

Corrigé du DM 9

Étude d'une suite récurrente d'ordre 2

1. a) Il s'agit de montrer que pour tout $n \in \mathbb{N}$, u_n soit bien défini. En particulier, montrons par récurrence sur n que $u_n > 0$, a fortiori $\ln(1 + u_n)$ est défini.

- **Initialisation** : Pour $n \in \{0, 1\}$, l'énoncé donne $u_0 > 0$ et $u_1 > 0$.
- **Hérédité** : Considérons $n \geq 1$, on suppose $u_n > 0$ et $u_{n-1} > 0$. Il vient que $\ln(1 + u_n) > 0$ et $\ln(1 + u_{n+1}) > 0$ donc $u_{n+1} > 0$.
- **Conclusion** : Pour tout $n \in \mathbb{N}$, u_n est bien défini et $u_n > 0$.

b) Script PYTHON affichant u_n :

```
import numpy as np
u=eval(input('Donner u0 : '))
v=eval(input('Donner u1 : '))
n=eval(input('Donner n : '))
for i in range(2,n):
    w=np.log(1+u)+np.log(1+v)
    u=v
    v=w
if n==0:
    print(u)
else:
    print(v)
```

Ce qui donne :

```
>>> Donner u0 : 1
>>> Donner u1 : 2
>>> Donner n : 12
2.4851281686791546
```

c) Supposons que (u_n) converge vers $\ell \in \mathbb{R}$. Alors $u_{n+1} \rightarrow \ell$ et par continuité de \ln et opération sur les limites,

$$\ln(1 + u_n) + \ln(1 + u_{n-1}) \rightarrow \ln(1 + \ell) + \ln(1 + \ell) = 2 \ln(1 + \ell)$$

Par unicité de la limite, ℓ vérifie : $\ell = 2 \ln(1 + \ell)$.

Ainsi, la limite finie éventuelle de (u_n) est un point fixe de φ .

2. a) La fonction g est dérivable sur \mathbb{R}_+ :

$$g'(x) = \frac{2}{1+x} - 1 = \frac{1-x}{1+x}$$

Tableau de variations de g :

x	0	1	$+\infty$
$1-x$	+	0	-
$1+x$	+		+
$g'(x)$	+	0	-
$g(x)$	0	$2 \ln(2) - 1$	$-\infty$

avec $2 \ln(2) - 1 \approx 0,38 > 0$ et $\lim_{+\infty} g = -\infty$ par croissance comparée.

La fonction g est continue sur $[0, 1]$, strictement croissante. D'après le théorème de la bijection, elle réalise une bijection de $[0; 1]$ sur $[0; 2 \ln(2) - 1]$. Ainsi, 0 possède un unique antécédent par g sur $[0; 2]$ qui est 0.

On note que $g(3) = 2 \ln(4) - 3 = 4 \ln(2) - 3 \approx -0,24 < 0$. Donc $0 \in [g(3); g(1)]$.

De même, g réalise une bijection de $[1, 3]$ sur $[g(3); g(1)]$ (et de $[1; +\infty[$ sur $[-\infty; g(1)]$), donc 0 possède un unique antécédent par g sur $[1; +\infty[$ qui se trouve dans $[1; 3]$, noté ℓ .

Ainsi, φ possède exactement deux points fixes sur \mathbb{R} : 0 et $\ell \in [1; 3]$.

b) Construction des deux suites par récurrence.

- **Initialisation** : On pose $a_0 = 1$ et $b_0 = 3$. D'après 2a), $\ell \in]1, 3]$ (avec $g(1) \neq 0$).
- **Hérédité** : Soit $n \geq 0$. On suppose construit $a_n, b_n \in [1, 3]$ tel que $a_n < \ell \leq b_n$.

On considère $c = \frac{a_n + b_n}{2}$.

- Si $g(c) > 0$ alors on pose $a_{n+1} = c$ et $b_{n+1} = b_n$.
- Sinon on pose $a_{n+1} = a_n$ et $b_{n+1} = c$.

En particulier, $g(b_n) \leq 0 < g(a_n)$ donne, d'après la bijection évoquée en 2a) : $a_n < \ell \leq b_n$.

• **Conclusion** : Pour tout $n \in \mathbb{N}$, a_n et b_n sont constructibles et vérifient $a_n < \ell \leq b_n$. La suite (a_n) est croissante, la suite (b_n) est décroissante, la suite $(b_n - a_n)$ est géométrique de raison $\frac{1}{2} \in [0, 1[$ donc convergente vers 0 : les deux suites sont adjacentes.

