

MU4RBI02 C++ avancé Rapport de projet

Jiheng WEI Master ISI

Table des matières

1	Intr	roduction	1	
2	Implémentation			
	2.1	Stations	2	
	2.2	Connexions	2	
	2.3	Constructeur	3	
	2.4	Recherche de chemin	3	
	2.5	Affichage	4	
3	Rés	m ultats	5	
4	4 Amélioration			
Références				

1 Introduction

Le projet vise à construire un programme permettant de trouver le trajet le plus court entre deux gares d'un réseau de transport. Il s'agit d'un problème typique du plus court chemin. Pour modéliser ce problème, le réseau est représenté par un graphe orienté. Dans le graphe, les stations sont des nœuds reliés par des arêtes. Les arêtes, qui représentent les liaisons de transport existantes, seront orientés car certaines gares ne sont desservies que par un seul sens de ligne. Le poids de chaque arête représente le temps nécessaire pour passer d'un nœud à un autre à travers cette arête. Comme on ne traversera pas un tunnel temporel, le poids sera partout non négatif. Ensuite, une fois le problème bien défini, on implémentera l'algorithme de Dijkstra pour trouver l'itinéraire.

Dans ce projet, la base de données du réseau RATP (métros uniquement) est fournie. Les informations sur les stations et les informations sur les connexions sont stockées dans les fichiers .csv respectifs. Les interfaces pour les parseurs de station et de connexion, ainsi que pour l'algorithme de recherche, sont imposées dans les fichiers d'en-tête. Par conséquent, la tâche est de mettre en œuvre la solution en suivant strictement ces impositions.

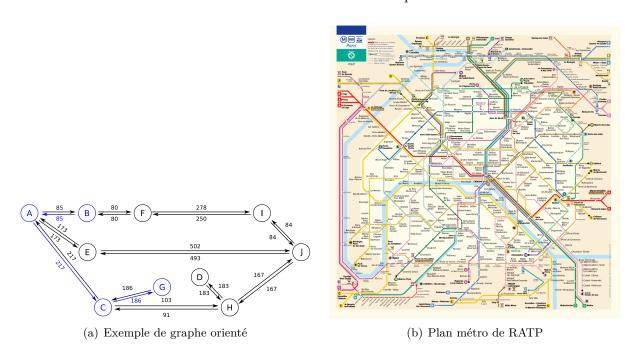


FIGURE 1 – Présentation du problème

Dans les sections suivantes, les choix de mise en œuvre pour chaque partie seront d'abord expliqués. Ensuite, les résultats seront analysés. Enfin, les améliorations possibles seront discutées.

2 Implémentation

La tâche principale est de surcharger les méthodes virtuelles des classes imposées qui sont définies dans l'espace de noms travel. Ces classes sont héritées par la classe travel::Navigator que l'on a créée.

2.1 Stations

La gestion des stations se fait dans la classe travel::Generic_station_parser. Les stations sont organisées dans un attribut stations_hashmap de type std::unordered_map dans lequel les clés sont de type uint64_t et des valeurs de type travel::Station. Un unordered_map est un conteneur qui contient des paires clé-valeur. Il est non ordonné car ses éléments ne sont pas triés dans un ordre particulier. Avec cette instruction, l'utilisation de stations_hashmap est claire: à l'aide de l'index d'une station, on accède à ses informations organisées en instances de type Station.

La fonction Navigator::read_stations va lire les informations des stations dans un fichier .csv. Muni de son chemin _filename, un fichier ouvert sera d'abord stocké dans la variable fin de type std::ifstream. La fonction vérifie d'abord si le fichier est correctement lu. Sinon, il enverra un message d'erreur et quittera le programme. Si l'ouverture est réussie, la fonction std::getline lira une ligne du fichier à chaque fois et la stockera dans line de type std::string. La première ligne d'un fichier .csv correspond à l'en-tête du tableau. Pour l'ignorer, il suffit d'exécuter getline une fois sans aucune action supplémentaire.

Ensuite, les cellules d'une ligne seront séparées. Pour ce faire, une variable sin de type std::istringstream est créée avec line. getline lit les cellules depuis sin en utilisant le délimiteur ','. Une fonction d'assistance Navigator::trim est définie pour supprimer les espaces avant ou après une cellule [1]. Les cellules sont d'abord stockées dans un std::vector. Ceux de la deuxième colonne de .csv sont les identifiants des stations. Puisqu'ils sont de type string, ils doivent être convertis en nombres entiers. La fonction de conversion la plus adéquate est std::stoull. Il renvoie un nombre de type unsigned long long qui garantit une longueur de 64 bits [2]. Pour instancier les stations, il faut bien identifier les noms en en-tête du tableau et leurs homologues dans la définition de la structure Station.

