

DS 5 - Corrigé :

Exercice 1 :

1) def moyenne(L):

```
    return sum(L)/len(L)
```

2) import matplotlib.pyplot as plt

def trace(L):

```
    n = len(L)
```

```
    absi = [k for k in range(1, n+1)]
```

```
    plt.plot(absi, L)
```

```
    plt.show()
```

3) On a $\sigma = \sqrt{\frac{1}{N} \sum_{i=1}^N (x_i - \bar{x})^2}$ où $\bar{x} = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N x_i$

def ecart(L):

```
    S = 0
```

```
    m = moyenne(L)
```

```
    for x in L:
```

```
        S = S + (x - m)**2
```

```
    return (S/len(L))**(1/2)
```

4) def select(L):

```
    m = moyenne(L)
```

```
    s = ecart(L)
```

```
    L_corrige = []
```

```
    for x in L:
```

```
        if x >= m - 2*s and x <= m + 2*s:
```

```
            L_corrige.append(x)
```

```
    return L_corrige
```

Exercice 2 :

1) Tout d'abord, pour tout $x > 2$, $x-2 > 0$ et $x+3 > 0$ donc $\frac{x-2}{x+3} > 0$, on peut donc bien considérer $f:]2, +\infty[\rightarrow \mathbb{R}$, et f est dérivable sur $]2, +\infty[$. De plus, comme, pour $x \in]2, +\infty[$, on a $x-2 > 0$ et $x+3 > 0$ on a $f(x) = \ln(x-2) - \ln(x+3)$. Ainsi:

$$\forall x > 2, f'(x) = \frac{1}{x-2} - \frac{1}{x+3} = \frac{x+3 - (x-2)}{(x-2)(x+3)} = \frac{5}{(x-2)(x+3)} > 0$$

car $x-2 > 0$ et $x+3 > 0$. La fonction f est donc strictement croissante sur $]2, +\infty[$.

Par ailleurs, $\frac{x-2}{x+3} \xrightarrow{x \rightarrow 2^+} 0^+$ (car si $x > 2$ alors $x-2 > 0$ et $x+3 > 0$)

Or $\ln(y) \xrightarrow{y \rightarrow 0^+} -\infty$, donc $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow 2^+} -\infty$.

Et en écrivait, pour $x > 2$, que $\frac{x-2}{x+3} = \frac{1 - \frac{2}{x}}{1 + \frac{3}{x}}$, on voit que

$\frac{x-2}{x+3} \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 1$ (car $\frac{2}{x} \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 0$ et $\frac{3}{x} \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 0$). Or $\ln(y) \xrightarrow{y \rightarrow 1} 0$

donc $f(x) \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 0$.

Finalement, le tableau de variations de f est

x	2	$+\infty$
f	$-\infty$	0

Comme f est strictement croissante et continue sur $]2, +\infty[$, f réalise donc une bijection de $]2, +\infty[$ sur $f(]2, +\infty[) =]-\infty, 0[$.

Ainsi $f:]2, +\infty[\rightarrow]-\infty, 0[$ est bijective.

2) Soit $y \in]-\infty, 0[$, résolvons, pour $x \in]2, +\infty[$, l'équation

$$f(x) = y \Leftrightarrow \ln\left(\frac{x-2}{x+3}\right) = y \Leftrightarrow \frac{x-2}{x+3} = e^y \quad (\text{correct car } \frac{x-2}{x+3} > 0)$$

$$\Leftrightarrow (x-2) = (x+3)e^y \quad (\text{correct car } x+3 \neq 0)$$

$$\Leftrightarrow x-2 = xe^y + 3e^y$$

$$\Leftrightarrow x(1-e^y) = 2 + 3e^y$$

$$\Leftrightarrow x = \frac{2+3e^y}{1-e^y} \quad \text{où cette dernière équivalence est correcte car}$$

$y < 0$ donc $e^y < 1$ donc $1-e^y > 0$ donc $1-e^y \neq 0$.

Enfinement, $f^{-1}:]-\infty, 0[\rightarrow]2, +\infty[$
 $: y \mapsto \frac{2+3e^y}{1-e^y}$

Exercice 3 :

On a: (S) $\Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-\lambda)z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ (3-\lambda)x - y - z = 0 \end{cases} \quad (L_1 \leftrightarrow L_3)$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-\lambda)z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ (-1+(3-\lambda))y + (-1+(3-\lambda)^2)z = 0 \end{cases} \quad (L_3 \leftarrow L_3 + (3-\lambda)L_1)$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-\lambda)z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ (2-\lambda)y + ((3-\lambda)^2 - 1)z = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-\lambda)z = 0 \\ y + 2z = 0 \quad (*) \\ ((3-\lambda)^2 - 1 - 2(2-\lambda))z = 0 \end{cases} \quad (L_3 \leftarrow L_3 - (2-\lambda)L_2)$$

Or $(3-\lambda)^2 - 1 - 2(2-\lambda) = \lambda^2 - 6\lambda + 9 - 1 - 4 + 2\lambda = \lambda^2 - 4\lambda + 4 = (\lambda-2)^2$
 et $(\lambda-2)^2 = 0 \Leftrightarrow \lambda = 2$.