Donc, elle converge vers la même limite. Par passage à la limite, on trouve

$$\lim a_n \leq \ell \leq \lim b_n = \lim a_n$$

Les suites (a_n) et (b_n) sont adjacentes et convergent vers ℓ .

c) Pour $n \in \mathbb{N}$,

$$a_n < \ell \leq b_n \quad \Rightarrow \quad \left| \ell - \frac{a_n + b_n}{2} \right| \leq \frac{b_n - a_n}{2}$$

Un script de la fonction `limWhile(p)` est :

```
def limWhile(p):
    a, b = 1, 3
    while b - a > 2 * p:
        c = (a + b) / 2
        if 2 * np.log(1 + c) > c:
            a = c
        else:
            b = c
    return (a + b) / 2
```

Ce qui donne :

```
>>> limWhile(0.000001)
2.512862205505371
```

d) Pour $n \in \mathbb{N}$, on a plus précisément :

$$\left| \ell - \frac{a_n + b_n}{2} \right| \leq \frac{b_n - a_n}{2} = \frac{b_0 - a_0}{2^{n+1}} = \frac{1}{2^n}$$

Donc, si n vérifie $\frac{1}{2^n} \leq p$, alors $\frac{a_n + b_n}{2}$ est une approximation de ℓ à la précision p (au moins).

$$\frac{1}{2^n} \leq p \quad \Leftrightarrow \quad -n \ln(2) \leq \ln(p) \quad \Leftrightarrow \quad n \geq -\frac{\ln(p)}{\ln(2)}$$

Ainsi, $\left\lfloor -\frac{\ln(p)}{\ln(2)} \right\rfloor + 1, \frac{a_n + b_n}{2}$ est une approximation de ℓ à la précision p .

Un script de la fonction `limFor(n)` est :

```
def limFor(p):
    a, b = 1, 3
    n = floor(-np.log(p)/np.log(2)) + 1
    for i in range(1, n):
        c = (a+b)/2
        if 2*np.log(1+c) > c:
            a = c
        else:
            b = c
    return (a+b)/2
```

3. a) Procédons par récurrence sur $n \in \mathbb{N}$ pour montrer $s_n \leq u_n \leq t_n$.

- **Initialisation** : Par construction, (définition de min et max) on a $s_0 \leq u_0 \leq t_0$ et $s_1 \leq u_1 \leq t_1$.
- **Hérédité** : Pour $n \geq 1$, on suppose la relation vraie aux rang $n-1$ et n .

Comme \ln est croissante, on a :

$$\begin{aligned} \left\{ \begin{array}{l} s_{n-1} \leq u_{n-1} \leq t_{n-1} \\ s_n \leq u_n \leq t_n \end{array} \right. &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} 1 + s_{n-1} \leq 1 + u_{n-1} \leq 1 + t_{n-1} \\ 1 + s_n \leq 1 + u_n \leq 1 + t_n \end{array} \right. \\ &\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \ln(1 + s_{n-1}) \leq \ln(1 + u_{n-1}) \leq \ln(1 + t_{n-1}) \\ \ln(1 + s_n) \leq \ln(1 + u_n) \leq \ln(1 + t_n) \end{array} \right. \\ &\quad \text{par sommation des inégalités} \\ &\Rightarrow s_{n+1} \leq u_{n+1} \leq t_{n+1} \end{aligned}$$

- **Conclusion** : $\boxed{\text{Pour tout } n \in \mathbb{N}, s_n \leq u_n \leq t_n.}$

b) Montrons par récurrence sur $n \in \mathbb{N}^*$ que $s_n - s_{n-1} \geq 0$

- **Initialisation** : Par définition $s_1 = s_0$ donc $s_1 \geq s_0$.

De plus, $s_2 = 2 \ln(1 + s_0) = \varphi(s_0)$ et $s_0 \leq 1$. L'étude des variations de g donne le tableau de signe suivant :

x	0	ℓ	$+\infty$
$g(x)$	0	+	0 -

Il vient $g(s_0) \geq 0$ et donc $\varphi(s_0) \leq s_0$. Donc $s_2 \geq s_0 = s_1$.

La relation est établie pour $n=1$ et $n=2$.

- **Hérédité** : Soit $n \geq 2$ on suppose la relation vérifiée au rang n et $n-1$.

$$\begin{aligned} s_{n+1} - s_n &= \ln(1 + s_n) + \ln(1 + s_{n-1}) - (\ln(1 + s_{n-1}) + \ln(1 + s_{n-2})) \\ &= \underbrace{\ln(1 + s_n) - \ln(1 + s_{n-1})}_{\geq 0 \text{ par HR}} + \underbrace{\ln(1 + s_{n-1}) - \ln(1 + s_{n-2})}_{\geq 0 \text{ par HR}} \geq 0 \end{aligned}$$

La relation est vérifiée au rang $n+1$.

- **Conclusion** : Pour tout $n \in \mathbb{N}^*$, $s_n \geq s_{n-1}$. $\boxed{\text{La suite } (s_n) \text{ est croissante.}}$

c) La suite (s_n) est croissante est majorée par t_0 car pour tout $n \in \mathbb{N}$, $s_n \leq t_n \leq t_0$ la suite (t_n) étant décroissante. Le théorème de limite monotone donne que la suite (s_n) converge.

D'après 1c), on a que la limite de (s_n) est un point fixe de φ : soit 0, soit ℓ .

Or, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $0 < s_0 \leq s_n$. Par passage à la limite, on a $\lim s_n \geq s_0 > 0$.

Ainsi, $\boxed{\text{la suite } (s_n) \text{ converge vers } \ell.}$

De façon analogue, on peut montrer que la suite (t_n) est décroissante, minorée par s_0 , donc convergente vers un point fixe de φ qui est supérieur à s_0 donc qui est ℓ .

Par encadrement, $\boxed{\text{la suite } u_n \text{ converge vers } \ell.}$