

Les arbres

1 Les arbres

1.1 Introduction

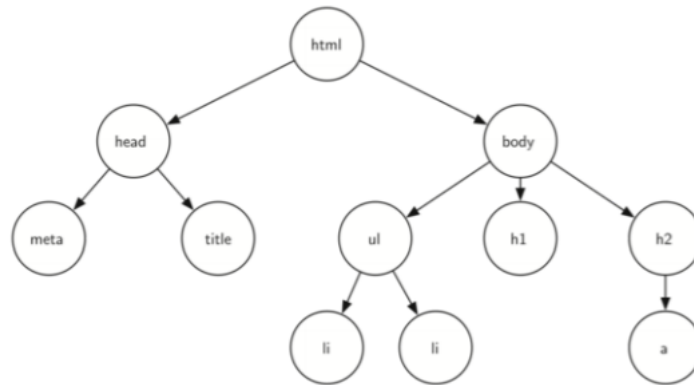
Il n'existe pas qu'une façon linéaire de représenter les données, comme les listes, les tableaux, les dictionnaires, les piles et les files. Nous pouvons également structurer les données de façon hiérarchique.

1.2 Exemples de situations où l'on rencontre des arbres

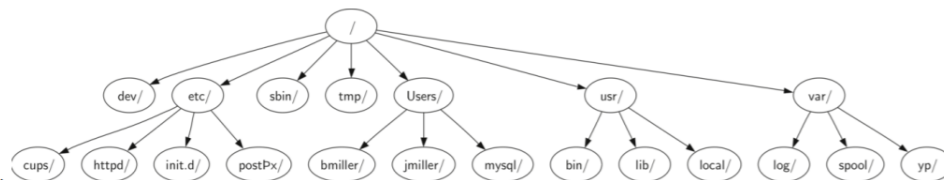
- En biologie



- Les balises d'une page web



- Les dossiers d'un ordinateur



1.3 Définition

Définition 9.1

Un **arbre** est une structure de données constituée de nœuds, qui peuvent avoir des enfants (et qui sont aussi des nœuds)

Définition 9.2

Le sommet de l'arbre est appelé **racine**.

Définition 9.3

Un nœud qui ne possède pas d'enfant est appelé une **feuille**.

Définition 9.4

Les nœuds autres que la racine et les feuilles sont appelés **nœuds internes**.

Définition 9.5

Une **branche** est une suite finie de nœuds consécutifs de la racine vers une feuille.

Remarque

Un arbre a donc autant de feuilles que de branches !

Définition 9.6

l'**arité** d'un arbre est le nombre maximal d'enfants qu'un nœud peut avoir.

Définition 9.7

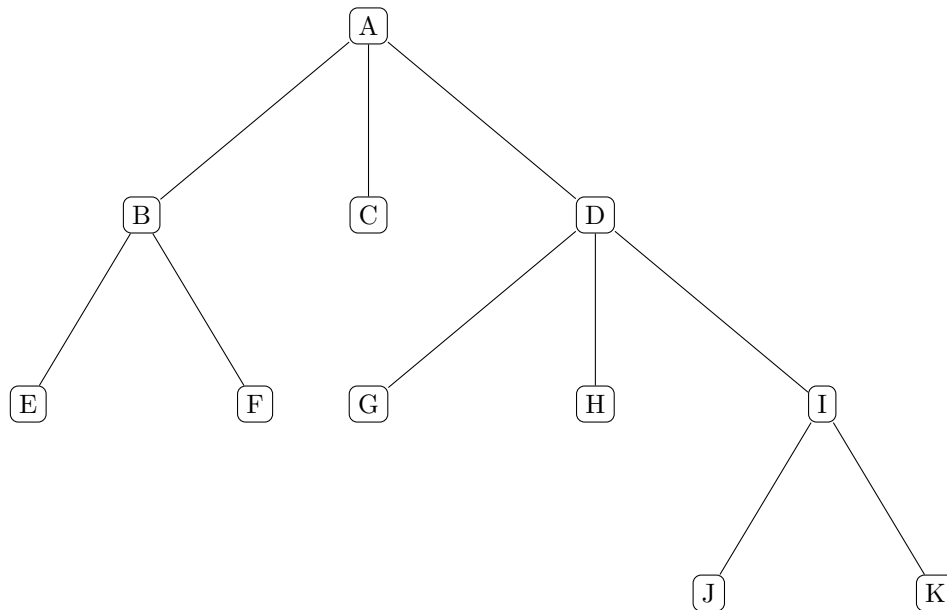
| La **taille** d'un arbre est le nombre de nœuds qui le compose.

