



UNIVERSITÉ
CÔTE D'AZUR

Bases de l'informatique 2

Cours bonus. Types récurifs en Python

Olivier Baldellon

Courriel : `prenom.nom@univ-cotedazur.fr`

Page professionnelle : <https://upinfo.univ-cotedazur.fr/~obaldellon/>

LICENCE I — FACULTÉ DES SCIENCES ET INGÉNIEURIE DE NICE — UNIVERSITÉ CÔTE D'AZUR

-  Partie I. Piles
-  Partie II. Arbres
-  Partie III. Algorithmes
-  Partie IV. Listes chaînées
-  Partie V. Table des matières

- ▶ La pile est un type de structure, comme le tuple ou la liste, très utilisé en informatique.



- ▶ Fonctionnement :
 - ▶ Au début la pile est vide
 - ▶ On empile 1
 - ▶ On empile 7
 - ▶ On empile 5
 - ▶ On dépile 5
 - ▶ À la fin le sommet vaut 7

- ▶ On utilise une liste comme structure interne

pile.py

```

PileErreur=ValueError('Pile vide')

def nouvelle_pile():
    return []

def empile(L,e):
    L.append(e)

def dépile(L):
    if L == []: raise PileErreur
    return L.pop()

def sommet(L):
    if L == []: raise PileErreur
    return L[len(L)-1]

def est_vide():
    return L==[]
    
```

SHELL

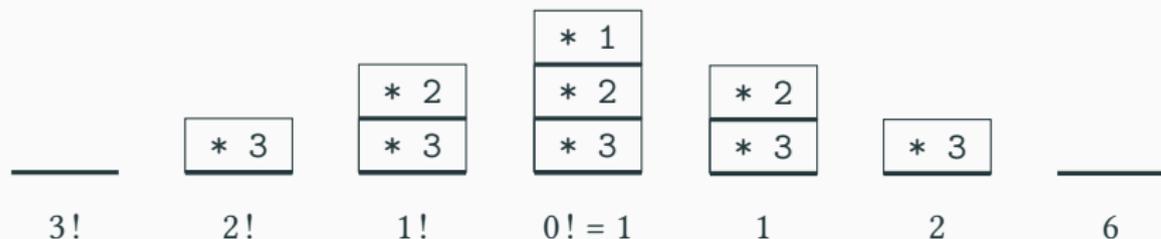
```

>>> import pile
>>> P = pile.nouvelle_pile()
>>> pile.empile(P,3)
>>> pile.sommet(P)
3
>>> pile.dépile(P)
3
>>> pile.sommet(P)
Traceback (most recent call last):
  File "<console>", line 1, in
<module>
  File "pile.py", line 13, in
sommet
    if L == []: raise PileErreur
                    ~~~~~
ValueError: Pile vide
    
```

- ▶ Les piles sont souvent utiles pour stocker des calculs intermédiaires.
- ▶ Typiquement pour le calcul de la factorielle.
 - ▶ Il faut calculer $\text{fact}(n-1)$ avant de faire le $* n$
 - ▶ On met les calculs « $* n$ » dans la pile.
 - ▶ et dès qu'on tombe sur $0!$ on dépile et applique les calculs

SCRIPT

```
def fac(n):  
    if n == 0:  
        return 1  
    else:  
        return fac(n - 1) * n
```

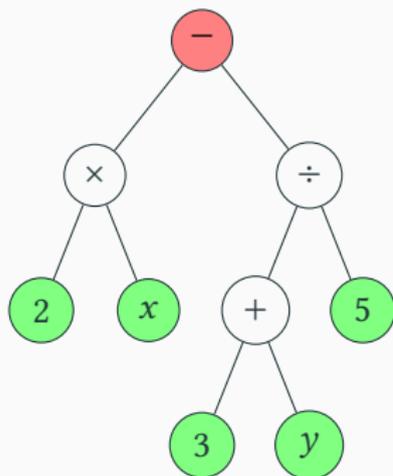


- ▶ L'appel classique fonctionne aussi avec des piles : BI1 CM6 PARTIE V

-  Partie I. Piles
-  Partie II. Arbres
-  Partie III. Algorithmes
-  Partie IV. Listes chaînées
-  Partie V. Table des matières

