

RÉCURSIVITÉ

Chapitre 2

jeudi 20 septembre 2018

Lycée Chaptal – PT*

<http://www.mickaëlprost.fr>



On cherche à écrire une fonction $u(n)$ qui retourne 2^n en utilisant seulement des multiplications; l'opérateur $**$ est donc proscrit.

$$\forall n \in \mathbb{N}^* \quad u(n) = 2^n = 2 \times \dots \times 2$$

```
>>> def puis_it(n):
...     res = 1
...     for i in range(1,n+1):
...         res *= 2
...     return res
...
>>> puis_it(5)
32
```

VERSION ITÉRATIVE

$$\begin{aligned} \forall n \in \mathbb{N}^* \quad u(n) &= 2^n \\ &= 2 \times 2^{n-1} = 2 \times u(n-1) \end{aligned}$$

```
>>> def puis_rec(n):
...     if n == 0:
...         return 1
...     return 2*puis_rec(n-1)
...
>>> puis_rec(5)
32
```

VERSION RÉCURSIVE

- ▶ Principe général de la récursivité :
Découper un problème en sous-problèmes de même nature jusqu'à obtenir des sous-problèmes dont la résolution sera triviale.
- ▶ Une fonction est dite **récursive** si le corps de la fonction fait appel à elle-même.
- ▶ Le recours à une fonction récursive est naturelle lorsqu'apparaît une relation de récurrence de la forme :

$$u(n) = f(n, u(n-1))$$

ou même,

$$u(n) = f(n, u(n-1), u(n-2), \dots, u_0)$$

En pratique :

- ▶ Un algorithme récursif fera *toujours* appel à lui-même.
- ▶ On prévoira *toujours* un ou plusieurs cas initiaux.
- ▶ L'algorithme récursif changera d'état, *toujours* en direction des cas initiaux.

```
>>> def puis_rec(n):  
...     if n == 0:  
...         return 1  
...     return 2*puis_rec(n-1)  
...  
  
>>> puis_rec(5)  
32
```

VERSION RÉCURSIVE

- ▶ On prouve généralement la correction et la terminaison d'une fonction récursive conjointement, à l'aide d'une récurrence.
- ▶ Exemple :

```
>>> def puis_rec(n):  
...     if n == 0:  
...         return 1  
...     return 2*puis_rec(n-1)  
...  
  
>>> puis_rec(5)  
32
```

VERSION RÉCURSIVE

Revenons sur le fonctionnement du programme `puis_rec(n)`.

- ▶ Lorsqu'on appelle la fonction pour $n = 3$, la machine calcule successivement :

`puis_rec(3) = 2 * puis_rec(2)`

`puis_rec(2) = 2 * puis_rec(1)`

`puis_rec(1) = 2 * puis_rec(0)`

- ▶ Pour $n = 0$, l'instruction `return 1` permet de poursuivre les calculs, mais cette fois-ci dans le sens inverse :

`puis_rec(0) = 1`

`puis_rec(1) = 2 * puis_rec(0) = 2`

`puis_rec(2) = 2 * puis_rec(1) = 4`

`puis_rec(3) = 2 * puis_rec(2) = 8`

- ▶ Attention à ne pas dépasser la capacité de la pile de récursivité.

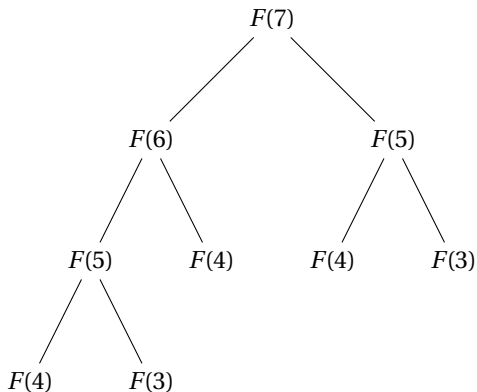
```
>>> RuntimeError: maximum recursion depth exceeded in comparison
```

Intéressons-nous maintenant à la suite de Fibonacci définie par :

$$F_0 = 0, \quad F_1 = 1 \quad \text{et} \quad \forall n \in \mathbb{N} \quad F_{n+2} = F_{n+1} + F_n$$

```
>>> def F(n):  
...     if n == 0:  
...         return 0  
...     elif n == 1:  
...         return 1  
...     return F(n-1)+F(n-2)  
...  
>>> F(7)  
13
```

Quel est le nombre d'appels récursifs nécessaires pour calculer $F(7)$?



Ce qui explique que pour $n = 42$:

```
>>> F(42)
RuntimeError: maximum recursion depth exceeded in comparison
```

On peut cependant modifier la capacité de la pile de récursivité :

```
>>> from sys import *
>>> getrecursionlimit()
1000
>>> setrecursionlimit(10000)
```

Vaut-il mieux travailler de façon récursive ou itérative?

- ① Approche naturelle pour résoudre certains problèmes.
- ② Souvent plus coûteux en occupation mémoire.
- ③ Attention au dépassement de la capacité.
- ④ Principe de dérécursification : traduction d'un algorithme récursif en algorithme itératif.
Mais en pratique...

Conclusion?

