

Graphes I

CHAPITRE 9(WEISS)

NOTES DE COURS, É. BAUDRY

NOTES DE COURS, S. HAMEL

Graphes

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



Définition formelle d'un graphe

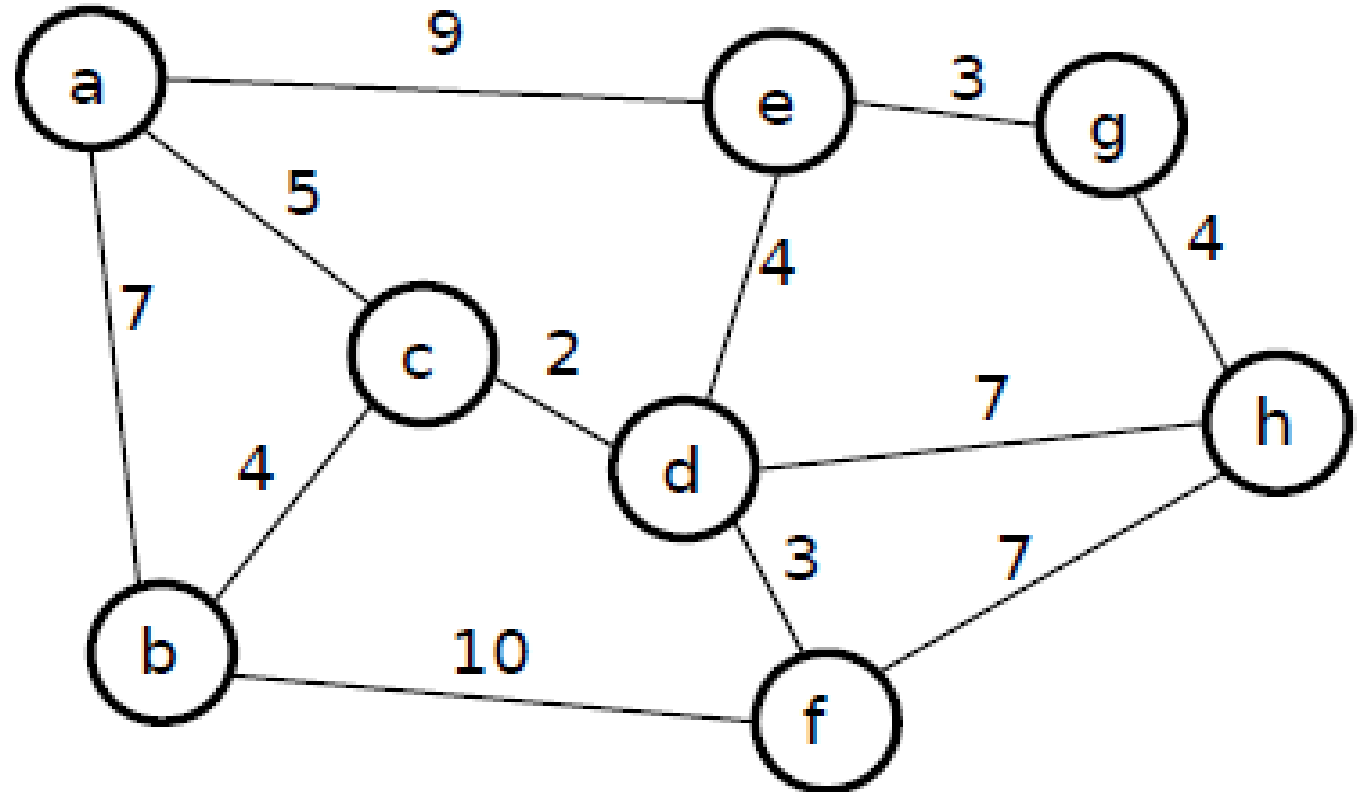
- Un **graphe** est représenté formellement par $G = (V; E)$ où V est un ensemble de **sommets (noeuds)** et E un ensemble d'**arêtes (arcs)**
- Un **sommet** est une représentation abstraite d'un objet
- Une **arête** représente une **relation** binaire entre deux objets

Définition formelle d'un graphe

$$G = (V; E)$$

$$V = \{a, b, c, d, e, f, g, h\}$$

$$E = \{ (a,b), (a,c), (a,e), (c,b), (c,d), (e,d), (b,f), (f,h), (e,g), (d,h), (d,f), (g,h) \}$$

