

Arbres Binaires : définitions et propriétés

Les listes, piles et files que nous avons croisé jusqu'ici sont utilisées pour représenter des structures pouvant être énumérées séquentiellement. Elles sont particulièrement efficaces lorsqu'il s'agit d'accéder au premier élément (ou au dernier selon l'implémentation). Elles ne le sont pas quand il s'agit d'**accéder à un élément à une position arbitraire** dans la structure, car il faut parcourir toute la liste/pile/file jusqu'à la position recherchée, ce qui donne un temps d'accès proportionnel à la taille de la structure (donc en $\mathcal{O}(n)$).

1. Structures arborescentes

Les **structures arborescentes**, c'est-à-dire sous forme d'arbre, sont une autre forme de **structures chaînées** dans laquelle l'accès à un élément se fait potentiellement bien plus rapidement qu'avec les listes chaînées.

Ces types de structures arborescentes sont omniprésentes en informatique, ne serait-ce que par l'organisation du système de fichier :



Structure arborescente

Une **structure arborescente** est une structure chaînée construite à partir d'un point de départ qui se scinde en plusieurs branches à chaque étape.

2. Arbres Binaires

2.1. Définitions et vocabulaire

définition : Arbre Binaire

Un **arbre binaire** est un cas particulier de structure arborescente où chaque position ouvre sur exactement deux branches.

Plus précisément, un **arbre binaire** est un ensemble fini de **noeuds** correspondant à l'un des deux cas suivants :

- Soit l'arbre est vide, c'est-à-dire qu'il ne contient aucun **noeud**.
- Soit l'arbre n'est pas vide, et ses **noeuds** sont structurés de la façon suivante :
 - un noeud est appelé **la racine** de l'arbre ;
 - les noeuds restants sont séparés en deux sous-ensembles qui forment récursivement **deux sous-arbres binaires** appelés respectivement **sous-arbre gauche** et **sous-arbre droit** ;
 - la racine est reliée à chacune des racines de ces sous-arbres gauches et droits (à conditions qu'ils ne soient pas vides).

Exemples et contre-exemples d'arbres binaires



L'arbre de gauche n'est pas un arbre binaire : 6 sous-arbres sont rattachés à A , les sous-arbres de racines B, C, D, E, F, G .

L'arbre de droite est bien un arbre binaire, de chaque noeud partent deux sous-arbres, éventuellement vides.

Vocabulaire des arbres

On considère l'arbre binaire ci-dessous :



- La **taille de l'arbre** est 4, c'est le nombre de noeuds qui le compose.
- Le noeud **racine** est le noeud 1.
- Le sous-arbre gauche à partir de 1 contient deux noeuds (2 et 3), le sous-arbre droit un seul (4).
- le noeud 1 possède deux **fil**s : son **fil gauche** est 2 et son **fil droit** est 4.
- Le sous-arbre gauche à partir de 2 n'est pas vide (il contient le noeud 3), le sous-arbre droit lui l'est.
- Le noeud **parent** du noeud 3 est le noeud 2.
- Les deux sous-arbres à partir de 3 sont vides, tout comme ceux de 4. On dira que les noeuds 3 et 4 sont des **feuilles** de l'arbre.

Remarques

Les arbres binaires sont utilisés pour traiter des données. Chaque noeud peut donc être représenté par la donnée qu'il contient. Ainsi, dans les arbres ci-dessus :

- un contient des valeurs numériques (1, 2, 3 et 4) ;
- l'autre contient des caractères (A à L).

? Exercice

Pour chacun des arbres binaires ci-dessous, préciser sa taille, sa racine ainsi que les noeuds feuilles :