Champs de structure travel::Station	Éléments de l'en-tête du tableau
name	string_name_station
line_id	string_short_line
address	${\tt string_adress_station}$
line_name	string_desc_line

Pour ajouter un élément au conteneur, il suffit de spécifier une clé et sa valeur.

this->stations_hashmap[key] = value;

2.2 Connexions

La classe travel::Generic_connection_parser sert aux connexions entre les stations. Sa méthode read_connections lit un fichier .csv dont les colonnes sont respectivement l'ID de la station de départ, l'ID de la station d'arivée et le temps de transfert entre les deux stations. Cela fonctionne presque de la même manière que read_stations, sauf que toutes les cellules doivent être converties en nombres entiers. Les connexions sont organisées en connections_hashmap de type unordered_map. Ses clés sont des entiers dont la valeur correspondante est à nouveau un unordered_map d'entier-entier.

this->connections_hashmap[start][end] = time;

2.3 Constructeur

À ce stade, on peut déjà définir le constructeur de la classe Navigator. Le principe est que l'utilisateur va interagir avec le programme via le terminal sans modifier le code. En conséquence, un constructeur avec des chemins pour les fichiers de station et de connexion comme arguments suffit. Il appellera les méthodes read_stations et read_connections.

On a décidé de ne pas autoriser de constructeur par défaut ni de setters pour les hashmaps. La raison en est que cela provoquera une perturbation importante si l'utilisateur oublie d'utiliser les setters simultanément. De plus, comme les instances de Navigator seront énormes, la copie est interdite en désactivant l'opérateur =.

2.4 Recherche de chemin

La méthode Navigator::compute_travel sert à calculer le chemin le plus court de start à end. Il vérifie d'abord si ces deux stations existent dans les hashmaps. Sinon, il renvoie un vector vide; si c'est le cas, il trouvera le meilleur chemin entre eux en utilisant l'algorithme de Dijkstra suivant qui est adapté à partir de [3].

```
Algorithm 1 : Dijkstra's algorithm
```

```
Data: departure station start, arrival station end, connections hashmap C
   Result : cost : time to the stations, prev : the last station before reaching the current one
 1 begin
 2
        cost \leftarrow \emptyset, \ prev \leftarrow \emptyset, \ Q \leftarrow \emptyset
        foreach v : vertice of the graph do
 3
            cost[v] \leftarrow \infty
 4
            \mathsf{Add}\ v\ \mathsf{to}\ Q
 5
        cost[start] \leftarrow 0
 6
        foreach v : neighbour of start do
 7
 8
            cost[v] \leftarrow C[start, v]
 9
        init \leftarrow true
10
        while Q \neq \emptyset do
11
            if init then
12
                u \leftarrow start
13
                init \leftarrow false
14
            else
15
                 u \leftarrow \arg\min cost[i]
16
17
            Remove u from Q
18
19
            if u = end then // Best path from start to end is found
                 break
20
21
            foreach v \in Q: neighbour of u do
22
                 alt \leftarrow cost[u] + C[u, v]
23
                 if alt \leq cost[v] then // Update the path: from start to v via u
24
                     cost[v] \leftarrow alt
25
                     prev[v] \leftarrow u
26
```

La valeur de ∞ est ici définie comme la constante INF qui est la valeur maximale autorisée pour le type de données uint64_t.

Le sommet start est d'abord exploré dans la boucle while. En conséquence, alt aura la même valeur que ce que l'on a initialisé dans cost à la ligne 8. Si la comparaison à la ligne 24 est <, la connexion de start à ses voisins ne sera pas enregistrée dans prev.

Le résultat du chemin le plus court doit être dans le vecteur best_path de paires de uint64_t. Les deux éléments de la paire sont respectivement l'identifiant de la station et le temps necessaire de start à cette station. Afin de remplir best_path, on part de end et en utilisant l'algorithme d'itération inverse suivant.