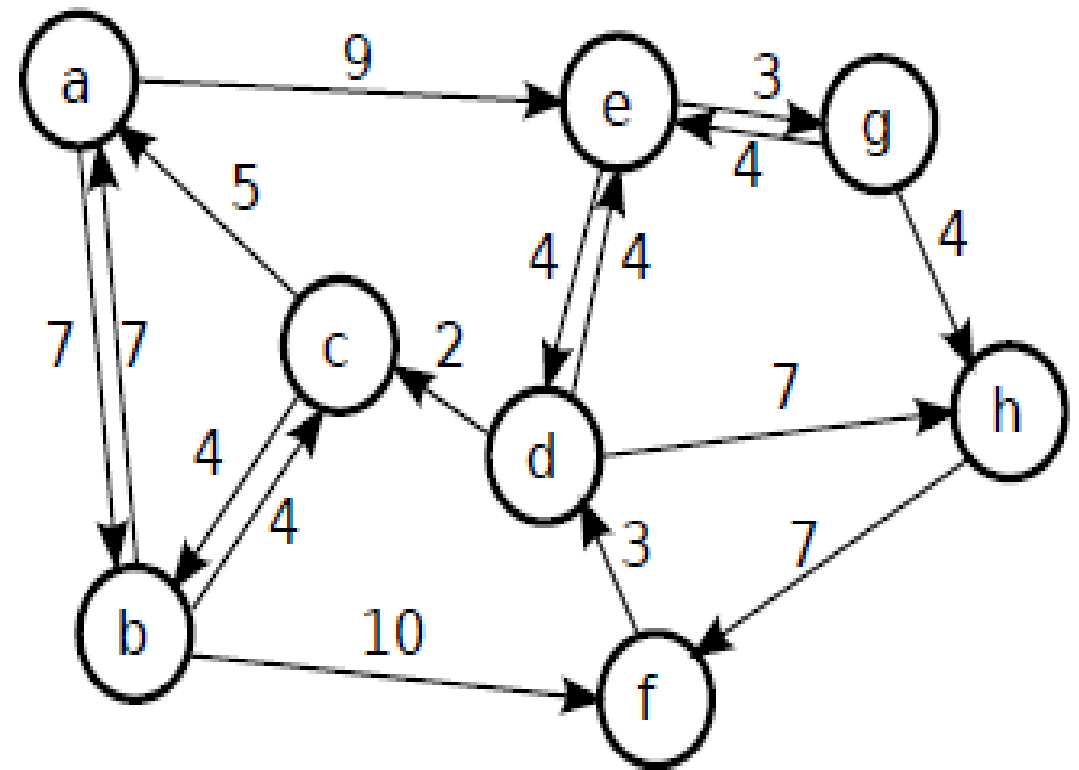
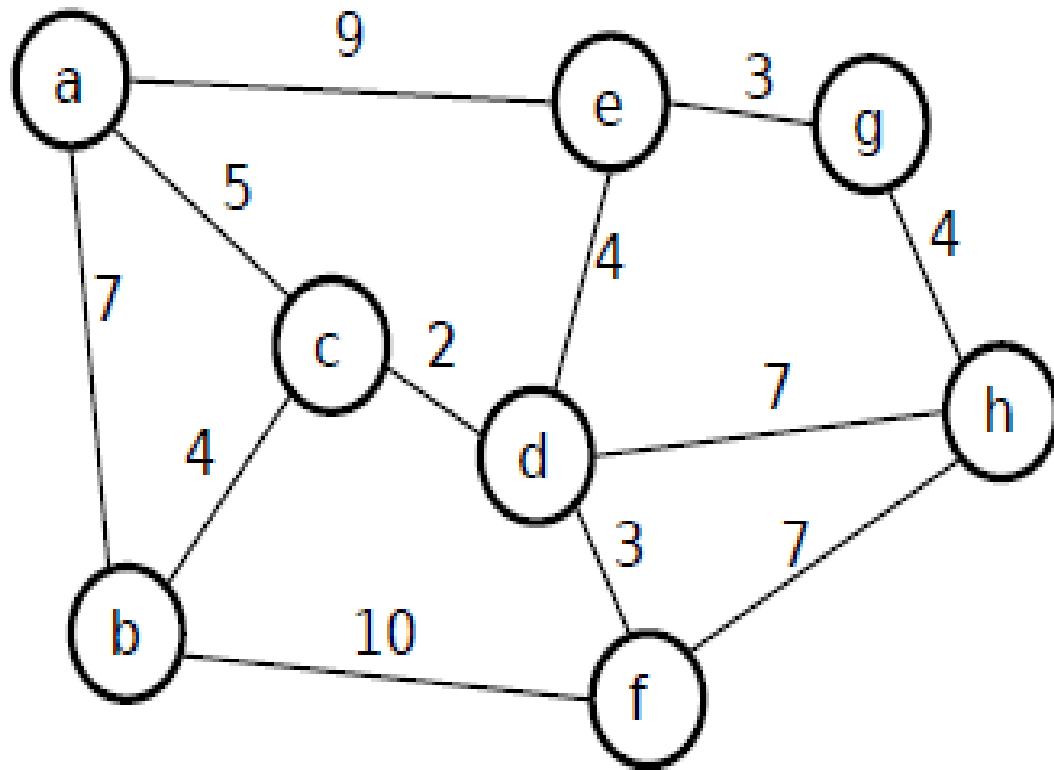


Sous graphe

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

Graphes

Orienté versus non orienté

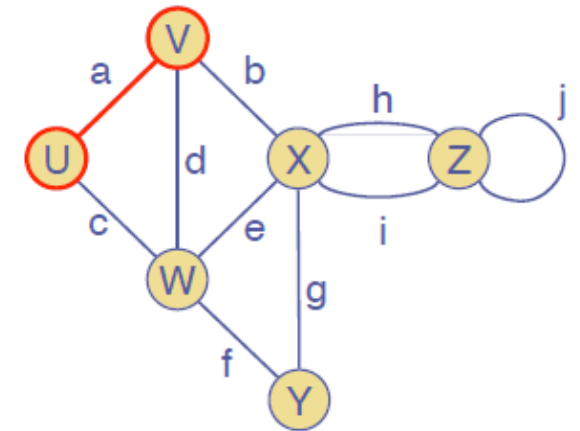
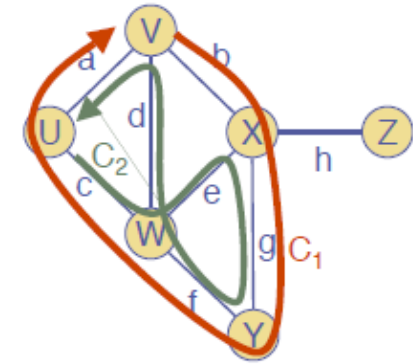


Chemin

- Un **chemin** est une séquence de sommets / arêtes dans un graphe
- La **longueur** d'un chemin peut être le nombre de sommets ou le nombre d'arêtes

