

# TP : récursivité 1

## Informatique pour tous

On rappelle qu'une fonction récursive contient généralement:

- Un cas de base, dans lequel la fonction renvoie directement une valeur (l'oubli du cas de base conduit à une fonction qui ne termine pas! on utilisera `Ctrl` + I pour arrêter la fonction)
- Un ou des appel(s) récursif(s) sur des sous-problèmes, permettant de résoudre le problème général.

Souvent, une fonction récursive ressemble à ceci:

```
def f(...):  
    if ...: # cas de base  
        return ...  
    return ... f(...) ... # appel(s) récursif(s)
```

## I Algorithmes classiques en récursif

1. Écrire une fonction récursive `somme(n)` calculant  $\sum_{k=1}^n k^2$ .

Aide : exprimer  $\sum_{k=1}^n k^2$  en fonction de  $\sum_{k=1}^{n-1} k^2$

Vérifier sur des exemples que c'est égal à  $\frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$ .

2. En utilisant la formule de Pascal  $\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1} + \binom{n-1}{k}$ , écrire une fonction récursive `binom(n, k)` calculant  $\binom{n}{k}$ .  
(Attention aux cas de bases!)

3. On rappelle que, si  $f(a)f(b) \leq 0$ , on peut approximer une solution de  $f(x) = 0$  à  $\epsilon$  près sur  $[a, b]$  par recherche dichotomique en calculant le milieu  $m = \frac{a+b}{2}$ :

(a) Si  $b - a \leq \epsilon$  alors  $m$  est une approximation qui convient.

(b) Sinon, remplacer  $a$  ou  $b$  par  $m$  de façon à encore avoir  $f(a)f(b) \leq 0$ .

Écrire une fonction récursive effectuant cette recherche dichotomique. Prouver qu'elle termine.

## II Algorithme d'Euclide

1. Écrire une fonction récursive `pgcd` renvoyant le PGCD de deux entiers  $a$  et  $b$ .  
On utilisera :

- $\text{PGCD}(a, 0) = a$
- Si  $b \neq 0$ ,  $\text{PGCD}(a, b) = \text{PGCD}(b, r)$  où  $r = a \% b$  (reste de la division euclidienne de  $a$  par  $b$ ).

2. Écrire une fonction récursive `bezout(a, b)` renvoyant trois valeurs (que l'on pourra mettre sous forme de liste ou de 3-uplet): le PGCD  $d$  de  $a$  et  $b$  et deux entiers  $u$  et  $v$  tels que  $au + bv = d$ .

*Indice:* appeler récursivement `bezout(b, r)` pour obtenir  $(d, u', v')$  tel que  $d = bu' + rv'$  puis exprimer  $u, v$  en fonction de  $u', v'$ .

### III Rendu de monnaie

On souhaite savoir combien de façons il y a de rendre  $n\text{€}$  avec des pièces de différentes valeurs.

Par exemple, on peut rendre  $6\text{€}$  avec des pièces de  $1\text{€}$ ,  $2\text{€}$ ,  $3\text{€}$ ,  $5\text{€}$  de deux façons:  $1+5$  et  $1+2+3$ .

1. Écrire une fonction récursive **rendu(n, L)** qui renvoie le nombre de façons de rendre  $n\text{€}$  avec des pièces contenus dans la liste L.

*Indice:* pour rendre  $n\text{€}$  avec des pièces  $p_1, \dots, p_k$ , on peut soit rendre  $n - p_k$  avec  $p_1, \dots, p_{k-1}$ , soit rendre  $n$  avec  $p_1, \dots, p_{k-1}$ .

On veut maintenant afficher tous les rendus possibles.

2. Définir d'abord une fonction **ajouter** telle que, si LL est une **liste de listes**, **ajouter(e, LL)** ajoute **e** à chacune des listes de LL.
3. En déduire une fonction **rendu2** telle que **rendu2(n, L)** renvoie la liste de tous les rendus possibles pour  $n\text{€}$  (chaque rendu étant la liste de ses pièces).

On pourra utiliser la concaténation des listes avec **+**.

*Indice:* pour le cas de base ( $L == []$ ), on renverra  $[[] ]$  (une solution possible: utiliser 0 pièce) si  $n == 0$  et  $[]$  sinon (aucune solution possible).