On distingue donc 2 cas :

• si $\lambda \in \mathbb{R} \setminus \{2\}$ alors

$$(*) \Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-\lambda)z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ z = 0 \end{cases}$$

donc le rang du système est 3

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = y + (3-\lambda)z = 0 \\ y = -2z = 0 \\ z = 0 \end{cases}$$

et l'ensemble des solutions est

$$\mathcal{S} = \{(0, 0, 0)\}$$

• si $\lambda = 2$ alors

$$(*) \Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-2)z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ 0 = 0 \end{cases}$$

donc le rang du système est 2

$$\Leftrightarrow \begin{cases} x = y + z = -2z + z = -z \\ y = -2z \end{cases}$$

et l'ensemble des solutions est

$$\mathcal{S} = \{(-z, -2z, z), z \in \mathbb{R}\}$$

Exercice 4 :

1) Prenons $M = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix}$. Alors pour tout $n \in \mathbb{N}$,

$$MX_n = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_n \\ v_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2u_n - v_n \\ -u_n + 2v_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_{n+1} \\ v_{n+1} \end{pmatrix} = X_{n+1}$$

2) On en déduit que: $\forall n \in \mathbb{N}, X_n = M^n X_0$. Démontrez-le par récurrence :

• tout d'abord pour $n=0$, $M^0 X_0 = I_2 X_0 = X_0$ ce qu'il fallait démontrer

• ensuite, si $X_n = M^n X_0$ pour un certain $n \in \mathbb{N}$, alors :

$$X_{n+1} = MX_n = MM^n X_0 = M^{n+1} X_0 \text{ ce qu'il fallait démontrer.}$$

3) Démontrons par récurrence que : $\forall n \in \mathbb{N}, M^n = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1+3^n & 1-3^n \\ 1-3^n & 1+3^n \end{pmatrix}$.

• tout d'abord pour $n=0$, d'une part $M^0 = I_2$ et d'autre part $\frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1+3^0 & 1-3^0 \\ 1-3^0 & 1+3^0 \end{pmatrix} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = I_2$ on a donc bien la formule souhaitée dans le cas $n=0$.

• Supposons ensuite que $M^n = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1+3^n & 1-3^n \\ 1-3^n & 1+3^n \end{pmatrix}$ pour un certain $n \in \mathbb{N}$. Alors,

$$\begin{aligned} M^{n+1} &= M^n M = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1+3^n & 1-3^n \\ 1-3^n & 1+3^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 2(1+3^n) - (1-3^n) & -(1+3^n) + 2(1-3^n) \\ 2(1-3^n) - (1+3^n) & -(1-3^n) + 2(1+3^n) \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1+3 \times 3^n & 1-3 \times 3^n \\ 1-3 \times 3^n & 1+3 \times 3^n \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1+3^{n+1} & 1-3^{n+1} \\ 1-3^{n+1} & 1+3^{n+1} \end{pmatrix} \text{ ce qu'il fallait démontrer.} \end{aligned}$$

4) Soit lors, pour tout $n \in \mathbb{N}$,

$$\begin{aligned} \begin{pmatrix} u_n \\ v_n \end{pmatrix} &= X_n = M^n X_0 = M^n \begin{pmatrix} u_0 \\ v_0 \end{pmatrix} = \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1+3^n & 1-3^n \\ 1-3^n & 1+3^n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} -2 \\ 3 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{2} \begin{pmatrix} -2(1+3^n) + 3(1-3^n) \\ -2(1-3^n) + 3(1+3^n) \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{2} \begin{pmatrix} 1-5 \times 3^n \\ 1+5 \times 3^n \end{pmatrix} \end{aligned}$$

donc $\boxed{u_n = \frac{1-5 \times 3^n}{2}}$ et $\boxed{v_n = \frac{1+5 \times 3^n}{2}}$

Exercice 5

1) Notons $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ et démontrons que A est pseudo-bistochastique si et seulement si il existe $t \in \mathbb{R}$ tel que $a=d=t$ et $b=c=1-t$.

\Rightarrow Supposons que A est pseudo-bistochastique. Posons alors $t=a$. Comme A est pseudo-bistochastique, on a $a+b=1$ donc $b=1-a=1-t$. On a aussi $a+c=1$ donc $c=1-a=1-t$. Enfin, on doit également avoir $b+d=1$ donc $d=1-b=1-(1-t)=t$. Ainsi $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} t & 1-t \\ 1-t & t \end{pmatrix}$.