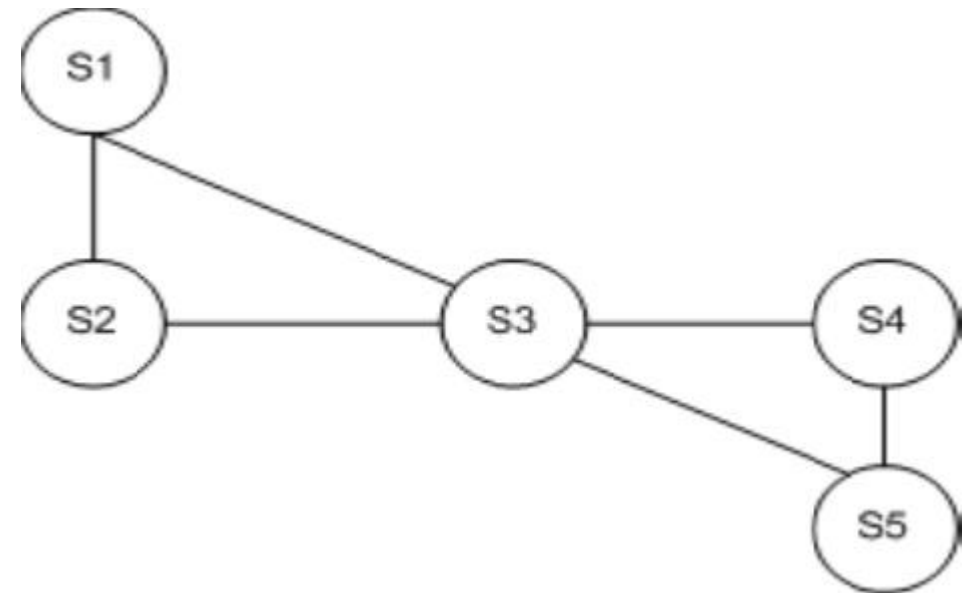
Cycle

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



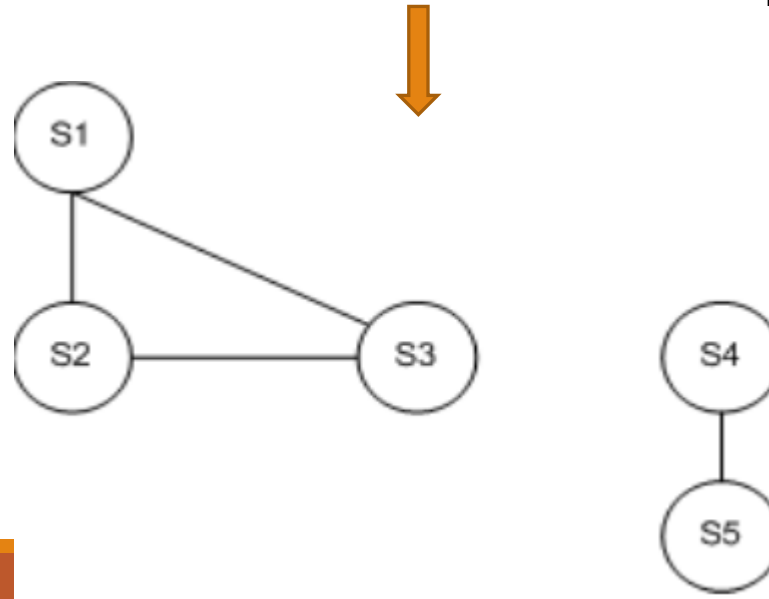
Graphes connexes

- Un graphe **non orienté** est **connexe** (ou **connecté**) s'il existe au moins un chemin entre toutes les paires de sommets
- Un graphe non orienté où on peut aller de tout sommet vers tous les autres sommets



Graphes connexes

- Une **composante connexe** est un sous-graphe connecté et maximal
- Un graphe $G = (V, E)$ non connecté est composé de plusieurs composantes connexes
 - Graphe **non connexe** avec deux composantes connexes



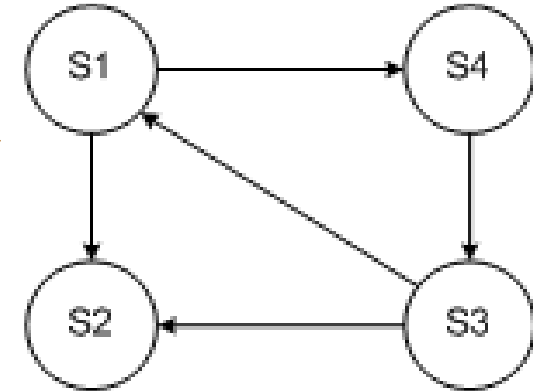
Graphes fortement connexes

- 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 où on peut aller de tout sommet vers tous les autres sommets en passant éventuellement par un ou plusieurs sommets intermédiaires

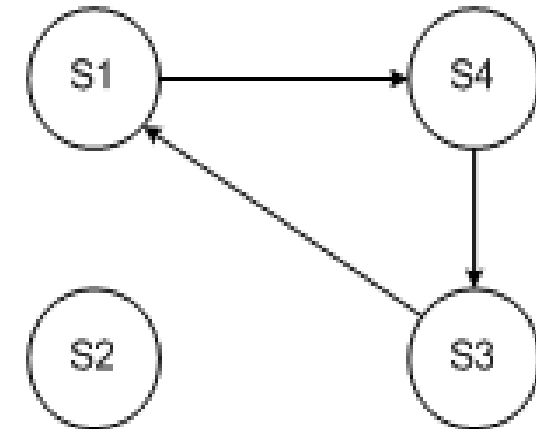
Graphes fortement connexes

Graphe G non fortement
connexe

$S2 \rightarrow S3$; $S2 \rightarrow S1$?

