

---

**Exercice 1 (ecricome 2023)**

1)  $X(\Omega) = \llbracket 1, n \rrbracket$  et  $\forall k \in \llbracket 1, n \rrbracket, P(X = k) = \frac{1}{n}$ . Donc  $X \hookrightarrow \mathcal{U}(\llbracket 1, n \rrbracket)$ .

Le cours donne :  $E(X) = \frac{n+1}{2}$  et  $V(X) = \frac{n^2-1}{12}$ .

2) Soit  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ .

Si on tire la boule numérotée  $k$  dans la première urne, alors la seconde urne contient des boules numérotées  $1, 2, \dots, k$ . Il est donc possible de tirer dans la seconde urne une boule numérotée  $k$ , auquel cas,  $Y$  prend la valeur  $k$ .

Ainsi,  $Y(\Omega) = \llbracket 1, n \rrbracket$ .

3) Soit  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ .

a) Supposons l'événement  $(X = k)$  réalisé.

La seconde urne contient alors : 1 boule numérotée  $\boxed{1}$ , 2 boules numérotées  $\boxed{2}$ , ...  $k$  boules numérotées  $\boxed{k}$ .

Ce qui fait un total de  $1 + 2 + \dots + k = \frac{k(k+1)}{2}$  boules dans la seconde urne.

b) Supposons l'événement  $(X = k)$  réalisé.

Comme on l'a vu, la seconde urne contient alors  $\frac{k(k+1)}{2}$  boules dont les numéros représentés sont  $1, 2, \dots, k$ .

Distinguons deux cas :

•  $j \geq k + 1$

$j$  ne fait pas partie des numéros  $1, 2, \dots, k$  de la seconde urne. Il ne pourra donc pas être tiré. Ainsi,  $P_{(X=k)}(Y = j) = 0$ .

•  $j \leq k$

Cette fois-ci,  $j$  fait partie des numéros  $1, 2, \dots, k$  de la seconde urne.

Il peut donc être tiré. Comme il y a  $j$  numéros qui portent le numéro  $j$ , on a donc :

$$P_{(X=k)}(Y = j) = \frac{j}{\frac{k(k+1)}{2}} = \frac{2j}{k(k+1)}.$$

4) a) On a l'égalité très classique :  $\forall k \in \mathbf{N}, \frac{1}{k(k+1)} = \frac{1}{k} - \frac{1}{k+1}$ .

b) Soit  $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$ .

La formule des probabilités totales pour le sce  $(X = k)_{1 \leq k \leq n}$  donne :

$$P(Y = j) = \sum_{k=1}^n P(X = k \cap Y = j) = \sum_{k=1}^n P(X = k)P_{(X=k)}(Y = j).$$

Or, d'après la question 3)b), on sait que  $P_{(X=k)}(Y = j) = 0$  si  $j \geq k + 1$ , c'est-à-dire si  $k \leq j - 1$ , ce qui incite à couper la somme en deux.

---


$$\begin{aligned}
P(Y = j) &= \sum_{k=1}^{j-1} P(X = k)P_{(X=k)}(Y = j) + \sum_{k=j}^n P(X = k)P_{(X=k)}(Y = j) \\
&= \sum_{k=1}^{j-1} \frac{1}{n} \times 0 + \sum_{k=j}^n \frac{1}{n} \times \frac{2j}{k(k+1)} \\
&= \frac{2j}{n} \times \sum_{k=j}^n \frac{1}{k(k+1)} \\
&= \frac{2j}{n} \times \sum_{k=j}^n \left( \frac{1}{k} - \frac{1}{k+1} \right) \quad \text{d'après 4)a)} \\
&= \frac{2j}{n} \times \left( \frac{1}{j} - \frac{1}{n+1} \right) \quad \text{par télescopage} \\
&= \frac{2j}{n} \times \frac{n+1-j}{j(n+1)} \\
&= \frac{2(n+1-j)}{n(n+1)}.
\end{aligned}$$

5)  $Y$  est discrète finie donc admet une espérance donnée par :

$$\begin{aligned}
E(Y) &= \sum_{j=1}^n jP(Y = j) \\
&= \sum_{j=1}^n j \times \frac{2(n+1-j)}{n(n+1)} \\
&= \frac{2}{n(n+1)} \sum_{j=1}^n j(n+1-j) \\
&= \frac{2}{n(n+1)} \sum_{j=1}^n ((n+1)j - j^2) \\
&= \frac{2}{n(n+1)} \left( (n+1) \sum_{j=1}^n j - \sum_{j=1}^n j^2 \right) \\
&= \frac{2}{n(n+1)} \left( (n+1) \times \frac{n(n+1)}{2} - \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \right) \\
&= \frac{2}{n(n+1)} \times n(n+1) \left( \frac{n+1}{2} - \frac{2n+1}{6} \right) \\
&= \frac{2}{n(n+1)} \times n(n+1) \times \frac{n+2}{6} \\
&= \frac{n+2}{3}.
\end{aligned}$$

---

6) En toute rigueur, on a besoin de distinguer deux cas :

•  $n = 1$

Alors,  $X(\Omega) = Y(\Omega) = \{1\}$ . Les événements  $(X = 1)$  et  $(Y = 1)$  sont certains, l'événement  $((X = 1) \cap (Y = 1))$  l'est également.

