

Exercice 1

Soit f l'endomorphisme de \mathbb{R}^3 dont la matrice dans la base canonique \mathcal{B} de \mathbb{R}^3 est :

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 10 & 7 \\ 1 & 4 & 3 \\ -2 & -8 & -6 \end{pmatrix}$$

On note I la matrice unité de $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ et on pose $u = (2, 1, -2)$.

1. a) $(x, y, z) \in \ker(f) \iff f(u) = 0 \iff A \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix} = 0$

(car les coordonnées de (x, y, z) dans la base canonique sont (x, y, z))

ce que l'on résout :

$$\iff \begin{cases} 2x + 10y + 7z = 0 & L_1 - 2L_2 \\ x + 4y + 3z = 0 \\ -2x - 8y - 6z = 0 & L_3 + 2L_2 \end{cases}$$

$$\iff \begin{cases} 2y + z = 0 \\ x + 4y + 3z = 0 & \text{que l'on paramètre par } y \text{ pour avoir } (?, 1, ?) \text{ dans le générateur} \\ 0 = 0 \end{cases}$$

de la solution.

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

Conclusion : $\ker(f) = \{y(2, 1, -2) / y \in \mathbb{R}\} = \text{Vect}(u)$

b) Comme $\ker(f) \neq \emptyset$ alors A est non inversible. (on peut aussi en déduire que 0 est valeur propre)

2. a) Soit $v = (x, 1, z)$ qui a pour coordonnées dans \mathcal{B} : $(x, 1, z)$

$$f(v) = u \iff A \begin{pmatrix} x \\ 1 \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \\ -2 \end{pmatrix} \iff \begin{cases} 2x + 10 + 7z = 2 \\ x + 4 + 3z = 1 \\ -2x - 8 - 6z = -2 & L_3 + L_1 \end{cases}$$

$$\iff \begin{cases} 2x + 10 + 7z = 2 \\ x + 4 + 3z = 1 \\ 2 + z = 0 & L_3 + L_1 \end{cases} \iff \begin{cases} x = 3 \\ x = 3 \\ z = -2 \end{cases} \text{ par substitution}$$

L'unique vecteur v vérifiant $f(v) = u$ est donc :

Conclusion : $v = (3, 1, -2)$

b) Soit $w = (x, 1, z)$ On traduit sur les coordonnées dans la base \mathcal{B} :

$$f(w) = v \iff A \begin{pmatrix} x \\ 1 \\ z \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 1 \\ -2 \end{pmatrix} \iff \begin{cases} 2x + 10 + 7z = 3 \\ x + 4 + 3z = 1 \\ -2x - 8 - 6z = -2 & L_3 + L_1 \end{cases}$$

$$\iff \begin{cases} 2x + 10 + 7z = 3 \\ x + 4 + 3z = 1 \\ 2 + z = 1 & L_3 + L_1 \end{cases} \iff \begin{cases} x = 0 \\ x = 0 \\ z = -1 \end{cases}$$

Donc l'unique w est

Conclusion : $w = (0, 1, -1)$

c) La famille (u, v, w) comprend trois vecteurs de \mathbb{R}^3 qui est de dimension 3.

Il suffit donc de démontrer que la famille est libre :

Si $xu + yv + zw = 0$ alors $x(2, 1, -2) + y(3, 1, -2) + z(0, 1, -1) = 0$

$$\text{donc } \begin{cases} 2x + 3y = 0 & L_1 - 2L_2 \\ x + y + z = 0 \\ -2x - 2y - z = 0 & L_3 + 2L_2 \end{cases}$$

$$\text{et } \begin{cases} y - 2z = 0 \\ x + y + z = 0 \\ z = 0 \end{cases} \text{ et } x = y = z = 0 \text{ par substitution.}$$

Donc la famille est libre.

Conclusion : $\mathcal{B}' = (u, v, w)$ est une base de \mathbb{R}^3

La matrice de passage de la base canonique dans \mathcal{B}' est formée par les coordonnées en colonne des vecteurs de \mathcal{B}' dans \mathcal{B} .

$$\text{donc } P = \begin{pmatrix} 2 & 3 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \\ -2 & -2 & -1 \end{pmatrix}$$

3. a) Comme $f(u) = 0 = 0u + 0v + 0w$ alors les coordonnées de $f(u)$ dans \mathcal{B}' sont $(0, 0, 0)$ et de même $f(v) = u$ a pour coordonnées $(1, 0, 0)$ et $f(w) = v$ a pour coordonnées $(0, 1, 0)$

$$\text{Donc } N = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

N est triangulaire donc ses valeurs propres sont sur la diagonale : il n'y a que 0.

