

TP2 : Calcul du premier entier tel qu'une condition est vérifiée  
(Révisions sur la structure itérative `while`)

- Dans votre dossier `Info_2a`, créez le dossier `TP_2`.

## I. Introduction du problème

Le problème qui nous intéresse ici est le suivant.

**Problème.**

**Données :**

- Une suite  $(u_n)$  et une suite  $(d_n)$  telle que  $d_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ .
- L'existence d'un réel  $\alpha$  tel que :  $\forall n \in \mathbb{N}, |u_n - \alpha| \leq d_n$ .

**But :**

- 1) Déterminer un indice  $N$  tel que le terme  $u_N$  vérifie :  $|u_N - \alpha| \leq 10^{-4}$ .
- 2) En déduire une valeur approchée de  $\alpha$  à  $10^{-4}$  près.

### Remarque

- Les inégalités du type  $|u_n - \alpha| \leq d_n$  sont fréquentes dans les exercices. On pense notamment à l'utilisation de l'inégalité des accroissements finis pour l'étude des suites du type  $u_{n+1} = f(u_n)$ .
- La valeur de  $\alpha$  n'est pas forcément connue précisément. C'est par exemple le cas lorsque  $\alpha$  est fourni par le théorème de la bijection : on sait alors dans quel intervalle se situe  $\alpha$  mais on ne connaît pas sa valeur exacte.
- Comme  $|u_n - \alpha| \leq d_n$  et  $d_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ , on en conclut, à l'aide du théorème d'encadrement, que  $|u_n - \alpha| \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$  et donc que  $(u_n)$  est convergente, de limite  $\alpha$ . Ceci démontre que l'élément  $N$  du point 1) existe bien et que l'inégalité  $|u_N - \alpha| \leq 10^{-4}$  est vérifiée à partir d'un certain rang.
- L'idée de base pour déterminer  $N$  est de calculer successivement les termes de  $(u_n)$  jusqu'à celui qui vérifie  $|u_n - \alpha| \leq 10^{-4}$ . Cependant, on ne peut procéder de la sorte si la valeur de  $\alpha$  n'est pas connue (calcul de  $u_n - \alpha$  impossible). On se sert alors de la suite  $(d_n)$ .  
Si on parvient à déterminer un entier  $N$  tel que  $d_N \leq 10^{-4}$ , alors on obtient, par transitivité :

$$|u_N - \alpha| \leq d_N \leq 10^{-4}$$

ce qui permet de résoudre le problème.

- Une fois l'entier  $N$  précédent déterminé,  $u_N$  est une valeur approchée de  $\alpha$ .

## II. Un exemple classique

On commence par illustrer le problème et sa résolution par l'étude d'une suite de type  $u_{n+1} = f(u_n)$  dans le cadre de l'utilisation de l'inégalité des accroissements finis.

On considère la fonction  $f : x \mapsto e^{-\frac{x^2}{2}}$  et on définit la suite  $(u_n)$  par :  $\begin{cases} u_0 = \frac{1}{2} \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = f(u_n) \end{cases}$

Rappelons les différentes étapes de ce type d'étude. Les démonstrations sont laissées au lecteur.

1) En appliquant le théorème de la bijection à la fonction  $g : x \mapsto f(x) - x$ , on démontre que l'équation  $f(x) = x$  admet une unique solution dans  $[0, 1]$ , que l'on note  $\alpha$ .

2) Après avoir démontré que l'intervalle  $[0, 1]$  est stable par  $f$ , on en déduit, par récurrence que :  $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \in [0, 1]$ .

3) a) Par étude de la fonction  $f'$ , on démontre :  $\forall x \in [0, 1], |f'(x)| \leq \frac{1}{\sqrt{e}}$ .

b) On est alors dans le cadre de l'application de l'IAF, qui permet de démontrer que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, |u_{n+1} - \alpha| \leq \frac{1}{\sqrt{e}} |u_n - \alpha|$$

(on démontre en fait que  $|f(u_n) - f(\alpha)| \leq \frac{1}{\sqrt{e}} |u_n - \alpha|$ )

c) On en déduit que :  $\forall n \in \mathbb{N}, |u_n - \alpha| \leq \left(\frac{1}{\sqrt{e}}\right)^n$ .

d) Comme  $\left(\frac{1}{\sqrt{e}}\right)^n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ , on en déduit que  $(u_n)$  est convergente, de limite  $\alpha$ .

Le but est alors de calculer une valeur approchée de  $\alpha$  à  $10^{-4}$  près.

► Quelle condition permet d'assurer que  $|u_n - \alpha| \leq 10^{-4}$  ?