Enoncé

Arbre 1



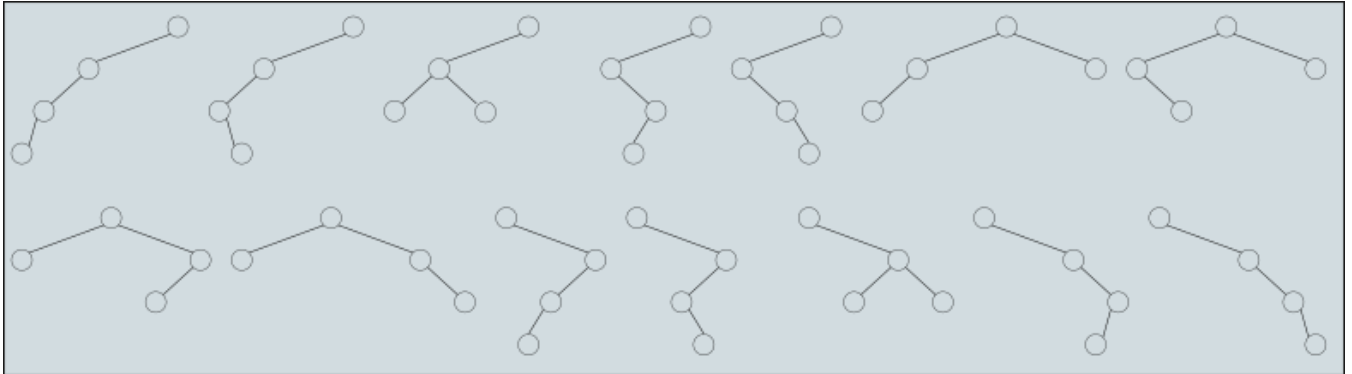
Arbre 2

**Solution**

- Arbre 1 :
 - taille : 7
 - racine : « A »
 - feuilles : « D », « E », « G »
- Arbre 2 :
 - taille : 7
 - racine : « P »
 - feuilles : « C », « X », « N »

? Exercice**Enoncé**

Dessiner tous les arbres binaires ayant respectivement 3 et 4 noeuds.

Solution**? Exercice****Enoncé**

Sachant qu'il y a 1 arbre binaire vide, 1 arbre binaire contenant 1 noeud, 2 arbres binaires contenant 2 noeuds, 5 arbres binaires contenant 3 noeuds, et 14 arbres binaires contenant 4 noeuds, calculer le nombre d'arbres binaires contenant 5 noeuds, sans chercher à les construire tous.

Solution

Un arbre de taille 5 dispose d'un noeud racine et de 4 noeuds, pouvant être répartis de la manière suivante :

- 4 noeuds dans le sous-arbre gauche, et 0 dans le sous-arbre droit ;
- 3 noeuds dans le sous-arbre gauche, et 1 dans le sous-arbre droit ;
- 2 noeuds dans le sous-arbre gauche, et 2 dans le sous-arbre droit ;
- 1 noeud dans le sous-arbre gauche, et 3 dans le sous-arbre droit ;
- 0 noeud dans le sous-arbre gauche, et 4 dans le sous-arbre droit.

On en déduit que le nombre d'arbres différents à 5 noeuds est :

$$14 \times 1 + 5 \times 1 + 2 \times 2 + 1 \times 5 + 1 \times 14 = 14 + 5 + 4 + 5 + 14 = 42$$

2.2. Hauteur d'un arbre

📋 Définition : hauteur d'un arbre

La **hauteur d'un arbre** est égale au nombre maximal de noeuds reliant la racine aux feuilles, les extrémités étant comprises.

Si un arbre est de taille N et de hauteur h , on a la relation suivante :

$$h \leq N \leq 2^h - 1$$

🔗 Démonstration

Inégalité $h \leq N$

Dans le cas d'un arbre ayant à chaque noeud au moins un de ses sous-arbre vide :



Il est évident que dans ce cas la hauteur de l'arbre est égale à sa taille, d'où $h \leq N$.

Inégalité $N \leq 2^h - 1$

dans le cas d'un **arbre binaire parfait**, c'est-à-dire dont toutes les feuilles sont situées à la même distance de la racine :



La taille est alors égale à

$$\begin{aligned} N &= 1 + 2 + 2^2 + \dots + 2^{h-1} \\ &= \frac{2^h - 1}{2 - 1} \\ N &= 2^h - 1 \end{aligned}$$

D'où l'inégalité recherchée.

Hauteur et récursivité

La hauteur d'un arbre peut-aussi être définie récursivement :

- la hauteur d'un arbre vide est 0 ;
- la hauteur d'un arbre est égale à un plus le maximum de la hauteur des deux sous-arbres de la racine :

$$h = 1 + \max(\text{hauteur}(\text{Gauche}), \text{hauteur}(\text{Droit}))$$

2.3. Implémentation d'arbres en Python

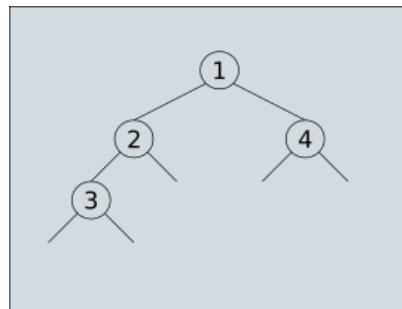
Il existe bien entendu différentes façons d'implémenter une structure d'arbre binaire en Python. Cependant, la méthode la plus simple est d'utiliser le *paradigme Objet* afin de représenter des noeuds :

```
class Node() :  
    def __init__(self, valeur, gauche, droit) :  
        self.valeur=valeur  
        self.gauche = gauche  
        self.droit = droit
```

un sous-arbre vide étant représenté par la valeur `None` .