On a donc  $P((X = 1) \cap (Y = 1)) = P(X = 1)P(Y = 1) = 1$ .

Donc  $X$  et  $Y$  sont indépendantes.

•  $n \geq 2$

On a par exemple  $P((X = 1) \cap (Y = 2)) = 0$ , alors que  $P(X = 1) = \frac{1}{n}$  et

$$P(Y = 2) = \frac{2(n-1)}{n(n+1)}.$$

Donc  $P((X = 1) \cap (Y = 2)) \neq P(X = 1)P(Y = 2)$ , ce qui prouve que  $X$  et  $Y$  ne sont pas indépendantes.

7)a)  $X$  et  $Y$  étant discrètes finies,  $XY$  l'est également. Elle admet donc une espérance donnée par le théorème de transfert :

$$\begin{aligned} E(XY) &= \sum_{(k,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2} kj P(X = k \cap Y = j) \\ &= \sum_{(k,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2} kj P(X = k) P_{(X=k)}(Y = j) \\ &= \sum_{k=1}^n \left( \sum_{j=1}^n kj P(X = k) P_{(X=k)}(Y = j) \right) \end{aligned}$$

On sait que si  $j \geq k + 1$ , alors  $P_{(X=k)}(Y = j) = 0$ , on peut donc se limiter dans la deuxième somme aux indices  $j$  tels que  $j \leq k$ , ce qui donne :

$$\begin{aligned} E(XY) &= \sum_{k=1}^n \left( \sum_{j=1}^k kj P(X = k) P_{(X=k)}(Y = j) \right) \\ &= \sum_{k=1}^n \left( \sum_{j=1}^k kj \times \frac{1}{n} \times \frac{2j}{k(k+1)} \right) \\ &= \frac{2}{n} \times \sum_{k=1}^n \left( \frac{1}{k+1} \sum_{j=1}^k j^2 \right) \\ &= \frac{2}{n} \times \sum_{k=1}^n \frac{1}{k+1} \times \frac{k(k+1)(2k+1)}{6} \\ &= \frac{1}{3n} \times \sum_{k=1}^n (2k^2 + k) \\ &= \frac{1}{3n} \left( 2 \sum_{k=1}^n k^2 + \sum_{k=1}^n k \right) \end{aligned}$$

---

On déduit enfin :

$$\begin{aligned} E(XY) &= \frac{1}{3n} \left( 2 \times \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} + \frac{n(n+1)}{2} \right) \\ &= \frac{1}{3n} \times \frac{2n(n+1)(2n+1) + 3n(n+1)}{6} \\ &= \frac{n(n+1)(2(2n+1) + 3)}{18n} \\ &= \frac{(n+1)(4n+5)}{18}. \end{aligned}$$

b) La formule de Huygens donne :

$$\begin{aligned} \text{cov}(X, Y) &= E(XY) - E(X)E(Y) \\ &= \frac{(n+1)(4n+5)}{18} - \frac{n+1}{2} \times \frac{n+2}{3} \\ &= \frac{(n+1)(4n+5) - 3(n+1)(n+2)}{18} \\ &= \frac{(4n^2 + 9n + 5) - 3(n^2 + 3n + 2)}{18} \\ &= \frac{n^2 - 1}{18}. \end{aligned}$$

8)a) programme :

```
def seconde_urne(k):
    L=[]
    for j in range(1,k+1):
        for i in range(j):
            L.append(j)
    return(L)
```

**Explications :**

On part d'une liste vide (ligne 2).

Pour tout entier  $j$  allant de 1 à  $k$  (ligne 3), on ajoute à la liste l'élément  $j$  (ligne 5)  $j$  fois (ligne 4).

Enfin, on retourne la liste ainsi construite (ligne 6).

b) programme :

```
import numpy.random as rd
def simul_XY(n):
    X=rd.randint(1,n+1)
    urne2=seconde_urne(X)
    nb=len(urne2)
    i=rd.randint(0,nb)
    Y=urne2[i]
    return X,Y
```

---

**Explications :**

On tire une boule dans la première urne. Le résultat est un nombre entier  $X$  compris entre 1 et  $n$  (ligne 3).

On construit la deuxième urne en appelant la fonction `seconde_urne` qui renvoie la liste  $urne2 = [1, 2, 2, 3, 3, 3, \dots, \underbrace{X, \dots, X}_{x \text{ fois}}]$  (ligne 4).

On compte le nombre  $nb$  de boules de la seconde urne, c'est-à-dire le nombre d'éléments de la liste `urne2` (ligne 5).

On tire une boule dans la seconde urne, ce qui revient à choisir un élément de `urne2` et donc à choisir au hasard son indice  $i \in \llbracket 0, nb - 1 \rrbracket$  (ligne 6).