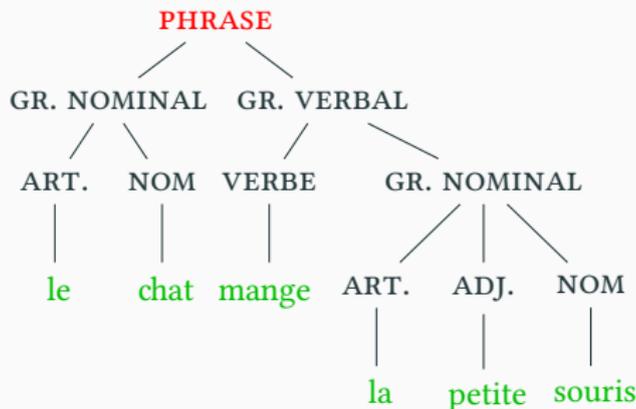
- ▶ Un arbre (graphe acyclique) est un objet fondamental en informatique.
 - ▶ Un arbre a une **racine** (en rouge)
 - ▶ Un arbre a des **nœuds** (avec des enfants); la racine est un nœud
 - ▶ Un arbre a des **feuilles** (sans enfant) (en vert)

Arbre binaire d'expression



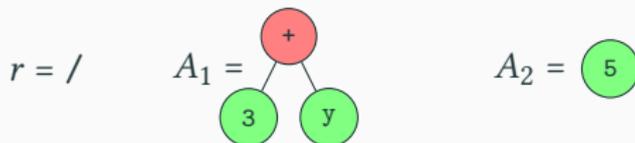
1 racine, 4 nœuds, 5 feuilles

Un arbre grammatical

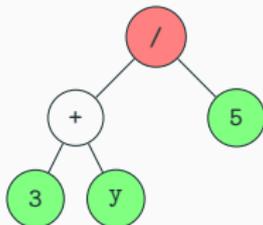


1 racine, 10 nœuds, 6 feuilles

- ▶ Il y a deux types d'arbres :
 - ▶ Les arbres simples correspondant à des **feuilles**
 - ▶ Les arbres composés constitués d'**une racine** et **deux sous-arbres**
- ▶ On choisit une opération r , un arbre composé A_1 , un arbre simple A_2 :

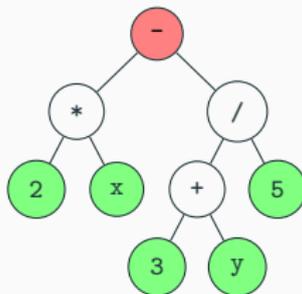
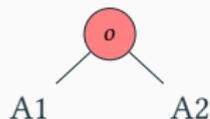


- ▶ On peut construire un nouvel arbre composé :



- ▶ Chaque arbre correspond à une expression : ici l'expression est $(3+y)/5$

- ▶ On définit un arbre binaire d'expression (ABE) par récurrence :
- ▶ **Cas de base** : une feuille contenant un nombre ou une lettre est un ABE.
 - ▶ L'expression correspondante est le contenu de la feuille.
- ▶ **Cas composé** : L'arbre suivant est une ABE si et seulement si :
 - ▶ A_1 et A_2 sont des ABE
 - ▶ o une opération (+, -, *, /)
 - ▶ L'expression associée s'obtient en appliquant o aux expressions associées à A_1 et A_2 .
- ▶ Exemple : l'arbre suivant correspond au calcul $(2*x) - ((3+y)/5)$



- ▶ Un arbre est soit un tuple (r, Ag, Ad) soit une feuille (int ou str)

abe.py

```
def arbre(r, Ag, Ad):  
    return (r, Ag, Ad)  
  
def est_feuille(obj):  
    return type(obj) == int or type(obj) == str  
  
def racine(A): # A doit être un nœud  
    if est_feuille(A):  
        raise ValueError("une feuille n'a pas de racine")  
    return A[0]  
  
def fg(A): # A doit être un nœud  
    if est_feuille(A):  
        raise ValueError("une feuille n'a pas de fils")  
    return A[1]  
  
def fd(A): # A doit être un nœud  
    if est_feuille(A):  
        raise ValueError("une feuille n'a pas de fils")  
    return A[2]
```

► Pour construire un arbre, on peut :

► soit construire directement le tuple : **c'est très mal!**

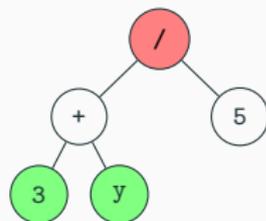
```
A = ('/', ('+', 3, 'y'), 5)
```

► soit passer par le constructeur du type abstrait (c'est la méthode propre)

```
A = arbre('/', arbre('+', 3, 'y'), 5)
```

```
>>> from abe import *
>>> A = arbre('/', arbre('+', 3, 'y'), 5)
>>> A
('/', ('+', 3, 'y'), 5)
>>> fg(A)
('+', 3, 'y')
>>> fd(fg(A))
'y'
>>> racine(fg(A))
'+'
```

