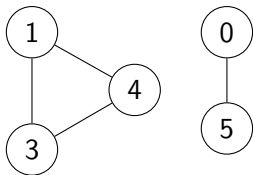


# Arbre couvrant de poids minimum

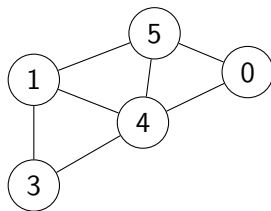
March 14, 2021

# Connexité

Un graphe non orienté est **connexe** s'il possède un chemin de n'importe quel sommet à n'importe quel autre.



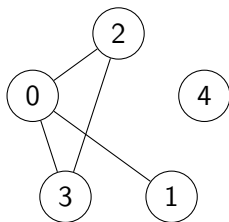
Graphe non connexe



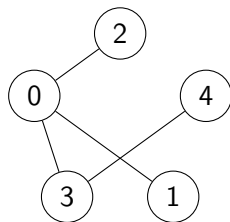
Graphe connexe

# Graphe acyclique

Un graphe est **acyclique** (ou: sans cycle) s'il ne contient pas de cycle.



Graphe contenant un cycle



Graphe acyclique

## Définition

Un graphe est un **arbre** s'il est **connexe** et **sans cycle**

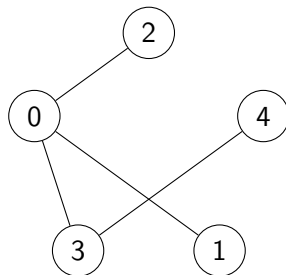
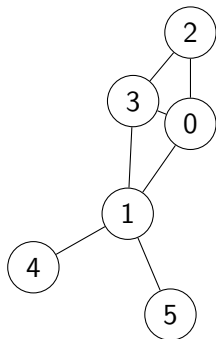
# Arbre

## Définition

Un graphe est un **arbre** s'il est **connexe** et **sans cycle**

## Définition

Les graphes ci-dessous sont-ils des arbres?



# Arbre couvrant de poids minimal

## Arbre couvrant

Soit  $G$  un graphe pondéré (chaque arête possède un poids).

Un arbre couvrant de  $G$  est un ensemble d'arêtes de  $G$  qui forme un arbre et qui contient tous les sommets. Son poids est la somme des poids des arêtes de l'arbre.

# Arbre couvrant de poids minimal

## Arbre couvrant

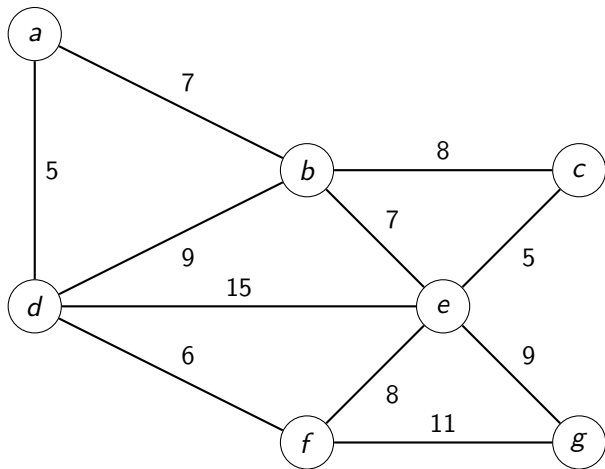
Soit  $G$  un graphe pondéré (chaque arête possède un poids).

Un arbre couvrant de  $G$  est un ensemble d'arêtes de  $G$  qui forme un arbre et qui contient tous les sommets. Son poids est la somme des poids des arêtes de l'arbre.

## Arbre couvrant de poids minimal

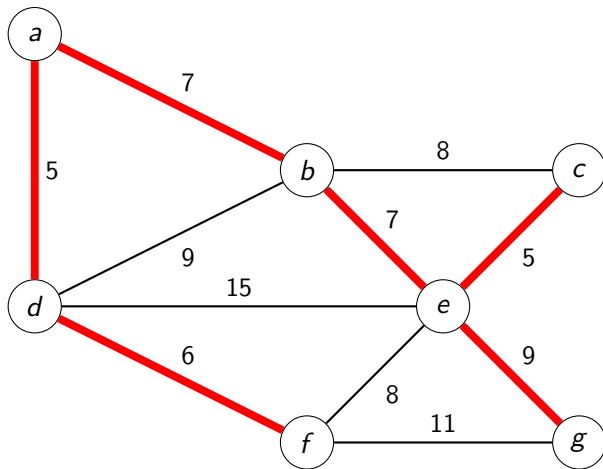
Un arbre couvrant dont le poids est le plus petit possible est appelé un **arbre couvrant de poids minimal**.

