

---

**Le petit point de cours, informatique (1)**


---

1. Proposer deux fonctions, l'une itérative et l'autre récursive permettant de calculer  $S_n =$

$$\sum_{k=1}^n \frac{1}{k^2}.$$

- Fonction récursive.

```
def somme_rec(n):
    if n==0 :
        return 0
    else :
        return somme_rec(n-1)+1/(1+n**2)
```

- Fonction itérative.

```
def somme_it(n):
    s=0
    for k in range(1,n+1) :
        s=s+1/(1+k**2)
    return s
```

2. On souhaite approcher numériquement l'intégrale  $I = \int_0^1 f(t) dt$  où  $f(t) = \frac{1}{1+t^2}$  pour  $t \in [0, 1]$  par la méthode des rectangles point milieu.

a) Écrire une fonction en Python donnant les valeurs de  $f(x)$  pour  $x$  réel.

Voici un script possible.

```
def f(x) : return 1/(1+x**2)
```

b) Écrire une fonction Python donnant une valeur approchée de  $I$  en fonction du nombre  $n$  de rectangles utilisés.

- Je donne une fonction dont les variables sont la fonction que l'on intègre ( $f$ ), les bornes de l'intervalle d'intégration ( $a$  et  $b$ ) ainsi que le nombre de rectangles utilisé ( $n$ ). Je rappelle que la valeur approchée de l'intégrale est donnée par :

$J = h \sum_{i=0}^{n-1} f(a + (i + 1/2)h)$  où  $h$  est le pas  $h = \frac{b-a}{n}$  puisque l'aire de chaque rectangle est donnée par :

$$h \times f\left(\frac{a + ih + a + (i + 1)h}{2}\right).$$

```
def rectmilieu(f,n,a,b):
    h=(b-a)/n
    s=0
    for i in range(0,n):
        s=s+f(a+(i+0.5)h)
    return h*s
```

- Une fonction alternative, avec des listes, est la suivante :

```
def rectmilieu2(f,a,b,n):
    h=(b-a)/n
    L=[]
    for i in range(n):
        L.append(f(a+(i+1/2)*h))
    return h*math.fsum(L)
    # fsum(L) calcul la somme des éléments de la liste L.
```

- c) On admet que, pour cette fonction, en notant  $J_n$  la valeur approchée fournie par la méthode des rectangles point milieu avec  $n$  rectangles, on a :

$$|I - J_n| \leq \frac{1}{3n^2}.$$

Faire une fonction Python donnant une valeur approchée de  $I$  à  $10^{-5}$  près.

- Je donne une fonction Python qui va calculer en fonction de  $\varepsilon$  une valeur approchée à  $\varepsilon$  près de l'intégrale  $\int_0^1 \frac{1}{1+t^2} dt$  à l'aide de la méthode des rectangles point milieu.

Noter que l'on a les équivalences :

$$\frac{1}{3n^2} \leq \varepsilon \Leftrightarrow n^2 \geq \frac{1}{3\varepsilon} \Leftrightarrow n \geq \frac{1}{\sqrt{3\varepsilon}}.$$

```
import math
def f(x):
    return 1/(1+x**2)

def valap(eps):
    n=math.floor(1/math.sqrt(3*eps))+1
    # floor calcul la partie entière.
    # On augmente d'un pour avoir un entier supérieur...
    h=1/n
    L=[]
    for i in range(n):
        L.append(f(a+(i+1/2)*h))
    return h*math.fsum(L)
```

3. a) On considère la fonction suivante

```
def g(n,a,b):
    if n==0 :
        return a
    elif n==1 :
        return b
    else :
        return 2*g(n-1,a,b)-g(n-2,a,b)
```

Que produit l'appel  $g(10,1,3)$  ?

L'appel  $g(10,1,3)$  va donner le terme  $u_{10}$  de la suite définie par :

$$\begin{cases} u_0 = 1, u_1 = 3 \\ u_n = 2u_{n-1} - u_{n-2} \text{ pour tout } n \geq 2 \end{cases}$$

C'est la ligne `return 2*g(n-1,a,b)-g(n-2,a,b)` qui donne la relation de récurrence.

b) On considère la fonction

```
def f(n,a,b):
    L=[a,b]
    for i in range(2,n):
        L.append(2*L[i-1]-L[i-2])
    return L[n-1]
```

Que produit l'appel `f(10,1,3)` ?