Le terme d'indice  $i$  de la liste `urne2`, c'est-à-dire  $urne2[i]$  représente le numéro de boule tiré donc  $Y$ .

c)programme

```
def fonction(n):
    liste=[0]*n
    for i in range(10000):
        j=simul_XY(n)[1]
        liste[j-1]=liste[j-1]+1/10000
    return liste
```

**Explications :**

On commence par construire une liste formée de  $n$  zéros (ligne 2).

On effectue 10000 fois l'expérience aléatoire formée des deux tirages, d'où la nécessité de faire une boucle avec  $i$  allant de 0 à 9999 (ligne 3).

Pour chacune des expériences aléatoires :

- on appelle à la ligne 4 la fonction `simul_XY`.

`simul_XY(n)` est un couple dont les composantes respectives sont les valeurs prises par  $X$  et  $Y$ .

$j = \text{simul\_XY}(n)[1]$  est la deuxième composante de ce couple, donc la valeur prise par  $Y$ , c'est un entier entre 1 et  $n$ .

- à la ligne 5, on augmente de  $1/10000$  la fréquence d'apparition de la valeur  $j$ , fréquence représentée par la variable `liste[j - 1]` (ligne 5).

En conclusion, la fonction renvoie une liste formée de  $n$  composantes, où pour tout  $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , la  $j$ -ième composante, c'est-à-dire `liste[j - 1]` est la fréquence d'apparition du numéro  $j$  lors du deuxième tirage, en effectuant 10000 fois l'expérience aléatoire.

**Remarque :**

Du fait de la loi faible des grands nombres, la liste ainsi obtenue correspond grosso modo à la loi de  $Y$ .

Par exemple, `fonction(4)` renvoie la liste  $[0.403, 0.304, 0.199, 0.094]$ , très proche de la loi de  $Y$ , puisque  $\forall j \in \llbracket 1, 4 \rrbracket, P(Y = j) = \frac{5-j}{10}$ .

---

9)a) Pour tout  $k \in \mathbf{N}^*$ , notons  $X_k$  la variable aléatoire égale au numéro de la boule tirée dans la première urne, lors de la  $k$ -ième expérience aléatoire. Les variables aléatoires  $X_k$  sont deux à deux indépendantes. Elles suivent toutes la même loi, celle de  $X$ .

Elles ont donc même espérance  $m = E(X)$  et même variance.

Pour tout  $r \in \mathbf{N}^*$ , notons  $\overline{X}_r = \frac{X_1 + \dots + X_r}{r}$ .

D'après la loi faible des grands nombres, pour tout  $\epsilon > 0$ , on a :

$$\lim_{r \rightarrow +\infty} P(|\overline{X}_r - m| \geq \epsilon) = 0.$$

Prenons  $\epsilon$  petit. Cela signifie que si  $r$  est grand, la probabilité que  $\overline{X}_r$  s'écarte de  $m$  de plus de  $\epsilon$  est faible.

Pour  $r = 50$ , on peut donc estimer que  $\overline{X}_{50} \approx m$ , c'est-à-dire  $\overline{X}_{50} \approx E(X)$ .

Ici,  $\overline{X}_{50}$  représente la valeur moyenne des valeurs prises par  $X_1, \dots, X_{50}$ , c'est-à-dire l'abscisse  $\bar{x}$  du point moyen du nuage.

Comme  $n = 20$ , on a donc  $\bar{x} \approx E(X) = \frac{20 + 1}{2} = 10.5$ .

Avec le même raisonnement, l'ordonnée du point moyen du nuage est :

$$\bar{y} \approx E(Y) = \frac{20 + 2}{3} \approx 7.3.$$

En conclusion, les coordonnées du point moyen du nuage sont  $(10.5; 7.3)$ .

b) Sur la figure 1, certaines valeurs de  $Y$  dépassent 20, ce qui n'est pas possible car  $Y(\Omega) = \llbracket 1, 20 \rrbracket$ .

Par ailleurs, la droite de régression linéaire doit passer par le point moyen, ce n'est pas le cas des figures 2 et 4.

C'est donc la figure 3 qui correspond au nuage de points étudié.

**Exercice 2 (ericome 2023)**

1)a)  $x \mapsto e^{\frac{x}{2}}$  est dérivable sur  $]0, +\infty[$  par composée de fonctions dérivables.

$x \mapsto \sqrt{x}$  est dérivable sur  $]0, +\infty[$  et ne s'annule pas sur  $]0, +\infty[$ .

Par quotient,  $f$  est dérivable sur  $]0, +\infty[$ .

$$\begin{aligned} \forall x > 0, f'(x) &= \frac{\frac{1}{2}e^{\frac{x}{2}}\sqrt{x} - \frac{1}{2\sqrt{x}}e^{\frac{x}{2}}}{(\sqrt{x})^2} = \frac{e^{\frac{x}{2}}\left(\sqrt{x} - \frac{1}{\sqrt{x}}\right)}{2x} = \frac{e^{\frac{x}{2}}}{2x} \times \frac{(\sqrt{x})^2 - 1}{\sqrt{x}} \\ &= \frac{e^{\frac{x}{2}}}{2x} \times \frac{x-1}{\sqrt{x}} = \frac{x-1}{2x} \times \frac{e^{\frac{x}{2}}}{\sqrt{x}}. \end{aligned}$$

Donc  $\forall x > 0, f'(x) = \frac{x-1}{2x}f(x)$ .

b)  $\forall x > 0, f(x) > 0$  et  $2x > 0$  donc  $f'(x)$  est du signe de  $x - 1$ .