Si  $\left(\frac{1}{\sqrt{e}}\right)^n \leq 10^{-4}$ , on en déduit par transitivité que  $|u_n - \alpha| \leq \left(\frac{1}{\sqrt{e}}\right)^n \leq 10^{-4}$ .

► Écrire un programme permettant d'afficher le premier entier  $n$  tel que  $\left(\frac{1}{\sqrt{e}}\right)^n \leq 10^{-4}$ .

```

1 import numpy as np
2 n = 0
3 while (1 / (np.sqrt(np.e)))**n > 10**(-4) :
4     n = n + 1
5 print("La valeur de n est : " + str(n))

```

on peut améliorer cette version en calculant au fur et à mesure  $\left(\frac{1}{\sqrt{e}}\right)^n$  :

```

1 n = 0
2 aux = 1
3 while aux > 10**(-4) :
4     aux = aux * 1/(np.sqrt(np.e))
5     n = n + 1
6 print("La valeur de n est : " + str(n))

```

- Compléter le programme précédent afin qu'il affiche une valeur approchée à  $10^{-4}$  près de  $\alpha$ .

```

1  n = 0
2  u = 1/2
3  while (1 / (np.sqrt(np.e)))**n > 10**(-4) :
4      n = n + 1
5      u = np.exp(-u**2 / 2)
6  print("La valeur de n est : " + str(n))
7  print("alpha peut être approché par : " + str(u))

```

(on aurait pu, comme précédemment, calculer  $(\frac{1}{\sqrt{e}})^n$  par multiplications successives)

- Déterminer une formule mathématique donnant le premier entier  $n$  tel que  $(\frac{1}{\sqrt{e}})^n \leq 10^{-4}$ .

$$\begin{aligned} \left(\frac{1}{\sqrt{e}}\right)^n \leq 10^{-4} &\Leftrightarrow n \ln\left(\frac{1}{\sqrt{e}}\right) \leq -4 \ln(10) \quad (\text{par stricte croissance de la fonction } \ln \text{ sur } \mathbb{R}_+^*) \\ &\Leftrightarrow -n \ln(\sqrt{e}) \leq -4 \ln(10) \\ &\Leftrightarrow n \geq \frac{4 \ln(10)}{\ln(\sqrt{e})} = \frac{4 \ln(10)}{\ln(e^{\frac{1}{2}})} = \frac{4 \ln(10)}{\frac{1}{2} \ln(e)} = 8 \ln(10) \end{aligned}$$

Ainsi, le premier entier tel que  $(\frac{1}{\sqrt{e}})^n \leq 10^{-4}$  est le premier entier tel que :  $n \geq 8 \ln(10)$ .

L'entier cherché est donc  $\lceil 8 \ln(10) \rceil$ .

- Comparer la valeur obtenue dans la question précédente et celle affichée par le programme.

L'instruction `ceil(8 * log(10))` fournit bien le résultat 19 qui correspond à la valeur affichée par le programme.

- De même, donner la formule permettant d'obtenir le premier entier  $n$  tel que  $(\frac{1}{\sqrt{e}})^n \leq \varepsilon$ .

Par une étude similaire, on trouve :  $\lceil -2 \ln(\varepsilon) \rceil$ .

- En déduire une fonction `calcApproch` qui prend en paramètre un réel `eps` et qui calcule une valeur approchée de  $\alpha$  à `eps` près à l'aide d'une boucle `for`. Le résultat sera stocké dans une variable `u`.

```

1  def calcApproch(eps) :
2      u = 1/2
3      n = np.ceil(-2 * np.log(eps))
4      for i in range(n) :
5          u = np.exp(-u**2 / 2)
6      return u

```

### III. Les exemples aux concours

Il est fréquent de devoir coder des programmes permettant de calculer un entier  $n$  / le premier entier  $n$  tel qu'une condition est vérifiée. On retrouve ce type d'exercice sous de nombreuses variantes.

#### III.1. EML 2018

L'épreuve EML 2018 comportait une étude de suite récurrente d'ordre 1 (je ne peux y croire)  $(u_n)$  définie par :

$$\begin{cases} u_0 = 4 \\ \forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} = \ln(u_n) + 2 \end{cases}$$

On devait démontrer les propriétés suivantes.

- $\forall n \in \mathbb{N}, u_n \geq b$ .
  - $\forall n \in \mathbb{N}, u_{n+1} - b \leq \frac{1}{2} (u_n - b)$ .
  - $\forall n \in \mathbb{N}, 0 \leq u_n - b \leq \frac{1}{2^{n-1}}$ .
- Écrire une fonction **Python** d'en-tête `def suite(n)` qui, prenant en argument un entier  $n$  de  $\mathbb{N}$ , renvoie la valeur de  $u_n$ .