\Leftarrow Réciproquement si $A = \begin{pmatrix} t & 1-t \\ 1-t & t \end{pmatrix}$ pour un certain $t \in \mathbb{R}$, alors les sommes sur ses lignes comme celles sur ses colonnes valent $t+(1-t)=1$ et $(1-t)+t=1$. Donc A est pseudo-bistochastique.

2) Soient $t, s \in \mathbb{R}$, on calcule que

$$B(t)B(s) = \begin{pmatrix} t & 1-t \\ 1-t & t \end{pmatrix} \begin{pmatrix} s & 1-s \\ 1-s & s \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u & v \\ v & u \end{pmatrix}$$

$$\text{avec } u = ts + (1-t)(1-s) = 1-t-s+2ts$$

$$\text{et } v = (1-t)s + t(1-s) = t+s-2ts = 1-(1-t-s+2ts) = 1-u$$

$$\text{Ainsi on a bien } \boxed{B(t)B(s) = B(u) = B(1-t-s+2ts).}$$

3) Notant $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix}$ on a :

$$AU = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a+b \\ c+d \end{pmatrix} \quad \text{et} \quad A^T U = \begin{pmatrix} a & c \\ b & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a+c \\ b+d \end{pmatrix}$$

$$\text{Ainsi } A \in \mathcal{P}_2 \Leftrightarrow \begin{cases} a+b=1 \\ c+d=1 \\ a+c=1 \\ b+d=1 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{pmatrix} a+b \\ c+d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a+c \\ b+d \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\Leftrightarrow \underline{AU = A^T U = U}$$

4) Soient $A, B \in \mathcal{P}_2$. D'après la question 3) on a donc $AU = A^T U = U$
 et $Bu = B^T U = U$. Dès lors :

$$ABU = AU = U \quad \text{et} \quad (AB)^T U = B^T A^T U = B^T U = U$$

donc (toujours d'après la question 3)) $AB \in \mathcal{P}_2$.

5) Soient $A = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \in \mathcal{J}_2^+$ et $B = \begin{pmatrix} a' & b' \\ c' & d' \end{pmatrix} \in \mathcal{J}_2^+$ on a donc
 $a, a', b, b', c, c', d, d' \in \mathbb{R}^+$. On calcule que

$$AB = \begin{pmatrix} a & b \\ c & d \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a' & b' \\ c' & d' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} aa' + bc' & ab' + bd' \\ ca' + dc' & cb' + dd' \end{pmatrix}$$

Comme $a, a', b, b', c, c', d, d' \in \mathbb{R}^+$ on a alors $aa' + bc' \geq 0$, $ab' + bd' \geq 0$,
 $ca' + dc' \geq 0$ et $cb' + dd' \geq 0$, donc $AB \in \mathcal{J}_2^+$.

6) D'après la question 4), A est pseudo-bistochastique si et seulement
 si A s'écrit $A = B(t)$ pour un certain $t \in \mathbb{R}$. Pour décider si A
 est bistochastique, il suffit donc de s'intéresser aux valeurs de $t \in \mathbb{R}$
 pour lesquelles $B(t) \in \mathcal{J}_2^+$.

$$\begin{aligned} \text{Or } B(t) \in \mathcal{J}_2^+ &\Leftrightarrow \begin{pmatrix} t & 1-t \\ 1-t & t \end{pmatrix} \in \mathcal{J}_2^+ \Leftrightarrow (t \geq 0 \text{ et } 1-t \geq 0) \\ &\Leftrightarrow (t \geq 0 \text{ et } t \leq 1) \Leftrightarrow \underline{t \in [0, 1]}. \end{aligned}$$

Ainsi les matrices bistochastiques sont exactement les $B(t)$ pour
 $t \in [0, 1]$.

7) Par définition, on a $\mathcal{B}_2 = \mathcal{P}_2 \cap \mathcal{J}_2^+$. Soient $A, B \in \mathcal{B}_2$.
 D'une part, $A, B \in \mathcal{P}_2$ donc (d'après la question 4)) $AB \in \mathcal{P}_2$.
 D'autre part, $A, B \in \mathcal{J}_2^+$ donc (d'après la question 5)) $AB \in \mathcal{J}_2^+$.
 Ainsi $AB \in \mathcal{P}_2 \cap \mathcal{J}_2^+$ c'est-à-dire que $AB \in \mathcal{B}_2$.

8) Démontrons par récurrence que : $\forall n \in \mathbb{N}, B(\alpha)^n \in \mathcal{B}_2$.

• tout d'abord, pour $n=0$, $B(\alpha)^0 = I_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = B(1) \in \mathcal{B}_2$.