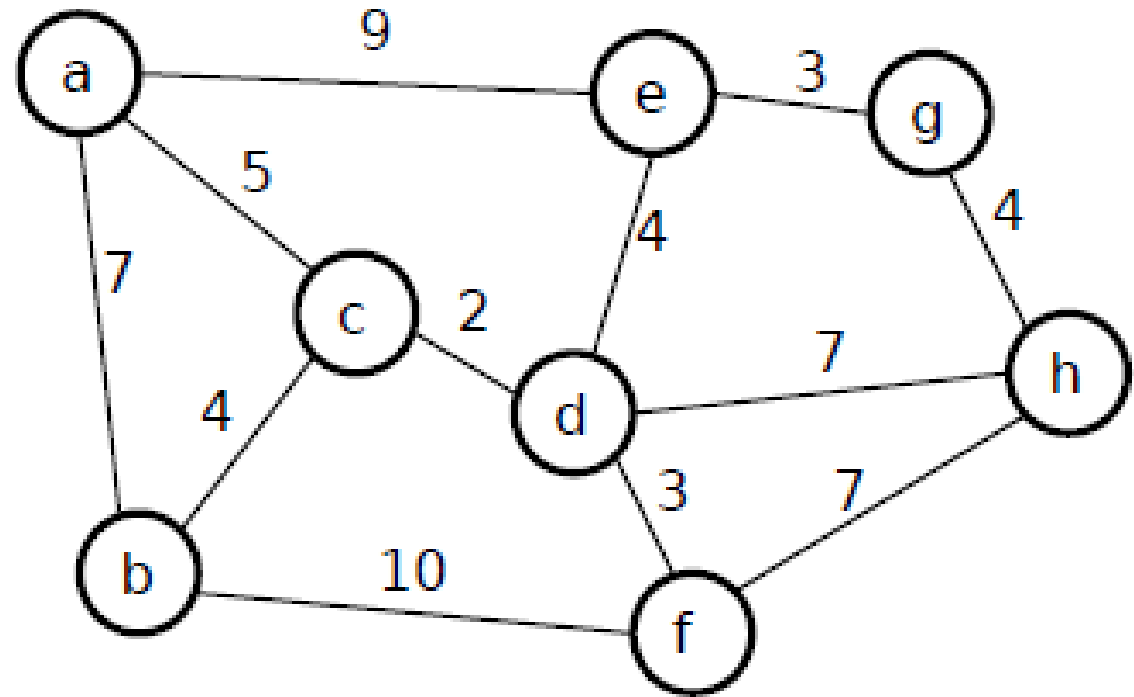


Composantes fortement connexes
du graphe G



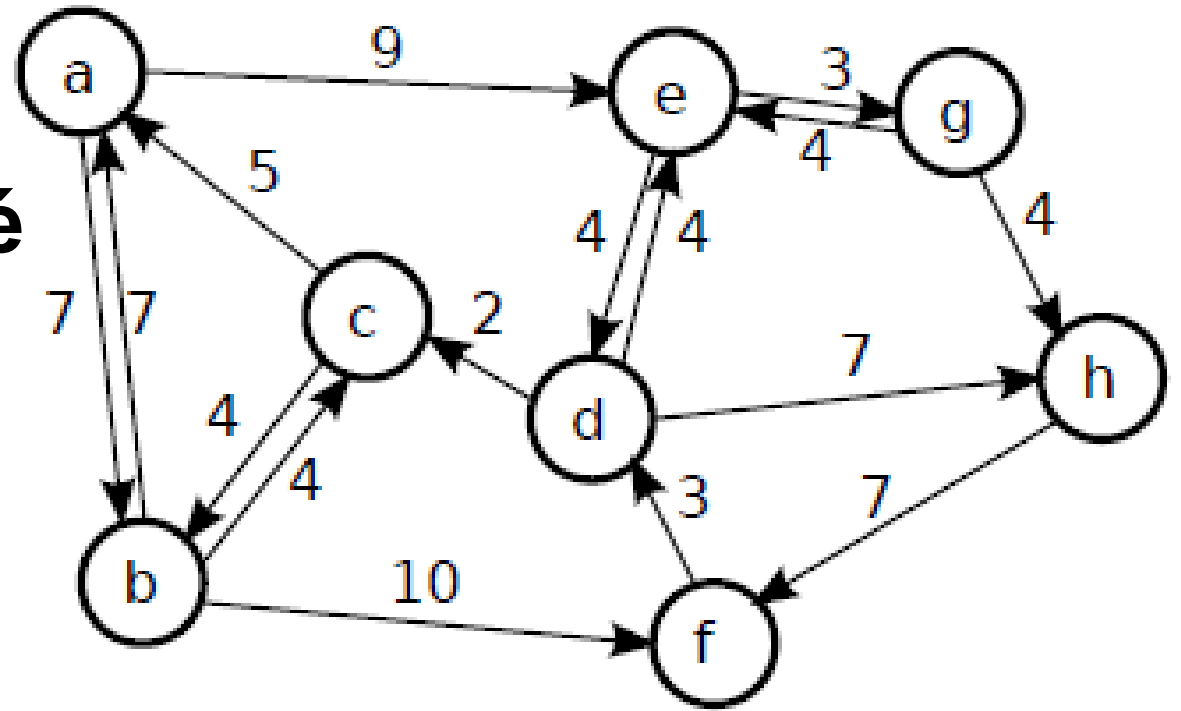
Étiquette

- Une **étiquette** indique une propriété d'une arête
- Poids d'une arête



Étiquette

- 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 fait la distinction entre le **degré sortant** et le **degré entrant**, qui sont respectivement notés $deg_{out}(v)$ et $deg_{in}(v)$



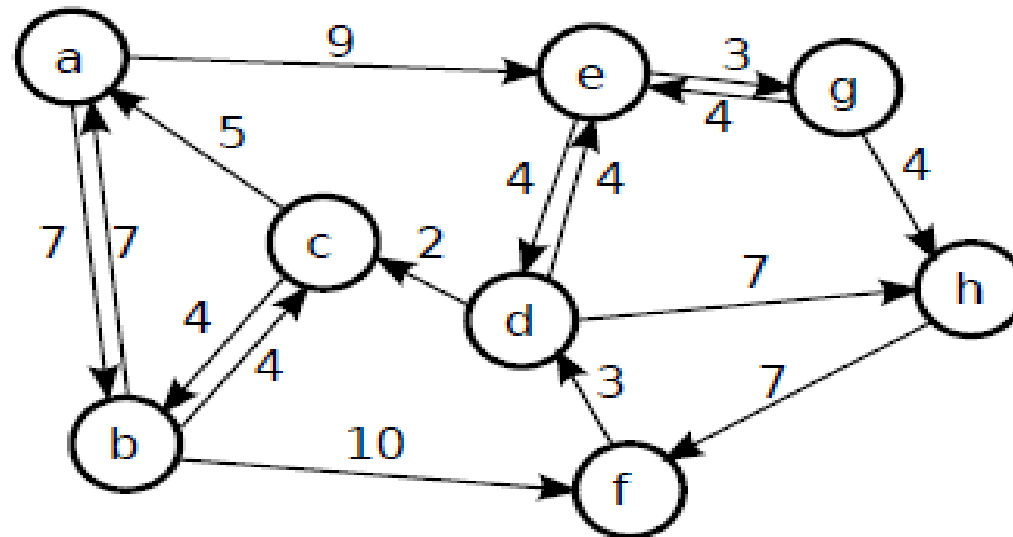
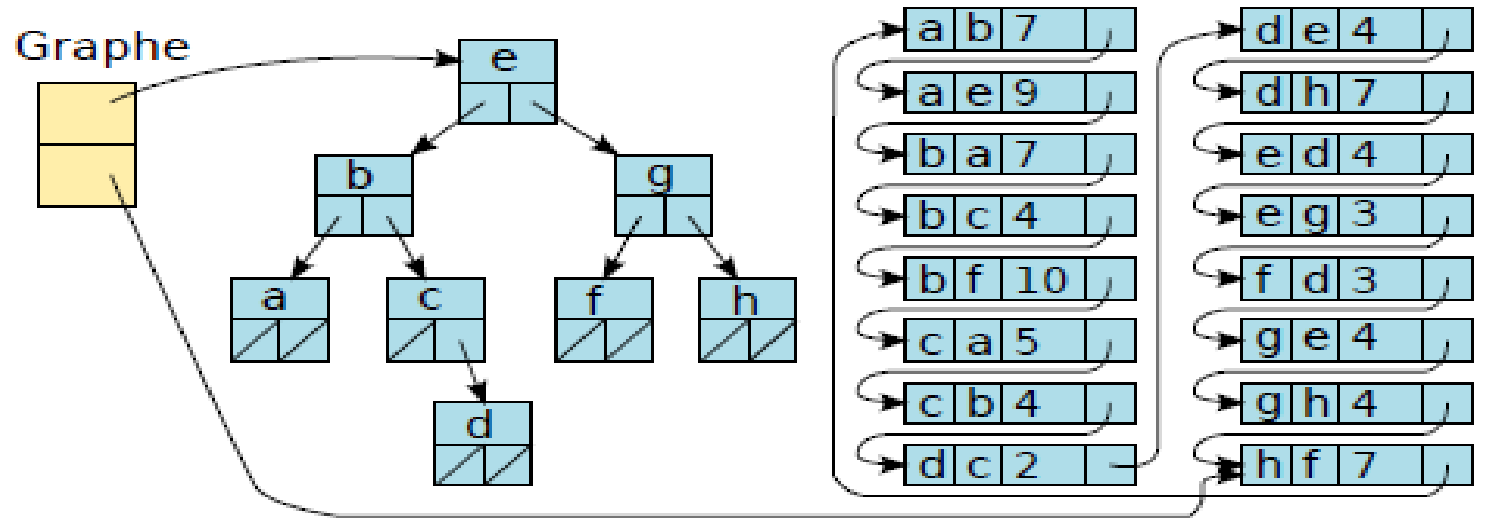
Arbre, Forêt

- Un **arbre** est un cas particulier de graphe non orienté
- 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 un graphe qui est forcément acyclique
- Un graphe qui est composé d'un ensemble d'arbres est appelé une **forêt**