## Arbre couvrant de poids minimal : exemple





## Arbre couvrant de poids minimal : exemple



# Arbre couvrant de poids minimal : algorithmes

Il existe deux algorithmes très connus pour trouver un arbre couvrant de poids minimal :

- **Kruskal** : algorithme glouton utilisant un tri des arêtes
- **Prim** : algorithme construisant l'arbre de proche en proche, similaire à Dijkstra

# Algorithme de Kruskal

Trier les arêtes par poids croissant.

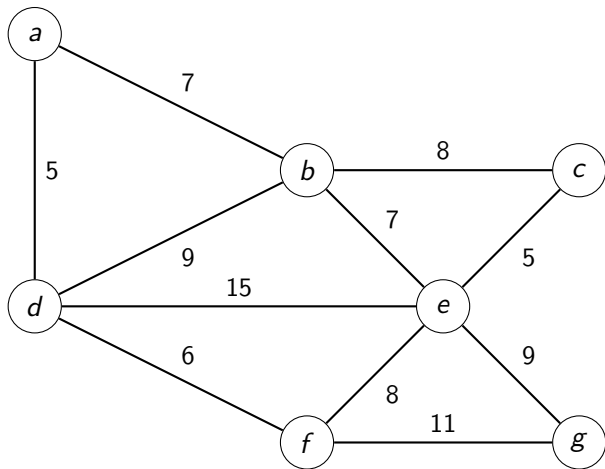
Commencer avec un arbre  $T$  vide (aucune arête).

Pour chaque arête  $a$  par poids croissant:

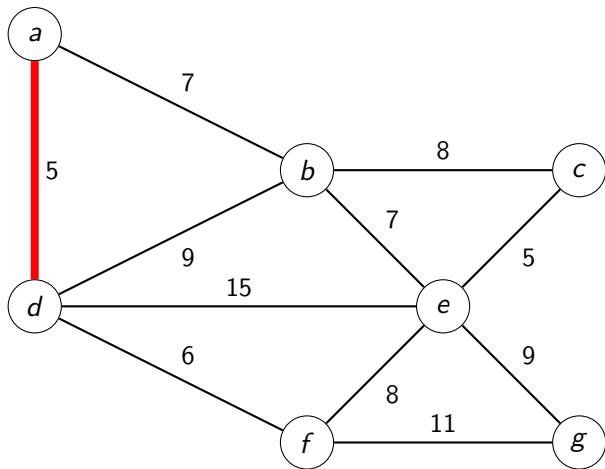
    Si l'ajout de  $a$  ne crée pas de cycle dans  $T$ :