Algorithm 2: Reverse iteration

```
1 begin
       best\_path \leftarrow \emptyset, child \leftarrow end
2
3
       Add \{end, cost[end]\} to best\_path
 4
       while child \neq start do
 5
            parent \leftarrow prev[child]
 6
            Add \{parent, cost[parent]\} to the beginning of best\_path
 7
            child \leftarrow parent
 8
 9
        return best_path
10
```

2.5 Affichage

La méthode Navigator::compute_and_display_travel appellera d'abord compute_travel pour obtenir le chemin. Selon le contenu de best_path, quatre cas d'affichage sont possibles :

- Le vecteur est vide, un message indiquant que la ou les stations n'existent pas sera affiché.
- _start et _end partagent le même name et line_id, le programme indique que l'on est déjà arrivé.
- _start et _end partagent le même name mais avec des line_id différent, l'utilisateur est invité à marcher au quai d'une autre ligne.
- Tous les autres scénarios où un planificateur d'itinéraire est utile.

Dans les trois premiers cas, le programme affichera simplement un message. On s'intéresse au dernier cas. Le style d'affichage pour ce cas est :

```
Departure station
-> Metro line (time)
Transfer station
-> Metro line (time)
...
-> Metro line (time)
Arrival station

Total time
```

Le style est beaucoup plus léger que celui de grade. Les numéros de lignes ne sont pas indiqués dans les adresses et la marche d'un quai à l'autre n'est pas explicitée. Le temps affiché après une

ligne est le temps écoulé depuis que la personne se met en ligne jusqu'à ce qu'elle arrive au quai de la ligne suivante. La simplification a du sens en réalité : si l'on est dans une gare à une ligne, on n'a pas le choix ; si l'on est dans une station de transfert, le planificateur lui indiquera quelle ligne il doit prendre. Ainsi, lorsqu'on est dans une gare, l'information que le quai appartient à quelle ligne est moins intéressante.

Il y a un problème dans le chemin comme suit :

```
station a, time 1 // End of a line
station b, time 1
-----
station c, time 2
station d, time 2 // Beginning of a line
```

Lorsque deux paires partagent le même temps, cela signifie que les deux stations sont en fait identiques mais de sens de ligne opposé. Lorsque cela se produit, le premier pour la fin et le dernier pour le début d'une ligne est dans le bon sens. Les mauvais en rouge seront ignorés dans le programme.

3 Résultats

Les résultats obtenus correspondent à l'attente. Celui du quatrième cas concorde avec l'un des itinéraires proposés par l'application mobile officielle de la RATP.

```
C++_Projet -- zsh - 80x24

(base) weijitsune@MCGA-MacBook-Pro C++_Projet % ./main 1722 666

Station(s) not found.

(base) weijitsune@MCGA-MacBook-Pro C++_Projet % ./main 1722 1722

Saint-Lazare (Rue de 1' Arcade - 75108)
You have already arrived.

(base) weijitsune@MCGA-MacBook-Pro C++_Projet % ./main 1722 1723

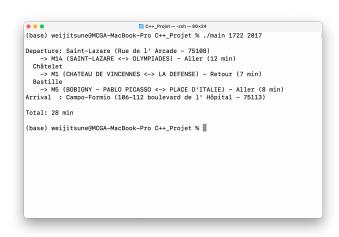
Departure: Saint-Lazare (Rue de 1' Arcade - 75108)
-> Walk to the platform of M12

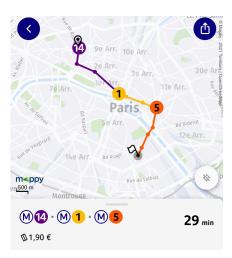
Arrival : Saint-Lazare (Rue de 1' Arcade - 75108)

Total: 3 min

(base) weijitsune@MCGA-MacBook-Pro C++_Projet %
```

Figure 2 – Résultats des trois premiers cas





(a) travel::Navigator

(b) Application RATP

Figure 3 – Résultat du dernier cas

En outre, la mise en œuvre a réussi le test complet de travel::Grade.

```
© C+_Project - xsh = 80x24

97% 37 mins and 54 secs elapsed, wait 1 mins and 1 secs

97% 38 mins and 57 secs elapsed, wait 58 secs

97% 38 mins and 0 secs elapsed, wait 58 secs

97% 38 mins and 3 secs elapsed, wait 55 secs

97% 38 mins and 5 secs elapsed, wait 52 secs

97% 38 mins and 5 secs elapsed, wait 40 secs

98% 38 mins and 12 secs elapsed, wait 44 secs

98% 38 mins and 12 secs elapsed, wait 43 secs

98% 38 mins and 12 secs elapsed, wait 39 secs

98% 38 mins and 12 secs elapsed, wait 39 secs

98% 38 mins and 12 secs elapsed, wait 33 secs

98% 38 mins and 23 secs elapsed, wait 33 secs

98% 38 mins and 29 secs elapsed, wait 135 secs

99% 38 mins and 25 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 25 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 25 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 35 secs elapsed, wait 12 secs

99% 38 mins and 35 secs elapsed, wait 12 secs

99% 38 mins and 35 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 35 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 44 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 15 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 18 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 17 secs

99% 38 mins and 45 secs elapsed, wait 18 secs
```