• ensuite, si $B(\alpha)^n \in \mathcal{B}_2$ pour un certain $n \in \mathbb{N}$ alors comme $B(\alpha)^{n+1} = B(\alpha)^n B(\alpha)$ avec $B(\alpha)^n, B(\alpha) \in \mathcal{B}_2$ la question 7) donne que $B(\alpha)^{n+1} \in \mathcal{B}_2$ ce qu'il fallait démontrer.

9) Soit $n \in \mathbb{N}$, on a :

$$B(t_{n+1}) = B(\alpha)^{n+1} = B(\alpha)^n B(\alpha) = B(t_n) B(\alpha)$$

Or, d'après la question 2) :

$$B(t_n) B(\alpha) = B(1 - t_n - \alpha + 2t_n \alpha) = B((2\alpha - 1)t_n + 1 - \alpha)$$

Donc $B(t_{n+1}) = B((2\alpha - 1)t_n + 1 - \alpha)$. En particulier, en prenant le coefficient d'indice (1,1) de ces deux matrices on en déduit que

$$t_{n+1} = (2\alpha - 1)t_n + 1 - \alpha.$$

10) La suite (t_n) est donc arithmético-géométrique.

On résout, pour $l \in \mathbb{R}$,

$$l = (2\alpha - 1)l + 1 - \alpha \Leftrightarrow (2 - 2\alpha)l = 1 - \alpha$$

$$\Leftrightarrow (1 - \alpha)l = \frac{1}{2}(1 - \alpha) \quad (*)$$

Excluons le cas $\alpha = 1$ pour pouvoir conclure : $(*) \Leftrightarrow l = \frac{1}{2}$.

On introduit la suite $(v_n) = (t_n - \frac{1}{2})$. Elle vérifie :

$$\begin{aligned} \forall n \in \mathbb{N}, v_{n+1} &= t_{n+1} - \frac{1}{2} = (2\alpha - 1)t_n + 1 - \alpha - \frac{1}{2} \\ &= (2\alpha - 1)\left(v_n + \frac{1}{2}\right) + 1 - \alpha - \frac{1}{2} \\ &= (2\alpha - 1)v_n + \alpha - \frac{1}{2} + \frac{1}{2} - \alpha \\ &= (2\alpha - 1)v_n \end{aligned}$$

Donc (v_n) est géométrique de raison $2\alpha-1$ et de premier terme $v_0 = t_0 - \frac{1}{2}$. Or t_0 est défini par le fait que

$$B(t_0) = B(\alpha)^0 = I_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = B(1) \text{ donc } t_0 = 1 \text{ et } v_0 = \frac{1}{2}.$$

Ainsi pour tout $n \in \mathbb{N}$, $v_n = \frac{1}{2} \times (2\alpha-1)^n$ donc $t_n = v_n + \frac{1}{2}$

$$\text{d'où } t_n = \frac{1}{2} (1 + (2\alpha-1)^n). \quad (*)$$

Dans le cas $\alpha=1$, la relation de récurrence sur (t_n) s'écrit :

$$\forall n \in \mathbb{N}, t_{n+1} = (2 \times 1 - 1)t_n + 1 - 1 = t_n$$

donc (t_n) est constante : $\forall n \in \mathbb{N}, t_n = t_0 = 1$

On remarque alors que la formule (*) fonctionne également puisque : $\forall n \in \mathbb{N}, \frac{1}{2} (1 + (2 \times 1 - 1)^n) = \frac{1+1^n}{2} = \frac{2}{2} = 1$

En conclusion, $\forall n \in \mathbb{N}, t_n = \frac{1}{2} (1 + (2\alpha-1)^n)$.

1.1) Pour tout $n \in \mathbb{N}$ on a $B(\alpha)^n = B(t_n) = \begin{pmatrix} t_n & 1-t_n \\ 1-t_n & t_n \end{pmatrix}$.

On s'intéresse donc à d'éventuelle limite de (t_n) lorsque $n \rightarrow +\infty$

On distingue 3 cas :

• si $0 < \alpha < 1$ alors $0 < 2\alpha < 2$ donc $-1 < 2\alpha-1 < 1$ donc $(2\alpha-1)^n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} 0$ et donc $t_n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} \frac{1}{2}$ et ainsi $B(\alpha)^n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} \begin{pmatrix} 1/2 & 1/2 \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$.

• si $\alpha = 1$ alors pour tout $n \in \mathbb{N}, t_n = 1$ et ainsi $B(\alpha)^n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$

• si $\alpha = 0$ alors pour tout $n \in \mathbb{N}, t_n = \frac{1+(-1)^n}{2} = \begin{cases} 1 & \text{si } n \text{ pair} \\ 0 & \text{si } n \text{ impair} \end{cases}$

donc $(B(\alpha)^n)$ n'a pas de limite mais vérifie pour tout $n \in \mathbb{N}$:

$$B(\alpha)^{2n} = B(1) = I_2 \text{ et } B(\alpha)^{2n+1} = B(0) = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}.$$