Conclusion : la seule valeur propre de f est 0.

Si f était diagonalisable, sa matrice dans une base de vecteurs propres serait la matrice nulle. Donc f serait nulle. ce qui n'est pas le cas.

Conclusion : f n'est pas diagonalisable.

- b) La formule de changement de base donne :

$$\text{mat}_{\mathcal{B}} f = \text{mat}_{\mathcal{B}}(\mathcal{B}') \text{mat}_{\mathcal{B}'}(f) \text{mat}_{\mathcal{B}'}(\mathcal{B}) \text{ et}$$

Conclusion : $A = P N P^{-1}$

$$\text{On calcule } N^2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \text{ et } N^3 = 0$$

Donc pour tout $k \geq 3$, $N^k = N^3 N^{k-3} = 0$ et $A^k = P N^k P^{-1} = 0$

Conclusion : pour tout entier k supérieur ou égal à 3, on a : $A^k = 0$.

4. On note C_N (respectivement C_A) l'ensemble des matrices de $\mathcal{M}_3(\mathbb{R})$ qui commutent avec N (respectivement A).

(ce sont les matrices M qui vérifient $MC = CM$)

- a) On peut vérifier les critères de sous espaces :

- $0N = 0 = N0$ donc $0 \in C_N$
- Soient α et $\beta \in \mathbb{R}$ et M et M' de C_N alors
 $(\alpha M + \beta M')N = \alpha MN + \beta M'N = \alpha NM + \beta NM' = N(\alpha M + \beta M')$
 Donc C_N est stable par combinaisons linéaires et est un sous espace de \mathcal{M}_3 .

Conclusion : C_N est un sous-espace vectoriel de \mathcal{M}_3

Ou plus rapidement, résoudre et trouver une famille génératrice :

Soit $M = \begin{pmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{pmatrix}$ alors

$$NM = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} d & e & f \\ g & h & i \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \text{ et}$$

$$MN = \begin{pmatrix} a & b & c \\ d & e & f \\ g & h & i \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & a & b \\ 0 & d & e \\ 0 & g & h \end{pmatrix}$$

$$\text{Donc } MN = NM \iff \begin{cases} d=0 & e=a & f=b \\ g=0 & h=d & e=i \\ 0=0 & g=0 & h=0 \end{cases} \iff \begin{cases} d=0 & e=a & f=b \\ g=0 & h=0 & e=i \\ 0=0 & g=0 & h=0 \end{cases}$$

$$\text{Donc } C_N = \left\{ \begin{pmatrix} a & b & c \\ 0 & a & b \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, a, b, c \in \mathbb{R} \right\} = \text{Vect}(I, N, N^2)$$

Et on peut conclure à la fois que

Conclusion : C_N est le sous-espace vectoriel de \mathcal{M}_3 engendré par (I, N, N^2)

b) On procède par équivalence :

$$\begin{aligned} M \in C_A &\iff MA = AM \\ &\iff P^{-1}MP P^{-1}AP = P^{-1}AP P^{-1}MP \\ &\iff P^{-1}MPN = NP^{-1}MP \\ &\iff P^{-1}MP \in C_N \end{aligned}$$

Pour déterminer l'ensemble, on procède par équivalence :

$$M \in C_A \iff \text{il existe } (a, b, c) \in \mathbb{R}^3 \text{ tels que } P^{-1}MP = aI + bN + cN^2$$

$$\iff \text{il existe } (a, b, c) \in \mathbb{R}^3 \text{ tels que } M = aI + bPNP^{-1} + cPN^2P^{-1}$$

$$\iff \text{il existe } (a, b, c) \in \mathbb{R}^3 \text{ tels que } M = aI + bA + cA^2$$

$$\iff M \in \text{Vect}(I, A, A^2)$$

Pour avoir la dimension, reste à voir si la famille est libre :*

Au lieu de la traiter directement, on réutilise N :

Si $aI + bA + cA^2 = 0$ alors (en multipliant par P^{-1} à droite et par P à gauche) $aI + bN + cN^2 = 0$.

Et comme la famille (I, N, N^2) est échelonnée, elle est libre.

Donc $a = b = c = 0$

et (I, A, A^2) est libre et génératrice donc base de C_A .