FIGURE 4 - Résultats des tests de travel::Grade

4 Amélioration

D'après les exemples précédents, il est facile de se sentir contre-intuitif que l'on ait besoin d'utiliser les identifiants des stations pour la navigation. Par conséquent, on souhaite avoir une méthode qui permette de planifier des itinéraires en utilisant les noms de stations. En conséquence, les méthodes compute_travel et compute_and_display_travel seront surchargées en remplaçant le type de ses arguments par std::string.

La tâche principale ici est de trouver l'ID correspondant en fonction du nom qu'un utilisateur a saisi. Par conséquent, la méthode

```
std::pair<uint64_t, uint64_t> compute_id(const std::string&, const std::string&);
```

est faite pour cela. Il sera trop simple de trouver uniquement la station dont le nom correspond exactement à celui donné par l'utilisateur. Au lieu de cela, pour être à l'épreuve des erreurs, on effectuera une mesure de similitude.

La mesure de similarité se fait en calculant la distance de Hamming dans la fonction hamming, qui est le nombre de caractères différents, entre deux chaîness de longueur égale. Ainsi, la contrainte pour trouver la bonne station est que le nom saisi doit avoir la même longueur que celui de la station souhaitée. Le type std::string ici est gênante car les caractères accentués occupent plus d'une position dedans. Pour résoudre ce problème, les noms de stations seront d'abord convertis en type std::wstring composé de caractères larges [4]. Ensuite, les noms sont convertis en minuscules pour le calcul. Ainsi, le résultat n'est pas sensible à la casse.

La méthode Navigator::compute_id retourne le paire {start_id, end_id}, dans lequel les identifiants appartiennent aux stations dont les noms ont les plus petites distances de Hamming respectivement avec _start et _end. La méthode tolère jusqu'à 3 caractères erronés, car le nom de station le plus court comporte quatre caractères (Cité/Iéna). Si l'erreur dépasse cette limite, la station saisie est considérée comme introuvable.

L'indicateur "n'existe pas" DNE est ici défini comme un alias de INF. Il est utilisé dans hamming lorsque les deux chaînes ont des longueurs différentes, de sorte que la distance est indéfinie par définition. Comme on trouve des résultats avec le moins de distance, un ∞ à la fin de la recherche indique qu'aucune chaîne ne correspond à celle en question. DNE est également utilisé pour indiquer qu'une station recherchée n'est pas trouvée, car aucun pays ne construit de réseau de transport avec $2^{64}-1$ stations.

Les résultats sont satisfaisants avec des cas de test dans lesquels des erreurs de saisie sont délibérément ajoutées.

Figure 5 – Résultats utilisant les noms de stations

Malheureusement, l'algorithme n'a pas réussi le test de **Grade**. D'après le message d'erreur et les heures dans les exemples de **Grade**, on sait que les identifiants de début et de fin doivent correspondre au niveau de numéro de ligne. Cependant, ce n'est pas ce que l'on fait dans une application de transport en réalité. Si l'on sait au préalable quelle ligne prendre, il est inutile de déverrouiller son portable et de demander de l'aide à un programme.



FIGURE 6 – Un planificateur d'itinéraire réel ne demande pas de spécifier une ligne au préalable

Références

- [1] T. Zhang, "Read data in a CSV file in C++." [Online]. Available : https://blog.csdn.net/u013232740/article/details/50828062
- [2] K. Thompson, "c++ unsigned long long conflict with uint64_t?" [Online]. Available: https://stackoverflow.com/a/32198541
- [3] "Dijkstra's algorithm," May 2021, page Version ID: 1025240537. [Online]. Available: https://en.wikipedia.org/w/index.php?title=Dijkstra%27s_algorithm&oldid=1025240537
- [4] AJKepler, "c++ How do I convert a string to a wstring using the value of the string?" [Online]. Available: https://stackoverflow.com/a/49741944