On rappelle la fonction écrite lors du TP précédent.

```

1 import numpy as np
2 def suite(n) :
3     u = 4
4     for k in range(n) :
5         u = np.log(u) + 2
6     return u

```

- Recopier et compléter la ligne 3 de la fonction **Python** suivante afin que, prenant en argument un réel `epsilon` strictement positif, elle renvoie une valeur approchée de  $b$  à `epsilon` près.

```

1 def valeur_approchee(epsilon) :
2     n = 0
3     while ..... :
4         n = n + 1
5     b = suite(n)
6     return b

```

- On cherche ici à trouver un entier  $N$  tel que  $u_N$  est une valeur approchée de  $b$  à une précision  $\varepsilon$  près (fournie par l'utilisateur). Autrement dit, on souhaite exhiber  $N \in \mathbb{N}$  tel que :

$$|u_N - b| \leq 10^{-3}$$

- Or, d'après la question **6.b**) :  $\forall n \in \mathbb{N}, 0 \leq u_n - b \leq \frac{1}{2^{n-1}}$ .
- Il suffit alors de trouver  $N \in \mathbb{N}$  tel que :  $\frac{1}{2^{N-1}} \leq \varepsilon$ .

Si c'est le cas, on obtient alors, par transitivité :

$$0 \leq u_N - b \leq \frac{1}{2^{N-1}} \leq \varepsilon$$

- On complète alors le programme **Python** de la façon suivante :

```
3 while 1 / 2**(n-1) > epsilon :
```

À la fin de la boucle, on est assuré que :  $\frac{1}{2^{n-1}} \leq \varepsilon$  (on itère tant que ce n'est pas le cas).

Il reste alors à calculer la valeur approchée de  $b$  : on l'obtient par le calcul de  $u_n$  où  $n$  est la valeur obtenue à l'issue de cette boucle.

```
6 b = suite(n)
```

### Commentaire

- Lorsqu'on écrit une boucle **while** il est préférable de s'assurer en amont de sa terminaison. C'est bien le cas ici. En effet, la suite  $(\frac{1}{2^{n-1}})_{n \geq 1}$  est convergente de limite 0. Ce qui signifie :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N}, \forall n \geq n_0, \left| \frac{1}{2^{n-1}} - 0 \right| < \varepsilon$$

Ainsi, quelle que soit la précision  $\varepsilon > 0$  choisie au départ, on est toujours en mesure de trouver un rang  $n_0$  à partir duquel on aura :  $\frac{1}{2^{n-1}} < \varepsilon$ .

- On pouvait déterminer, sans utiliser de boucle, un entier  $N$  tel que  $u_N$  est une valeur approchée à  $\varepsilon$  près de  $b$ . Pour ce faire, on remarque :

$$\frac{1}{2^{n-1}} \leq \varepsilon \Leftrightarrow 2^{n-1} \geq \frac{1}{\varepsilon} \Leftrightarrow (n-1) \ln(2) \geq \ln\left(\frac{1}{\varepsilon}\right) \Leftrightarrow (n-1) \geq \frac{-\ln(\varepsilon)}{\ln(2)}$$

L'entier  $N = \left\lceil \frac{-\ln(\varepsilon)}{\ln(2)} \right\rceil$  convient.

### III.2. EML 2019

L'épreuve EML 2019 comportait une étude de suite récurrente (ça a dû déstabiliser les candidats!)  $(u_n)$  définie par :

$$\begin{cases} u_1 = 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}^*, u_{n+1} = u_n + \frac{1}{n^2 u_n} = \frac{1}{n} f(n u_n) \end{cases}$$

où  $f : t \mapsto t + \frac{1}{t}$ .

On démontrait les propriétés suivantes.

- $(u_n)$  converge vers  $\ell \in [2, 3]$ .

- $\forall p \geq 2, 0 \leq \ell - u_p \leq \frac{1}{p-1}$ .

► En déduire une fonction **Python** qui renvoie une valeur approchée de  $\ell$  à  $10^{-4}$  près.

- On cherche ici à trouver un entier  $N$  tel que  $u_N$  est une valeur approchée de  $\ell$  à  $10^{-4}$  près. Autrement dit, on souhaite exhiber  $N \in \mathbb{N}$  tel que :

$$|\ell - u_N| \leq 10^{-4}$$

- Or, d'après la question précédente :  $\forall p \geq 2, 0 \leq \ell - u_p \leq \frac{1}{p-1}$ .

