

# CM 6 : Récursivité (2)

Info1.Algo1

2022-2023 Semestre Impair

- 1 Liste chaînées (suite)
  - Modification (?) d'une liste chaînée
- 2 Arbres binaires
  - Cas général et motivations
  - Arbres binaires
  - Description du type
  - Implémentation
  - Écriture de fonctions
  - Parcours

# Modification (?) d'une liste chaînée

## Exemple

Écrire la fonction récursive `substituer_premiere_occurrence` qui accepte en paramètres :

- une liste chaînée d'entiers `liste`
- un entier `ancienne_valeur`
- un entier `nouvelle_valeur`.

La fonction retourne une nouvelle liste dans laquelle toutes les occurrences de `ancienne_valeur` sont remplacées par `nouvelle_valeur`.

- 1 Liste chaînées (suite)
  - Modification (?) d'une liste chaînée
- 2 Arbres binaires
  - Cas général et motivations
  - Arbres binaires
  - Description du type
  - Implémentation
  - Écriture de fonctions
  - Parcours

## Définition informelle

Un **arbre** est une **structure de données récursive**. Chaque élément de cette structure est appelé **nœud**. Chaque nœud est constitué :

- d'une **valeur** associée au nœud.
- d'un nombre quelconque de références vers ses **descendants** ou sous-arbres.

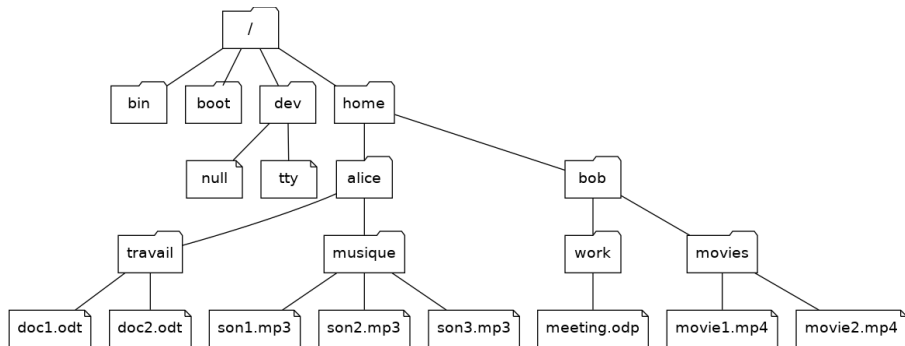
Le premier nœud (qui n'est le descendant d'aucun autre nœud) est appelé **racine** de l'arbre.

# Cas général et motivations

## Motivation 1 : dans un système d'exploitation

Le **système de fichiers** ainsi que l'**organisation des processus** en cours d'exécution sont tous deux représentés sous forme d'**arbre**.

### Exemple 1.1 : système de fichiers



# Cas général et motivations

## Exemple 1.2 : organisation des processus

Sur un système Linux, les processus en cours d'exécution sont accessibles via la commande `ps`.

```
alexander@alexander-vu:~$ pstree -np
systemd(1)─systemd-journal(206)
           └─systemd-udevd(226)
           └─systemd-timesyn(373)─{sd-resolve}(391)
           └─cupsd(663)─dbus(739)
                       └─dbus(740)
           └─acpid(679)
           └─anacron(682)
           └─rsyslogd(688)─{in:imuxsock}(726)
                           └─{in:imklog}(727)
                           └─{rs:main Q:Reg}(728)
           └─accounts-daemon(694)─{gmain}(708)
                                   └─{gdbus}(741)
           └─snapd(696)─{snapd}(722)
                       └─{snapd}(725)
                       └─{snapd}(730)
                       └─{snapd}(734)
```

# Cas général et motivations

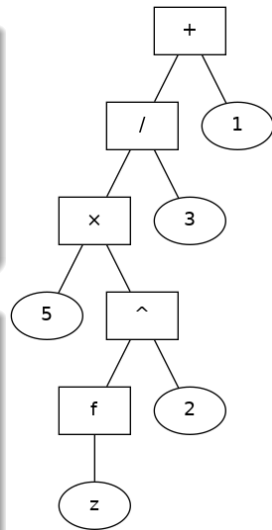
## Motivation 2 : arbres syntaxiques

Lors de l'analyse syntaxique d'un langage (expressions algébriques ou logiques, langage de programmation,...), l'analyseur produit un **arbre syntaxique** qui représente la structure syntaxique de ce qui a été lu.