Conclusion : $C_A = \text{vect}(I, A, A^2)$ et $\dim(C_A) = 3$

Exercice 2

On considère la fonction f définie par: $f(x) = \begin{cases} \frac{1}{2(1-x)^2} & \text{si } x \in [0, \frac{1}{2}[\\ \frac{1}{2x^2} & \text{si } x \in [\frac{1}{2}, 1[\\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$

1. On vérifie les critères d'une densité de probabilité :

- f est positive ou nulle.
- f est continue sur $\mathbb{R} - \{0, \frac{1}{2}, 1\}$, continue par morceaux sur \mathbb{R} .
- $\int_{-\infty}^{+\infty} f$ est impropre en $\pm\infty$:
 $\int_{-\infty}^0 f = \int_{-\infty}^0 0 = 0$ et $\int_1^{+\infty} f = 0$
 $\int_0^{1/2} f = \int_0^{1/2} \frac{1}{2(1-x)^2} dx = \left[\frac{1}{2} \frac{1}{1-x} \right]_0^{1/2} = 1 - \frac{1}{2} = \frac{1}{2}$
 $\int_{1/2}^1 f = \int_{1/2}^1 \frac{1}{2x^2} dx = \left[\frac{1}{2} \frac{-1}{x} \right]_{1/2}^1 = -\frac{1}{2} + 1 = \frac{1}{2}$
 $\int_1^{+\infty} f = 0$
 Donc $\int_{-\infty}^{+\infty} f$ converge et vaut 1

Conclusion : f est une densité de probabilité.

Dans toute la suite, on considère une variable aléatoire X définie sur un certain espace probabilisé (Ω, \mathcal{A}, P) et admettant la fonction f pour densité.

2. Pour tout x réel, on a $F(x) = \int_{-\infty}^x f$

- si $x < 0$: $F(x) = \int_{-\infty}^x 0 = 0$
- si $0 \leq x < \frac{1}{2}$: $F(x) = \int_{-\infty}^0 0 + \int_0^x \frac{1}{2(1-t)^2} dt = \left[\frac{1}{2} \frac{1}{1-t} \right]_0^x = \frac{1}{2} \left(\frac{1}{1-x} - 1 \right) = \frac{1}{2} \frac{x}{1-x}$
- si $\frac{1}{2} \leq x < 1$: $F(x) = \int_{-\infty}^0 0 + \int_0^{1/2} \frac{1}{2(1-t)^2} dt + \int_{1/2}^x \frac{1}{2t^2} dt = \frac{1}{2} + \left[\frac{1}{2} \frac{-1}{t} \right]_{1/2}^x = \frac{3}{2} - \frac{1}{2x}$
- si $x \geq 1$: $F(x) = 1$

3. On étudie la convergence de $\int_{-\infty}^{+\infty} tf(t) dt$ impropre en $\pm\infty$:

- $\int_{-\infty}^0 tf(t) dt = \int_{-\infty}^0 0 = 0$
- $\int_0^{1/2} tf(t) dt = \int_0^{1/2} \frac{t}{2(1-t)^2} dt = ???$

Une indication aurait du être donnée !

on peut au choix,

- faire un changement de variable $x = 1 - t$ (ou plutôt $t = 1 - x$)
- faire apparaître $1 - t$ au numérateur, pour simplifier:

$$\begin{aligned} \int_0^{1/2} \frac{t}{2(1-t)^2} dt &= \int_0^{1/2} \frac{-(1-t) + 1}{2(1-t)^2} dt \\ &= \int_0^{1/2} \frac{-1}{2(1-t)} + \frac{1}{2(1-t)^2} dt \\ &= \left[\frac{1}{2} \ln(1-t) + \frac{1}{2} \frac{1}{1-t} \right]_0^{1/2} \\ &= \frac{1}{2} \ln(1/2) + 1 - \frac{1}{2} \\ &= \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \ln(2) \end{aligned}$$

- $\int_{1/2}^1 tf(t) dt = \int_{1/2}^1 \frac{t}{2t^2} dt = \left[\frac{1}{2} \ln(t) \right]_{1/2}^1 = \frac{1}{2} \ln(2)$

- $\int_1^{+\infty} t f(t) dt = 0$

Donc $\int_{-\infty}^{+\infty} t f(t) dt$ converge et X a une espérance

Conclusion : $\boxed{X \text{ a une espérance et } E(X) = \frac{1}{2}}$

4. a) Par le théorème de transfert, on étudie l'absolue convergence de $\int_{-\infty}^{+\infty} (t-1)^2 f(t) dt$ impropre en $\pm\infty$

Ce qui équivaut ici à la convergence simple car $(t-1)^2$ est de signe constant au voisinage de $\pm\infty$.

