

## Chapitre 6 : La récursivité

### I- Deux types de programmation

Programmation itérative	Programmation récursive
La fonction utilise des boucles while ou des boucles for.	La fonction $f$ est récursive si elle intervient dans sa définition.
Voici la structure canonique d'un programme itératif : solution = initialisation while (pb pas fini) on effectue un calcul solution = nouvelle solution (liée au calcul fait)	Voici la structure canonique d'un programme récursif if le pb est trivial =>alors solution évidente else on décompose en sous pb plus simples puis on appelle $f$ (nouveau pb)
Pour que le programme se termine, il faut repérer un variant de boucle dont la valeur converge après chaque itération vers la condition d'arrêt de la boucle while.	Pour que le programme se termine, la variable passée en argument (par exemple un entier) décroît à chaque appel récursif et prend fatalement la valeur aboutissant au problème trivial (cas d'arrêt) permettant de remonter à la solution.

### II- Récursivité et complexité spatiale (Q7X7NL)

Prenons l'exemple de la multiplication :  $x \times y = x + x \times (y - 1)$  avec  $y > 0$

```
def mult(x, y):
    if y == 0:
        return 0
    else:
        return x + mult(x, y-1)
```

Chaque appel de la fonction récursive qui n'est pas un cas d'arrêt est stocké en mémoire dans des piles. Dès que l'on tombe sur un cas d'arrêt, le dernier calcul mis en mémoire est obtenu et le résultat est utilisé pour le calcul suivant et ainsi de suite.

Appel de mult(6, 3) →	mult(6, 3) = 6 + mult(6, 2)
Appel de mult(6, 2) →	mult(6, 2) = 6 + mult(6, 1) mult(6, 3) = 6 + mult(6, 2)
Appel de mult(6, 1) →	mult(6, 1) = 6 + mult(6, 0) mult(6, 2) = 6 + mult(6, 1) mult(6, 3) = 6 + mult(6, 2)
Appel de mult(6, 0) →	mult(6, 0) = 0 (cas d'arrêt) mult(6, 1) = 6 + mult(6, 0)

	mult(6, 2) = 6 + mult(6, 1) mult(6, 3) = 6 + mult(6, 2)
Calcul de mult(6, 1) = 6	mult(6, 2) = 6 + mult(6, 1) mult(6, 3) = 6 + mult(6, 2)
Calcul de mult(6, 2) = 12	mult(6, 3) = 6 + mult(6, 2)
Calcul de mult(6, 3) = 18	

Terminaison du programme	Les appels successifs mult(x, y-1) aboutissent bien au cas d'arrêt si $y > 0$ .
Phénomène de dépassement	A chaque appel récursif, de la mémoire doit être allouée pour stocker le calcul à faire Il faut éviter de dépasser la taille maximale accordée en mémoire, typiquement 2000 : mult(5, 2000) #10 000 mult(5, 3000) #maximum recursion depth exceeded in comparison mult(3000, 5) #15000

Bilan sur la récursivité :

Avantage : Programmation courte et élégante si la fonction se prête bien à la récurrence	Inconvénient : Programmation qui peut être non optimisée en mémoire (surtout si appels multiples)
--	---

**Commenté [AM1]:** <https://www.youtube.com/watch?v=xk9Sd10VBw>

**Commenté [AM2]:** Quel type de programmation un informaticien doit-il adopter ?  
Cela dépend des situations :  
La récursivité offre une lecture plus aisée, mais sa complexité spatiale est en général plus gourmande mais la décomposition en sous-problèmes équivalents favorise la résolution en parallèle sur plusieurs cœurs  
Les programmes itératifs sont plus ardues à relire mais ont une meilleure complexité spatiale.  
Le but de la récursivité est de programmer de façon intuitive et courte. Cependant, si le programme est court, son temps d'exécution ne l'est pas toujours.

**Commenté [AM3]:** Avec les boucles for, on a une situation bornée ce qui correspond tout à fait à la manipulation de tableaux numpy dont on connaît les dimensions à la création.  
A l'inverse, les listes peuvent être vues comme des structures récursives  $liste[:] = liste[0] + liste[1:]$  : les listes sont donc tout à fait indiquées dans l'emploi des fonctions récursives dont le nombre d'itérations dépend du cas d'étude.

**Commenté [AM4]:** On distingue donc l'appel principal (1<sup>er</sup> appel) des appels récursifs suivants

**Commenté [AM5]:** On peut prendre l'exemple des tours de Hanoï :



On s'aperçoit que résoudre ce problème pour  $n$  pièces se ramène à savoir résoudre la situation pour  $n - 1$  pièces. De même savoir résoudre ce problème pour  $n - 1$  pièces revient à savoir résoudre le pb pour  $n - 2$  pièces....  
Finalement pour construire la solution pour  $n$  disques, il suffit de savoir résoudre la solution triviale pour un disque.

**Commenté [AM6]:** On parle de terminaison

**Commenté [AM7]:** Ce variant de boucle est souvent lié à la taille du tableau manipulé

**Commenté [AM8]:** Plus exactement dans une pile (structure que nous étudierons plus tard)