- Il suffit alors de trouver  $N \in \mathbb{N}$  tel que :  $\frac{1}{N-1} \leq 10^{-4}$ .

Si c'est le cas, on obtient alors par transitivité :

$$0 \leq \ell - u_N \leq 10^{-4}$$

- On propose alors le programme suivant :

```

1 def valeur_approchee() :
2     n = 2
3     while 1 / (n-1) > 10**(-4) :
4         n = n + 1
5     l = suite(n)
6     return l

```

Détaillons les éléments de ce script.

× **Début du script**

La variable **n** est initialisée à 2. En effet, on souhaite pouvoir effectuer le calcul :  $\frac{1}{n-1}$ .

```

2     n = 2

```

× **Structure itérative**

Les lignes 3 à 4 consistent à déterminer le plus petit entier  $n$  tel que  $\frac{1}{n-1} \leq 10^{-4}$ . On doit donc comparer les valeurs successives de la suite  $\left(\frac{1}{n-1}\right)_{n \geq 2}$  au réel  $10^{-4}$  jusqu'à ce que  $\frac{1}{n-1} \leq 10^{-4}$ . Autrement dit, on doit comparer ces valeurs successives à  $10^{-4}$  tant que  $\frac{1}{n-1} > 10^{-4}$ . Pour cela on met en place une structure itérative (boucle **while**) :

```

3         while 1 / (n-1) > 10**(-4) :
```

On met alors à jour en conséquence la variable  $n$  : on ajoute 1 pour signaler qu'on va comparer le terme suivant de la suite  $\left(\frac{1}{n-1}\right)_{n \geq 2}$  à  $10^{-4}$ .

```

4         n = n + 1
```

× **Fin du script**

À la fin de cette boucle, on est assuré que :  $\frac{1}{n-1} \leq 10^{-4}$  (on itère tant que ce n'est pas le cas).

Il reste alors à calculer la valeur approchée de  $\ell$  : on l'obtient par le calcul de  $u_n$  où  $n$  est la valeur obtenue à l'issue de cette boucle.

```

6         l = suite(n)
```

**Commentaire**

- Lorsqu'on écrit une boucle **while**, il est préférable de s'assurer en amont de sa terminaison. C'est bien le cas ici. En effet, la suite  $\left(\frac{1}{n-1}\right)_{n \geq 2}$  est convergente de limite 0. Ce qui signifie :

$$\forall \varepsilon > 0, \exists n_0 \in \mathbb{N}, \forall n \geq n_0, \left| \frac{1}{n-1} - 0 \right| < \varepsilon$$

Ainsi, quelle que soit la précision  $\varepsilon > 0$  choisie au départ (ici  $10^{-4}$ ), on est toujours en mesure de trouver un rang  $n_0$  à partir duquel on aura :  $\frac{1}{n-1} < 10^{-4}$ .

- On pouvait déterminer, sans utiliser de boucle, un entier  $N$  tel que  $u_N$  est une valeur approchée à  $10^{-4}$  près de  $\ell$ . Pour ce faire, on remarque :

$$\frac{1}{n-1} \leq 10^{-4} \Leftrightarrow n-1 \geq 10^4 \Leftrightarrow n \geq 10^4 + 1$$

L'entier  $N = \lceil 10^4 + 1 \rceil$  convient.

### III.3. ECRICOME 2018

Pour tout entier naturel  $n$  non nul, on pose :  $u_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k} - \ln(n)$ .

On démontrait dans cet exercice que la suite  $(u_n)$  était convergente, vers une limite notée  $\gamma \in \mathbb{R}$  puis :

$$\forall n \in \mathbb{N}^*, |u_n - \gamma| \leq \frac{1}{n}$$

- On rappelle que l'instruction `np.floor(x)` renvoie la partie entière d'un réel  $x$  et on suppose que la fonction `u` de la question 1.e) a été correctement programmée. Expliquer l'intérêt et le fonctionnement du script ci-dessous :

```

1 eps = float(input("Entrer un réel strictement positif : "))
2 n = int(np.floor(1/eps) + 1)
3 print(u(n))