Définition 9.8

| La **hauteur** d'un arbre est la profondeur à laquelle il faut descendre pour trouver la feuille la plus éloignée de la racine.

Exercice 9.1

On considère l'arbre ci-dessous.



Répondre aux questions suivantes :

- Nombre de nœuds ?
- Nombre de racine ? Lequel ?
- Nombre de feuilles ? Lesquelles ?
- Nombre de branches ?
- Nombre de nœuds internes ?
- Quel est son arité ?
- Quelle est sa taille ?
- Quelle est sa hauteur ?

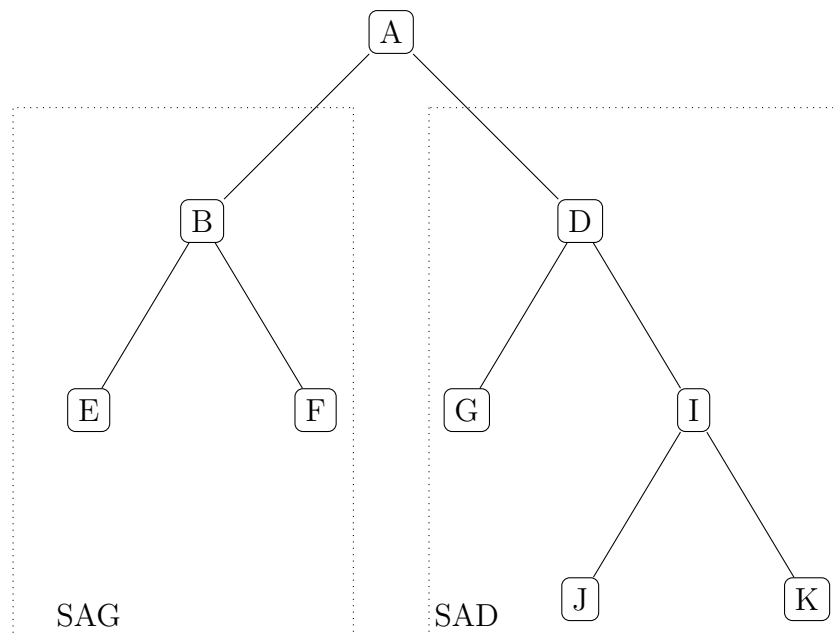
2 Les arbres binaires

2.1 Définition

Définition 9.9

| Un arbre dont l'arité est 2 est un **arbre binaire**

Les arbres binaires sont donc des arbres où chaque nœud peut donner 0, 1 ou 2 enfants.



On distingue généralement à partir du nœud racine 2 sous-arbres disjoints : Le sous-arbre gauche de l'arbre binaire (SAG) et le sous-arbre droit de l'arbre binaire (SAD).

2.2 Cas particuliers

2.2.1 Arbre dégénéré ou filiforme

Définition 9.10

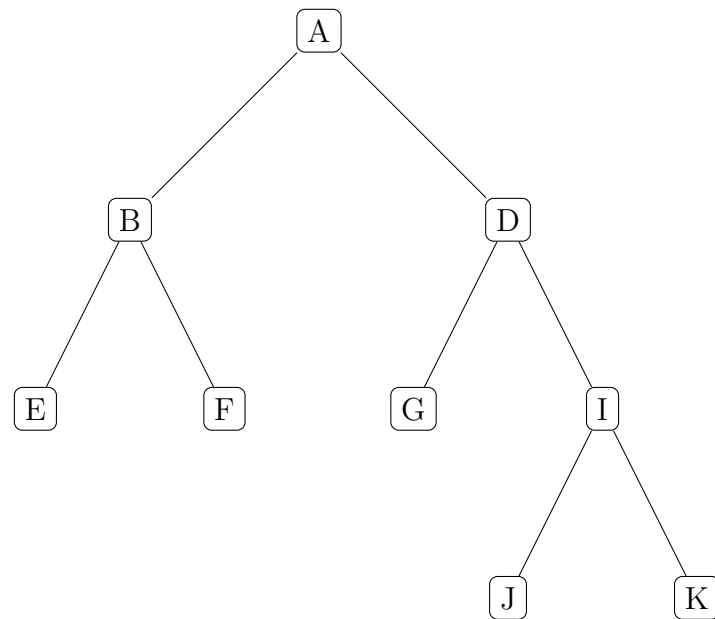
| Un **arbre dégénéré** est un arbre dont les nœuds ne possèdent au plus un enfant.