### Exemple 2.1

L'arbre syntaxique ci-contre représente la formule mathématique :

$$\frac{5 f(z)^2}{3} + 1$$





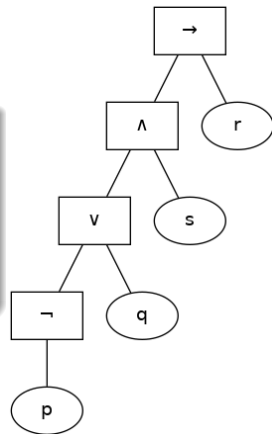
# Cas général et motivations

## Exemple 2.2

L'arbre syntaxique ci-contre représente la formule de la logique des propositions :

$$(\neg p \vee q) \wedge s \rightarrow r$$

(Cf. UE Info1.DS1 - Structures discrètes 1)

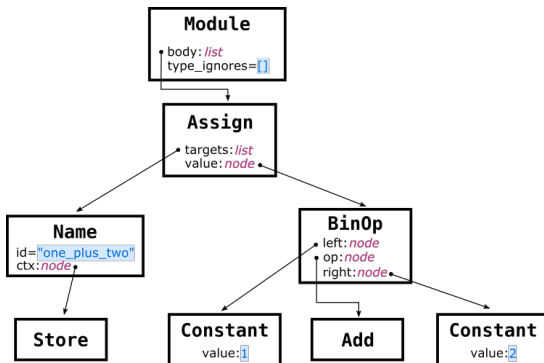


# Cas général et motivations

## Exemple 2.3

L'arbre syntaxique ci-dessous représente le code suivant :

```
1 one_plus_two = 1+2
```



# Cas général et motivations

## Exemple 2.3 (suite)

L'arbre syntaxique peut être obtenu avec le module ast :

```
1 import ast
2 print(ast.dump(ast.parse("one_plus_two = 1+2"),indent=4))
```

```
Module(
  body=[
    Assign(
      targets=[
        Name(id='one_plus_two', ctx=Store())],
      value=BinOp(
        left=Constant(value=1),
        op=Add(),
        right=Constant(value=2))),
    type_ignores=[])
```

## Motivation 3 : en algorithmique

La structure de données arbre est aussi un **puissant outil** pour la résolution de certains problèmes (*non nécessairement exprimés sous forme d'arbre*).

Problème posé	Arbre utilisé
Tri d'un tableau	Tas ( <i>en anglais : heap</i> )
Représentation d'un tableau associatif	Arbre binaire de recherche Treap, AVL, Arbre bicolore B-arbre, Arbre splay...

## Définition

Un **arbre binaire** est :

- soit un **arbre vide**.
- soit un **noeud** ayant **exactement 2 descendants** (**gauche** et **droite**) qui sont eux-mêmes des **arbres binaires**.

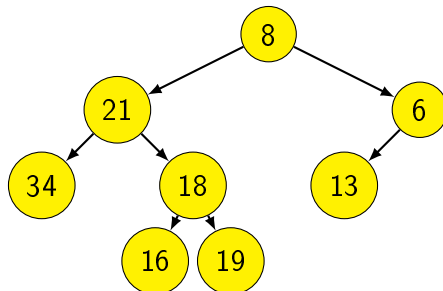
L'un ou l'autre des descendants peut être **vide**, ce qui permet de représenter :

- Les **nœuds** ayant **un seul vrai descendant**.
- Les **feuilles** (n'ayant aucun vrai descendant).

Chaque noeud est **porteur d'une information** (un entier, une chaîne, ...).

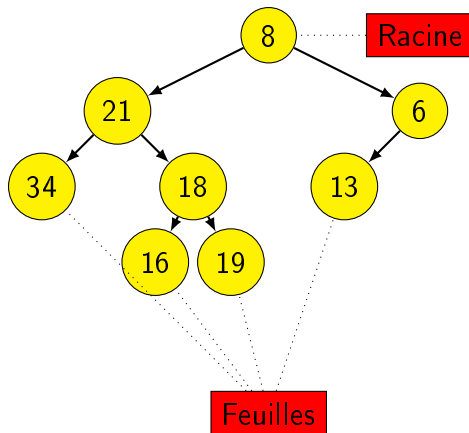
L'unique noeud qui n'a pas de parent est la **racine**.

## Exemple



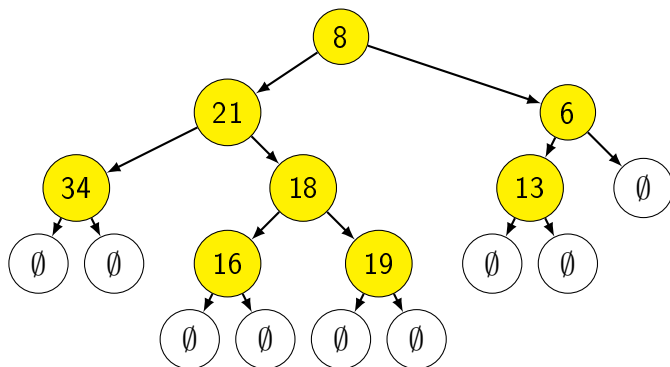
# Arbres binaires

## Exemple (suite)



## Exemple (suite)

Avec tous les noeuds vides :