Représentations

Ensemble de
sommets et
collection d'arêtes

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



Représentations

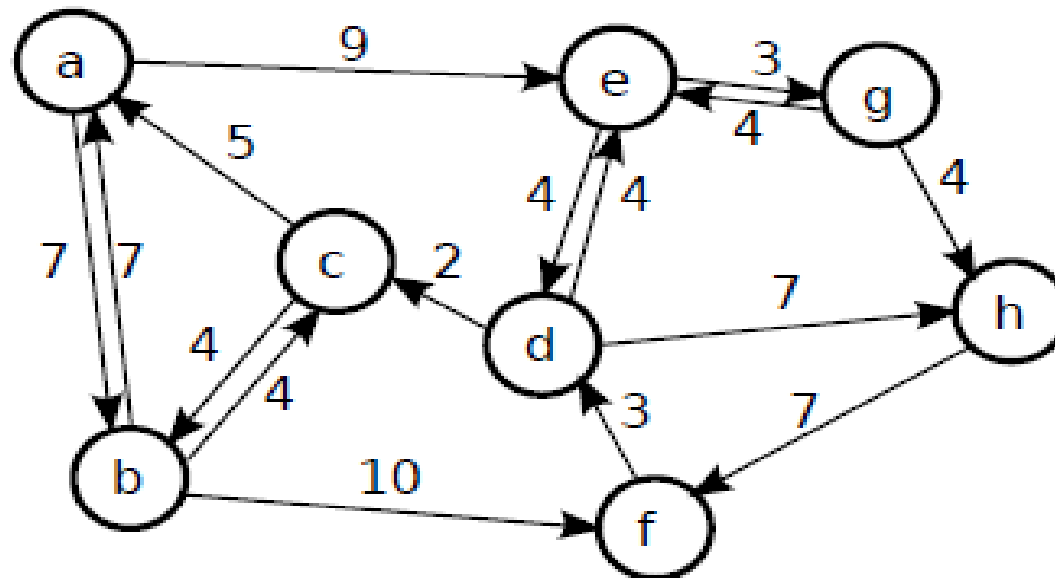
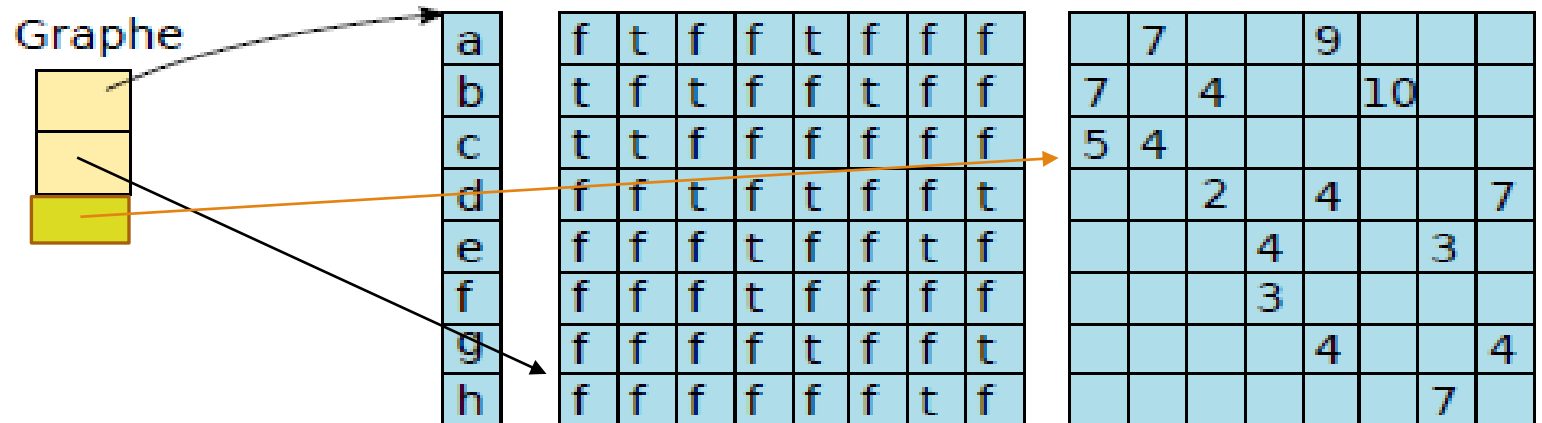
- Deux façons classiques de représenter un graphe $G = (V, E)$
 - Ensemble de listes d'adjacences
 - Graphes peu denses $\rightarrow |E| \ll |V|^2$
 - Matrice d'adjacences
 - Graphe est dense $\rightarrow |E| \approx |V|^2$

Représentations

Ensemble de sommets et
collection d'arêtes

Matrice d'adjacence (1)

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

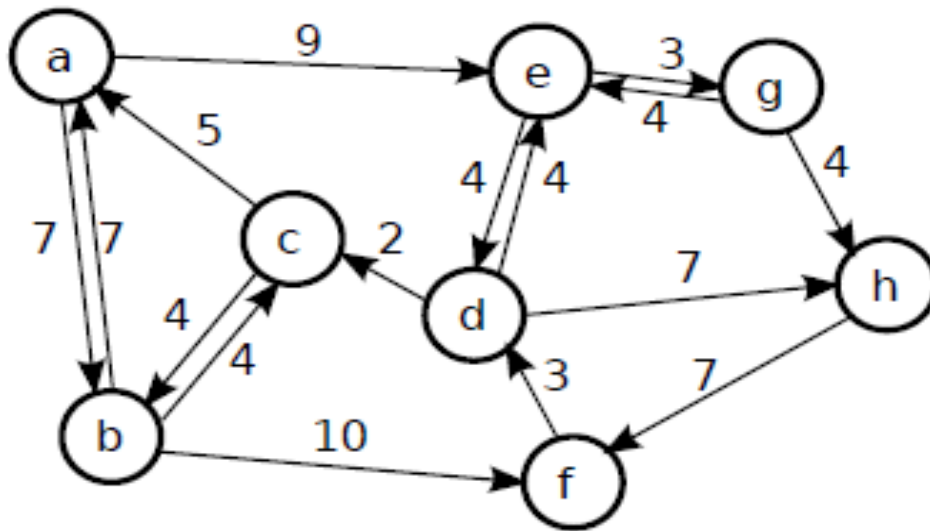


Représentations

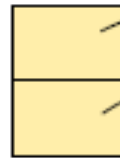
Ensemble de sommets et collection d'arêtes

Matrice d'adjacence (2)