```

- Ce script a pour but d'afficher une valeur approchée de  $\gamma$  à  $\varepsilon$  près (où  $\varepsilon$  est un réel strictement positif fourni par l'utilisateur et stocké dans la variable `eps`). Pour ce faire, il faut commencer par trouver un entier  $N \in \mathbb{N}^*$  tel que :

$$|u_N - \gamma| \leq \varepsilon$$

- Or, d'après ce qui précède :  $\forall n \in \mathbb{N}^*, |u_n - \gamma| \leq \frac{1}{n}$ .
- Afin de trouver l'entier  $N$  recherché, il suffit de trouver un entier  $N \in \mathbb{N}^*$  tel que :

$$\frac{1}{N} \leq \varepsilon$$

Si c'est le cas, on obtient alors, par transitivité :

$$|u_N - \gamma| \leq \frac{1}{N} \leq \varepsilon$$

- Raisonnons par équivalence pour trouver  $N$  :

$$\frac{1}{n} \leq \varepsilon \Leftrightarrow n \geq \frac{1}{\varepsilon} \quad (\text{par décroissance de la fonction inverse sur } ]0, +\infty[)$$

Ainsi, tout entier plus grand que  $\frac{1}{\varepsilon}$  convient. En particulier, l'entier  $N = \lfloor \frac{1}{\varepsilon} \rfloor + 1$  convient.

Ce script affiche la valeur  $u_N$  où  $N = \lfloor \frac{1}{\varepsilon} \rfloor + 1$ . C'est une valeur approchée de  $\gamma$  à  $\varepsilon$  près.

### III.4. ECRICOME 2019

Pour tout entier  $n$  non nul, on note  $h_n$  la fonction définie sur  $\mathbb{R}_+^*$  par :

$$\forall x > 0, h_n(x) = f(x^n, 1) = x^n + 1 + \frac{1}{x^n}$$

On démontrait les propriétés suivantes.

- Pour tout entier naturel  $n$  non nul, la fonction  $h_n$  est strictement décroissante sur  $]0, 1[$  et strictement croissante sur  $[1, +\infty[$ .
- Pour tout entier  $n$  non nul, l'équation  $h_n(x) = 4$  admet exactement deux solutions, notées  $u_n$  et  $v_n$  et vérifiant :  $0 < u_n < 1 < v_n$ .

- Écrire une fonction **Python** d'en-tête `def h(n, x)` qui renvoie la valeur de  $h_n(x)$  lorsqu'on lui fournit un entier naturel  $n$  non nul et un réel  $x \in \mathbb{R}_+^*$  en entrée.

```

1  def h(n, x) :
2      y = x**n + 1 + (1 / x**n )
3      return y

```

- Compléter la fonction suivante pour qu'elle renvoie une valeur approchée à  $10^{-5}$  près de  $v_n$  par la méthode de dichotomie lorsqu'on lui fournit un entier  $n \geq 1$  en entrée :

```

1  def v(n) :
2      a = 1
3      b = 3
4      while (b-a) > 10**(-5) :
5          c = (a+b) / 2
6          if h(n,c) < 4 :
7              .....
8          else :
9              .....
10     return .....

```

Commençons par rappeler le cadre de la recherche par dichotomie.

*Calcul approché d'un zéro d'une fonction par dichotomie*

**Données :**

- × une fonction  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ ,
- × un intervalle de recherche  $[a, b]$ ,
- × une précision de recherche  $\varepsilon$ .

**Résultat :** une valeur approchée à  $\varepsilon$  près d'un zéro (sur l'intervalle  $[a, b]$ ) de la fonction  $f$ .  
Autrement dit, une valeur approchée (à  $\varepsilon$  près) d'un réel  $x \in [a, b]$  tel que :  $f(x) = 0$ .

- La dichotomie est une méthode itérative dont le principe, comme son nom l'indique, est de découper à chaque itération l'intervalle de recherche en deux nouveaux intervalles. L'intervalle de recherche est découpé en son milieu. On obtient deux nouveaux intervalles :
  - × un intervalle dans lequel on sait que l'on va trouver un zéro de  $f$ .  
Cet intervalle est conservé pour l'itération suivante.
  - × un intervalle dans lequel ne se trouve pas forcément un zéro de  $f$ .  
Cet intervalle n'est pas conservé dans la suite de l'algorithme.

La largeur de l'intervalle de recherche est ainsi divisée par 2 à chaque itération.

On itère jusqu'à obtenir un intervalle  $I$  contenant un zéro de  $f$  et de largeur plus faible que  $\varepsilon$ . Les points de cet intervalle  $I$  sont tous de bonnes approximations du zéro contenu dans  $I$ .

- C'est le **théorème des valeurs intermédiaires** qui permet de choisir l'intervalle qu'il faut garder à chaque étape. Rappelons son énoncé et précisons maintenant l'algorithme :

**Théorème des Valeurs Intermédiaires**

Soit  $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$  continue sur l'intervalle  $[a, b]$ .