- $\int_{-\infty}^0 |(t-1)^2 f(t)| dt = \int_{-\infty}^0 (t-1)^2 f(t) dt = \int_{-\infty}^0 0 = 0$
- $\int_0^{1/2} |(t-1)^2 f(t)| dt = \int_0^{1/2} (t-1)^2 f(t) dt = \int_0^{1/2} \frac{(t-1)^2}{2(1-t)^2} dt = \left[\frac{1}{2}t\right]_0^{1/2} = \frac{1}{4}$
- sur $[1/2, 1]$ il faut développer :

$$\begin{aligned} \int_{1/2}^1 |(t-1)^2 f(t)| dt &= \int_{1/2}^1 (t-1)^2 f(t) dt = \int_{1/2}^1 \frac{t^2 - 2t + 1}{2t^2} dt \\ &= \int_{1/2}^1 \frac{1}{2} - \frac{1}{t} + \frac{1}{2t^2} dt \\ &= \left[\frac{1}{2}t - \ln(t) - \frac{1}{2t} \right]_{1/2}^1 \\ &= \frac{1}{2} - \frac{1}{2} - \frac{1}{4} - \ln(2) + 1 \\ &= \frac{3}{4} - \ln(2) \end{aligned}$$

- $\int_1^{+\infty} |(t-1)^2 f(t)| dt = \int_1^{+\infty} (t-1)^2 f(t) dt = 0$

Donc $\int_{-\infty}^{+\infty} (t-1)^2 f(t) dt$ converge absolument donc $(X-1)^2$ a une espérance et

$$\mathbf{E}((X-1)^2) = \int_{-\infty}^{+\infty} (t-1)^2 f(t) dt = 1 - \ln(2)$$

Conclusion : $\boxed{\mathbf{E}((X-1)^2) = 1 - \ln(2)}$

b) On a alors $X^2 = (X-1)^2 + 2X - 1$

Donc X^2 a une espérance et

$$\begin{aligned} \mathbf{E}(X^2) &= \mathbf{E}((X-1)^2) + 2\mathbf{E}(X) - 1 \\ &= 1 - \ln(2) + 1 - 1 \\ &= 1 - \ln(2) \end{aligned}$$

Donc X a une variance et $\mathbf{V}(X) = \mathbf{E}(X^2) - \mathbf{E}(X)^2 = \frac{3}{4} - \ln 2$.

Conclusion : $\boxed{X \text{ a une espérance et } \mathbf{V}(X) = \frac{3}{4} - \ln 2.}$

5. On appelle variable indicatrice d'un événement A , la variable de Bernoulli qui vaut 1 si A est réalisé et 0 sinon.

On considère maintenant la variable aléatoire Y , indicatrice de l'événement $(X \leq \frac{1}{2})$ et la variable aléatoire Z , indicatrice de l'événement $(X > \frac{1}{2})$.

a) On a $Y = 1$ quand $Z = 0$ et $Y = 0$ quand $Z = 1$.

On a donc $Y = 1 - Z$

Comme Y est fonction affine de Z alors le coefficient de corrélation linéaire vaut ± 1

Et comme le coefficient directeur est négatif, alors $\rho(Y, Z) = -1$

b) D'autre part, le coefficient de corrélation linéaire est $\rho(Y, Z) = \frac{\text{cov}(Y, Z)}{\sigma(Y)\sigma(Z)}$

Donc $\text{cov}(Y, Z) = -\sigma(Y)\sigma(Z)$

Et comme $V(Y) = (-1)^2 V(Z)$, alors $\sigma(Y) = \sigma(Z) = \sqrt{V(Y)}$

On a $P(Y = 1) = P(X \leq \frac{1}{2}) = F(\frac{1}{2}) = \frac{1}{2}$

Donc $Y \hookrightarrow \mathcal{B}(\frac{1}{2})$ et $V(Y) = \frac{1}{2}(1 - \frac{1}{2}) = \frac{1}{4}$ donc $\sigma(Y) = \frac{1}{2}$

Conclusion : $\boxed{\text{ov}(Y, Z) = -\frac{1}{4}}$

Exercice 3

Soit f la fonction définie pour tout couple (x, y) de \mathbb{R}^2 par: $f(x, y) = 2x^2 + 2y^2 + 2xy - x - y$.