Exemple d'utilisation des objets `Node`

On considère l'arbre binaire ci-dessous :



Une représentation en Python de cet arbre est alors :

```
tree = Node(1,  
            Node(2,  
                  Node(3, None, None),  
                  None),  
            Node(4, None, None))
```

? Exercice**Enoncé**

Donner le code de représentation de chacun des arbres ci-dessous en Python :

Arbre 1



Arbre 2

**Solution**

• Arbre 1 :

```

arbre1 = Node("A",
    Node("B",
        Node("D", None, None), #FG
        Node("E", None, None), #FD
    ),
    Node("C", #FD
        None, #FG
        Node("F", #FD
            None, #FG
            Node("G", None, None) #FD
        )
    )
)
  
```

• Arbre 2 :

```

arbre2 = Node("P",
    Node("A",
        Node("R",
            Node("C", None, None),
            None
        ),
        Node("I",
            Node("X", None, None),
            Node("N", None, None)
        )
    ),
    None
)
  
```

? Exercice : Fonction `hauteur`

Enoncé

Coder une fonction `hauteur(t)` calculant la hauteur d'un arbre `t` qui lui est passé en argument (*indice : récursivité*).

Solution

```
def hauteur(t) :  
    if t is None :  
        return 0  
    else :  
        return 1 + max(hauteur(t.gauche), hauteur(t.droit))
```

? Exercice : Fonction `taille`

Enoncé

Coder une fonction `taille(t)` calculant la taille d'un arbre `t` qui lui est passé en argument (*indice : récursivité*).

Solution

```
def taille(t) :  
    if t is None :  
        return 0  
    else :  
        return 1 + taille(t.gauche)+taille(t.droit)
```

? Exercice : Fonction `estVide(tree)`

Enoncé

Coder une fonction `estVide(tree)` renvoyant `True` si l'arbre est vide, et `False` sinon.

Solution

```
def estVide(t) :  
    return t is None
```

🔗 Arbres doublement chaînés

Il est parfois - mais pas toujours- nécessaire de mémoriser le noeud parent de chaque noeud. On parle alors d'arbre **doublement chaînés**. L'implémentation en POO de la classe `Node` est alors quasiment identique, en rajoutant seulement l'attribut `parent` :

```
class Node() :  
    def __init__(self, valeur, gauche, droit, parent) :  
        self.valeur=valeur  
        self.gauche = gauche  
        self.droit = droit  
        self.parent = parent
```

3. Parcours d'arbres

Pour utiliser un arbre, il faut le **parcourir**. Or il existe plusieurs ordres de parcours, qui tous ont un intérêt différent. Pour illustrer ces ordres de parcours, nous utiliserons comme exemple le même arbre, dont on veut **afficher les différents noeuds** :



3.1. Parcours en profondeur (DFS ou Depth-First Search)

Les **parcours en profondeur** sont des parcours qui seront traités de manière récurrentes, en partant de la racine. Il en existe trois type principaux :

Parcours Préfixe

On appelle **parcours préfixe** un parcours où les noeuds seront affichés dans l'ordre suivant

- on affiche la racine ;
- ensuite on affiche récurrents le sous-arbre gauche ;
- enfin on affiche récurrents le sous-arbre droit.

Le parcours est dans l'ordre **noeud - gauche - droit**

Exemple

Parcours Infixe

On appelle **parcours infixe** un parcours où les noeuds seront affichés dans l'ordre suivant

- on affiche récurrents le sous-arbre gauche ;
- ensuite on affiche la racine ;
- enfin on affiche récurrents le sous-arbre droit.

Le parcours est donc dans l'ordre **gauche - noeud - droit**.

Exemple

Parcours Suffixe (ou postfixe)

On appelle **parcours suffixe** un parcours où les noeuds seront affichés dans l'ordre suivant

- on affiche récurrents le sous-arbre gauche ;
- ensuite on affiche récurrents le sous-arbre droit ;
- enfin on on affiche la racine.

Le parcours est donc dans l'ordre **gauche - droit - noeud**.

Exemple

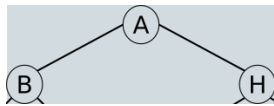
? Exercice

Enoncé

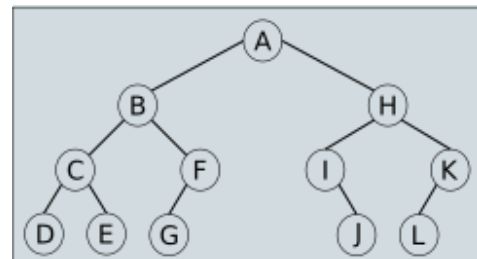
Pour chacun des arbres suivants, donner l'affichage par :

1. un parcours préfixe ;
2. un parcours infixé ;
3. un parcours suffixe.