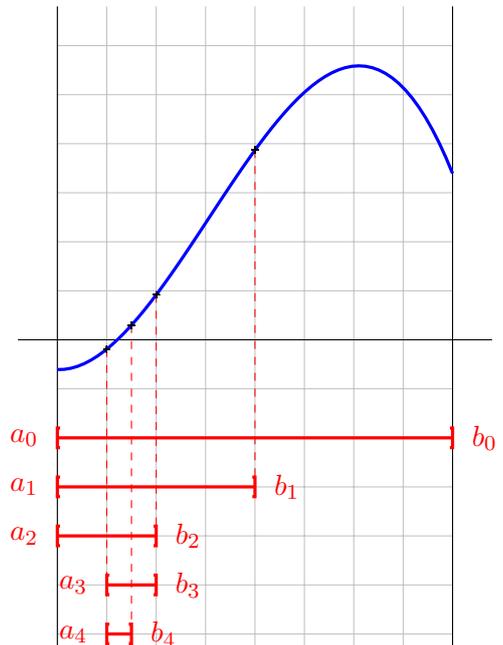
Supposons :  $f(a) f(b) \leq 0$ .

Alors il existe  $c \in [a, b]$  tel que  $f(c) = 0$ .

**Calcul des suites  $(a_m), (b_m), (c_m)$**

Cas  $f(a) \leq 0$  et  $f(b) \geq 0$

- Initialement,  $a_0 = a, b_0 = b$
- À chaque tour de boucle (tant que  $b_m - a_m > \varepsilon$ ) :
  - ×  $c_m = \frac{a_m + b_m}{2}$  (point milieu de  $[a_m, b_m]$ )
  - × si  $f(c_m) < 0$  alors :
    - \*  $a_{m+1} = c_m$
    - \*  $b_{m+1} = b_m$
  - × si  $f(c_m) \geq 0$  alors :
    - \*  $a_{m+1} = a_m$
    - \*  $b_{m+1} = c_m$



- On construit ainsi une suite  $([a_m, b_m])_{m \in \mathbb{N}}$  de segments emboîtés :
  - × contenant tous un zéro de  $f$ ,
  - × dont la largeur est divisée par deux d'un rang au suivant.

Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . On cherche une valeur de  $x$  telle que :  $h_n(x) = 4$  ce qui s'écrit :

$$h_n(x) - 4 = 0 \quad \text{ou encore} \quad f_n(x) = 0 \quad \text{où} \quad f_n : x \mapsto h_n(x) - 4$$

On se fixe initialement l'intervalle de recherche  $[1, 3]$  de sorte que l'équation  $f_n(x) = 0$  ne possède qu'une solution, à savoir la valeur  $v_n$  qu'on cherche à approcher. D'un point de vue informatique, on crée des variables **a** et **b** destinées à contenir les valeurs successives de  $a_m$  et  $b_m$ . Ces variables sont initialisées respectivement à 1 et 3.

```

2      a = 1
3      b = 3
    
```

On procède alors de manière itérative, tant que l'intervalle de recherche n'est pas de largeur plus faible que la précision  $10^{-5}$  escomptée.

```

4      while (b-a) > 10**(-5) :
    
```

On commence par définir le point milieu du segment de recherche.

```

5          c = (a+b) / 2
    
```

Puis on teste si  $f_n(c) < 0$ , c'est-à-dire si  $h_n(c) < 4$ .

Si c'est le cas, la recherche s'effectue dans le demi-segment de droite.

```

6          if h(n,c) < 4 :
7              a = c
    
```

Sinon, elle s'effectue dans le demi-segment de gauche.

```

8         else :
9         b = c

```

En sortie de boucle, on est assuré que le segment de recherche, mis à jour au fur et à mesure de l'algorithme, est de largeur plus faible que  $10^{-5}$  et contient un zéro de  $f_n$ . Tout point de cet intervalle est donc une valeur approchée à  $10^{-5}$  près de ce zéro.

On peut alors choisir de renvoyer le point le plus à gauche du segment.

```

10        return a

```

On peut tout aussi bien choisir le point le plus à droite :

```

10        return b

```

Ou encore le point milieu :

```

10        return (a + b) / 2

```

Ce dernier choix présente un avantage : tout point (dont le zéro recherché) du dernier intervalle de recherche se situe à une distance d'au plus  $\frac{10^{-5}}{2}$  de ce point milieu.

On obtient ainsi une valeur approchée à  $\frac{10^{-5}}{2}$  du zéro recherché.