$x$	0	1	$+\infty$
$f'(x)$		-	0
$f(x)$	$+\infty$	$e^{1/2}$	$+\infty$

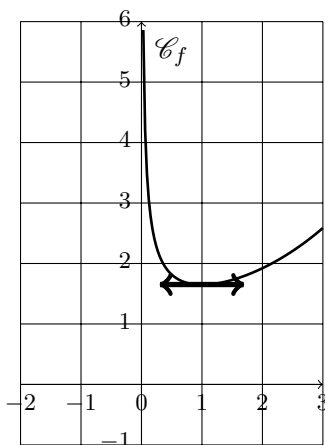
•  $\lim_{x \rightarrow 0^+} \frac{x}{2} = 0$  et  $\lim_{t \rightarrow 0} e^t = 1$ , par composée,  $\lim_{x \rightarrow 0^+} e^{\frac{x}{2}} = 1$ ,

$\lim_{x \rightarrow 0^+} \sqrt{x} = +\infty$ ,

Par quotient,  $\lim_{x \rightarrow 0^+} f(x) = +\infty$ .

•  $\lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = \lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{e^{\frac{1}{2}x}}{x^{1/2}} = +\infty$  par croissances comparées.

c)



---

d) Soit  $n \geq 2$  un entier.

- $f$  est continue (car dérivable) et strictement décroissante sur  $]0, 1[$ . Elle réalise donc une bijection de  $]0, 1[$  sur  $]e^{1/2}, +\infty[$ .

Comme  $e < 4$ , on a  $e^{1/2} < 2$  donc  $n \in ]e^{1/2}, +\infty[$ .

$n$  admet alors un unique antécédent  $u_n$  par  $f$  dans  $]0, 1[$ .

Ainsi, l'équation  $f(x) = n$  admet une unique solution  $u_n$  sur  $]0, 1[$ .

- En appliquant de même le théorème de bijection sur  $]1, +\infty[$  où  $f$  est continue et strictement croissante, on montre que l'équation  $f(x) = n$  admet une unique solution  $v_n$  sur  $]1, +\infty[$ .

- On a enfin  $f(1) = e^{1/2} \neq n$ .

On conclut que l'équation  $f(x) = n$  admet exactement deux solutions  $u_n$  et  $v_n$  avec  $0 < u_n < 1$  et  $v_n > 1$ .

2)a) Par construction de la suite  $(v_n)_{n \geq 2}$ , on a  $\forall n \geq 2$ ,  $f(v_n) = n$  et donc également  $f(v_{n+1}) = n + 1$ .

Comme  $n + 1 \geq n$ , on a donc  $\forall n \geq 2$ ,  $f(v_{n+1}) \geq f(v_n)$ .

Comme  $f$  est strictement croissante sur  $[1, +\infty[$  et que  $v_n$  et  $v_{n+1}$  sont dans  $[1, +\infty[$ , on a donc  $\forall n \geq 2$ ,  $v_{n+1} \geq v_n$ .

Donc la suite  $(v_n)_{n \geq 2}$  est croissante.

b) Comme  $(v_n)_{n \geq 2}$  est croissante, elle admet une limite quand  $n \rightarrow +\infty$ .

Cette limite peut être un réel  $L$  ou valoir  $+\infty$ .

Supposons que cette limite vaut  $L \in \mathbf{R}$ .

Comme  $\forall n \geq 2$ ,  $v_n > 1$ , on a  $L \geq 1$  par passage à la limite.

Par continuité de  $f$  en  $L$ , on a alors :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} f(v_n) = f(L)$ .

Cependant, comme  $f(v_n) = n$ , on a aussi :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} f(v_n) = \lim_{n \rightarrow +\infty} n = +\infty$ .

Ce qui mène à une contradiction.

On conclut que  $\lim_{n \rightarrow +\infty} v_n = +\infty$ .

3)a) C'est le même raisonnement qu'en 2)a).

Par construction de la suite  $(u_n)_{n \geq 2}$ , on a  $\forall n \geq 2$ ,  $f(u_n) = n$  et donc également  $f(u_{n+1}) = n + 1$ .

Comme  $n + 1 \geq n$ , on a donc  $\forall n \geq 2$ ,  $f(u_{n+1}) \geq f(u_n)$ .

Comme  $f$  est strictement décroissante sur  $[0, 1]$  et que  $u_n$  et  $u_{n+1}$  sont dans  $[0, 1]$ , on a donc  $\forall n \geq 2$ ,  $u_{n+1} \leq u_n$ .

