

# Algorithmique Avancée TD01

Hugo Demaret

September 2021

## Partie A -

## Partie B -

Voir sur :

[https://github.com/HugoDemaret/linked\\_list](https://github.com/HugoDemaret/linked_list)

[https://github.com/HugoDemaret/doublelinked\\_list](https://github.com/HugoDemaret/doublelinked_list)

[https://github.com/HugoDemaret/binary\\_tree](https://github.com/HugoDemaret/binary_tree)

## Partie C -

### Exercice 1 -

Déterminons quelle est la complexité asymptotique de cet algorithme.

### Exercice 2 -

*Soit  $T$  un graphe avec  $n$  sommets. Démontrer que les propriétés suivantes sont équivalentes.*

**(1)  $T$  est un arbre**

*La définition d'un arbre est : Graphe acyclique et connexe.*

**(2)  $T$  est un graphe connexe et acyclique**

*C'est en fait l'une des définitions d'un arbre.*

**(3)  $T$  est un graphe connexe avec  $n-1$  arrête**

*Un graphe cyclique à  $n$  sommets possède au minimum  $n$  arrêtes. Donc un graphe connexe à  $n-1$  arrêtes est acyclique. C'est un arbre.*

**(4)  $T$  est un graphe acyclique avec  $n-1$  arrête**

*T est un graphe simple. Un graphe acyclique est un graphe simple (la boucle serait un cycle). Le graphe possède  $n-1$  arrêtes, donc chaque sommet possède au moins une arrête (parfois en commun avec un autre sommet). Donc le graphe est connexe. C'est donc un arbre.*

*Les propriétés précédentes décrivant toutes un arbre, elles sont équivalentes.*

### Exercice 3 -

*Considérons 3 définitions d'un arbre :*

*Définition 1.*

Un arbre  $T$  est un graphe :

- Qui est simple (sans boucle)
- Tel que :

$$\forall (u, v) \in T, u \neq v, \exists ! \eta[u, v] \quad (1)$$

Cette définition repose sur les deux propositions suivantes :

*Proposition 1 : S'il y a un chemin de  $v$  à  $w$  dans le graphe  $G$ , alors il y a aussi un chemin simple de  $v$  à  $w$ .*

*Proposition 2 : S'il y a un cycle dans  $G$ , alors il y a un cycle simple dans  $G$ .*

*Définition 2.*

Un graphe non-orienté connexe et acyclique est appelé un arbre.

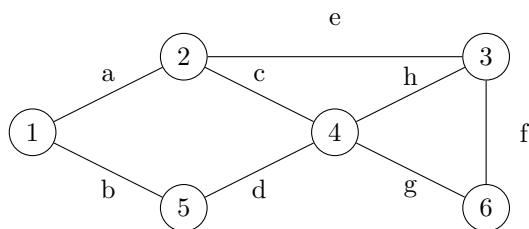
*Définition 3.*

Un arbre est un graphe connexe minimal. C'est-à-dire que toute suppression d'arrêtes le rend non connexe.

## Partie D -

### Exercice 1.1 -

Soit  $G$  le graphe suivant :



### Exercice 1.2 -

On considère  $G$  un graphe simple et non dirigé.

**1** - Soit  $A$  la matrice d'adjacence de  $G$ . Que valent les sommes par lignes et par colonnes ?

Les sommes par lignes et par colonnes nous donnent le degré des sommets de  $G$ .

**2** - Soit  $M$  la matrice d'incidence de  $G$ , c'est-à-dire une matrice de taille  $V(G) \times E(G)$  telle que  $m_{ue} = 1$  si l'arrête  $e$  est incidente au sommet  $u$  et  $m_{ue} = 0$  sinon. Ecrire la matrice d'incidence du graphe de l'exercice précédent.