

---

### Problème (essec II 2023)

#### Remarque préliminaire

Afin de mieux comprendre les notations du problème, on peut imaginer que  $X_t$  représente l'abscisse d'un mobile à l'instant  $t \geq 0$ .

- $(H_1)$  : à chaque instant  $t$ , le mobile est sur l'une des abscisses  $\boxed{1}, \boxed{2}, \dots, \boxed{n}$ .
- $(H_2)$  : la position future du mobile (à l'instant  $t_{r+s}$ ) ne dépend que de la position présente (à l'instant  $t_r$ ), et pas des positions passées (aux instants  $t_1, \dots, t_{r-1}$ ). C'est le principe du processus de Markov.
- $(H_3)$  : la probabilité pour que le mobile soit en  $i$  à l'instant  $t$  est une fonction dérivable de  $t$ .
- $(H_4)$  : quand  $i \neq j$ , la probabilité pour que le mobile passe de l'abscisse  $\boxed{i}$  à l'abscisse  $\boxed{j}$  en  $h$  unités de temps ne dépend que de  $h$ .

Elle est de la forme  $\alpha_{i,j}h + o(h)$  quand  $h \rightarrow 0$ .

Quand  $h$  est proche de 0, on voit donc que cette probabilité est quasi-nulle, ce qui est logique, puisqu'en un petit intervalle de temps, le mobile n'a pas le temps de changer d'abscisse.

- $(H_5)$  : la probabilité pour que le mobile passe de l'abscisse  $\boxed{i}$  à l'abscisse  $\boxed{i}$  en  $h$  unités de temps ne dépend que de  $h$ .

Elle est de la forme  $1 + \alpha_{i,i}h + o(h)$  quand  $h \rightarrow 0$ .

Quand  $h$  est proche de 0, on voit donc que cette probabilité est quasi égale à 1, ce qui est logique, puisqu'en un petit intervalle de temps, le mobile a de fortes chances de rester là où il était.

### Partie I

1) Soit  $j \in \{1, \dots, n\}$ , soient  $t$  et  $h$  des réels positifs ou nuls.

Comme  $X_t(\Omega) = \{1, \dots, n\}$ , la famille d'événements  $(X_t = i)_{1 \leq i \leq n}$  forme un système complet. La formule des probabilités totales donne alors :

$$P(X_{t+h} = j) = \sum_{i=1}^n P((X_{t+h} = j) \cap (X_t = i)).$$

2) • Soit  $i \in \{1, \dots, n\}$ . Soient  $t \in S_i$  et  $h \geq 0$ .

Comme  $t \in S_i$ , on a  $P(X_t = i) \neq 0$ , ce qui permet de définir la probabilité conditionnelle  $P_{(X_t=i)}$ .

Comme la famille d'événements  $(X_{t+h} = j)_{1 \leq j \leq n}$  est un système complet, on a :

$$\sum_{j=1}^n P_{(X_t=i)}(X_{t+h} = j) = 1.$$

• Soit  $i \in \{1, \dots, n\}$  et soit  $h \geq 0$ . En utilisant l'égalité précédente, on a :

$$\begin{aligned} 1 &= \sum_{j=1}^n P_{(X_t=i)}(X_{t+h} = j) \\ &= \sum_{j \in \{1, \dots, n\}, j \neq i} P_{(X_t=i)}(X_{t+h} = j) + P_{(X_t=i)}(X_{t+h} = i) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& \stackrel{=}{=} \sum_{j \in \{1, \dots, n\}, j \neq i} (\alpha_{i,j} h + o_{i,j}(h)) + (1 + \alpha_{i,i} h + o_{i,i}(h)) \quad \text{grâce à } (H_4) \text{ et } (H_5) \\
& \stackrel{=}{=} \sum_{j \in \{1, \dots, n\}, j \neq i} \alpha_{i,j} h + \sum_{j \in \{1, \dots, n\}, j \neq i} o_{i,j}(h) + 1 + \alpha_{i,i} h + o_{i,i}(h) \\
& \stackrel{=}{=} 1 + \left( \sum_{j \in \{1, \dots, n\}, j \neq i} \alpha_{i,j} + \alpha_{i,i} \right) h + \sum_{j \in \{1, \dots, n\}, j \neq i} o_{i,j}(h) + o_{i,i}(h)
\end{aligned}$$