Mémoire – $\Theta(|V|^2)$



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 | |

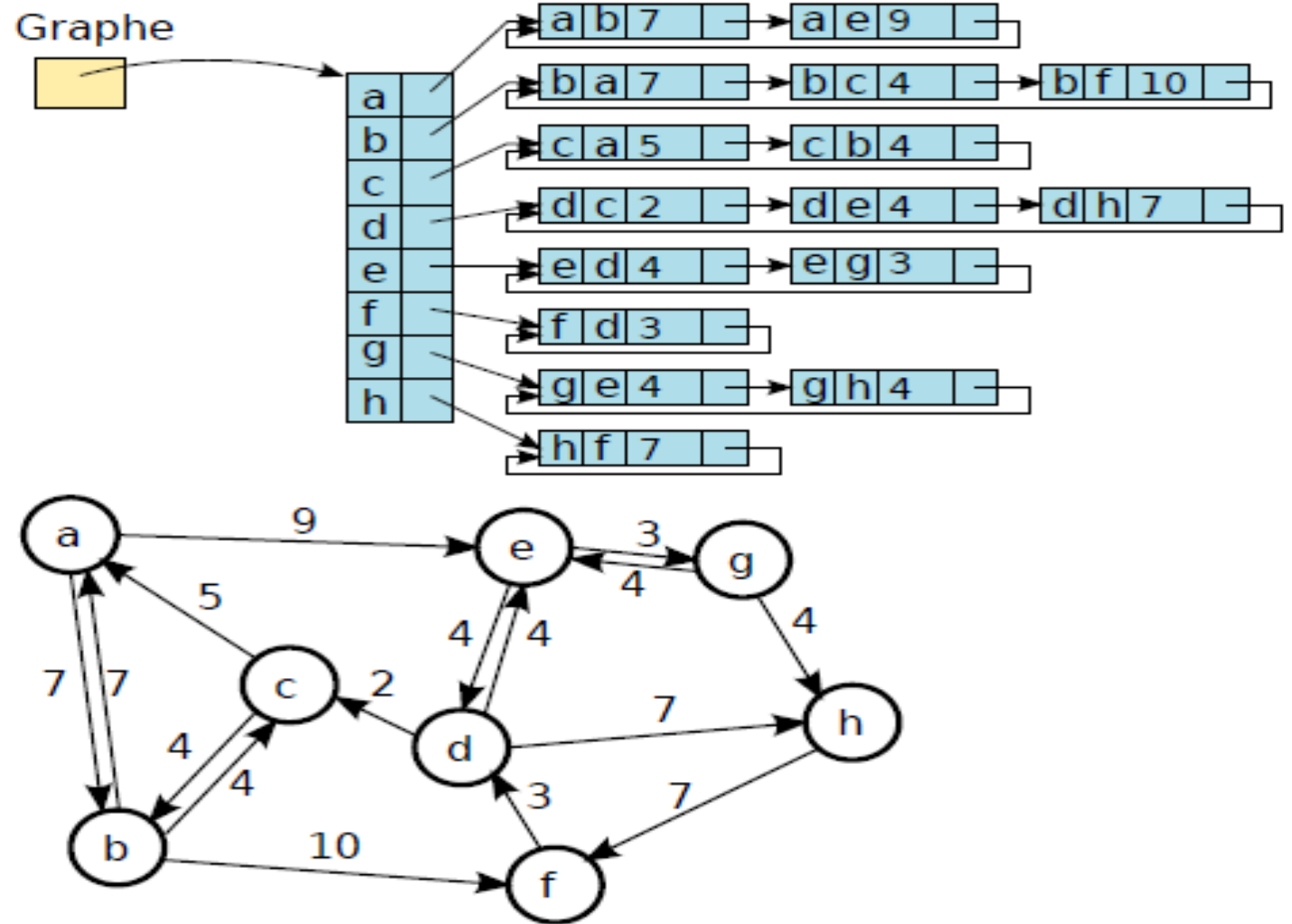
```
class Graphe {  
    Tableau<S> sommets;  
    Tableau2D<A> etiquettes;  
    static A AUCUNE_RELATION;  
}
```

Représentations

Ensemble de sommets et
collection d'arêtes

```
class Graphe {  
  class Arete{  
    S depart, arrivee;  
    A valeur;  
  };  
  class Sommet {  
    S valeur;  
    Liste<Arete>  
    aretesSortantes;  
  }  
  Tableau<Sommet> sommets;
```

Listes d'adjacence



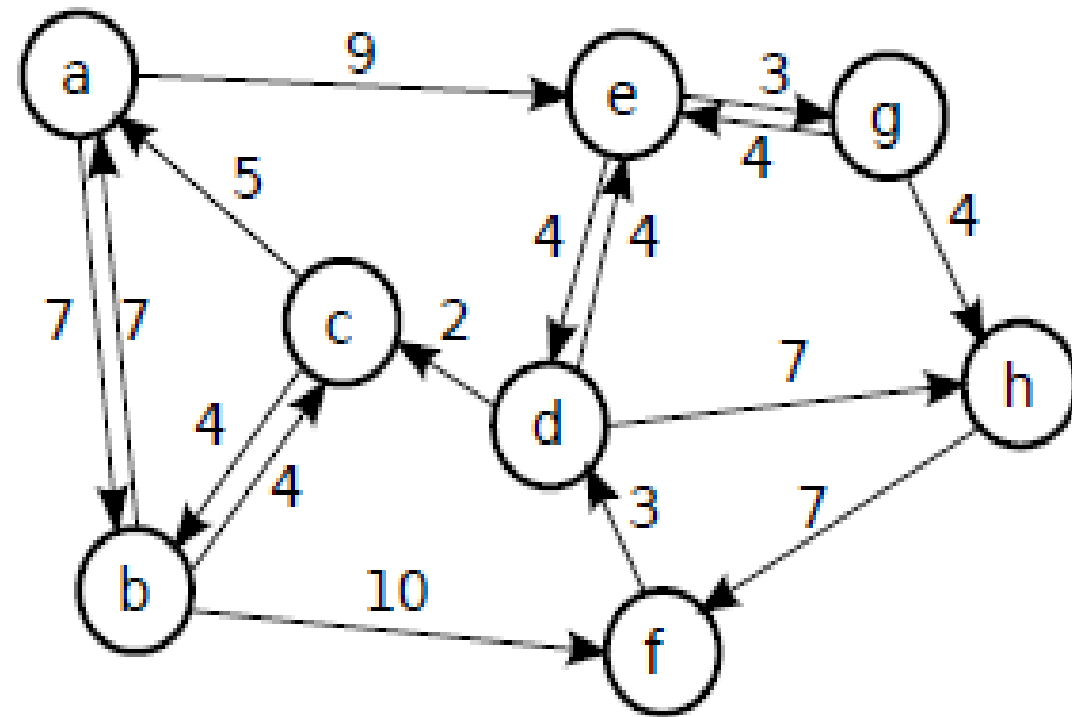
Représentations

Ensemble de sommets et collection d'arêtes

Dictionnaire avec liste d'adjacences

```
class Graphe {  
  class Arete {  
    S depart, arrivee;  
    A valeur;  
  };  
  class Sommet {  
    Liste<Arete> aretesSortantes;  
  };  
  TreeMap<S, Sommet> sommets;  
  //...  
}
```