1. a) f est de classe C^1 sur \mathbb{R}^2

$$\begin{aligned}\frac{\partial f}{\partial x}(x, y) &= 4x + 2y - 1 \\ \frac{\partial f}{\partial y}(x, y) &= 4y + 2x - 1\end{aligned}$$

b) (x, y) est un point critique si et seulement si $\begin{cases} \frac{\partial f}{\partial x}(x, y) = 0 \\ \frac{\partial f}{\partial y}(x, y) = 0 \end{cases}$ ce que l'on résout :

$$\iff \begin{cases} 4x + 2y - 1 = 0 & L_1 - 2L_2 \\ 2x + 4y - 1 = 0 \end{cases}$$

$$\iff \begin{cases} -6y + 1 = 0 \\ 2x + 4y - 1 = 0 \end{cases} \iff \begin{cases} y = 1/6 \\ x = 1/6 \end{cases}$$

Conclusion : $\boxed{\text{Donc le seul point critique de } f \text{ est } A = \left(\frac{1}{6}, \frac{1}{6}\right)}$.

2. a) f est C^2 sur \mathbb{R}^2 et

$$r = \frac{\partial^2 f}{\partial x^2}(x, y) = 4$$

$$s = \frac{\partial^2 f}{\partial y \partial x}(x, y) = 2$$

$$t = \frac{\partial^2 f}{\partial y^2}(x, y) = 4$$

b) En $(\frac{1}{6}, \frac{1}{6})$ on a $rt - s^2 = 16 - 2 = 14 > 0$ et $r > 0$

Donc sur l'ouvert \mathbb{R}^2 , le point critique $(\frac{1}{6}, \frac{1}{6})$ est un minimum local

$$m = f\left(\frac{1}{6}, \frac{1}{6}\right) = 2\frac{1}{36} + 2\frac{1}{36} + 2\frac{1}{36} - \frac{1}{6} - \frac{1}{6} = -\frac{1}{6}$$

Conclusion : $\boxed{(\frac{1}{6}, \frac{1}{6}) \text{ est un minimum local et la valeur en ce minimum est } -\frac{1}{6}}$

3. a) Pour développer $(a + b + c)^2$, on regroupe :

$$\begin{aligned}(a + (b + c))^2 &= a^2 + 2a(b + c) + (b + c)^2 \\ &= a^2 + c^2 + b^2 + 2ab + 2ac + 2bc\end{aligned}$$

On a développé

$$\begin{aligned} 2\left(x + \frac{y}{2} - \frac{1}{4}\right)^2 + \frac{3}{2}\left(y - \frac{1}{6}\right)^2 &= 2\left(x^2 + \frac{y^2}{4} + \frac{1}{16} + xy - \frac{x}{2} - \frac{y}{4}\right) + \frac{3}{2}\left(y^2 - \frac{y}{3} + \frac{1}{36}\right) \\ &= 2x^2 + 2y^2 + 2xy - x - y + \frac{1}{6} \end{aligned}$$

b) On a donc $f(x, y) = 2\left(x + \frac{y}{2} - \frac{1}{4}\right)^2 + \frac{3}{2}\left(y - \frac{1}{6}\right)^2 - \frac{1}{6}$

et comme un carré est toujours positif, on a donc pour tout (x, y) de \mathbb{R}^2 , $f(x, y) \geq \frac{1}{6}$

Conclusion : $\frac{1}{6}$ est bien un minimum global.

4. On considère la fonction g définie pour tout couple (x, y) de \mathbb{R}^2 par :

$$g(x, y) = 2e^{2x} + 2e^{2y} + 2e^{x+y} - e^x - e^y.$$

a) On remarque que $g(x, y) = f(e^x, e^y)$

et comme $f(x, y) \geq -\frac{1}{6}$ pour tout couple (x, y) alors, en particulier,

Conclusion : $\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2, g(x, y) \geq -\frac{1}{6}$.

b) Et comme $g\left(\ln\left(\frac{1}{6}\right), \ln\left(\frac{1}{6}\right)\right) = f\left(\frac{1}{6}, \frac{1}{6}\right)$ alors ce minorant est atteint.

Conclusion : g possède un minimum global sur \mathbb{R}^2 en $(-\ln(6), -\ln(6))$

Problème

Partie 1 : étude d'une variable discrète sans mémoire.

Soit X une variable aléatoire discrète, à valeurs dans \mathbb{N} telle que : $\forall m \in \mathbb{N}, P(X \geq m) > 0$.

On suppose également que X vérifie : $\forall (m, n) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, P_{(X \geq m)}(X \geq n + m) = P(X \geq n)$. On pose $P(X = 0) = p$ et on suppose que $p > 0$.

