

# Chap. 1 – Récursivité

## 1.1 – Problème de la somme des $n$ premiers entiers

Pour définir la somme des  $n$  premiers entiers, on utilise généralement la formule  $0 + 1 + 2 + \dots + n$ . Cette formule paraît simple mais elle n'est pas évidente à programmer en Python.



### ACTIVITÉ

Écrire une fonction `somme(n)` qui renvoie la somme des  $n$  premiers entiers.

### CORRECTION

```
[1]: # programmation avec tests
      # import doctest

      def somme(n):
          """
          Calcule la somme des n premiers entiers.
          param : n (int), dernier entier à ajouter

          exemples:
          >>> somme (0)
          0
          >>> somme (5)
          15
          """
          r = 0
          for i in range(n+1):
              r = r + i
          return r

      # programmation tests
      # doctest.testmod()
```

On remarque que le code Python n'a rien à voir avec sa formulation mathématique.

## Nouvelle formulation

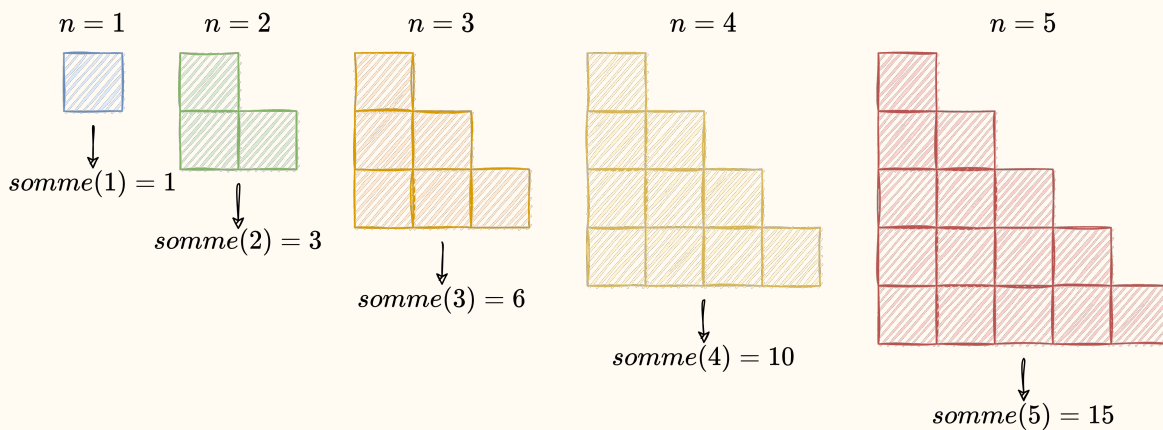
Il existe une autre manière d'aborder ce problème en définissant une fonction mathématique  $somme(n)$ .



### ACTIVITÉ

**Calculer**  $somme(0)$  ?

Utilisons maintenant l'illustration ci-dessous pour modéliser quelques exemples de calculs.



En observant ces exemples, **trouver une relation** entre :

- $somme(5)$  et  $somme(4)$ ,
- $somme(4)$  et  $somme(3)$ .