Exercice : représentation mémoire



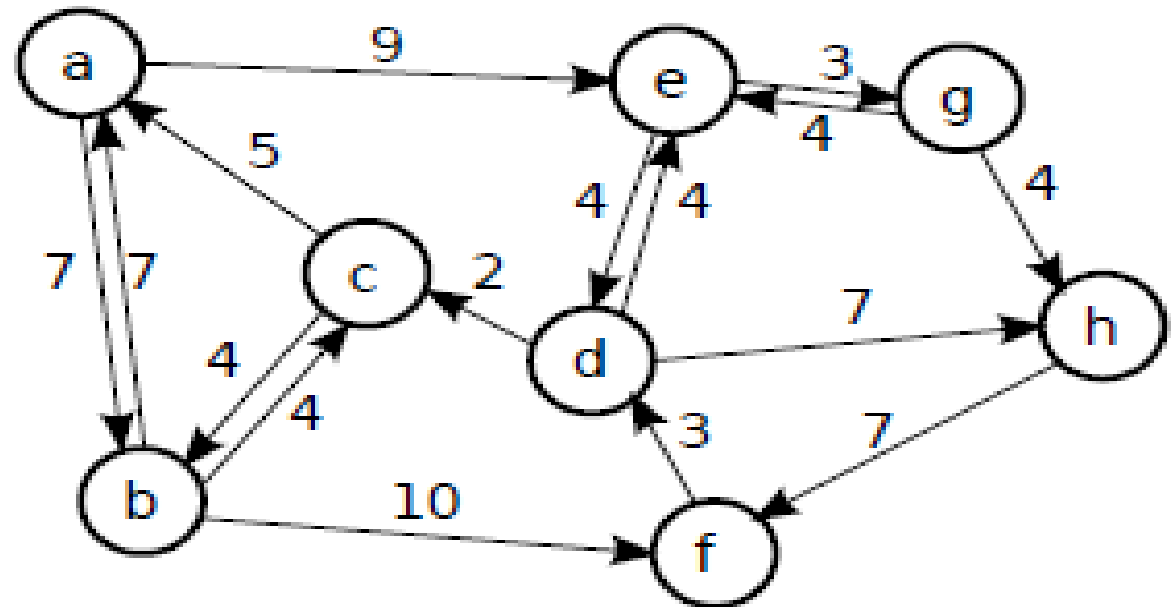
Représentations

Ensemble de sommets et collection d'arêtes

Exercice : représentation mémoire

Dictionnaire de dictionnaires d'adjacences

```
class Graphe {  
  class Sommet {  
    TreeMap<S, A> aretesSortantes;  
  };  
  TreeMap<S, Sommet> sommets;  
  //...
```

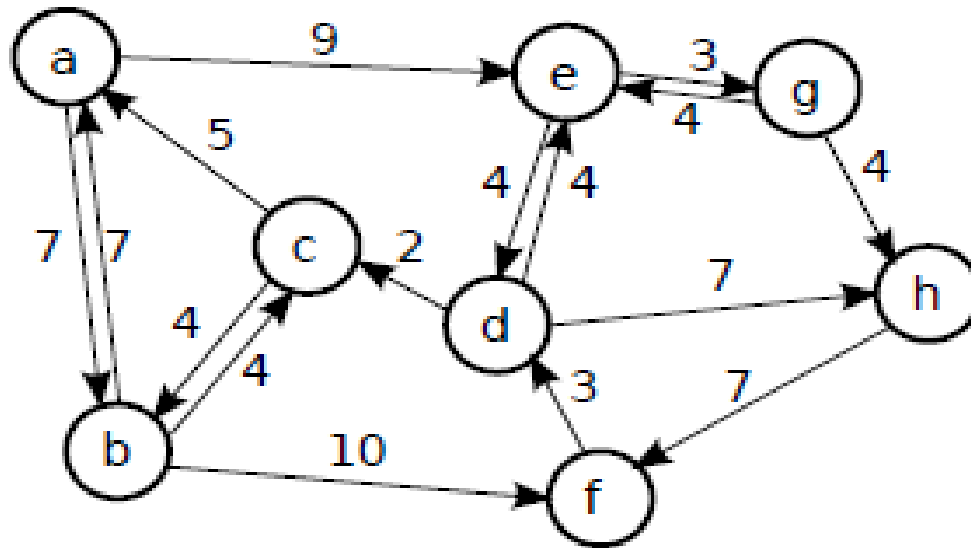
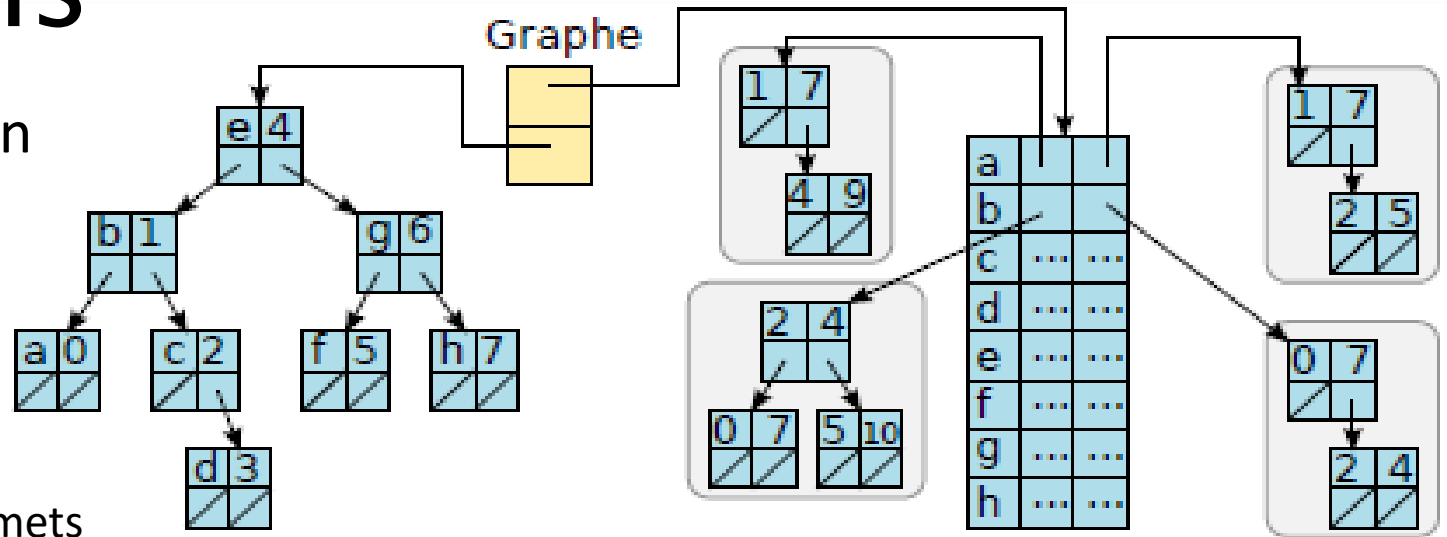