#### Commentaire

- On peut se demander combien de tours de boucle sont nécessaires pour obtenir le résultat. Pour le déterminer, il suffit d'avoir en tête les éléments suivants :
  - × l'intervalle de recherche initial  $[1, 3]$  est de largeur 2.
  - × la largeur de l'intervalle de recherche est divisée par 2 à chaque tour de boucle.
  - À la fin du  $m^{\text{ème}}$  tour de boucle, l'intervalle de recherche est donc de largeur  $\frac{2}{2^m}$ .
  - × l'algorithme s'arrête lorsque l'intervalle devient de largeur plus faible que  $10^{-5}$ .

On obtient le nombre d'itérations nécessaires en procédant par équivalence :

$$\frac{2}{2^m} \leq 10^{-5} \Leftrightarrow \frac{2^m}{2} \geq 10^5 \Leftrightarrow 2^m \geq 2 \times 10^5 \Leftrightarrow m \ln(2) \geq \ln(2) + 5 \ln(10)$$

Ainsi :  $\left\lceil 5 \frac{\ln(10)}{\ln(2)} + 1 \right\rceil$  tours de boucle suffisent.

On retiendra que si l'on souhaite obtenir une précision de 5 chiffres après la virgule, il suffit d'effectuer de l'ordre de 5 tours de boucle. Cette algorithme est donc extrêmement rapide.

- Afin de permettre une bonne compréhension des mécanismes en jeu, on a détaillé avec beaucoup de précision la réponse à cette question. Cependant, compléter correctement le programme **Python** (on place ci-dessous le programme obtenu) démontre la bonne compréhension de l'algorithme demandé et permet d'obtenir tous les points alloués à cette question.

- On obtient le programme complet suivant.

```

1  def v(n) :
2      a = 1
3      b = 3
4      while (b-a) > 10**(-5) :
5          c = (a+b) / 2
6          if h(n,c) < 4 :
7              a = c
8          else :
9              b = c
10     return (a + b) / 2

```

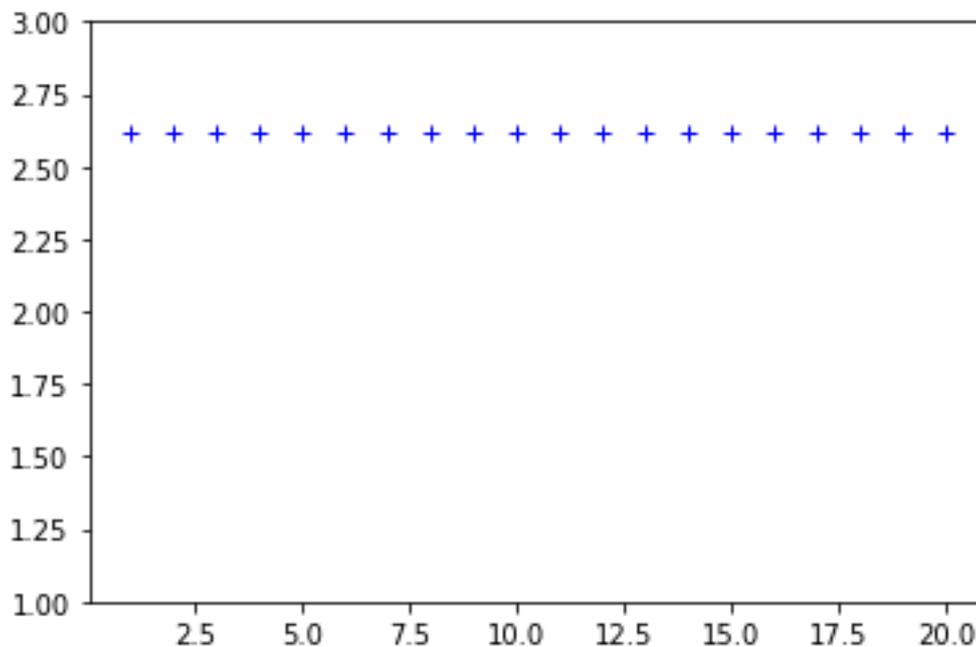
- À la suite de la fonction `v`, on écrit le code suivant :

```

1  import matplotlib.pyplot as plt
2  X = [k for k in range(1,21)]
3  Y = []
4  for k in range(1,21) :
5      Y.append( v(k)**k )
6  plt.plot(X, Y, 'b+')
7  plt.ylim(1, 3)

```

À l'exécution du programme, on obtient la sortie graphique suivante :



Expliquer ce qui est affiché sur le graphique ci-dessus.  
Que peut-on conjecturer ?

- Le programme commence par définir deux listes X et Y.

```

2 X = [k for k in range(1,21)]
3
Y = []

```

La liste X contient initialement  $[1, 2, \dots, 20]$ , c'est-à-dire les 20 premiers entiers non nuls. La liste Y est destinée à contenir les 20 premières valeurs de la suite  $(v_n^n)$ . Il est initialement vide.

