

Graphes

INF3105 – Structures de données et algorithmes

Éric Beaudry

Université du Québec à Montréal (UQAM)

2019



Sommaire

- 1 Introduction
- 2 Applications
- 3 Définitions
- 4 Représentations
- 5 Algorithmes de base

Les Graphes

- Structure de données non linéaire.
- Représentation de relations entre des paires d'objets.

Cartes



Makefile

```
# Makefile pour TP2.

tp2: tp2.o inventaire.o date.o
    g++ -o tp2 tp2.o date.o epicerie.o

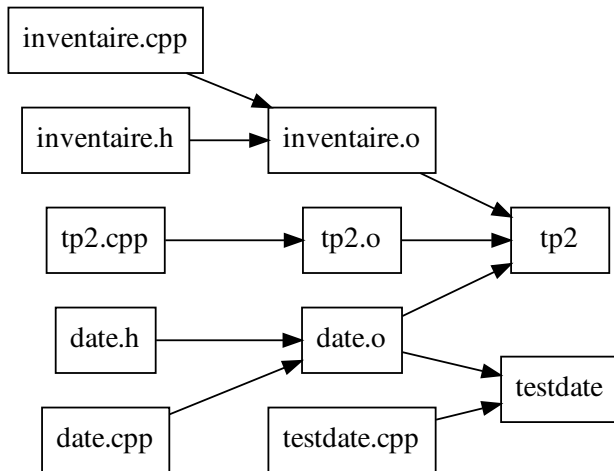
tp2.o: tp2.cpp
    g++ -c -o tp2.o tp2.cpp

date.o: date.h date.cpp
    g++ -c -o date.o date.cpp

inventaire.o: inventaire.h inventaire.cpp date.h
    g++ -c -o inventaire.o inventaire.cpp

testdate : testdate.cpp date.o
    g++ -o testdate testdate.cpp date.o
```

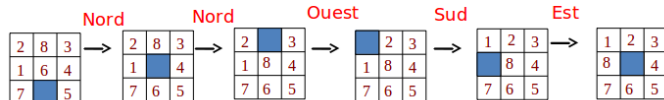
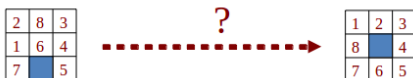
Makefile



Certaines dépendances .h ne sont pas illustrées

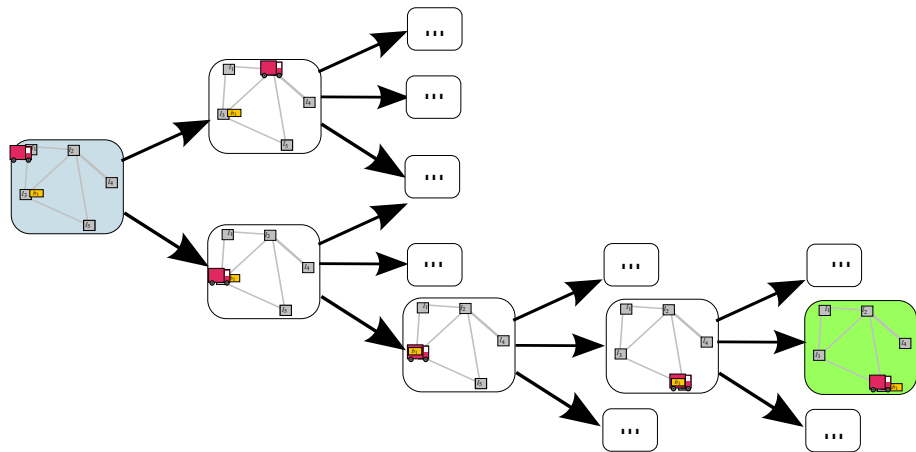
Jeu de taquin – Espace d'états

http://cpt.toutimages.com/jeu_de_taquin/



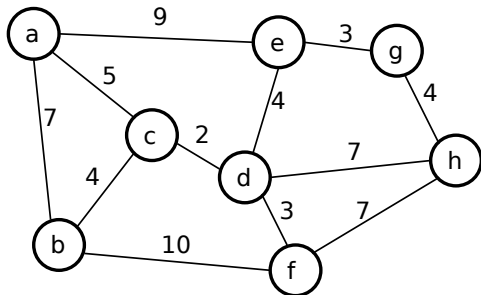
Abordé dans le cours INF4230 (Intelligence artificielle).