**Généraliser** la relation entre  $somme(n)$  et  $somme(n - 1)$ .

### CORRECTION

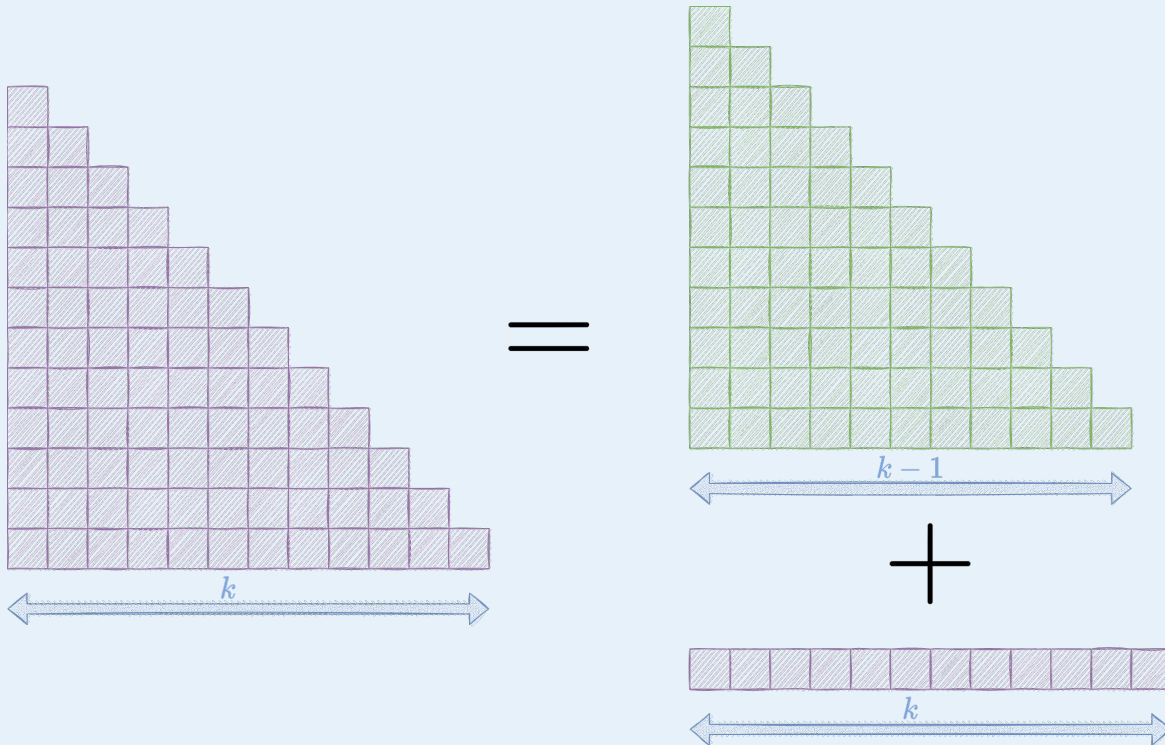
1.  $somme(0) = 0$

2. On obtient :

–  $somme(5) = somme(4) + 5$

–  $somme(4) = somme(3) + 4$

3. En s'aidant du schéma



on obtient donc :

$$somme(n) = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ somme(n-1) + n & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

Comme on peut le voir, la définition de  $somme(n)$  dépend de la valeur de  $somme(n-1)$ .

$$somme(n) = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ somme(n-1) + n & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

Il s'agit d'une définition **récursive**, c'est-à-dire d'une définition de fonction qui fait appel à elle-même.

L'intérêt de cette définition récursive de la fonction  $somme(n)$  est qu'elle est

directement *calculable*, c'est-à-dire exécutable par un ordinateur.



## ACTIVITÉ

En appliquant exactement la définition récursive de la fonction *somme*(*n*), **programmer** une fonction `somme(n)` qui calcule la somme des *n* premiers entiers.