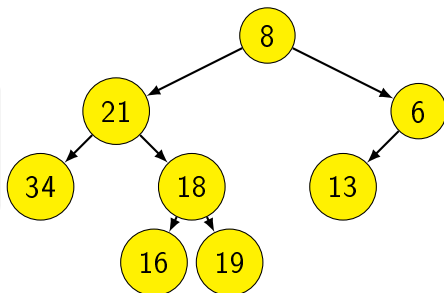
# Arbres binaires

## Caractéristiques

- On appelle **taille** d'un arbre le nombre de nœuds de cet arbre.
- On appelle **hauteur** d'un arbre le nombre de nœuds du plus long chemin entre la racine et une feuille quelconque de l'arbre.  
La hauteur d'un **arbre vide** est 0.

## Exemple (suite)

- **taille** : 8
- **hauteur** : 4



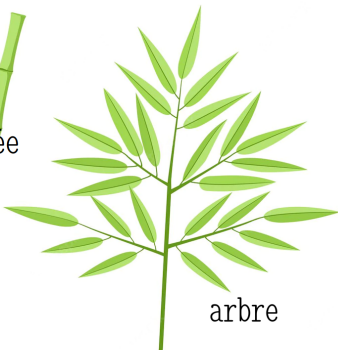
# Description du type

## Principe général

- Toutes les valeurs associées aux noeuds sont de **même type**.
- C'est une structure **récursive** : on distingue l'élément **racine** et le reste (son **sous-arbre gauche** et son **sous-arbre droit**).



liste  
chaînée



arbre

Haiku :

*Parmi les arbres  
Un bambou  
Liste chaînée*

## Opérations autorisées

- Opérations de construction
  - Création d'un arbre vide.
  - Création d'un arbre à partir de la valeur de sa racine et de ses deux sous-arbres (gauche et droit)
- Opérations d'accès
  - Accès à la valeur associée à la racine
  - Accès aux sous-arbres gauche et droit
  - Test d'arbre vide

## Spécification des fonctions d'interface

Les opérations autorisées seront accessibles via les seules fonctions suivantes :

- Opérations de création
  - `creer_arbre_vide()` : retourne un arbre vide.
  - `creer_arbre(r,g,d)` : retourne l'arbre constitué de la racine `r` et des sous-arbres gauche `g` et droit `d`.
- Opérations d'accès
  - `racine(arbre)` : retourne la valeur racine de l'arbre passé en paramètre.
  - `gauche(arbre)` et `droite(arbre)` : retournent respectivement les sous-arbres gauche et droit de l'arbre passé en paramètre.
  - `est_vide(arbre)` : retourne `True` si l'arbre passé en paramètre est vide, `False` sinon.

## Principe

Représentation à l'aide du type `tuple` :

- un arbre vide est représenté par la valeur `None`
- un arbre non vide par un tuple de trois éléments :
  - le premier est la valeur associée à la **racine** (`arbre[0]`)
  - le deuxième est le **sous-arbre gauche** (`arbre[1]`)
  - le troisième est le **sous-arbre droit** (`arbre[2]`)

## Remarques :

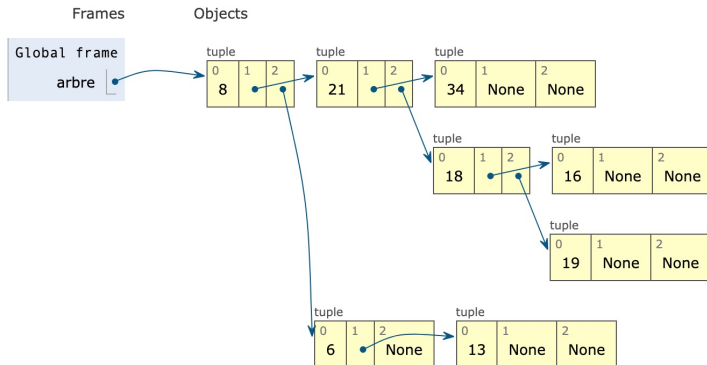
- On ne peut pas modifier un tuple  $\Rightarrow$  sécurisation du type.
- On pourra changer de convention plus tard (exemple : représenter l'arbre vide par un tuple vide), cela **ne doit en aucun cas** changer quoique ce soit des autres fonctions qui utiliseront nos arbres !

