ÉVALUATION SUR LES ARBRES ET ARBRES BINAIRES

Partie 1 - Vocabulaire sur les arbres

Voici un arbre enraciné:

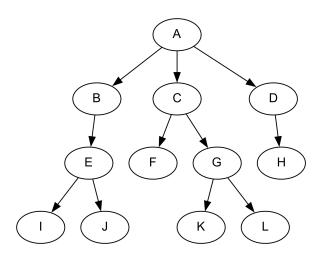


Figure 1: Un arbre enraciné

On considèrera que la **profondeur** du **nœud racine** est de **0**.

Chaque **nœud** possède une **étiquette**, qui est une *lettre* entre A et L.

Exercice 1

Répondre aux questions suivantes :

- 1. Quelle est le **taille** de cet arbre ?
- 2. Combien y a t-il d'arêtes dans cet arbre ?
- 3. Quel est le nœud racine de l'arbre (indiquer l'étiquette associée à ce nœud) ?
- 4. Quelle est la **profondeur** du nœud **F**?
- 5. Quelles sont les **feuilles** de cet arbre ?
- 6. Quelle est la hauteur de cet arbre?

Correction exercice 1

- 1. La taille correspond au nombre de nœuds dans l'arbre, ici 12.
- 2. Le **nombre d'arêtes** correspond à la **taille** de l'arbre moins 1, car chaque nœud est relié à un nœud père à l'exception de la racine de l'arbre. Ici, on compte donc 11 arêtes.
- 3. Le nœud racine de l'arbre est le nœud d'étiquette A.
- 4. La **profondeur** du nœud **F** est de **2**.
- 5. Une feuille est un nœud qui n'a pas de nœuds fils. Ici, on a donc les feuilles I, J, F, K, L et H.
- 6. La hauteur d'un arbre est la profondeur des feuilles les plus profondes de l'arbre (ici les feuilles I, J, K et L). La hauteur est donc de 3.

Partie 2 - Dessiner un arbre binaire

Voici un tableau contenant les données d'un arbre binaire :

Nœud	Étiquette du nœud	Racine du sous-arbre gauche	Racine du sous-arbre droit
A	*	В	С
В	8		
С	/	D	Е
D	+	F	G
Е	3		
F	6		
G	6		

Exercice 2

Représenter l'arbre binaire correspondant.

La racine de l'arbre est le nœud A ayant pour étiquette *.

Votre arbre doit donc commencer de la manière suivante :

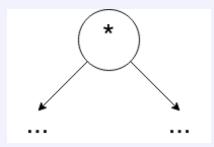


Figure 2: Arbre d'une expression arithmétique

Correction exercice 2

Voici l'arbre obtenu:

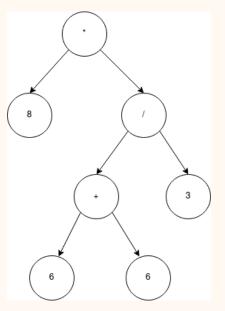


Figure 3: Arbre d'une expression arithmétique

Exercice 3

- 1. Quelle est la **taille** de l'arbre binaire ainsi dessiné?
- 2. Quelle est la hauteur de l'arbre, en considérant que la racine est de profondeur 1 ?
- 3. Dans un arbre binaire, l'**ordre des sous-arbres** a-t-il une importance ? Pour quels opérateurs inverser le *sous-arbre gauche* et *droit* poserait un problème ?
- 4. Quel est le résultat de l'opération représentée par cet arbre ?

Correction exercice 3

- 1. La taille de cette arbre est de 7 (car on compte 7 nœuds dans l'arbre).
- 2. Cet arbre a une hauteur de 4 (en considérant que la racine est de profondeur 1).
- 3. Oui, inverser le **sous-arbre gauche** et le **sous-arbre droit** donne un arbre binaire **différent**, dont les données n'ont **pas le même sens**. Dans le cas d'un arbre d'une expression arithmétique, si l'on inverse les sous-arbres pour les opérateurs (soustraction) et / (division), le calcul n'est alors plus le même.

Partie 3 - Parcours d'arbres binaires

Voici un arbre binaire:

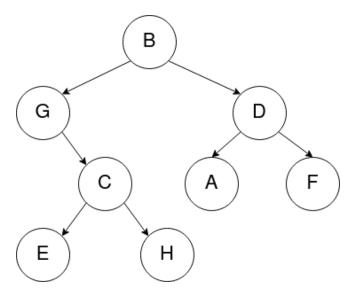


Figure 4: Un arbre binaire

Exercice 4

Indiquer l'ordre de visite des nœuds lors d'un parcours en largeur.

Correction exercice 4

On visite les nœuds niveau par niveau et de gauche à droite.

On obtient donc l'ordre de visite suivant : [B, G, D, C, A, F, E, H].

Voici 3 algorithmes de parcours en profondeur :

Parcours A

Précondition: L'arbre n'est pas vide

- 1. On visite le nœud racine de l'arbre.
- 2. On effectue le parcours A du sousarbre gauche s'il est NON vide.
- 3. On effectue le parcours A du sousarbre droit s'il est NON vide.