(N.B. dans le cours, il est dit qu'une telle variable discrète à valeurs dans \mathbb{N}^* est sans mémoire suit une loi géométrique

Ici, les valeurs sont prises dans \mathbb{N} et le théorème ne s'applique donc pas)

1. Comme les valeurs de X sont entières, $\overline{X \geq 1} = (X = 0)$

Donc $P(X \geq 1) = 1 - P(X = 0) = 1 - p = q > 0$ par hypothèse.

Et comme $q = 1 - p$ et que $p > 0$ alors $q < 1$.

Conclusion : $P(X \geq 1) = q$ et $0 < q < 1$.

2. On revient à la définition de la probabilité conditionnelle :

$$P_{(X \geq m)}(X \geq n + m) = \frac{P(X \geq n + m)}{P(X \geq m)} = P(X \geq n)$$

Conclusion : $\forall (m, n) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}, P(X \geq n + m) = P(X \geq m)P(X \geq n)$

3. Pour tout n de \mathbb{N} on pose $u_n = P(X \geq n)$.

a) On a avec le couple $(n, 1)$ la relation : $P(X \geq n + 1) = P(X \geq 1)P(X \geq n)$

Donc $u_{n+1} = q \cdot u_n$

Conclusion : la suite u est géométrique de raison q géométrique.

b) On a alors $u_n = q^n u_0 = q^n P(X \geq 0) = q^n$

Conclusion : $\forall n \in \mathbb{N}, P(X \geq n) = q^n$

c) Comme X ne prend que des valeurs entières, $(X \geq n) = (X = n) \cup (X \geq n + 1)$
et comme les deux sont incompatibles $P(X \geq n) = P(X \geq n + 1) + P(X = n)$

Conclusion : $\forall n \in \mathbb{N}, P(X = n) = P(X \geq n) - P(X \geq n + 1)$.

d) Et on trouve donc $P(X = n) = q^n - q^{n+1} = q^n(1 - q) = q^n p$

Conclusion : $\forall n \in \mathbb{N}, P(X = n) = q^n p$

4. a) La loi de $X + 1$ est donnée par :

$X(\Omega) = \mathbb{N}^*$ et $P(X + 1 = n) = P(X = n - 1) = q^{n-1} p$

Conclusion : $X + 1$ suit une loi géométrique de paramètre p

b) Comme $\mathbf{E}(X + 1) = \frac{1}{p}$ et $\mathbf{V}(X + 1) = \frac{q}{p^2}$

et que $X = X + 1 - 1$ alors

Conclusion : $\mathbf{E}(X) = \frac{1}{p} - 1$ et $\mathbf{V}(X) = \frac{q}{p^2}$

Partie 2 : taux de panne d'une variable discrète.

Pour toute variable aléatoire Y à valeurs dans \mathbb{N} et telle que, pour tout n de \mathbb{N} $P(Y \geq n) > 0$, on définit le taux de panne de Y à l'instant n , noté λ_n par : $\forall n \in \mathbb{N}, \lambda_n = P_{(Y \geq n)}(Y = n)$.

Remarque : en terme de durée (discrète) de fonctionnement, c'est la probabilité de tomber en panne à l'instant n ($Y = n$), quand le système fonctionnait encore à l'instant ($Y \geq n$). Le cas le plus classique est celui du nombre de lancer pour obtenir le premier Pile où λ_n est constant.

1. a) Par définition de la probabilité conditionnelle on a : $\lambda_n = \frac{P(Y = n \cap Y \geq n)}{P(Y \geq n)}$

et comme $[Y = n \cap Y \geq n] = (Y = n)$ on a donc

Conclusion : $\forall n \in \mathbb{N}, \lambda_n = \frac{P(Y = n)}{P(Y \geq n)}$.

b) On a alors

$$\begin{aligned} 1 - \lambda_n &= 1 - \frac{P(Y = n)}{P(Y \geq n)} \\ &= \frac{P(Y \geq n) - P(Y = n)}{P(Y \geq n)} \\ &= \frac{P(Y \geq n + 1)}{P(Y \geq n)} \end{aligned}$$

car $(Y \geq n) = (Y = n) \cup (Y \geq n + 1)$ puisque Y ne prend que des valeurs entières.