Recherche dans un espace d'états

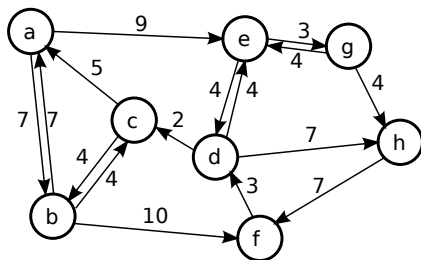
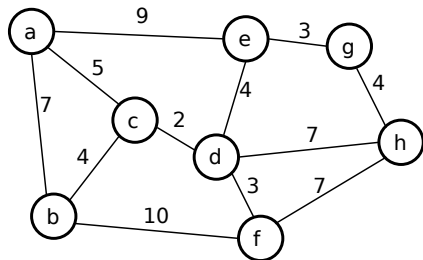


Définition formelle d'un graphe

- Un **graphe** est représenté formellement par $G = (V, E)$ où V est un ensemble de **sommets** (*vertex*) et E un ensemble d'**arêtes** (*edges*). Les sommets et arêtes peuvent aussi être appelés respectivement des noeuds et des arcs.
- Un **sommet** est une représentation abstraite d'un objet.
- Une **arête** représente une **relation** binaire entre deux objets.



Orienté vs Non orienté



- Les arêtes peuvent être **orientées** ou **non orientées**.
- Une arête **orientée** indique une relation directionnelle.
- Un **graphe orienté** (*directed graph* ou *digraph* en anglais) est composé d'arêtes orientées.
- Un **graphe non orienté** (*undirected graph* en anglais) est composé d'arêtes non orientées.

Sous-Graphe

Le graphe $G' = (V', E')$ est un **sous-graphe** de $G = (V, E)$ ssi $V' \subset V$, $E' \subset E$ et $\forall e = (x, y) \in E', x \in V', y \in V'$.

Chemin, Longueur

- Un **chemin** est une séquence de sommets / arêtes dans un graphe.
- La **longueur d'un chemin** peut être :
 - le nombre d'arêtes ;
 - nombre de sommets ;
 - la somme des poids des arêtes formant le chemin.

Cycle, Boucle, Graphe acyclique

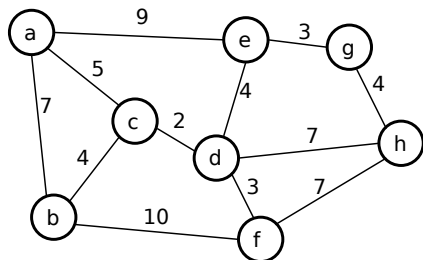
- Un **cycle** est chemin dans un graphe dont le sommet de départ est le même que le sommet d'arrivée.
- Une **boucle** est une arête dont les sommets de départ et d'arrivée sont les mêmes. Une boucle est un cycle de longueur d'une (1) arête.
- Un graphe est dit **acyclique** si et seulement si il ne contient aucun cycle.

Connexe, Composante connexe

- Un graphe non orienté est **connexe** (ou **connecté**) s'il existe au moins un chemin entre toutes les paires de sommets.
- Un graphe $G = (V, E)$ non connecté est composé de plusieurs composantes connexes.
- Une **composante connexe** est un sous-graphe connecté et maximal.
- Un graphe orienté est **fortement connexe** (ou **fortement connecté**) si et seulement si pour toute paire de sommets (a, b) il existe un chemin de a à b , et de b à a .
- Un graphe orienté non fortement connexe est composée de plusieurs composantes fortement connexes.

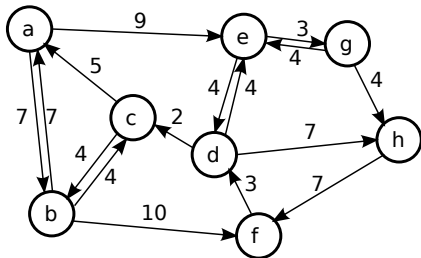
Étiquette

- Une **étiquette** sur une arête indique une propriété.
- Exemple : Le **poids** d'une arête peut indiquer le coût d'une arête.



Degré

- Dans un graphe non orienté, le **degré** d'un sommet $v \in V$, noté $\deg(v)$, est le nombre d'arêtes qui y sont reliées.
- Dans un graphe orienté, on peut faire la distinction entre le **degré sortant** et le **degré entrant**, qui sont respectivement notés $\deg_{out}(v)$ et $\deg_{in}(v)$.



Arbre, Forêt

- Un **arbre** est un cas particulier de graphe.
- Un arbre est un graphe ayant une seule composante connexe tel que le nombre de sommets est égal au nombre d'arêtes plus un ($|V| = |E| + 1$), et où tous les sommets sont accessibles à partir d'un sommet qualifié de **racine**.
- Un arbre est forcément un graphe acyclique.
- Un graphe qui est composé d'un ensemble d'arbres est appelé une **forêt**.