- À l'aide d'une boucle, le  $k^{\text{ème}}$  élément de la liste Y contient une valeur approchée de  $v_k^k$ .

```

4 for k in range(1,21) :
5     Y.append( v(k)**k )

```

- On effectue alors le tracé des points d'abscisse une valeur de X et d'ordonnée la valeur correspondante de Y. On obtient ainsi le tracé des points de coordonnées  $(k, v_k^k)$  pour k variant de 1 à 20.

```

6 plt.plot(X, Y, 'b+')
7 plt.ylim(1, 3)

```

Le nuage de points obtenu correspond au tracé des 20 premières valeurs de la suite  $(v_n^n)$ . Au vu de la représentation graphique obtenue, on peut faire la conjecture que la suite  $(v_n^n)$  est constante et approximativement de valeur 2.61.

### III.5. ESSEC-I 2020

Cet énoncé introduisait, pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$  un événement  $G_n$  et faisait démontrer les résultats suivants :

$$\mathbb{P}(G_1) = \frac{p}{q} - \left(1 - \frac{p}{q}\right) pq \quad \text{et} \quad \mathbb{P}(G_{n+1}) = \mathbb{P}(G_n) - \left(1 - \frac{p}{q}\right) (pq)^{n+1} \binom{2n+1}{n+1}$$

où  $q = 1 - p$ .

Après avoir codé une fonction `CoeffBin` permettant de calculer les coefficients binomiaux (voir TP1), l'énoncé demandait d'écrire un script **Python** qui détermine  $n_p$ , le plus petit entier  $n$  tel que  $\mathbb{P}(G_n) \leq \varepsilon$  pour  $p < \frac{1}{2}$  et  $\varepsilon > 0$  saisis au clavier par l'utilisateur.

On propose alors le script Scilab suivant.

```

1 p = float(input("Entrez la valeur de p : "))
2 eps = float(input("Entrez la valeur de epsilon : "))
3 q = 1 - p
4 n = 1
5 ProbGn = p/q - (1 - p/q) * p * q
6 while ProbGn > eps :
7     ProbGn = ProbGn - (1 - p/q) * (p*q)**(n+1) * CoeffBin(n+1, 2*n + 1)
8     n = n + 1
9 print(n)

```

Détaillons les éléments de ce programme.

- **Début du programme**

On commence par demander à l'utilisateur d'entrer une valeur pour le paramètre  $p$  et pour la précision  $\text{eps}$ .

```

1  p = float(input("Entrez la valeur de p : "))
2  eps = float(input("Entrez la valeur de epsilon : "))

```

On définit la variable  $q$ .

```

3  q = 1 - p

```

La variable  $n$  est initialisée à 1.

La variable `ProbGn`, qui contiendra les valeurs successives de la suite  $(\mathbb{P}(G_n))_{n \in \mathbb{N}^*}$ , est initialisée à  $\mathbb{P}(G_1)$  (calculée en question **15.d**).

```

4  n = 1
5  ProbGn = p/q - (1 - p/q) * p * q

```

- **Structure itérative**

Les lignes **6** à **8** consistent à déterminer le plus petit entier  $n$  tel que :  $\mathbb{P}(G_n) \leq \varepsilon$ . On doit donc calculer les valeurs successives de la suite  $(\mathbb{P}(G_n))$  jusqu'à ce que  $\mathbb{P}(G_n) \leq \varepsilon$ .

Autrement dit, on doit calculer ces valeurs successives tant que  $\mathbb{P}(G_n) > \varepsilon$ . Pour cela, on met en place une structure itérative (boucle **while**).

```

6  while ProbGn > eps :

```

Tant que  $\mathbb{P}(G_n) > \varepsilon$ , on calcule  $\mathbb{P}(G_{n+1})$  et on stocke toujours cette valeur dans `ProbGn` (on utilise ici la formule de la question **15.c**) :

```

7  ProbGn = ProbGn - (1 - p/q) * (p*q)**(n+1) * CoeffBin(n+1, 2*n + 1)

```

On met alors à jour en conséquence la variable  $n$  : on ajoute 1 pour signaler qu'on a calculé  $\mathbb{P}(G_{n+1})$ .

```

8  n = n + 1

```

- **Fin du programme**

À l'issue de cette boucle, la variable  $n$  contient le plus petit entier  $n$  tel que  $\mathbb{P}(G_n) \leq \varepsilon$ . On affiche alors enfin la valeur de la variable  $n$ .

```

9  print(n)

```