Conclusion : $\forall n \in \mathbb{N}, 1 - \lambda_n = \frac{P(Y \geq n + 1)}{P(Y \geq n)}$

c) Comme $P(Y \geq n) > 0$ pour tout entier n alors $1 - \lambda_n > 0$ et $\lambda_n < 1$

Mais on peut avoir $\lambda_n = 0$ (par exemple pour une loi géométrique, $\lambda_0 = 0$)

Conclusion : $\forall n \in \mathbb{N}, 0 \leq \lambda_n < 1$.

d) Par récurrence :

$$\text{Pour } n = 1 : \prod_{k=0}^{1-1} (1 - \lambda_k) = 1 - \lambda_0 = \frac{P(Y \geq 1)}{P(Y \geq 0)} = P(Y \geq 1) \text{ car } P(Y \geq 0) = 1$$

$$\text{Soit } n \in \mathbb{N}^* \text{ tel que } P(Y \geq n) = \prod_{k=0}^{n-1} (1 - \lambda_k)$$

$$\text{alors } \prod_{k=0}^n (1 - \lambda_k) = (1 - \lambda_n) \prod_{k=0}^{n-1} (1 - \lambda_k) = \frac{P(Y \geq n+1)}{P(Y \geq n)} P(Y \geq n) = P(Y \geq n+1)$$

Donc, par récurrence,

$$\text{Conclusion : } \boxed{\forall n \in \mathbb{N}^*, P(Y \geq n) = \prod_{k=0}^{n-1} (1 - \lambda_k)}$$

2. a) La probabilité du contraire est : $1 - P(Y \geq n) = P(Y < n)$
et comme Y prend que des valeurs entières : $1 - P(Y \geq n) = P(Y \leq n-1)$
Et comme $(Y \leq n-1) = \bigcup_{k=1}^{n-1} (Y = k)$ (incompatibles) alors

$$\text{Conclusion : } \boxed{1 - P(Y \geq n) = \sum_{k=0}^{n-1} P(Y = k)}$$

- b) Comme $Y(\Omega) = \mathbb{N}$ alors $\sum_{k=0}^{+\infty} P(Y = k) = 1$

$$\text{Donc } \lim_{n \rightarrow +\infty} \sum_{k=0}^n P(Y = k) = 1$$

$$\text{et } P(Y \geq n) = 1 - \sum_{k=0}^{n-1} P(Y = k) \rightarrow 0 \text{ quand } +\infty$$

$$\text{Conclusion : } \boxed{\lim_{n \rightarrow \infty} P(Y \geq n) = 0.}$$

- c) On a vu que $P(Y \geq n) = \prod_{k=0}^{n-1} (1 - \lambda_k)$

$$\text{Donc } \ln(P(Y \geq n)) = \sum_{k=0}^{n-1} \ln(1 - \lambda_k)$$

$$\text{Et comme } P(Y \geq n) \rightarrow 0 \text{ alors } \ln(P(Y \geq n)) \rightarrow -\infty \text{ donc } \sum_{k=0}^{n-1} \ln(1 - \lambda_k) \rightarrow -\infty \text{ et}$$

$$\text{Conclusion : } \boxed{\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=0}^{n-1} -\ln(1 - \lambda_k) = +\infty}$$

- d) On pense au théorème de comparaison.

$$\text{On a } \ln(1+x) \sim x \text{ quand } x \rightarrow 0$$

Mais il faudrait pour cela que $\lambda_n \rightarrow 0$ quand $n \rightarrow +\infty$. Et on a vu que dans le cas d'une loi géométrique, ce n'était pas le cas (λ_n constant)

deux cas :

- si $\lambda_n \rightarrow 0$ alors $-\ln(1 - \lambda_k) \sim \lambda_k \geq 0$ et par comparaison de série à termes positifs, la série $\sum_{k \geq 0} \lambda_k$ diverge également.
- Si $\lambda_n \not\rightarrow 0$ alors la série $\sum_{k \geq 0} \lambda_k$ diverge (condition nécessaire de convergence)

$$\text{Conclusion : } \boxed{\text{la série des } (\lambda_n)_{n \in \mathbb{N}} \text{ diverge}}$$

3. a) On se souvient que $n! = n(n-1)!$ si $n \geq 1$ et $0! = 1$

On complète donc :

Function f(n : integer) : integer;

Begin

If (n=0) then f:= 1

```

else f: =f(n-1)
end;

```

b) On considère la déclaration de fonction récursive suivante :

```

Function g (a:real ; n:integer):real;
Begin
If (n=0) then g: = 1
else g: = a * g(a,n- 1);
end ;

```

Cela définit une suite u pour laquelle $u_n = a \cdot u_{n-1}$

Suite géométrique avec $u_0 = 1$

Conclusion : $g(a, n)$ retourne a^n .

c) Proposer un programme (sans écrire la partie déclarative) utilisant ces deux fonctions et permettant d'une part le calcul de la somme

$\sum_{k=0}^{n-1} \frac{a^k}{k!} e^{-a}$ et d'autre part, à l'aide du résultat de la question 1a), le calcul et l'affichage du taux de panne à l'instant n d'une variable aléatoire suivant la loi de Poisson de paramètre $a > 0$, lorsque n et a sont entrés au clavier par l'utilisateur (on supposera $n \geq 1$).