Considérations

- Complexité :
 - Complexité spatiale (mémoire).
 - Complexité temporelle des opérations :
 - Interroger l'existence d'une arête, c-à-d une relation entre une paires de sommets (et obtenir le poids).
 - Énumérer les arêtes sortantes à partir d'un (ou entrantes vers) un sommet.
 - Créer / Modifier le graphe (ajout/suppression de sommets/arêtes).
- Taille du graphe :
 - $n = |V|$: nombre de sommets.
 - $m = |E|$: nombre d'arêtes.
 - densité du graphe : m/n .
- Généralement : choix de compromis en fonction de l'application.

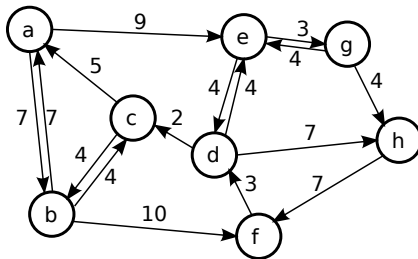
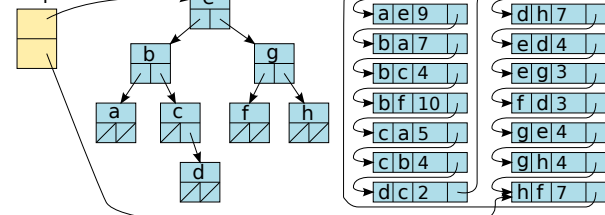
Ensemble de sommets et collection d'arêtes

```
template <class S, class A>
class Graphe {
    struct Arete{
        S depart, arrivee;
        A etiquette;
    };
    Ensemble<S> sommets;
    Collection<Arete> aretes;
    //...
};
```

//Exemples d'instances

```
Graphe<char, int> g1;
Graphe<string, int> g2;
```

Graphe



Matrice d'adjacence (1)

```
template <class S, class A>
class Graphe {
    Tableau<S> sommets;
    Tableau2D<bool>
        relations;
    Tableau2D<A> etiquettes;
};
```

//Exemples d'instances

Graphe<char, int> g1;

Graphe<string, int> g2;

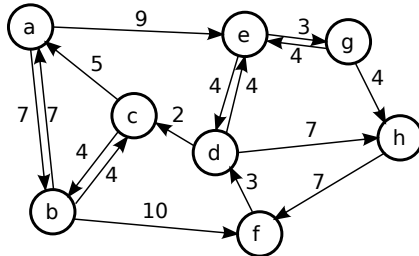
Graphe



a
b
c
d
e
f
g
h

f	t	f	f	t	f	f	f
t	f	t	f	f	t	f	f
t	t	f	f	f	f	f	f
f	f	t	f	t	f	f	t
f	f	f	t	f	f	t	f
f	f	f	t	f	f	f	f
f	f	f	f	t	f	f	t
f	f	f	f	f	f	t	f

	7			9			
7		4			10		
5	4						
		2		4			7
			4			3	
			3				
				4			4
						7	



Matrice d'adjacence (2)

```
template <class S, class A>
class Graphe {
    Tableau<S> sommets;
    Tableau2D<A> etiquettes;
    static A
        AUCUNE_RELATION;
};
```

```
//...
```

```
double Graphe<string,
    double>::
    AUCUNE_RELATION =
        NaN; // 0/0
```

```
//...
```

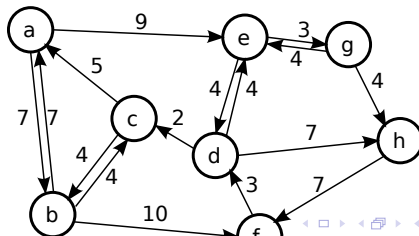
```
Graphe<string, double>
    graphe.
```

Graphe



a
b
c
d
e
f
g
h

		7			9			
7			4			10		
5	4							
			2		4			7
				4			3	
				3				
					4			4
							7	



Listes d'adjacence

```
template <class S, class A>
```

```
class Graphe {
```

```
    struct Arete{
```

```
        S depart, arrivee;
```

```
        A valeur;
```

```
    };
```

```
    struct Sommet {
```

```
        S valeur;
```

```
        Liste<Arete>
```

```
        aretesSortantes;
```

```
        Liste<Arete>
```

```
        aretesEntrantes; //
```

```
        optionnel
```

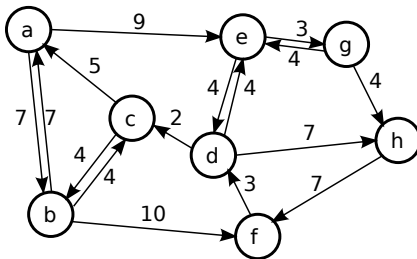
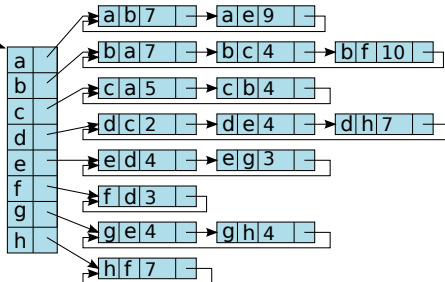
```
    };
```

```
    Tableau<Sommet>
```

```
    sommets;
```

```
//...
```