Donc la suite  $(u_n)_{n \geq 2}$  est décroissante.

b)  $(u_n)_{n \geq 2}$  est décroissante et minorée (par 0) donc convergente vers une certaine limite  $l$ , d'après le théorème de la limite monotone.

c) Comme  $\forall n \geq 2$ ,  $0 < u_n < 1$ , on a par passage à la limite :  $0 \leq l \leq 1$ .

Supposons que  $l \in ]0, 1]$ .



---

Par continuité de  $f$  en  $l$ , on a alors :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} f(u_n) = f(l)$ .

Cependant, comme  $f(u_n) = n$ , on a aussi :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} f(u_n) = \lim_{n \rightarrow +\infty} n = +\infty$ .

Ce qui mène à une contradiction. Donc  $l = 0$ .

Ainsi,  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = 0$ .

d)• Pour tout  $n \geq 2$ , on a :  $f(u_n) = n \iff \frac{e^{u_n/2}}{\sqrt{u_n}} = n \iff \frac{e^{u_n}}{u_n} = n^2$ .

Donc  $\lim_{n \rightarrow +\infty} n^2 u_n = \lim_{n \rightarrow +\infty} e^{u_n}$ .

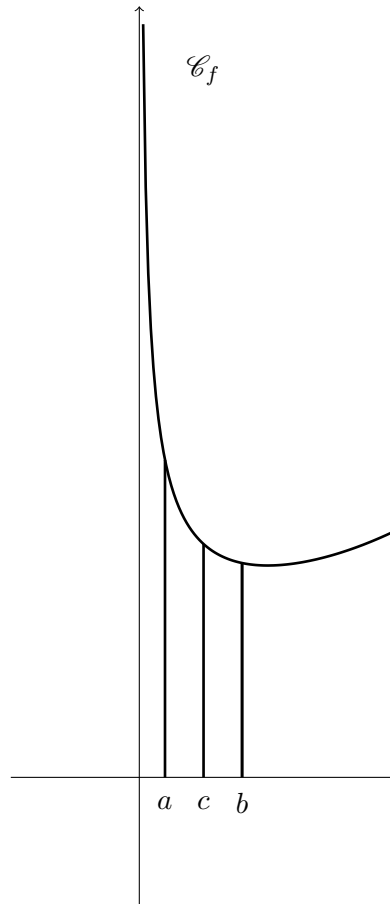
Comme  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = 0$  et que  $\lim_{x \rightarrow 0} e^x = 1$ , on a par composée :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} e^{u_n} = 1$ .

Donc  $\lim_{n \rightarrow +\infty} n^2 u_n = 1$ .

• La limite ci-dessus peut s'écrire sous la forme :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{u_n}{\frac{1}{n^2}} = 1$ .

Donc  $u_n \underset{+\infty}{\sim} \frac{1}{n^2}$ .

4)a)



---

L'intervalle  $[a, b]$  qu'on construit à chaque étape doit toujours contenir  $u_n$ .

- si  $f(c) < n = f(u_n)$ , on a  $c > u_n$  par décroissance de  $f$ .

$u_n$  est à gauche de  $c$ , on rétrécit alors l'intervalle  $[a, b]$  en prenant  $b = c$ .

- si  $f(c) > n = f(u_n)$ , on a  $c < u_n$  par décroissance de  $f$ .

$u_n$  est à droite de  $c$ , on rétrécit alors l'intervalle  $[a, b]$  en prenant  $a = c$ .

On continue cette construction tant que l'écart entre  $a$  et  $b$  est supérieur à  $eps = \epsilon$ .

Au moment où cet écart est inférieur à  $eps = \epsilon$ , on sort de la boucle.

$\frac{a+b}{2}$  et  $u_n$  sont alors dans un intervalle  $[a, b]$  dont la longueur est  $b-a < \epsilon$ .

On est donc sûr que  $\frac{a+b}{2}$  est une valeur approchée de  $u_n$  à  $\epsilon$  près.

```
import numpy as np
def approx_u(n,eps):
    a=0
    b=1
    while b-a>eps:
        c=(a+b)/2
        if np.exp(c/2)/np.sqrt(c)<n:
            b=c
        else:
            a=c
    return (a+b)/2
```

b)programme :

```
def sp(N,eps):
    s=0
    for n in range(2,N+1):
        s=s+approx_u(n,eps/(N-1))
    return s
```

**Explications :**

Pour tout  $n \in \llbracket 2, N \rrbracket$ , notons  $a_n$  la valeur approchée de  $u_n$  à  $\frac{\epsilon}{N-1}$  près donnée par  $\text{approx\_u}(n, \text{eps}/(N-1))$ .

On a alors  $\forall n \in \llbracket 2, N \rrbracket$ ,  $a_n - \frac{\epsilon}{N-1} \leq u_n \leq a_n + \frac{\epsilon}{N-1}$ .

En sommant ces inégalités pour  $n \in \llbracket 2, N \rrbracket$ , on a :

$$\sum_{n=2}^N a_n - \epsilon \leq \sum_{n=2}^N u_n \leq \sum_{n=2}^N a_n + \epsilon.$$

Ceci prouve que  $\sum_{n=2}^N a_n$  est une valeur approchée de  $\sum_{n=2}^N u_n$  à  $\epsilon$  près.