## CORRECTION

```
[2]: # programmation avec tests
      # import doctest

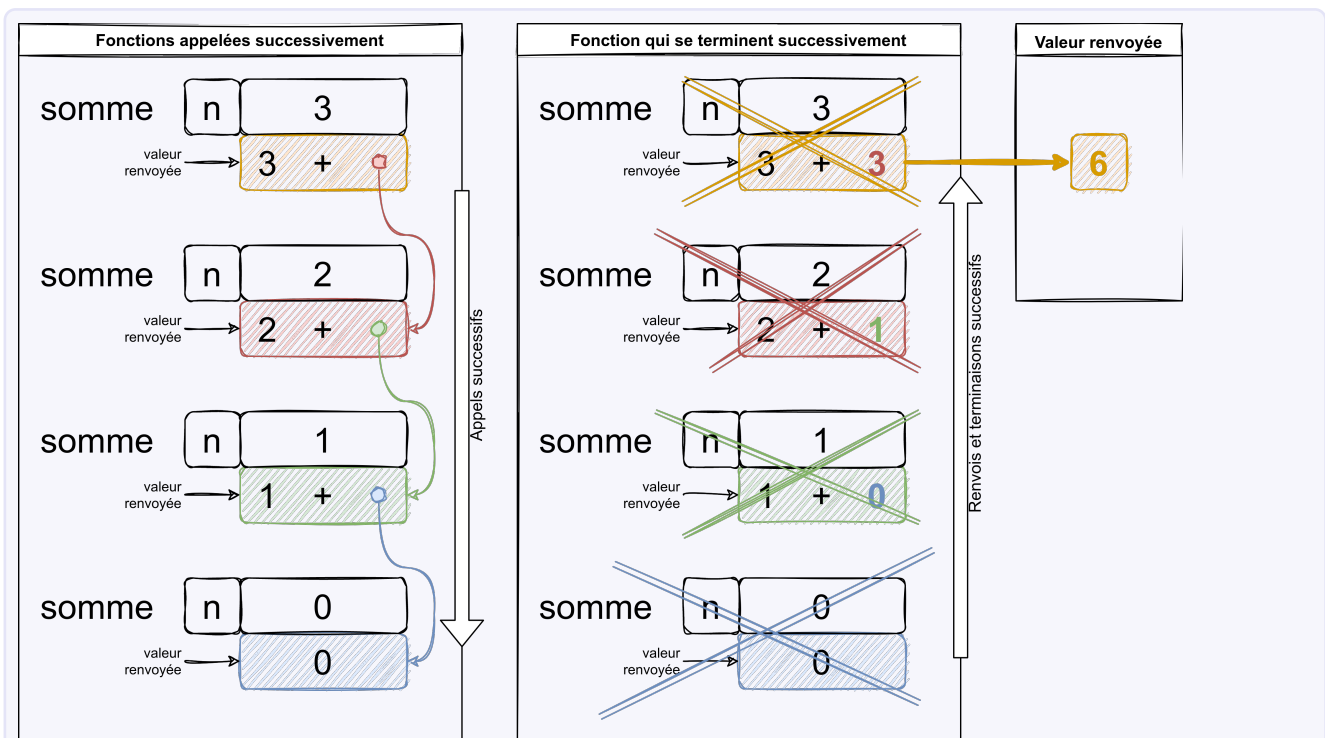
      def somme(n):
          """
          Calcule la somme des n premiers entiers.
          params: n (int), dernier entier à ajouter

          exemples:
          >>> somme(0)
          0
          >>> somme(10)
          55
          """
          if n==0:
              return 0
          else:
              return n + somme(n-1)

      # programmation avec tests
      # doctest.testmod()
```

## Exemple

Voici par exemple comment on peut représenter l'évaluation de l'appel à `somme(3)`



Pour calculer la valeur renvoyée par `somme(3)`, il faut d'abord appeler `somme(2)`. Cet appel va lui même déclencher un appel à `somme(1)`, qui a son tour nécessite un appel à `somme(0)`.

Ce dernier se termine directement en renvoyant la valeur 0. `somme(1)` peut alors se terminer et renvoyer le résultat de  $1+0$ . Enfin, l'appel à `somme(2)` peut lui même se terminer et renvoyer la valeur  $2+1$ .

Ce qui permet à `somme(3)` de se terminer en renvoyant le résultat  $3+3$ .

Ainsi on obtient bien la valeur 6 attendue!

## 1.2 Formulation récursive

Une formulation récursive est constituée par :

- un ou des **cas de base** (on n'a pas besoin d'appeler la fonction)
- des **cas récurifs** (on a besoin d'appeler la fonction)

Les cas de bases sont habituellement les cas de valeurs particulières pour lesquelles il est facile de déterminer le résultat.