2.2.2 Arbre localement complet

Définition 9.11

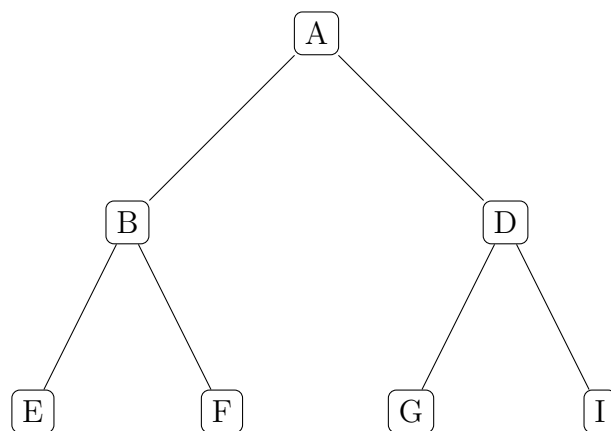
| Un **arbre localement complet** est un arbre binaire dont chacun des nœuds possède soit deux enfants, soit aucun.



2.2.3 Arbre complet

Définition 9.12

C'est un arbre qui est localement complet et dont toutes les feuilles sont au niveau hiérarchique le plus bas.

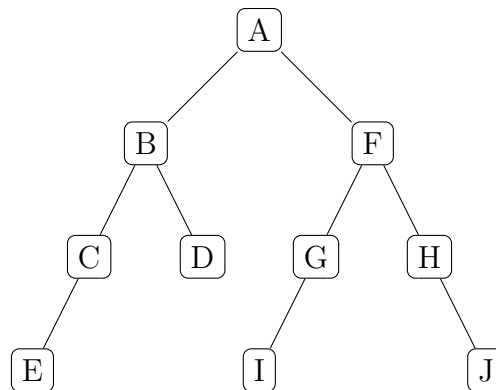


Exemple

- • Combien de nœuds au maximum comporte un arbre localement complet de hauteur h ? Au minimum ?
- Combien de nœuds comporte un arbre complet de hauteur h ?
- Combien de squelettes d'arbres parfaits de hauteur h existe-t-il ?
- Combien de squelettes d'arbres filiformes de hauteur h existe-t-il ?

2.3 Notion de clé

À chaque nœud d'un arbre binaire, on associe une clé ("valeur" associée au nœud)



- Si on prend le nœud ayant pour clé A (le nœud racine de l'arbre) on a :
 - le sous-arbre gauche est composé du nœud ayant pour clé B, du nœud ayant pour clé C, du nœud ayant pour clé D et du nœud ayant pour clé E
 - le sous-arbre droit est composé du nœud ayant pour clé F, du nœud ayant pour clé G, du nœud ayant pour clé H, du nœud ayant pour clé I et du nœud ayant pour clé J
- si on prend le nœud ayant pour clé B on a :
 - le sous-arbre gauche est composé du nœud ayant pour clé C et du nœud ayant pour clé E
 - le sous-arbre droit est uniquement composé du nœud ayant pour clé D
- si on prend le nœud ayant pour clé G on a :
 - le sous-arbre gauche est uniquement composé du nœud ayant pour clé I
 - le sous-arbre droit est vide (NIL)

Remarque

Un arbre vide est noté NIL

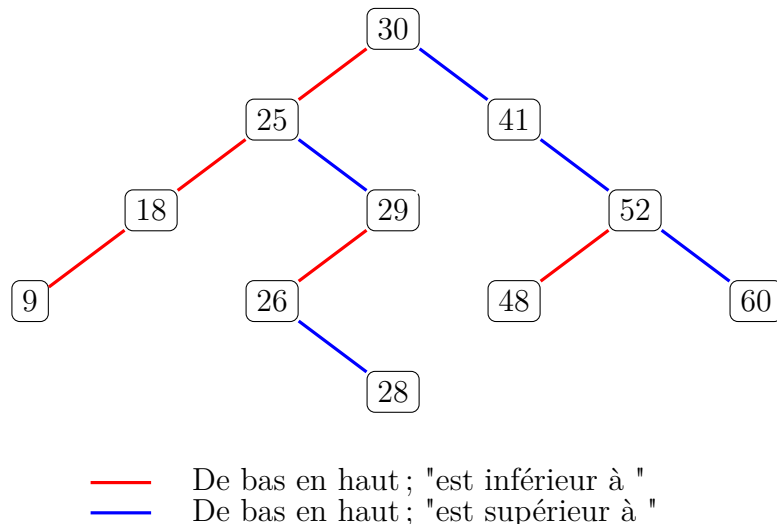
très important

Un sous-arbre (droite ou gauche) est un arbre (même s'il contient un seul nœud ou pas de nœud de tout (NIL)).