Enfin, les deux derniers termes sont une somme de fonctions négligeables devant  $h$  en 0. C'est encore négligeable devant  $h$  en 0.

$$\text{Donc } 1 \stackrel{=}{=} 1 + \left( \sum_{j=1}^n \alpha_{i,j} \right) h + o(h).$$

• L'égalité précédente s'écrit aussi :

$$\left( \sum_{j=1}^n \alpha_{i,j} \right) h + h\epsilon(h) = 0 \text{ avec } \lim_{h \rightarrow 0^+} \epsilon(h) = 0.$$

En divisant par  $h$ , on obtient :  $\forall h > 0, \sum_{j=1}^n \alpha_{i,j} + \epsilon(h) = 0$ .

Puis, en faisant  $h \rightarrow 0^+$ , on obtient :  $\sum_{j=1}^n \alpha_{i,j} = 0$ .

3)a) Soit  $j \in \{1, \dots, n\}$ . Soient  $t$  et  $h$  des réels positifs ou nuls.

Pour obtenir le résultat demandé, on doit faire apparaître la probabilité conditionnelle  $P_{(X_t=i)}$ . Hélas, celle-ci n'existe que si  $t \in S_i$ , c'est-à-dire si  $P(X_t = i) \neq 0$ .

On pose donc :

$$I = \{i \in \llbracket 1, n \rrbracket \mid t \in S_i\}.$$

La question 1) donne alors :

$$\begin{aligned}
P(X_{t+h} = j) &= \sum_{i=1}^n P((X_{t+h} = j) \cap (X_t = i)) \\
&= \sum_{i \in I} P((X_{t+h} = j) \cap (X_t = i)) + \underbrace{\sum_{i \notin I} P((X_{t+h} = j) \cap (X_t = i))}_{=0} \\
&= \sum_{i \in I} P_{(X_t=i)}(X_{t+h} = j) P(X_t = i) \quad (*)
\end{aligned}$$

Dans la deuxième somme, tous les termes sont nuls.

En effet, pour  $i \notin I$ , on a  $P(X_t = i) = 0$ . Dans le même temps, on a l'inclusion d'événements  $(X_{t+h} = j) \cap (X_t = i) \subset (X_t = i)$  qui donne :

$$P((X_{t+h} = j) \cap (X_t = i)) \leq P(X_t = i), \text{ d'où } P((X_{t+h} = j) \cap (X_t = i)) = 0.$$

Pour poursuivre le calcul fait en (\*), il faut distinguer deux cas :

• premier cas :  $j \in I$

$$P(X_{t+h} = j)$$

$$= \sum_{i \in I, i \neq j} P_{(X_t=i)}(X_{t+h} = j) P(X_t = i) + P_{(X_t=j)}(X_{t+h} = j) P(X_t = j)$$

$$\begin{aligned}
& \underset{h \rightarrow 0}{=} \sum_{i \in I, i \neq j} (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i) + (1 + \alpha_{j,j}h + o(h))P(X_t = j) \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} P(X_t = j) + \sum_{i \in I, i \neq j} (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i) + (\alpha_{j,j}h + o(h))P(X_t = j) \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} P(X_t = j) + \sum_{i \in I} (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i) \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} P(X_t = j) + \sum_{i \in I} (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i) + \sum_{i \notin I} (\alpha_{i,j}h + o(h)) \underbrace{P(X_t = i)}_{=0} \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} P(X_t = j) + \sum_{i=1}^n (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i).
\end{aligned}$$

• deuxième cas :  $j \notin I$

$$\begin{aligned}
& P(X_{t+h} = j) \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} \underbrace{P(X_t = j)}_{=0} + \sum_{i \in I} (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i) \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} \underbrace{P(X_t = j)}_{=0} + \sum_{i \in I} (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i) + \sum_{i \notin I} (\alpha_{i,j}h + o(h)) \underbrace{P(X_t = i)}_{=0} \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} P(X_t = j) + \sum_{i=1}^n (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i).
\end{aligned}$$

b) Soit  $j \in \{1, \dots, n\}$ . Soient  $t \geq 0$  et  $h > 0$  des réels.