## Deuxième exemple



### ACTIVITÉ

On rappelle que la fonction *puissance* est définie en mathématique par :

$$x^n = \underbrace{x \times x \times \dots \times x}_{n \text{ fois}}$$

**Déterminer** pour la fonction *puissance* :

- un cas de base
- le cas récursif

### CORRECTION

Écriture mathématique :

$$x^n = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ x \times x^{n-1} & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

Écriture fonctionnelle :

$$\text{puissance}(x, n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ x \times \text{puissance}(x, n - 1) & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

**ACTIVITÉ**

Implémenter une fonction récursive `puissance(x,n)` de la fonction *puissance*.

**CORRECTION**

```
[3]: def puissance(x,n):  
    """Renvoie x à la puissance x, c'est à dire  
    x * x * ... * x (avec n facteurs)  
  
    Args:  
        x (int): nombre à multiplier (base)  
        n (int): exposant de la puissance  
  
    Returns:  
        [int]: x à la puissance n  
  
    Example:  
    >>> puissance(2,10)  
    1024  
    """  
    if n == 0:  
        return 1  
    else:  
        return x * puissance(x,n-1)
```

**Double cas de base et double récursion**

Il peut y avoir plusieurs cas de bases. Il peut aussi y avoir plusieurs récursions, c'est-à-dire plusieurs appels récursif à la fonction.

**Exemple**

La fonction *fibonacci*(*n*) est définie récursivement, pour tout entier *n*, par :

$$fibonacci(n) = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ 1 & \text{si } n = 1 \\ fibonacci(n-2) + fibonacci(n-1) & \text{si } n > 1 \end{cases}$$

Cette formulation récursive possède deux cas de base (pour  $n = 0$  et  $n = 1$ ) et une double récursion.

**ACTIVITÉ**

**Déterminer** la valeur des 6 premiers termes de la suite de Fibonacci.

**Implémenter** la fonction récursive `fibonacci(n)` qui renvoie le nième terme de la suite de Fibonacci.

**CORRECTION**

$$\begin{aligned} fibonacci(0) &= 0 \\ fibonacci(1) &= 1 \\ fibonacci(2) &= fibonacci(0) + fibonacci(1) = 0 + 1 = 1 \\ fibonacci(3) &= fibonacci(1) + fibonacci(2) = 1 + 1 = 2 \\ fibonacci(4) &= fibonacci(2) + fibonacci(3) = 1 + 2 = 3 \\ fibonacci(5) &= fibonacci(3) + fibonacci(4) = 2 + 3 = 5 \end{aligned}$$

**CORRECTION**

```
[4]: def fibonacci(n):  
    """nième terme de la suite de Fibonacci  
  
    Exemples:  
    >>> fibonacci(1)  
    1  
    >>> fibonacci(5)  
    5  
    """  
    if n == 0:  
        return 0  
    elif n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return fibonacci(n-2) + fibonacci(n-1)
```



## 1.3 – Activités



### ACTIVITÉ

Écrire une fonction récursive `boucle(i,k)` qui affiche les entiers compris entre `i` et `k` inclus. Par exemple, `boucle(0,3)` doit afficher les entiers, 0 1 2 3.

### CORRECTION

```
[5]: def boucle(i,k):  
    """  
    Affiche les nombres entiers  
    compris entre i et k inclus  
  
    Exemple :  
    >>> boucle (0,3)  
    0  
    1  
    2  
    3  
    """  
    if i == k :  
        print (k)  
    else:  
        print (i)  
        boucle(i+1,k)
```



### ACTIVITÉ

**Donner** une définition récursive qui correspond au calcul de la fonction factorielle  $n!$  définie par :

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ 1 \times 2 \times \dots \times n & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

**Donner** une fonction `fact(n)` qui implémente cette définition.

**CORRECTION**

La fonction mathématique est :

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ n \times (n-1)! & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

**CORRECTION**

```
[6]: def fact(n):  
    """  
    Calcule le n factoriel, c'est-à-dire :  
    n * (n-1) * ... * 2 * 1  
  
    exemple:  
    >>> fact(0)  
    1  
    >>> fact(5)  
    120  
    """  
    if n==0:  
        return 1  
    else:  
        return n * fact(n-1)
```

## 1.4 Définitions bien formées

Il est important de respecter quelques règles élémentaires lorsqu'on écrit une définition récursive.