---

**Exercice 3 (ericome 2023)**

## Partie I

1)a) Pour tous réels  $a, b, c$  et  $d$ , on a :

$$au_1 + bu_2 + cu_3 + du_4 = 0$$

$$\iff a(-1, 1, 0, 1) + b(0, -1, 1, 0) + c(0, 1, 1, 0) + d(1, 0, 0, 1) = (0, 0, 0, 0)$$

$$\iff \begin{cases} -a + d = 0 \\ a - b + c = 0 \\ b + c = 0 \\ a + d = 0 \end{cases}$$

$$\iff \begin{cases} d = a \\ a - b + c = 0 \\ b + c = 0 \\ 2a = 0 \end{cases}$$

$$\iff \begin{cases} d = 0 \\ -b + c = 0 \\ b + c = 0 \\ a = 0 \end{cases}$$

$$\iff \begin{cases} d = 0 \\ b = c \\ 2c = 0 \\ a = 0 \end{cases}$$

$$\iff \begin{cases} d = 0 \\ b = 0 \\ c = 0 \\ a = 0 \end{cases}$$

Donc la famille  $(u_1, u_2, u_3, u_4)$  est libre.

C'est une famille libre de  $\mathbf{R}^4$  dont le cardinal vaut 4 et coïncide avec la dimension de  $\mathbf{R}^4$ , c'est donc une base de  $\mathbf{R}^4$ .

b) Calculons  $f(u_1)$ ,  $f(u_2)$ ,  $f(u_3)$  et  $f(u_4)$ .

Le vecteur colonne de  $f(u_1)$  dans la base canonique  $\mathcal{C}$  est :

$$AU_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ donc } f(u_1) = 0.$$

Le vecteur colonne de  $f(u_2)$  dans la base canonique  $\mathcal{C}$  est :

$$AU_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ -1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ donc } f(u_2) = 0.$$

Le vecteur colonne de  $f(u_3)$  dans la base canonique  $\mathcal{C}$  est :

$$AU_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 2 \\ 0 \end{pmatrix} = 2U_3 \text{ donc } f(u_3) = 2u_3.$$

Le vecteur colonne de  $f(u_4)$  dans la base canonique  $\mathcal{C}$  est :

$$AU_4 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix} = U_3 + 2U_4$$

donc  $f(u_4) = u_3 + 2u_4$ .

$$\text{On d\u00e9duit } \mathcal{M}_{\mathcal{B}}(f) = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}.$$

c) Notons  $P$  la matrice de passage de la base  $\mathcal{C}$  \u00e0 la base  $\mathcal{B}$ .

$P$  est inversible.

Notons \u00e9galement  $T = \mathcal{M}_{\mathcal{B}}(f)$ .

La formule de changement de base pour l'endomorphisme  $f$  donne :

$\mathcal{M}_{\mathcal{B}}(f) = P^{-1} \mathcal{M}_{\mathcal{C}}(f) P$ , c'est-\u00e0-dire :  $T = P^{-1} A P$  ou  $A = P T P^{-1}$  avec

$$P = \begin{pmatrix} -1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \text{ et } T = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}.$$

$$2)a) \text{ Le calcul donne : } A^2 = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 2 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}.$$

$$\text{Puis, } A^3 = A^2 A = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 2 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 & 4 \\ 8 & 4 & 4 & 4 \\ 8 & 4 & 4 & 4 \\ 4 & 0 & 0 & 4 \end{pmatrix}.$$

$$\begin{aligned} \text{Enfin, } 4A^2 - 4A &= 4 \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 2 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} - 4 \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 8 & 0 & 0 & 8 \\ 12 & 8 & 8 & 4 \\ 12 & 8 & 8 & 4 \\ 8 & 0 & 0 & 8 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 & 4 \\ 4 & 4 & 4 & 0 \\ 4 & 4 & 4 & 0 \\ 4 & 0 & 0 & 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 & 4 \\ 8 & 4 & 4 & 4 \\ 8 & 4 & 4 & 4 \\ 4 & 0 & 0 & 4 \end{pmatrix} = A^3. \end{aligned}$$

---

b) Soit  $\mathcal{P}(n)$  la proposition :

« il existe des réels  $a_n$  et  $b_n$  tels que  $A^n = a_n A^2 + b_n A$  ».

$A^1 = 0A^2 + 1A$  donc  $\mathcal{P}(1)$  est vraie en posant  $a_1 = 0$  et  $b_1 = 1$ .

Soit  $n \in \mathbf{N}^*$ . Supposons  $\mathcal{P}(n)$  vraie, montrons que  $\mathcal{P}(n+1)$  est vraie.

$$\begin{aligned} A^{n+1} &= A^n A \\ &= (a_n A^2 + b_n A) A \quad \text{par hypothèse de récurrence} \\ &= a_n A^3 + b_n A^2 \\ &= a_n (4A^2 - 4A) + b_n A^2 \quad \text{d'après 2)a)} \\ &= (4a_n + b_n) A^2 - 4a_n A. \end{aligned}$$

Posons  $a_{n+1} = 4a_n + b_n$  et  $b_{n+1} = -4a_n$ .