        Ajouter  $a$  à  $T$

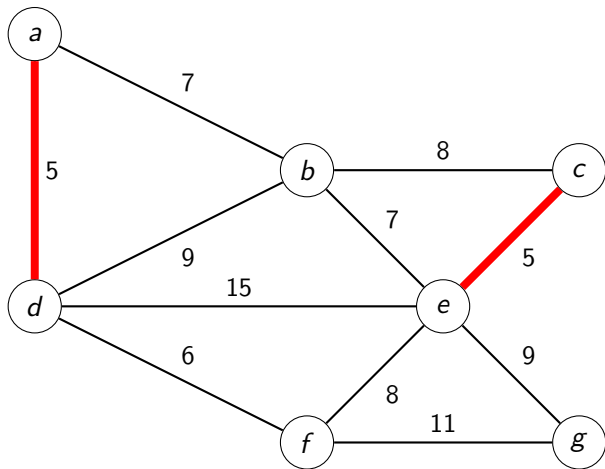
# Algorithme de Kruskal



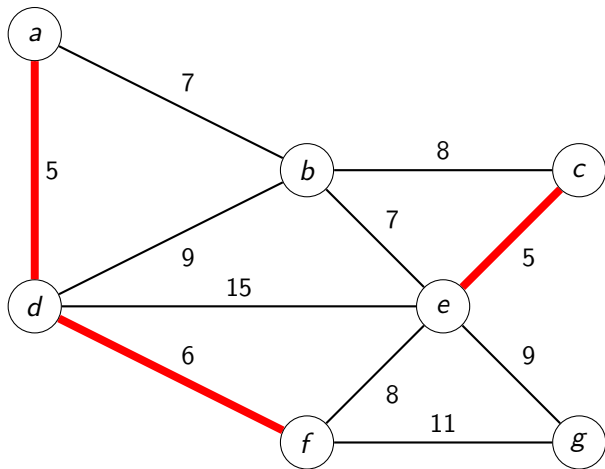
# Algorithme de Kruskal



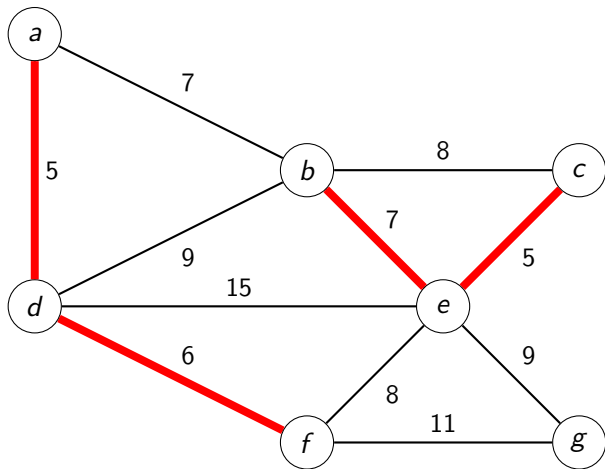
# Algorithme de Kruskal



# Algorithme de Kruskal

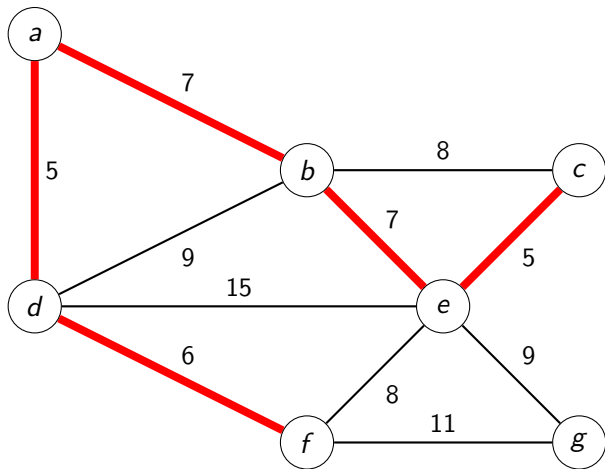


# Algorithme de Kruskal

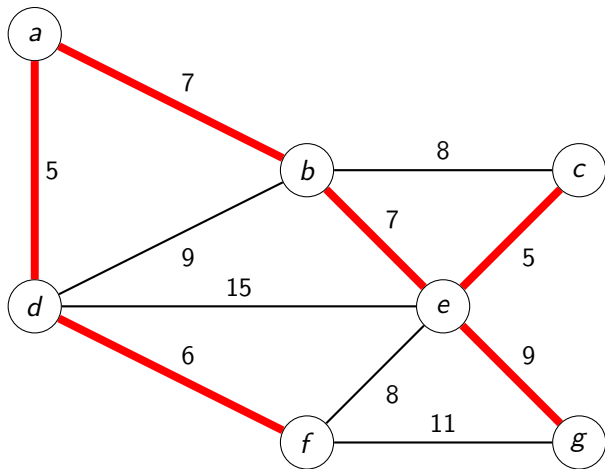




# Algorithme de Kruskal



# Algorithme de Kruskal



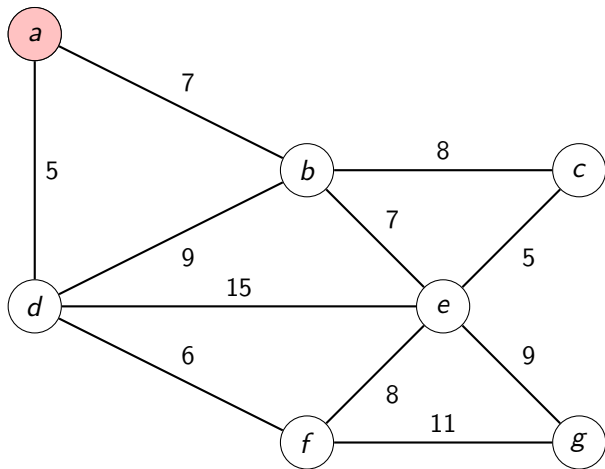
# Algorithme de Prim

Commencer avec un arbre  $T$  contenant un seul sommet.