SHELL

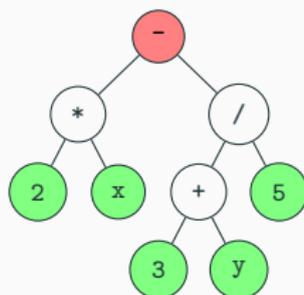


-  Partie I. Piles
-  Partie II. Arbres
-  **Partie III. Algorithmes**
-  Partie IV. Listes chaînées
-  Partie V. Table des matières

- ▶ C'est la plus grande longueur reliant la racine à une feuille

```
def hauteur(A):
    if est_feuille(A):
        return 0
    else:
        hgauche = hauteur(fg(A))
        hdroite = hauteur(fd(A))
        return 1+max(hgauche, hdroite)
```

SCRIPT



```
>>> A
('-', ('*', 2, 'x'), ('/', ('+', 3, 'y'), 5))
>>> ( hauteur(A) , hauteur(fg(A)) , hauteur(fd(A)))
(3, 1, 2)
```

SHELL

- ▶ Notez la récurrence double (hauteur est appelée deux fois)
- ▶ Un arbre de hauteur h contient au plus 2^h feuilles (*exercice : pourquoi ?*).
- ▶ Réciproquement, pour un arbre de n feuilles, on s'attend à ce qu'il ait une hauteur h telle que $n \approx 2^h$, d'où $h \approx \log_2(n)$.
 - ▶ Dans le cas où $n = 2^h$ on parle d'arbre binaire complet.

- ▶ On cherche à savoir si une feuille est présente dans un arbre.

```
def présente(f, A):  
    if est_feuille(A):  
        return f == A  
    else:  
        return présente(f, fg(A)) or présente(f, fd(A))
```

SCRIPT

- ▶ Rappel : le `or` est paresseux.
 - ▶ On cherche d'abord dans le sous-arbre de gauche
 - ▶ Et seulement si on n'a pas trouvé, on cherche alors à droite
- ▶ Le parcours en profondeur consiste à :
 - ▶ explorer entièrement le sous-arbre de gauche avant celui de droite.
 - ▶ répéter cet ordre d'exploration dans l'exploration des sous-arbres.

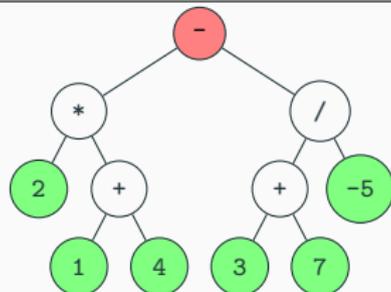
- ▶ Un arbre binaire d'expression est dit :
 - ▶ **arithmétique** si toutes ses feuilles sont des constantes;
 - ▶ **algébrique** si au moins une feuille est une variable.

```
def valeur(A): # l'arbre A doit être arithmétique
    if est_feuille(A):
        return A
    else:
        r = racine(A)
        vg = valeur(fg(A))
        vd = valeur(fd(A))
        if r == '+': return vg + vd
        if r == '-': return vg - vd
        if r == '*': return vg * vd
        if r == '/': return vg / vd
```

SCRIPT

```
>>> valeur(fg(A))
10
>>> valeur(A)
12.0
```

SHELL



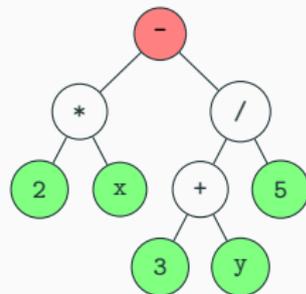
- ▶ Les arbres formant un **type récursif**,
 - ▶ il est naturel de programmer récursivement pour les manipuler.
- ▶ Mais on peut aussi produire un algorithme **itératif** (avec une boucle).
- ▶ On utilise une pile pour stocker les branches qu'il nous reste à visiter.
 - ▶ Quand on tombe sur un sous-arbre à visiter, à l'ajoute à la pile.
 - ▶ On traite les sous-arbres du haut de la pile en premier
- ▶ Exemple : calcul du nombre de feuilles de A en itératif.
 - Initialisation : je mets l'arbre dans une pile vide
 - À chaque tour de boucle je mets le sommet de la pile dans la variable A
 - si A est un arbre composé : il me reste à visiter les deux fils
 - ▶ j'empile le fils droit de A
 - ▶ j'empile le fils gauche de A
 - si A est un arbre simple (une feuille)
 - ▶ J'ajoute 1 au compteur de feuille

SCRIPT

```
def nb_feuilles(A): # le nombre de feuilles
    P = nouvelle_pile() ; empile(P, A)
    res = 0
    # tant qu'il reste des sous-arbres à visiter
    while not est_vide(P):
        print(P)
        A = dépile(P)
        if est_feuille(A):
            res = res + 1
        else:
            empile(P, fd(A)); empile(P, fg(A))
    return res
```