Arbre 1



Arbre 2



Solution

- Arbre 1 :
 - parcours Préfixe : A B H
 - parcours Infixe : B A H
 - parcours Suffixe : B H A
- Arbre 2 :
 - parcours Préfixe : A B C D E F G H I J K L
 - parcours Infixe : D C E B G F A I J H L K
 - parcours Suffixe : D E C G F B J I L K H A

3.2. Algorithmes et codage des parcours en profondeur

Codage des arbres

Les deux arbres précédents peuvent être codés en Python de la manière suivante :

```
arbre1 = Node('A',
              Node('B', None, None),
              Node('C', None, None)
            )

arbre2 = Node('A',
              Node('B',
                  Node('C',
                      Node('D', None, None),
                      Node('E', None, None)),
                  Node('F',
                      Node('G', None, None),
                      None)
                ),
              Node('H',
                  Node('I',
                      None,
                      Node('J', None, None)),
                  Node('K',
                      Node('L', None, None),
                      None)
                )
            )
```

Exemple : algorithme de parcours préfixe

Un algorithme en langage naturel permettant d'afficher les noeuds d'un arbre par un parcours préfixe peut-être écrit comme suit :

```
visiterPréfixe(Arbre A) :
    Afficher (A)
    Si nonVide (gauche(A))
        visiterPréfixe(gauche(A))
    Si nonVide (droite(A))
        visiterPréfixe(droite(A))
```

Sa traduction en Python est la suivante :

```
def visitePrefixe(tree) :
    print(tree.valeur, end=" ")
    if not(estVide(tree.gauche)) :
        visitePrefixe(tree.gauche)
    if not(estVide(tree.droit)) :
        visitePrefixe(tree.droit)
```

? Exercice : Parcours infixe**Enoncé**

Créer une fonction `visiteInfixe` permettant d'afficher les noeuds d'un arbre par un parcours infixe. La fonction sera testée sur les deux arbres donnés plus haut.

Solution

```
def visiteInfixe(tree) :
    if not(estVide(tree.gauche)) :
        visiteInfixe(tree.gauche)
    print(tree.valeur, end=" ")
    if not(estVide(tree.droit)) :
        visiteInfixe(tree.droit)
```

? Exercice : Parcours suffixe**Enoncé**

Créer une fonction `visiteSuffixe` permettant d'afficher les noeuds d'un arbre par un parcours suffixe. La fonction sera testée sur les deux arbres donnés plus haut.

Solution

```
def visiteSuffixe(tree) :
    if not(estVide(tree.gauche)) :
        visiteSuffixe(tree.gauche)
    if not(estVide(tree.droit)) :
        visiteSuffixe(tree.droit)
    print(tree.valeur, end=" ")
```

3.3. Parcours en largeur

Le **parcours en largeur** d'un arbre consiste à parcourir **chaque niveau** de l'arbre de gauche à droite, en partant de la racine.



Sur cet arbre, le parcours en largeur affichera les noeuds dans l'ordre suivant : 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11

? Exercice : application directe**Enoncé**

Donner le résultat d'un parcours en largeur des deux arbres des exercices précédents.

Solution

- Arbre 1 : A B H
- Arbre 2 : A B H C F I K D E G J L

📋 Algorithme de parcours en largeur

Le parcours en largeur **n'est pas effectué récursivement**. Il fonctionne avec le principe **d'une file** :

```
ParcoursLargeur(Arbre A) {
    f = FileVide
    enfiler(Racine(A), f)
    Tant que (f != FileVide) {
        noeud = defiler(f)
        Afficher(noeud)
        Si (gauche(noeud) != null) Alors
            enfiler(gauche(noeud), f)
        Si (droite(noeud) != null) Alors
            enfiler(droite(noeud), f)
    }
}
```

? Exercice**Enoncé**

Implémenter une fonction `visiteLargeur(tree)`, utilisant une structure de file basée sur les listes python, et utilisant :

- `list.insert(0, e)` pour enfiler l'élément `e` à la position 0 ;
- `list.pop()` pour défiler le dernier élément de la file.

Solution

```
def visiteLargeur(tree) :
    f = []
    f.insert(0, tree)
    while f != [] :
        noeud = f.pop()
        print(noeud.valeur, end=" ")
        if noeud.gauche :
            f.insert(0, noeud.gauche)
        if noeud.droit :
            f.insert(0, noeud.droit)
```