- vérifier que la récursion **se termine** (grâce au(x) cas de base)
- vérifier que les valeurs utilisées respectent les domaines de définition de la fonction
- vérifier qu'il y a une définition pour toutes les valeurs du domaine



## ACTIVITÉ

**Relever** les problèmes concernant les trois définitions suivantes :

$$f(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ n + f(n + 1) & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

$$g(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ n + g(n - 2) & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

$$h(n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ n + h(n - 1) & \text{si } n > 1 \end{cases}$$

## CORRECTION

La définition de  $f$  est incorrecte car la valeur  $f(n)$ , pour tout  $n$  strictement positif, ne permet pas d'atteindre le cas de base ( $n = 0$ ). Par exemple  $f(1) = 1 + f(2) = 1 + 2 + f(3) = \dots$

La définition de  $g$  s'applique aux *entiers naturels*. Mais par exemple la valeur  $g(1) = 1 + g(-1)$  et le terme  $g(-1)$  n'a aucun sens pour cette définition !

Il manque une valeur de l'ensemble de définition : le nombre 1 n'a pas d'image par la fonction  $h$  !

## REMARQUE

Les définitions récursives s'appliquent à toute une variété d'objets (et pas uniquement à la définition de fonctions). Nous verrons dans l'année des

**définitions récursives de structures de données.**

## 1.5 Programmer avec des fonctions récursives

Quand on programme avec des fonctions récursives, il y a **deux points** importants à vérifier :

- le choix d'une définition récursive plutôt qu'une autre aura une influence sur l'efficacité d'exécution. Jusqu'au dernier appel récursif, la pile d'exécution contient les environnements d'exécutions de **tous** les appels à la fonction récursive. Python limite explicitement le nombre d'appels récursifs dans une fonction. Après 1000 appels, l'exception (= *erreur*) `RecursionError` est levée. Pour passer cette limite à 2000 appels maximums, on exécutera le code Python suivant :

```
import sys
sys.setrecursionlimit(2000)
```

- le domaine de définition *mathématique* n'est pas toujours le même que l'ensemble des valeurs du type Python avec lesquelles la fonction Python sera appelée;

### Exemple

La fonction *mathématique*  $somme(n)$  est définie sur l'ensemble des **entiers naturels**.

Mais comment empêcher d'appeler la fonction Python `somme(n)` avec autre chose qu'un entier naturel? Ainsi, *comment empêcher un appel comme  $somme(-1)$ ?*

Pour cela, on utilise les principes de la **programmation défensive** vue en première : on utilise l'instruction `assert n >= 0`. Ainsi, une erreur **sera déclenchée** pour tout appel avec `n < 0`.

```
def somme(n):  
    assert n >= 0  
    if n == 0:  
        return 0  
    else:  
        return n + somme(n - 1)
```

## À retenir

Un calcul peut être décrit à l'aide d'une **définition récursive**. L'écriture d'une **fonction récursive** nécessite de distinguer les **cas de base** (pour lesquels on peut donner un résultat facilement) et les **cas récurifs** (qui font appel à la définition en cours).

Il faut veiller à ce que la fonction Python ne s'applique que sur le **domaine** de la fonction mathématique (utiliser par exemple l'instruction `assert`). Enfin, il faut comprendre le modèle d'exécution des fonctions récursives pour choisir la définition qui **limite** le nombre d'appels récurifs.

## 1.5 Applications



### ACTIVITÉ

Écrire une fonction `nombre_de_chiffre(n)` qui renvoie le nombre de chiffre du nombre entier positif `n`. Par exemple, `nombre_de_chiffre(314159)` devra renvoyer 6.