2.4 Les arbres binaires de recherche

Un arbre binaire de recherche est un cas particulier des arbres binaires qui doit satisfaire en plus deux conditions :

- Les clés de tous les nœuds du sous-arbre gauche d'un nœud X sont inférieures ou égales à la clé de X
- Les clés de tous les nœuds du sous-arbre droit d'un nœud X sont strictement supérieures à la clé de X.



3 Algorithmes sur les arbres binaires

Notations : Soit T un arbre :

T.racine est le nœud racine de l'arbre T

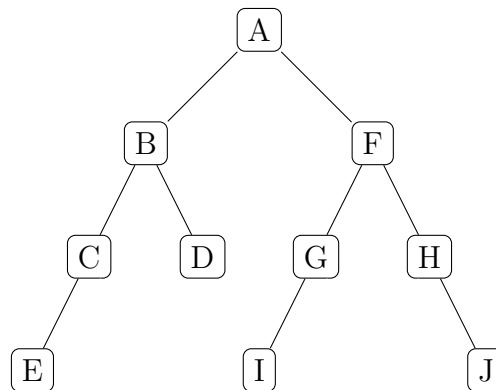
Soit un nœud x :

x.gauche correspond au sous-arbre gauche du nœud x

x.droit correspond au sous-arbre droit du nœud x

x.cle correspond à la clé du nœud x

3.1 Calcul de la hauteur d'un arbre



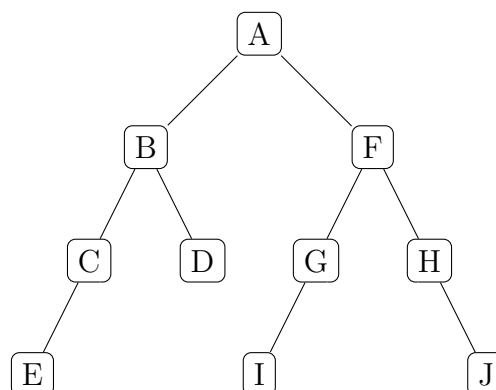
Appliquer cet algorithme à l'arbre ci-dessus.

```

1 VARIABLE
2 T : arbre
3 x : nœud
4 DEBUT
5 Function HAUTEUR(T)
6   if T ≠ NIL then
7     x ← T.racine
8     renvoyer 1 + max(HAUTEUR(x.gauche), HAUTEUR(x.droit))
9   else
10    renvoyer 0
11  end
12 end
13 FIN
  
```

3.2 Calcul de la taille d'un arbre

On considère de nouveau cet arbre :



Appliquer cet algorithme à l'arbre ci-dessus.

3.3 Parcourir un arbre

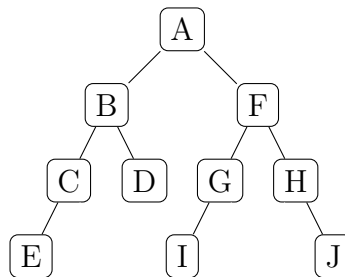
Il existe plusieurs façons de parcourir un arbre !


```

1 VARIABLE
2 T : arbre
3 x : noeud
4 DEBUT ;
5 Function TAILLE(T)
6   if T ≠ NIL then
7     x ← T.racine
8     renvoyer 1 + TAILLE(x.gauche) + TAILLE(x.droit)
9   else
10    renvoyer 0
11  end
12 end
13 FIN

```

3.3.1 Parcours dans l'ordre infixe



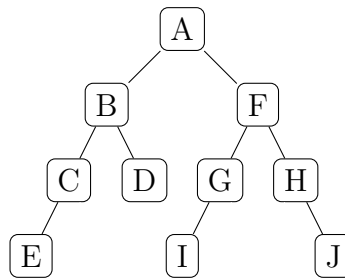
```

1 VARIABLE
2 T : arbre
3 x : noeud
4 DEBUT
5 Function PARCOURS_INF(T)
6   if T ≠ NIL then
7     x ← T.racine
8     PARCOURS_INF(x.gauche)
9     affiche x.cle
10    PARCOURS_INF(x.droit)
11  end
12 end

```

Dans quel ordre a été parcouru cet arbre ?