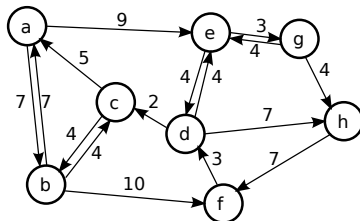
Graphe



Dictionnaire avec listes d'adjacences

Exercice : représentation mémoire :

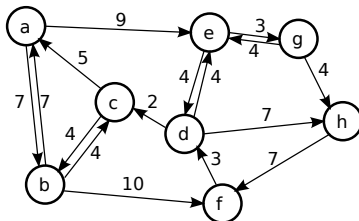
```
template <class S, class A>
class Graphe {
    struct Arete{
        S depart, arrivee;
        A valeur;
    };
    struct Sommet {
        Liste<Arete> aretesSortantes;
        Liste<Arete> aretesEntrantes;
        // optionnel
    };
    map<S, Sommet> sommets;
    //...
};
```



Dictionnaire de dictionnaires d'adjacences

Exercice : représentation mémoire :

```
template <class S, class A>
class Graphe {
    struct Sommet {
        map<S, A> aretesSortantes;
        //map<S, A> aretesEntrantes;
        // optionnel
    };
    map<S, Sommet> sommets;
    //...
};
```

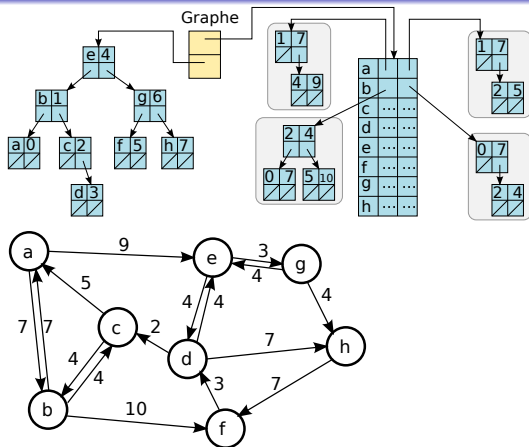


Ensembles d'adjacences avec des indices

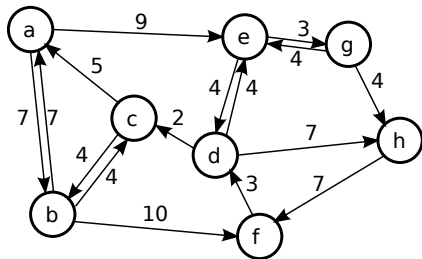
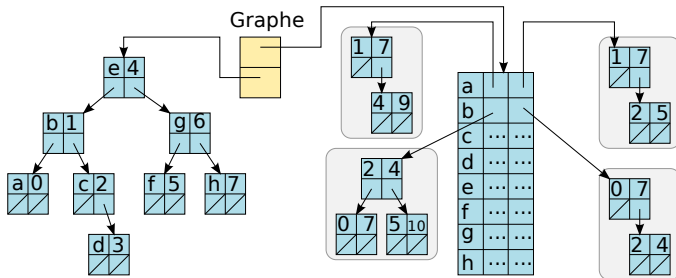
```

template <class S, class A>
class Graphe {
    struct Sommet{
        Sommet(const S& s_) : s(s_){}
        S s; // optionnel
        ArbreMap<int, A>
            aretesSortantes;
        ArbreMap<int, A>
            aretesEntrantes; //optionel
    };
    ArbreMap<S, int> indices;
    Tableau<Sommet> sommets;
    //...
}

```



Graphe



Parcours

- Recherche en profondeur.
- Recherche en largeur.

Parcours recherche en profondeur

1. RECHERCHEPROFONDEUR($G = (V, E)$, $v \in V$)
2. $v.\text{visité} \leftarrow \text{vrai}$
3. pour toute arête $e \in v.\text{aretesSortantes}()$
4. $w \leftarrow e.\text{arrivee}$
5. si $\neg w.\text{visité}$
6. RechercheProfondeur(G, w)

Parcours recherche en largeur

1. RECHERCHELARGEUR($G = (V, E)$, $v \in V$)
2. $file \leftarrow \text{CRÉERFILE}$
3. $s.\text{visité} \leftarrow \text{vrai}$
4. $file.\text{ENFILER}(v)$
5. tant que $\neg file.\text{vide}()$
6. $s \leftarrow file.\text{defiler}()$
7. pour tout arête $a = (s, s') \in E$
8. si $\neg s'.\text{visité}$
9. $s'.\text{visité} \leftarrow \text{vrai}$
10. $file.\text{ENFILER}(s')$