## CORRECTION

```
[7]: def nombre_de_chiffre(n):
    """Nombre de chiffre d'un nombre entier

    Args:
        n (int): nombre à évaluer

    Returns:
        int: nombre de chiffre de n

    Example:
    >>> nombre_de_chiffre(314159)
    6
    """
    if n <= 9:
        return 1
    else:
        return 1 + nombre_de_chiffre(n//10)
```



## ACTIVITÉ

Soit  $u_n$  la suite d'entiers définie par :

$$u_{n+1} = \begin{cases} \frac{u_n}{2} & \text{si } u_n \text{ est pair,} \\ 3 \times u_n + 1 & \text{sinon.} \end{cases}$$

avec  $u_0$  un entier plus grand que 1.

Écrire une fonction récursive `syracuse(u_n)` qui affiche les valeurs successives de la suite  $u_n$  **tant que**  $u_n$  **est plus grand que 1**.

## CORRECTION

```
[8]: def syracuse(u_n):
    """
    Affiche les termes de la suite de Syracuse.

    exemple :
    >>> syracuse(5)
    5
    16
    8
    4
    2
    1
    """

    print(u_n)
    if u_n > 1:
        if u_n % 2 == 0:
            syracuse(u_n//2)
        else:
            syracuse(3*u_n+1)
```

### REMARQUE

La conjecture de Syracuse affirme que, quelle que soit la valeur de  $u_0$ , il existe toujours un indice  $n$  dans la suite tel que  $u_n = 1$ . Cette conjecture défie toujours les mathématiciens.



### ACTIVITÉ

En appelant  $carre(x)$  la fonction qui à  $x$  associe  $x \times x$ , on peut utiliser une autre définition de la fonction mathématique  $puissance(x, n)$  :

$$puissance(x, n) = \begin{cases} 1 & \text{si } n = 0 \\ x & \text{si } n = 1 \\ carre(puissance(x, \frac{n}{2})) & \text{si } n > 1 \text{ et } n \text{ est pair} \\ x \times carre(puissance(x, \frac{n-1}{2})) & \text{si } n > 1 \text{ et } n \text{ est impair} \end{cases}$$

**Combien** d'appels récursifs engendre l'appel  $puissance(7, 28)$  ? **Com-  
parer** à la fonction  $puissance(x, n)$  vue dans le cours.

**Implémenter** la fonction `carre(n)` puis, en suivant cette définition, la fonction `puissance(x,n)`.

*Rappel* : le test de parité est réalisé par un test à zéro du reste de la division entière par 2 (soit  $r \% 2 == 0$ ).

## CORRECTION

`puissance(7,28) → puissance(7,14) → puissance(7,7) → puissance(7,3) → puissance(7,1) → return 7`

Il faut donc 1 appel initial et 4 appels récur­sifs. Pour la fonction *puissance(x,n)* initiale, il faudrait 1 appel initial et 27 appels récur­sifs.

De manière générale le nombre d'appel récur­sif est lié au nombre  $\log_2(n)$  où  $\log_2$  est la fonction logarithme de base 2.

Ici, il faut  $1 + \lfloor \log_2(n) \rfloor$  appels. Ainsi, le calcul de `puissance(x,1000)` ne nécessite que  $1 + \lfloor \log_2(1000) \rfloor = 10$  appels!

Écrire une version récur­sive d'une fonction qui renvoie le nombre de bits égaux à 1 d'un entier strictement positif (par ex. `nombre_de_bit(255)` doit renvoyer 5).

John McCarthy a inventé la fonction  $f_{91}(n)$  définie par :

$$f_{91}(n) = \begin{cases} n - 10 & \text{si } n > 100, \\ f_{91}(f_{91}(n + 11)) & \text{si } n \leq 100. \end{cases}$$

**Implémenter** cette fonction et **donner** un tableau de valeurs de  $f_{91}(n)$  pour  $n \in \llbracket 0..100 \rrbracket$ .