTraiter] +
G[aTraiter][i].poids)
    { //On met cette distance à jour (la plus petite), et
surtout on renseigne le père
      plusCourteDistance[i] = plusCourteDistance[aTraiter] + G[
aTraiter ] [i]. poids;
      pere[i] = aTraiter;
```

dijkstra.c

Plus court chemin:

Comme on l'a dit précedemment, la fonction dijkstra va calculer tous les plus courts chemins à partir d'un sommet racine. Cependant, notre objectif ici est de rechercher le plus court chemin entre un sommet de départ et un sommet d'arrivée précis.

L'idée est d'exploiter le tableau pere[] en le parcourant à partir du sommet d'arrivée et en remontant dans la hiérarchie des pères jusqu'à retrouver les sommet de départ. Cette séquence sera ensuite stockée dans une liste chainées (plus performante ici qu'un tableau car on ne connait pas la taille du chemin) pour etre finalement affichée.

Voici la fonction qui s'occupe de cette manipulation (elle comporte quelques éléments de l'affichage graphique, n'y portez pas attention) :

```
void plusCourtChemin(Arc G[V][V], int sommetDepart, int
   sommetArrivee)
{ //Calcule le plus court chemin entre deux sommets et affiche ce
   chemin
 POINT HGmsg = \{890,370\};
 if (sommetDepart == sommetArrivee)
    printf("Vous etes deja a destination '%s'\n\n", nomSommet(
   sommetDepart));
   POINT HGs2 = \{880,390\};
   aff_pol(nomSommet(sommetArrivee),14,HGs2,vert);
    aff_pol("a destination", 14, HGmsg, blanc);
 int pere [V]; // Tableau des pères modifié par dijkstra et va etre
    exploité pour afficher le plus court chemin
  Liste chemin = NULL; //Liste qui va stocker le plus court chemin
 int tempsTotal = 0;
 dijkstra (pere, sommetDepart); // Modifie le tableau pere
 //On exploite le tableau pere pour remonter du sommetArrivee au
   sommetDepart
 int depart, arrivee = sommetArrivee;
 chemin = ajoutDebut(chemin, arrivee); //On ajoute le sommet d'
   arrivée actuel à la fin de la liste
    depart = pere [arrivee]; //Le sommet de départ actuel est le
   pere du sommet d'arrivee actuel
    if (depart = -1)
     printf("Il n'existe pas de chemin entre '%s' et '%s'\n\n",
   nomSommet(sommetDepart),nomSommet(sommetArrivee));
     POINT HGs2 = \{880,390\};
      aff_pol(nomSommet(sommetArrivee),14,HGs2,vert);
      aff_pol("pas de chemin",14,HGmsg,blanc);
     return;
   drawArc(depart, arrivee);
   tempsTotal += G[depart][arrivee].poids;
   chemin = ajoutDebut(chemin, depart);
                         //Le nouveau sommet d'arrivee est l'
    arrivee = depart;
   ancien sommet de départ
 } while (depart != sommetDepart);
 //Affichage du chemin et du temps (en console et graphique)
  draw_fill_circle(points[sommetDepart],5,rouge);
 char ch[3];
sprintf(ch,"%d MINUTES",tempsTotal);
 printListeChemin(chemin,G,ch);
 printf("Vous etes arrivé en %d minutes\n", tempsTotal);
```

```
affiche_all();
```

fonctions.c

5 Conclusion

En guise de conclusion, on peut dire que ce projet nous a permis d'avoir un très bon aprecu sur les champs d'application des algorithmes liés à la théorie des graphes et nous a donné l'occasion de plonger au coeur de l'action, surtout pour un problème qui nous est très familier aujourd'hui.

Le code source de ce projet est "gratuitement" disponible sur github : https://github.com/Mzem/Ski