Parcours B

Précondition : L'arbre n'est pas vide

- 1. On effectue le parcours B du sousarbre gauche s'il est NON vide.
- 2. On effectue le parcours B du sousarbre droit s'il est NON vide.
- 3. On visite le nœud racine de l'arbre.

Parcours C

Précondition : L'arbre n'est pas vide

- 1. On effectue le parcours C du sousarbre gauche s'il est NON vide.
- 2. On visite le nœud racine de l'arbre.
- 3. On effectue le parcours C du sousarbre droit s'il est NON vide.

Exercice 5

Quel parcours (A, B ou C) correspond à un ordre préfixe, à un ordre infixe et à un ordre suffixe ?

Correction exercice 5

Parcours A : ordre **préfixe** (*Racine-Gauche-Droite*). Parcours B : ordre **suffixe** (*Gauche-Droite-Racine*). Parcours C : ordre **infixe** (*Gauche-Racine-Droite*).

Exercice 6

En reprenant l'arbre binaire de la figure 3 :

- 1. Indiquer l'ordre de visite des nœuds lors d'un parcours préfixe.
- 2. Indiquer l'ordre de visite des nœuds lors d'un parcours suffixe.
- 3. Indiquer l'ordre de visite des nœuds lors d'un parcours infixe.

Correction exercice 6

- 1. Parcours préfixe : [B, G, C, E, H, D, A, F]
- 2. Parcours suffixe : [E, H, C, G, A, F, D, B]
- 3. Parcours infixe : [G, E, C, H, B, A, D, F]

Partie 4 - Implémentation d'un arbre binaire

On propose une classe Arbre représentant un arbre binaire et définie comme suit :

```
class Arbre:
def __init__(self, valeur=None, gauche=None, droite=None):
self.v = valeur
self.g = gauche
self.d = droite
```

On définit, en dehors de la classe, deux **fonctions d'interface** nvABV et nvAB qui renvoient respectivement un **nouvel arbre binaire vide** et un **nouvel arbre binaire non vide** :

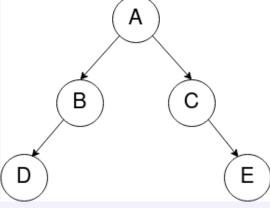
```
def nvABV() -> Arbre:
    ''' Renvoie un nouvel arbre binaire vide. '''
    return Arbre()

def nvAB(valeur: str, gauche: Arbre, droite: Arbre) -> Arbre:
    ''' Renvoie un nouvel arbre binaire non vide, caractérisé par
```

```
l'étiquette de son noeud racine, un ss-arbre gauche et ss-arbre droit.
return Arbre(valeur, gauche, droite)
```

Exercice 7

En réutilisant uniquement **les deux fonctions ci-dessus**, indiquez la (ou les) instruction(s) à saisir pour créer l'**arbre binaire** suiv<u>ant</u> dans une variable <u>ab</u>:



Note: Vous pouvez utiliser des variables supplémentaires si besoin.

ab = nvAB(#À COMPLETER#)

Correction exercice 7

On peut créer cet arbre en une instruction de la manière suivante :

On peut également décomposer les sous-arbres en plusieurs variables pour simplifier la création :

```
# Création des feuilles

D = nvAB('D', nvABV(), nvABV())

E = nvAB('E', nvABV(), nvABV())

# Création des sous-arbres de racines B et C

B = nvAB('B', D, nvABV())

C = nvAB('C', nvABV(), E)

# Création de l'arbre final

ab = nvAB('A', B, C)
```

Exercice 8

Implémentez les **fonctions** suivantes :

- gauche (ab: Arbre) et droite (ab: Arbre) qui renvoient respectivement le sous-arbre gauche et le sous-arbre droit d'un arbre binaire donné.
- est vide (ab: Arbre) -> bool: Renvoie True si l'arbre binaire donné est vide, False sinon.
- taille(ab: Arbre) -> int: Renvoie la taille d'un arbre binaire donné.
- hauteur (ab: Arbre) -> int: Renvoie la hauteur d'un arbre binaire donné, la hauteur de l'arbre vide étant de -1.

```
Correction eercice 8
def gauche(ab: Arbre) -> Arbre:
   return ab.g
4 def droite(ab: Arbre) -> Arbre:
   return ab.d
7 def est vide(ab: Arbre) -> bool:
   return ab.v == None
   # On aurait pu écrire:
   \# return ab.v == None and ab.g == None and ab.d == None,
   # mais cela n'est pas nécessaire car on sait que si la valeur de la
      racine ab. v vaut None,
   # les deux autres attributs valent également None et il s'agit bien
      d'un arbre binaire vide.
14 def taille(ab: Arbre) -> int:
   if est_vide(ab):
15
     return 0
16
   else:
17
     return 1 + taille(gauche(ab)) + taille(droite(ab))
18
19
   # A la place de gauche(ab), on peut aussi écrire ab.g
20
   # A la place de droite(ab), on peut aussi écrire ab.d
21
   # Les fonctions gauche et droite que l'on a créé permettent d'
22
       encapsuler les données et de ne pas
    # faire directement appel aux attributs de l'arbre binaire.
23
24
25 def hauteur(ab: Arbre) -> int:
   if est_vide(ab):
26
     return -1
27
   else:
28
     return 1 + max(hauteur(gauche(ab)), hauteur(droite(ab)))
29
```