On a alors  $A^{n+1} = a_{n+1} A^2 + b_{n+1} A$ . Donc  $\mathcal{P}(n+1)$  est vraie.

On conclut que  $\mathcal{P}(n)$  est vraie pour tout  $n \in \mathbf{N}^*$ .

Enfin, l'hérédité montre que

$$\forall n \in \mathbf{N}^*, a_{n+1} = 4a_n + b_n \text{ et } b_{n+1} = -4a_n.$$

3)a) L'égalité  $a_{n+1} = 4a_n + b_n$  donne en faisant  $n \rightarrow n+1$  :

$$\forall n \in \mathbf{N}^*, a_{n+2} = 4a_{n+1} + b_{n+1} = 4a_{n+1} - 4a_n.$$

b) D'après la question précédente,  $\forall n \in \mathbf{N}^*, a_{n+2} - 4a_{n+1} + 4a_n = 0$ .

La suite  $(a_n)_{n \geq 1}$  est donc linéaire d'ordre deux.

Son équation caractéristique associée est  $r^2 - 4r + 4 = 0$ , c'est-à-dire  $(r - 2)^2 = 0$  dont l'unique racine est 2.

D'après le cours, il existe des réels  $\lambda$  et  $\mu$  tels que

$$\forall n \in \mathbf{N}^*, a_n = (\lambda n + \mu) 2^n \quad (*)$$

Il reste à déterminer  $\lambda$  et  $\mu$  en se servant de la valeur de  $a_1$  et  $a_2$ .

On sait que  $a_1 = 0$  et  $b_1 = 1$  (voir 2)b)). On déduit :  $a_2 = 4a_1 + b_1 = 1$ .

En écrivant (\*) pour  $n = 1$  et  $n = 2$ , on obtient le système :

$$\begin{cases} a_1 = (\lambda + \mu) 2^1 \\ a_2 = (2\lambda + \mu) 2^2 \\ 2\lambda + 2\mu = 0 \\ 8\lambda + 4\mu = 1 \\ \lambda = -\mu \\ -4\mu = 1 \\ \lambda = 1/4 \\ \mu = -1/4 \end{cases}$$

$$\text{Donc } \forall n \in \mathbf{N}^*, a_n = \left( \frac{1}{4}n - \frac{1}{4} \right) 2^n = \frac{n-1}{4} 2^n = (n-1) 2^{n-2}.$$

c) L'égalité  $b_{n+1} = -4a_n$  donne en faisant  $n \rightarrow n - 1$  :

$$\forall n \geq 2, b_n = -4a_{n-1} = -4(n-2)2^{n-3} = -(n-2)2^{n-1}.$$

Et on vérifie que l'égalité précédente marche encore pour  $n = 1$ .

On a donc  $\forall n \in \mathbf{N}^*, b_n = -(n-2)2^{n-1}$ .

4) Pour tout  $n \in \mathbf{N}^*$ , on a :

$$\begin{aligned} & A^n \\ &= a_n A^2 + b_n A \\ &= (n-1)2^{n-2} A^2 - (n-2)2^{n-1} A \\ &= (n-1)2^{n-2} \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 2 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} - (n-2)2^{n-1} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &= (n-1)2^{n-2} \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 2 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} - 2(n-2)2^{n-2} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &= 2^{n-2} \left( (n-1) \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 2 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 3 & 2 & 2 & 1 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} - 2(n-2) \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \right) \\ &= 2^{n-2} \left( \begin{pmatrix} 2n-2 & 0 & 0 & 2n-2 \\ 3n-3 & 2n-2 & 2n-2 & n-1 \\ 3n-3 & 2n-2 & 2n-2 & n-1 \\ 2n-2 & 0 & 0 & 2n-2 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 2n-4 & 0 & 0 & 2n-4 \\ 2n-4 & 2n-4 & 2n-4 & 0 \\ 2n-4 & 2n-4 & 2n-4 & 0 \\ 2n-4 & 0 & 0 & 2n-4 \end{pmatrix} \right) \\ &= 2^{n-2} \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 2 \\ n+1 & 2 & 2 & n-1 \\ n+1 & 2 & 2 & n-1 \\ 2 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 2^{n-1} & 0 & 0 & 2^{n-1} \\ (n+1)2^{n-2} & 2^{n-1} & 2^{n-1} & (n-1)2^{n-2} \\ (n+1)2^{n-2} & 2^{n-1} & 2^{n-1} & (n-1)2^{n-2} \\ 2^{n-1} & 0 & 0 & 2^{n-1} \end{pmatrix}. \end{aligned}$$

---

## Partie II

5)a) La matrice d'adjacence du graphe  $G$  est la matrice  $M \in \mathcal{M}_p(\mathbf{R})$  dont le coefficient  $M_{ij}$  de la ligne  $i$  et de la colonne  $j$  (avec  $1 \leq i \leq p$  et  $1 \leq j \leq p$ ) est égal au nombre d'arcs<sup>1</sup> allant du sommet  $i$  vers le sommet  $j$ , c'est-à-dire du sommet  $s_{i-1}$  vers le sommet  $s_{j-1}$ .