L'appel `f(10,1,3)`, un peu comme à la question précédente, va donner le terme  $u_9$  de la suite définie par :

$$\begin{cases} u_0 = 1, u_1 = 3 \\ u_n = 2u_{n-1} - u_{n-2} \text{ pour tout } n \geq 2 \end{cases}$$

C'est la ligne `L.append(2*L[i-1]-L[i-2])` qui donne la relation de récurrence : à la case  $i$  de la liste `L` on place le nombre `2*L[i-1]-L[i-2]`.

c) Évaluer le nombre  $N(n)$  d'opération élémentaires (calculs et tests) nécessaires à la fonction  $f$  de la question 3b pour donner un résultat.

- On fait deux calculs dans le bloc `L.append(2*L[i-1]-L[i-2])` et ce bloc est effectué  $n - 2$  fois :  $N(n) = O(n)$ .
- C'est la même chose si on prend en compte en plus les affectations (2 au début et une par bloc de la boucle `for`).

d) On appelle  $C(n)$  le nombre d'opération élémentaires (calculs et tests) nécessaires à la fonction  $g$  de la question 3a pour donner un résultat.

i) Déterminer  $C(0)$  et  $C(1)$ .

- On a  $C(0) = 1$  : on effectue juste un test puisque  $n = 0$ .
- On a  $C(1) = 2$  : on effectue ici deux tests, puisque  $n = 1$ .

ii) Justifier que pour  $n \geq 2$  on a : que  $C(n) = C(n - 1) + C(n - 2) + 2$ .

Si  $n \geq 2$  entier, l'instruction `return 2*g(n-1,a,b)-g(n-2,a,b)` comporte 2 opérations et des appels récursifs. Le nombre d'opérations est donc :

$$C(n) = C(n - 1) + C(n - 2) + 2.$$

**NB.** Honte au concepteur (c'est à dire moi), car si on prend en compte les deux tests, il vient :

$$C(n) = C(n - 1) + C(n - 2) + 4.$$

iii) Pour  $n \in \mathbb{N}$  on pose  $u_n = C(n) + 2$ . Trouver une relation pour  $n \geq 2$  entier entre  $u_n$ ,  $u_{n-1}$  et  $u_{n-2}$ . En déduire  $C(n)$ .

- Pour  $n \geq 2$  entier on a :  $u_n = C(n) + 2 = C(n-1) + 2 + C(n-2) + 2 = u_{n-1} + u_{n-2}$ .
- L'équation résolvante de cette suite récurrente linéaire d'ordre 2 est :

$$r^2 - r - 1 = 0.$$

On trouve de suite que cette équation admet deux solutions distinctes qui sont  $r_1 = \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$  et  $r_2 = \frac{1 - \sqrt{5}}{2}$ .

Il en résulte qu'il existe deux constantes  $\alpha$  et  $\beta$  telles que pour tout  $n \in \mathbb{N}$  on ait :

$$u_n = \alpha r_1^n + \beta r_2^n.$$

Mais  $u_0 = C(0) + 2 = 3$  et  $u_1 = 4$ . Il vient donc :

$$(S) \left\{ \begin{array}{l} \alpha + \beta = 3 \\ \alpha r_1 + \beta r_2 = 4 \end{array} \right\} \left\| \begin{array}{l} r_2 \\ -1 \end{array} \right| \left. \begin{array}{l} r_1 \\ -1 \end{array} \right|$$

Cela signifie que l'on fait  $L_1 \leftarrow r_2 L_1 - L_2$  et  $L_2 \leftarrow r_1 L_1 - L_2$  )

$$(S) \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \alpha(r_2 - r_1) = 3r_2 - 4 \\ \beta(r_1 - r_2) = 3r_1 - 4 \end{array} \right\} \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \alpha = \frac{4 - 3r_2}{\sqrt{5}} = \frac{1}{2\sqrt{5}}(5 + 3\sqrt{5}) \\ \beta = \frac{3r_1 - 4}{\sqrt{5}} = \frac{1}{2\sqrt{5}}(-5 + 3\sqrt{5}) \end{array} \right.$$

Enfin, pour tout  $n \in \mathbb{N}$  on a :

$$C(n) = u_n - 2 = \alpha r_1^n + \beta r_2^n - 2.$$