# Implémentation

## Exemple (suite)

Représentation de l'arbre donné en exemple :

(8, (21, (34, None, None), (18, (16, None, None), (19, None, None))), (6, (13, None, None), None))



# Implémentation

## Détails de l'implémentation

L'implémentation particulière choisie ici est la suivante :

- Un arbre vide est représentée par `None`.
- Un arbre non vide est un tuple `(r,g,d)`.

```
1 def creer_arbre_vide():
2     return None
3
4 def creer_arbre(r,g,d):
5     return r,g,d
6
7 def racine(arbre):
8     return arbre[0]
9
10 def gauche(arbre):
11     return arbre[1]
12
13 def droite(arbre):
14     return arbre[2]
15
16 def est_vide(arbre):
17     return arbre==None
```

## Autres implémentations possibles

- pas de module standard en Python (mais on trouve divers modules à installer comme `tree`)
- tuple ou objet en Python, objet en JAVA, ...
- struct plus pointeurs en C
- tableaux dynamiques



# Écriture de fonctions

La récursivité est particulièrement adaptée pour traiter des structures de données récursives comme les arbres

## Méthodologie

- **Cas d'arrêt :**
  - En général, arbre vide.
  - Éventuellement feuille : ses deux sous-arbres sont vides.
- **Cas récursif :**
  - En général, appeler la fonction **récursivement sur les deux sous-arbres**.
  - Éventuellement sur un seul sous-arbre : problème dissymétrique ou élément déjà trouvé sur le premier sous-arbre exploré...
  - **On se convainc que la fonction termine** : on a diminué la taille de l'arbre en passant aux sous-arbres.

# Écriture de fonctions

## Exemple 1 (retournant un entier)

Écrire la fonction récursive `taille` qui accepte en paramètre un arbre et renvoie sa **taille**.

Écrire la fonction récursive `hauteur` qui accepte en paramètre un arbre et renvoie sa **hauteur**.

## Exemple 2 (retournant un arbre)

Écrire la fonction récursive `ajout_a_droite` qui accepte en paramètres un arbre ainsi qu'un entier `valeur` et retourne un nouvel arbre résultat de l'ajout d'un noeud à l'arbre donné en paramètre. Le noeud sera ajouté le plus à droite de l'arbre, et aura pour valeur l'entier passé en paramètre.

*Dans l'arbre vu au début, on ajouterait un fils droit au nœud contenant la valeur 6.*

## 2 types de parcours

Lors d'un traitement, on doit déterminer l'**ordre** selon lequel les différents nœuds sont examinés, ce qui conditionne l'ordre de traitement des informations.

**Deux politiques** de parcours sont possibles :

- Parcours en **profondeur** (avec différentes variantes).
- Parcours en **largeur**

## Parcours en profondeur

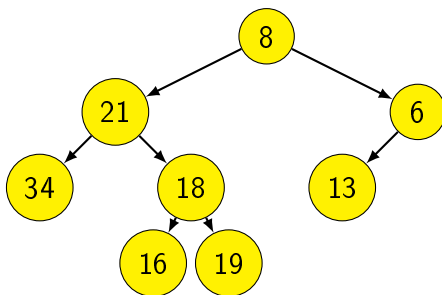
Lors d'un **parcours en profondeur préfixe** d'un arbre :

- On traite d'abord la **racine** de l'arbre.
- On effectue un parcours en profondeur préfixe du sous-arbre **gauche**, puis **droit**.

De même on peut définir les **parcours en profondeur infixes et suffixes**.

type de parcours en profondeur	ordre de traitement
préfixe	<b>racine</b> gauche droite
infixe	gauche <b>racine</b> droite
suffixe	gauche droite <b>racine</b>

## Exemple (suite)



type de parcours en profondeur	ordre de traitement
préfixe	8 21 34 18 16 19 6 13
infixe	34 21 16 18 13 8 13 6
suffixe	34 16 19 18 21 13 6 8

## Exemple

Écrire les fonctions récursives `parcours_prefixe`, `parcours_infixe` et `parcours_suffixe` qui acceptent en paramètre un arbre et **affichent** les valeurs des noeuds de cet arbre selon un parcours en profondeur préfixe, infixe et suffixe.

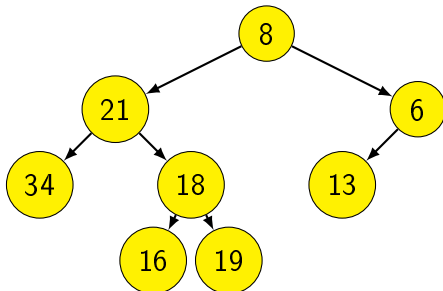
## Parcours en largeur

Lors d'un **parcours en largeur** d'un arbre, on traverse l'arbre **niveau par niveau**, en partant du niveau 0 jusqu'au niveau le plus profond.

Pour chaque niveau, le parcours des nœuds s'effectue de la gauche vers la droite.

**Remarque** : L'écriture d'une fonction de parcours en largeur nécessite une structure de données **file** (*vue ultérieurement*).

## Exemple (suite)



Ordre de traitement pour le parcours en largeur :  
8 21 6 34 18 13 16 19