3.3.2 Parcours de l'arbre ordre préfixe



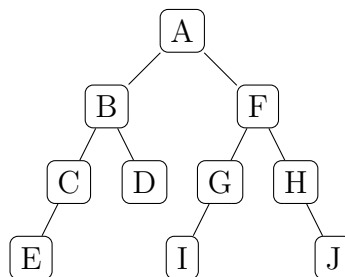
```

1 VARIABLE
2 T : arbre
3 x : nœud
4 DEBUT
5 Function PARCOURS_ PREFIXE(T)
6   if  $T \neq NIL$  then
7      $x \leftarrow T.racine$ 
8     affiche x.cle
9     PARCOURS_ PREFIXE(x.gauche)
10    PARCOURS_ PREFIXE(x.droit)
11  end
12 end

```

Dans quel ordre a été parcouru cet arbre ?

3.3.3 Parcours d'un arbre ordre suffixe



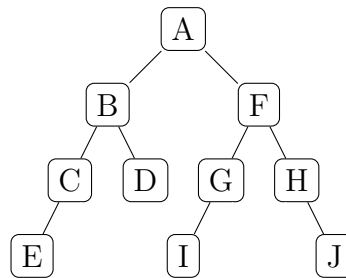
```

1 VARIABLE
2 T : arbre
3 x : nœud
4 DEBUT
5 Function PARCOURS_ SUFFIXE(T)
6   if  $T \neq NIL$  then
7      $x \leftarrow T.racine$ 
8     PARCOURS_ SUFFIXE(x.gauche)
9     PARCOURS_ SUFFIXE(x.droit)
10    affiche x.cle
11  end
12 end

```

Dans quel ordre a été parcouru cet arbre ?

3.3.4 Parcourir un arbre en largeur d'abord



```

1 VARIABLE
2 T : arbre
3 Tg : arbre
4 Td : arbre x : nœud
5 f : file
6 DEBUT
7 Vider f # la file est vide
8 Function PARCOURS_ LARGEUR(T)
9   enfiler(T.racine,f)
10  f non vide x ← défiler(f)
11  afficher x.cle
12  if x.gauche ≠ NIL then
13    Tg ← x.gauche
14    enfiler(Tg.racine,f)
15  end
16  if x.droit ≠ NIL then
17    Td ← x.droite
18    enfiler(Td.racine,f)
19  end
20 end

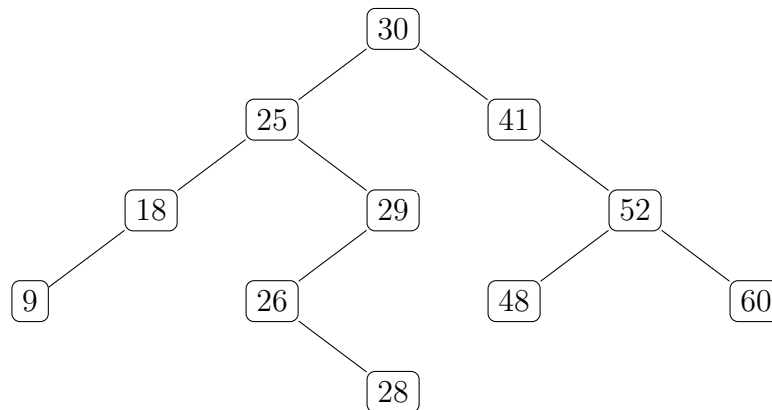
```

Dans quel ordre a été parcouru cet arbre ?

Remarque

- Cet algorithme utilise une file FIFO
- Cet algorithme n'est pas récursif.

3.4 Recherche d'une clé dans un arbre binaire de recherche



```

1 VARIABLE
2 T : arbre
3 cle : clé
4 x : nœud
5 DEBUT
6 Vider f # la file est vide
7 Function RECHERCHER_ CLE(T,cle)
8   if T = NIL then
9     | retourner Faux
10  else
11    x ← T.racine
12    if x = cle then
13      | retourner Vrai
14    end
15    if x < cle then
16      | retourner RECHERCHER_ CLE (cle,x.droit)
17    else
18      | retourner RECHERCHER_ CLE (cle,x.gauche)
19    end
20  end
21 end

```

Pour rechercher une clé dans un arbre binaire de recherche, on peut d'abord la comparer avec la racine. Si la clé est présente à la racine, on renvoie Vrai. Si la clé est inférieure à la racine, on cherche la clé dans le sous-arbre de gauche. Si la clé est supérieure à la racine, on cherche alors dans le sous-arbre de droite. Si la clé n'a pas été trouvée, on retourne Faux.

3.5 Insertion d'une clé dans un arbre binaire de recherche