SHELL

```
>>> nb_feuilles(A)
[('-', ('*', 2, 'x'), ('/', ('+', 3, 'y'), 5))]
[('/', ('+', 3, 'y'), 5), ('*', 2, 'x')]
[('/', ('+', 3, 'y'), 5), 'x', 2]
[('/', ('+', 3, 'y'), 5), 'x']
[('/', ('+', 3, 'y'), 5)]
[5, ('+', 3, 'y')]
[5, 'y', 3]
[5, 'y']
[5]
5
```



-  Partie I. Piles
-  Partie II. Arbres
-  Partie III. Algorithmes
-  **Partie IV. Listes chaînées**
-  Partie V. Table des matières

- ▶ Pour l'instant la pile est implémentée avec un tableau
- ▶ Les tableaux se prêtent bien aux algorithmes itératifs
- ▶ Peux-on concevoir une pile de manière récursive ?
- ▶ Il existe un “équivalent” récursif : la liste chaînée.
- ▶ Attention :
 - ▶ Tableau : taille fixe et programmation impérative (en Python : liste)
 - ▶ Liste chaînée : taille dynamique et programmation récursive

- ▶ On va donner une définition récursive des listes chaînées :
- ▶ **Cas de base** : la valeur `None` est une liste chaînée
 - ▶ c'est évidemment la liste vide
- ▶ **Cas récursif** : une couple (`tête`, `queue`) avec :
 - ▶ `tête` : premier élément de la liste.
 - ▶ `queue` : une autre liste chaînée (la suite de la liste)
- ▶ Exemple de liste chaînée contenant les valeurs 1, 2 et 3

```
LC = (1, (2, (3, None)))
```

SCRIPT

- ▶ Contrairement au pile, on ne modifie pas les données.

```
def is_empty(lc):  
    return lc == None  
  
def head(lc):  
    (h,t) = lc  
    return h  
  
def tail(lc):  
    (h,t) = lc  
    return t
```

lc.py

- ▶ On s'obligera comme pour les arbres à n'utiliser que l'interface abstraite.
- ▶ On s'autorisera par contre la notation de couple (a,b) pour construire un nouvelle chaîne.

- ▶ On souhaite calculer la somme

```
def somme(lc):  
    if is_empty(lc):  
        return 0  
    else:  
        return head(lc) + somme(tail(lc))
```

SCRIPT

```
>>> L = (100, (20, (3, None)))  
>>> somme(L)  
123
```

SHELL

- On souhaite transformer la liste en chaîne "1 → 2 → 3 → ."

```
def vers_string(lc):  
    if is_empty(lc):  
        return "."  
    else:  
        return str(head(lc)) + " → " + vers_string(tail(lc))
```

SCRIPT

```
>>> L = (100, (20, (3, None)))  
>>> print(vers_string(L))  
100 → 20 → 3 → .
```

SHELL

Merci pour votre attention

Questions



Cours bonus — Types récurrents en Python

Partie I. Piles

Le type abstrait Pile

Implémentation du type abstrait

À quoi servent les piles?

Partie II. Arbres

Qu'est-ce qu'un arbre?

Les arbres binaires d'expression : principe

Les arbres binaires d'expression : définitions

Type abstrait : arbres binaires d'expression

Construction d'un arbre

Partie III. Algorithmes

Algorithmes simples : Hauteur d'un arbre

Algorithmes simples : Présence d'une feuille

Valeur d'un arbre arithmétique

Pile et parcours itératif : principe

Pile et parcours itératif : code

Partie IV. Listes chaînées

Les tableaux et les listes

Définition inductive

Type abstrait : listes chaînées

Exemples : la somme des éléments

Exemples : Affichage

Partie V. Table des matières

- ▶ © 2024 — Olivier Baldellon
- ▶ Ce document est publié sous licence **CC-BY Attribution 4.0** 
- Vous êtes autorisé à :
 - ▶ **Partager** — copier, distribuer et communiquer le matériel par tous moyens et sous tous formats pour toute utilisation, y compris commerciale.
 - ▶ **Adapter** — remixer, transformer et créer à partir du matériel pour toute utilisation, y compris commerciale.
- Selon les conditions suivantes :
 - ▶ **Attribution** — Vous devez créditer l'œuvre, intégrer un lien vers la licence et indiquer si des modifications ont été effectuées à l'œuvre. Vous devez indiquer ces informations par tous les moyens raisonnables, sans toutefois suggérer que l'Offrant vous soutient ou soutient la façon dont vous avez utilisé son œuvre.
- ▶ <https://creativecommons.org/licenses/by/4.0/deed.fr>