# Informatique X Initiation à la programmation Récursive

Laurent Kaczmarek

PCSI<sup>2</sup> 2013-2014 Lycée Louis Le Grand

Lundi 6 janvier 2014

### Informatique X

Initiation à la PROGRAMMATION RÉCURSIVE

> Laurent Kaczmarek

LES FONCTIONS RÉCURSIVES

CORRECTION
D'UNE FONCTION
RÉCURSIVE

Complexite d'une fonctio récursive

# DÉFINITION ET PREMIER EXEMPLE

- ▶ Une fonction récursive est une fonction qui fait appel à elle-même. Très souvent un algorithme récursif est lié à une relation de récurrence permettant de calculer la valeur d'une fonction pour un argument *n* à l'aide des valeurs de cette fonction pour des arguments strictement inférieurs à *n*.
- ▶ Exemple : calcul par récurrence de  $x^n$  pour  $x \in \mathbb{R}$  et  $n \in \mathbb{N}$ .
- ▶ Le programme en Python s'écrit:

```
>>> def puissance(x,n):
    if n=0:
        return(1)
    else:
        return(x*puissance(x,n-1))
```

# SUITE DE L'EXEMPLE

- La machine applique la règle suivante : puissance(x,n)=x  $\times$  puissance(x,n-1) tant que l'exposant est différent de 0, ce qui introduit des calculs intermédiaires jusqu'à aboutir au cas de base : puissance (x,0) = 1. Les calculs en suspens sont alors achevés dans l'ordre inverse jusqu'à obtenir le résultat final.
- Comme pour les boucles avec conditions d'arrêt, il faut s'assurer que le cas de base sera atteint en un nombre fini d'étapes sinon l'algorithme "boucle" indéfiniment.
- ▶ Pour la fonction puissance précédente la terminaison est garantie si n est entier positif ou nul, et il y a bouclage si n < 0.

# DE RÉCURSIF EN ITÉRATIF

 Dans ce cas particulier, il est facile de transformer l'algorithme récursif en algorithme itératif :

```
\gg def puissanceIter(x,n):
      p=1
      while n!=0:
          p=x*p
          n=n-1
      return(p)
```

 De façon générale, les fonctions vérifant une relation de récurrence de la forme  $f(0) = f_0$  et, pour n > 0, f(n) = g(n, f(n-1)) se prêtent aussi facilement à un codage itératif que récursif.

termine et renvoie  $x^n$  pour tout  $x \in \mathbb{N}$ .

Raisonnement par récurrence

raisonnement par récurrence.

► HR(0) est clairement vraie (cf. le programme ci-dessus);

 On prouve le plus souvent conjointement la correction et la terminaison d'une fonction récursive au moyen d'un

▶ Soient  $n \in \mathbb{N}$  et  $x \in \mathbb{N}$ . Supposons HR(n) vraie. Considérons puissance (x,n+1). Comme  $n+1 \neq 0$ , la fonction commence par un appel de puissance(x,n). Par HR(n), cet appel termine et renvoie  $x^n$ . On en déduit que puissance (x,n+1) termine et renvoie  $xx^n = x^{n+1}$ . Ainsi HR(n+1) est vraie.

- ON PEUT CHERCHER À CALCULER :
  - ▶ le nombre d'opérations effectuées lors d'un appel, ie la complexité de la fonction;
  - ▶ le nombre d'appels récursifs (qui sera du même orde de grandeur que la complexité si chaque appel donne lieu à un nombre d'opérations ne dépendant pas de *n*).

# L' EXEMPLE D'UNE SUITE RÉCURRENTE

- $u_0 = 1, \quad u_{n+1} = \frac{1}{2} \left( u_n + \frac{2}{u_n} \right).$
- >>> def racineDeDeux(n):
   if n=0:

return(1.)

else:

return(0.5\*(x+2./x))

x=racineDeDeux(n-1)

▶ Notons *C*(*n*) le nombres d'opérations effectuées lors de

# ATTENTION!

l'appel de racineDeDeux(n).

```
Que pensez-vous de la fonction suivante?
  >>> def bis(n):
```

L'EXEMPLE D'UNE SUITE RÉCURRENTE

• On a C(0) = 1 et C(n+1) = 4 + C(n).

▶ On en déduit que C(n) = 4n + 1 pour tout n.

```
if n=0:
   return(1.)
else:
```

▶ La complexité explose : C(n+1) = 4 + 2C(n).

### EXERCICE 1: LA FACTORIELLE

Programmer de manière récursive le calcul de la fonction factorielle.

# Exercice 2: la suite de Fibonacci

Programmer de manière récursive le calcul de la suite de Fibonacci.

# EXERCICE 3: LA DIVISION EUCLIDIENNE

En utilsant l'algorithme des soustractions successives, écrire une fonction récursive modulo(a,b) qui retourne le reste de la division euclidienne de a par b.

# EXERCICE 4: LE CODAGE BINAIRE

Écrire une fonction récursive qui calcule la décomposition binaire de tout nombre entier n.

## EXERCICE 5: L'ALGORITHME D'EUCLIDE

En utilisant l'algorithme d'Euclide, écrire une fonction récursive pgcd(a,b) qui retourne le plus grand commun diviseur de deux entiers naturels a et b.

# EXERCICE 6: L'EXPONENTIATION RAPIDE

Étant donnés un réel positif a et un entier n, on remarque que

$$a^{n} = \begin{cases} (a^{n})^{2} & \text{si } n \text{ est pair} \\ a\left(a^{\frac{n-1}{2}}\right)^{2} & \text{si } n \text{ est impair.} \end{cases}$$

En déduire une fonction récursive calculant  $a^n$ . Comparer le nombre d'opérations effectuées par cet algorithme par rapport à l'algorithme naïf.