Représentations

Ensemble de sommets et collection d'arêtes

```
class Graphe {
class Sommet{
    S s; // optionnel
    // e(v,w) sortante. s = v
    // clé – indice de w dans une table des sommets
    // valeur – poids de e sortante
    // Exemple: (1,7) = 1 => b; e = (a,b) poids 7
    TreeMap aretesSortantes;
    TreeMap aretesEntrantes; //optionnel
};
//clé – sommet, valeur – indice de sommet
    TreeMap indices;
    Tableau<Sommet> sommets;
//...
}
```

Ensembles d'adjacence avec des indices



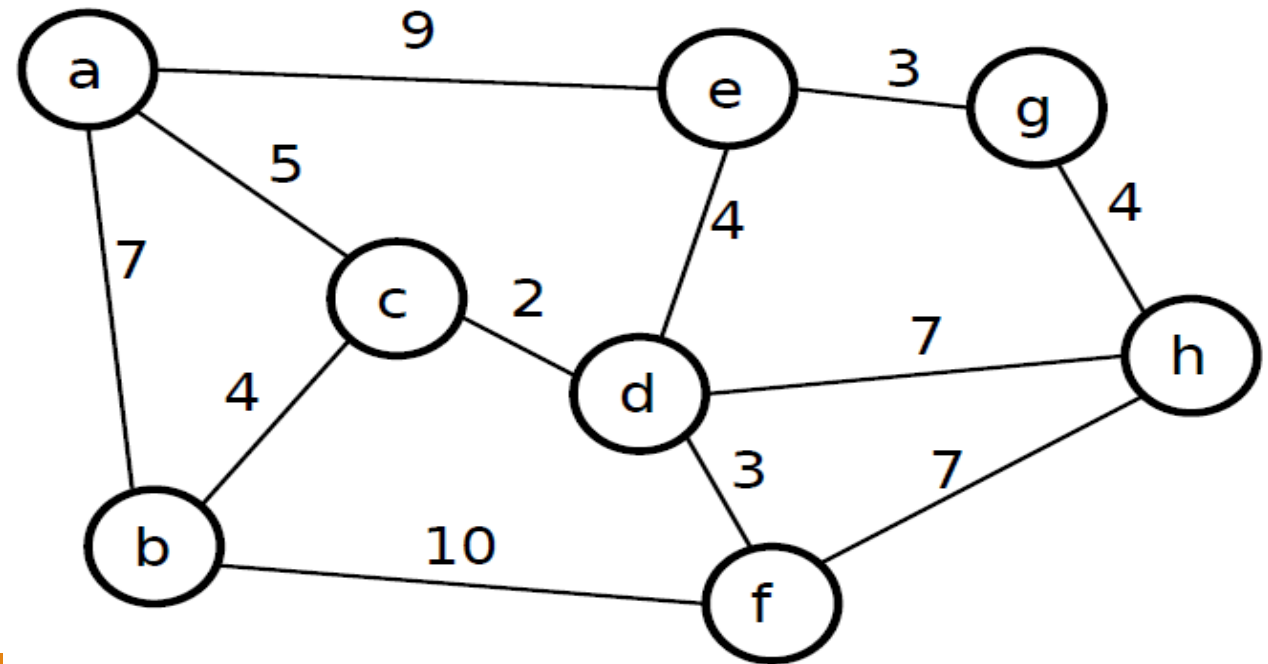
Parcours

- Parcourir un graphe revient à emprunter de façon systématique les arcs de graphe, pour en visiter les sommets
- Un algorithme de parcours permet de mettre en évidence plusieurs caractéristiques de la structure du graphe
- Types de 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)



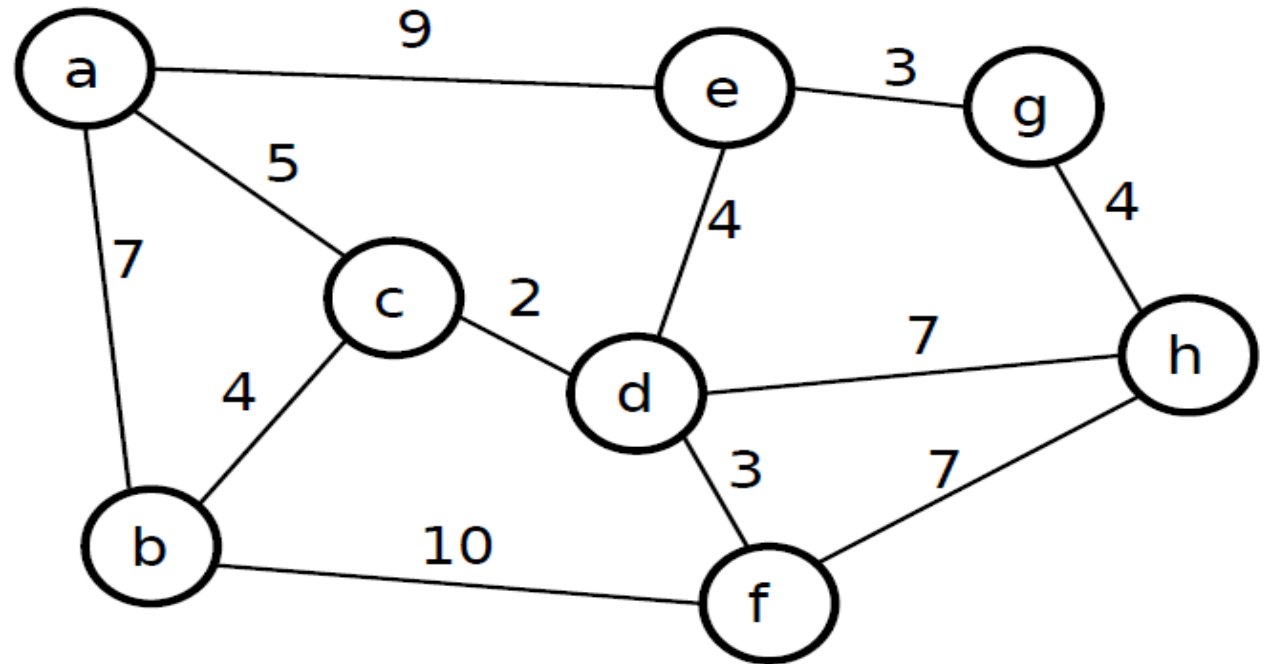
Parcours en profondeur

- Prends un temps en $O(n + m)$ pour un graphe avec n sommets et m arêtes
- Peut être modifié pour résoudre d'autres problèmes sur les graphes
 - Trouver et retourner un chemin entre deux sommets donnés
 - Trouver un cycle dans le graphe

Parcours

Recherche en largeur

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



Parcours en largeur

- Prends temps $O(n + m)$ sur un graphe avec n sommets et m arêtes
- Peut être modifié pour résoudre d'autres problèmes sur les graphes
 - Découvrir et retourner un chemin entre deux sommets donnés avec le minimum d'arêtes
 - Trouve un cycle