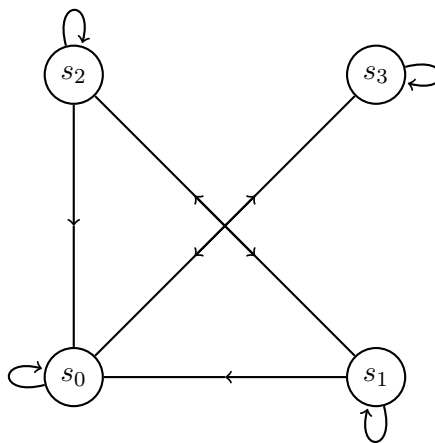
b) D'après le cours, le coefficient situé sur la ligne  $i$  et la colonne  $j$  de  $M^n$  est égal au nombre de chemins<sup>2</sup> de longueur  $n$  allant du sommet  $i$  vers le sommet  $j$ , c'est-à-dire du sommet  $s_{i-1}$  vers le sommet  $s_{j-1}$ .

6)a) Ici,  $M = A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$

En lisant la première ligne de  $A$ , on voit qu'il y a :

- 1 arc allant de  $s_0$  à  $s_0$  (c'est une boucle),
- 0 arc allant de  $s_0$  à  $s_1$ ,
- 0 arc allant de  $s_0$  à  $s_2$ ,
- 1 arc allant de  $s_0$  à  $s_3$ .

Même raisonnement pour les autres lignes...d'où le diagramme :



b) Il n'y a pas de chemin de  $s_3$  vers  $s_2$ . En effet, de  $s_3$ , on ne peut aller qu'en  $s_0$ . Une fois en  $s_0$ , on ne peut que rester en  $s_0$  (ne pas oublier que  $G$  est orienté!).

Donc  $G$  n'est pas connexe.

c) Le nombre d'arcs de longueur  $n$  allant de  $s_3$  à  $s_0$  est le coefficient de la ligne 4 et de la colonne 1 de la matrice  $A^n$ . Il y en a donc  $2^{n-1}$  d'après I.

- 
1. arc=arête orientée
  2. chemin=chaîne orientée

---

7)La définition de *sommet voisin* donnée par l'énoncé est en **contradiction** avec l'exemple proposé.

Dans la définition donnée, un sommet ne peut pas être le voisin de lui-même (à cause de  $s \neq t$ ), alors que c'est autorisé dans l'exemple.

On va prendre comme définition que  $t$  est voisin de  $s$  si  $(s, t)$  est un arc du graphe, de sorte à être en cohérence avec l'exemple.

```
def matrice_vers_liste(A):
    p=len(A)
    L=[ ]
    for i in range(p):
        L.append([ ])
        for j in range(p):
            if A[i][j]!=0:
                L[i].append(j)
    return L
```

8)a)programme :

```
def parcours(L,i0):
    p=len(L)
    distances=[p]*p
    distances[i0]=0
    a_explorer=[i0]
    marques=[i0]
    while len(a_explorer)>0:
        s=a_explorer[0]
        del a_explorer[0]
        for v in L[s]:
            if v not in marques:
                marques.append(v)
                a_explorer.append(v)
                distances[v]=distances[s]+1
    return distances
```

b)**Remarque préliminaire :**

Soit  $G$  un graphe à  $p$  sommets  $s_0, s_1, \dots, s_{p-1}$ .

Tout plus court chemin entre deux sommets  $s_i$  et  $s_j$  a nécessairement une longueur strictement inférieure à  $p$ .

On peut le voir en prenant un exemple :  $p = 4, i = 0, j = 3$ .

Supposons qu'on ait un plus court chemin de longueur 4 (ou plus éventuellement) entre  $s_0$  et  $s_3$ .

Ce chemin est alors formé de 5 sommets, il y a donc au moins un sommet qui figure deux fois.

Par exemple :  $s_0 \rightarrow \boxed{s_1} \rightarrow s_2 \rightarrow \boxed{s_1} \rightarrow s_3$ .



---

Alors,  $s_0 \rightarrow s_1 \rightarrow s_3$  est un chemin entre  $s_0$  et  $s_3$  de longueur 2, ce qui contredit le fait que  $s_0 \rightarrow \boxed{s_1} \rightarrow s_2 \rightarrow \boxed{s_1} \rightarrow s_3$  est un plus court chemin.

Comme initialement, chaque élément de la liste *distances* vaut  $p$ , la condition « if distances[j]<p » garantit l'existence d'un chemin entre  $s_{i_0}$  et  $s_j$ .

A la place de return distances, on met donc :

```
sommets=[]
for j in range(p):
    if distances[j]<p:
        sommets.append(j)
return sommets
```