Pour la somme, on utilise le fait que $\sum_{k=0}^{n-1} \frac{a^k}{k!} e^{-a} = \sum_{k=0}^{n-2} \frac{a^k}{k!} e^{-a} + \frac{a^{n-1}}{(n-1)!} e^{-a}$.

Le taux de panne est $\lambda_n = \frac{P(Y = n)}{P(Y \geq n)}$ avec

- $P(Y = n) = e^{-a} \frac{a^n}{n!}$

- $P(Y \geq n) = 1 - P(Y < n) = 1 - P(Y \leq n - 1) = 1 - \sum_{k=0}^{n-1} e^{-a} \frac{a^k}{k!}$

```

begin
S:=0;
writeln('a?n?');readln(a,n);
for k:=0 to n-1 do S:=S+g(a,k)/f(k);
S:=S*exp(-a);
writeln('somme: ',S);
lambda=exp(-a)*g(a,n)/f(n)/(1-S);
writeln('taux de panne : ',lambda);
end.

```

N.B. d'un point de vue nombre de calcul, il aurait été beaucoup plus léger de calculer à la fois la factorielle, la puissance, comme la somme : en utilisant la relation de récurrence, sans récursivité, comme il est fait ci-dessous.

d) Compléter la déclaration de fonction suivante pour, qu'elle renvoie la valeur de $\sum_{k=0}^{n-1} \frac{a^k}{k!} e^{-a}$ à l'appel de $\text{sigma}(a, n)$.

```

Function sigma(a : real ; n : integer) : real;
var k : integer;
p: real;
Begin
p : = 1 ; s:=1;
For k: = 1 to n-1 do begin p := p*a / k; s := S+p ; end;

```

```

s:= S*exp(-a);
sigma: = s;
end ;

```

Partie 3 : caractérisation des variables dont la loi est du type de celle de X .

- Déterminer le taux de panne de la variable X dont la loi a été trouvée à la question 3 d) de la partie 1.

On avait $P(X \geq n) = q^n$ et $P(X = n) = q^n p$

Donc $\lambda_n = \frac{P(X = n)}{P(X \geq n)} = p$ pour tout $n \in \mathbb{N}$.

Conclusion : le taux de panne est constant égal à p

- On considère une variable aléatoire Z , à valeurs dans \mathbb{N} , et vérifiant : $\forall n \in \mathbb{N}, P(Z \geq n) > 0$.
On suppose que le taux de panne de Z est constant, c'est-à-dire que l'on a : $\forall n \in \mathbb{N}, \lambda_n = \lambda$.

- Comme on est dans les hypothèses de la partie 3, on a $\lambda = \frac{P(Z = n)}{P(Z \geq n)}$

Si $\lambda = 0$ alors $P(Z = n) = 0$ pour tout entier n . (et $\sum P(Z = n) \neq 1$). Donc $\lambda > 0$

Si $\lambda = 1$ alors $P(Z = n) = P(Z \geq n)$ donc $P(Z \geq n + 1) = 0$ ce qui contredit $P(Z \geq n) > 0$ pour tout entier n .

Conclusion : Donc $0 < \lambda < 1$

- On a vu que, pour $n \geq 1$ on avait $P(Z \geq n) = \prod_{k=0}^{n-1} (1 - \lambda_k) = (1 - \lambda)^{n-1}$

et donc $P(Z = n) = P(Z \geq n) - P(Z \geq n + 1) = (1 - \lambda)^n - (1 - \lambda)^{n+1} = (1 - \lambda)^n \lambda$ et $P(Z = 0) = 1 - P(Z \geq 1) = \lambda$

Conclusion : $\forall n \in \mathbb{N} : P(Z = n) = (1 - \lambda)^n \lambda$

soit la même loi que X pour $p = \lambda$.

- Donc, si la loi est celle de X , le taux de panne est constant, et réciproquement

Conclusion : Les seules variables aléatoires Z à valeurs dans \mathbb{N} , dont le taux de panne est constant et telles que pour tout n de \mathbb{N} , $P(Z \geq n) > 0$, sont les variables dont la loi est du type de celle de X .