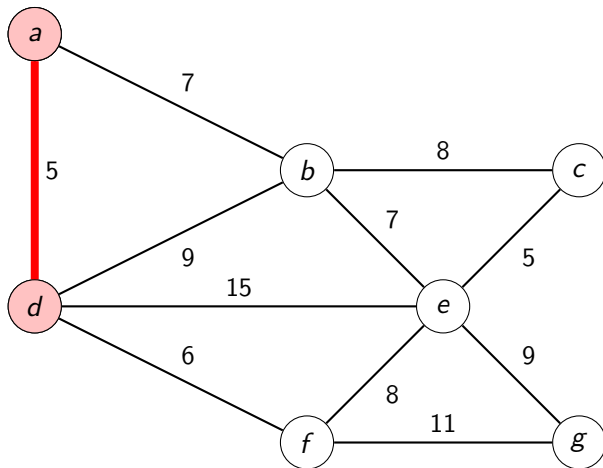
Tant que  $T$  ne contient pas tous les sommets:

    Ajouter l'arête sortante de  $T$  de poids minimum

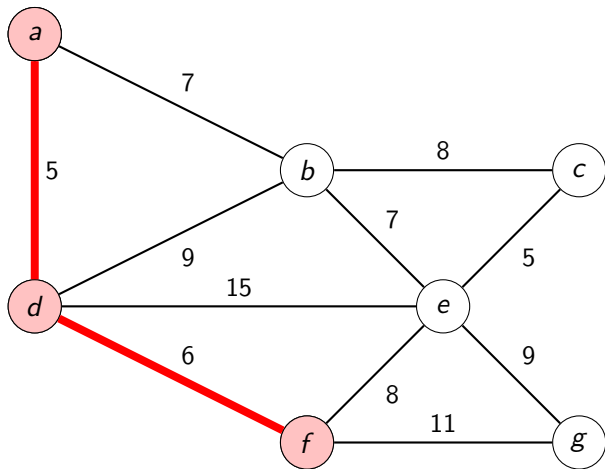
# Algorithme de Prim



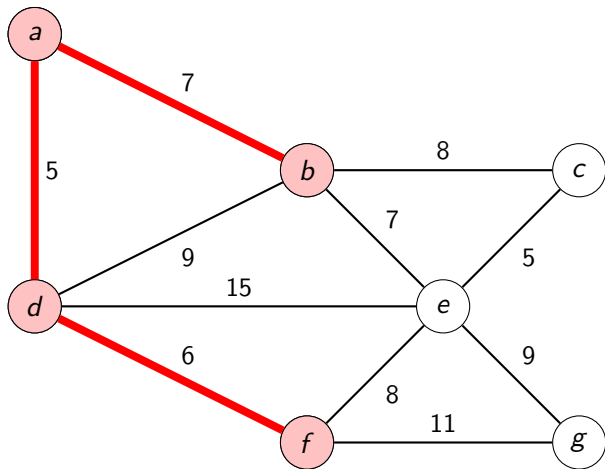
# Algorithme de Prim



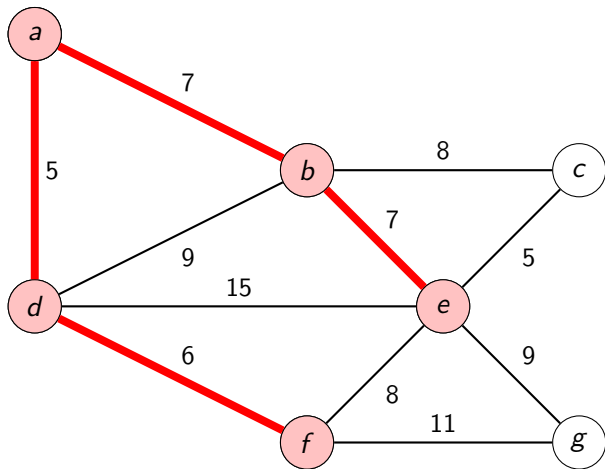
# Algorithme de Prim



# Algorithme de Prim

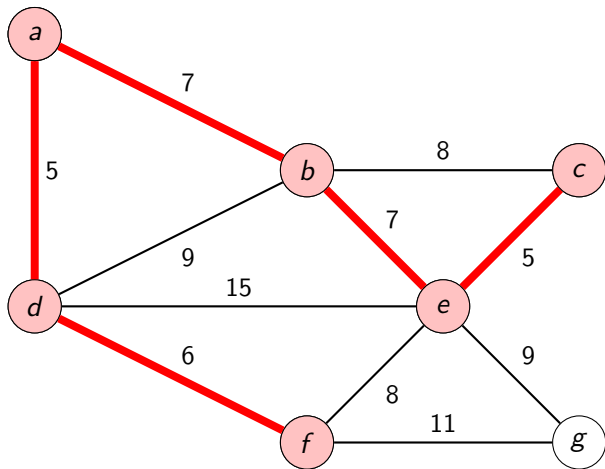


# Algorithme de Prim





# Algorithme de Prim



# Algorithme de Prim