$$\begin{aligned}
\frac{f_j(t+h) - f_j(t)}{h} &= \frac{P(X_{t+h} = j) - P(X_t = j)}{h} \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} \frac{1}{h} \times \sum_{i=1}^n (\alpha_{i,j}h + o(h))P(X_t = i) \quad \text{grâce à 3)a)} \\
& \underset{h \rightarrow 0}{=} \sum_{i=1}^n \left( \alpha_{i,j} + \frac{o(h)}{h} \right) P(X_t = i).
\end{aligned}$$

Or,  $\frac{o(h)}{h} \underset{h \rightarrow 0}{=} o(1)$  et  $P(X_t = i) = f_i(t)$ .

En développant et par linéarité de la somme, on déduit :

$$\frac{f_j(t+h) - f_j(t)}{h} \underset{h \rightarrow 0}{=} \sum_{i=1}^n f_i(t)\alpha_{i,j} + \sum_{i=1}^n \underbrace{o(1)P(X_t = i)}_{=o(1)}.$$

Une somme de  $o(1)$  est encore un  $o(1)$  puisque  $o(1)$  représente une fonction qui tend vers 0 quand  $h$  tend vers 0.

$$\text{Finalement, } \frac{f_j(t+h) - f_j(t)}{h} \underset{h \rightarrow 0}{=} \sum_{i=1}^n f_i(t)\alpha_{i,j} + o(1).$$

$$\lim_{h \rightarrow 0} o(1) = 0 \text{ donc } \lim_{h \rightarrow 0} \frac{f_j(t+h) - f_j(t)}{h} = \sum_{i=1}^n f_i(t)\alpha_{i,j}.$$

$$\text{C'est-à-dire } f'_j(t) = \sum_{i=1}^n f_i(t)\alpha_{i,j}.$$

c) Soit  $j \in \{1, \dots, n\}$ .

La  $j$ -ème composante de  $L'_t$  est  $f'_j(t)$ .

$$\text{Par ailleurs, } L_t G = (f_1(t)f_2(t)\dots f_n(t)) \begin{pmatrix} \cdot & \cdot & \cdot & \alpha_{1,j} & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \alpha_{2,j} & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \alpha_{n,j} & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

La  $j$ -ème composante de  $L_t G$  est :  $f_1(t)\alpha_{1,j} + f_2(t)\alpha_{2,j} + \dots + f_n(t)\alpha_{n,j} = \sum_{i=1}^n f_i(t)\alpha_{i,j}$ .

On a donc  $L'_t = L_t G$ .

4)  $U_T \hookrightarrow \mathcal{U}([0, T])$ . Une densité de  $U_T$  est donnée par :

$$g(t) = \begin{cases} \frac{1}{T} & \text{si } 0 \leq t \leq T \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$$

D'après le théorème de transfert,  $Z_{i,T}$  admet une espérance si et seulement si

$$\int_{-\infty}^{+\infty} |f_i(t)g(t)| dt \text{ converge.}$$

$$\int_{-\infty}^0 |f_i(t)g(t)| dt \text{ et } \int_T^{+\infty} |f_i(t)g(t)| dt \text{ convergent car } t \mapsto |f_i(t)g(t)| \text{ est nulle sur } ]-\infty, 0[ \text{ et } ]T, +\infty[.$$

$$\int_0^T |f_i(t)g(t)| dt \text{ converge car } t \mapsto |f_i(t)g(t)| \text{ est continue sur } [0, T].$$

Par Chasles,  $\int_{-\infty}^{+\infty} |f_i(t)g(t)| dt$  converge, ce qui prouve que  $Z_{i,T}$  admet une espérance.

$$\begin{aligned} E(Z_{i,T}) &= \int_{-\infty}^{+\infty} f_i(t)g(t) dt \\ &= \int_{-\infty}^0 f_i(t)g(t) dt + \int_0^T f_i(t)g(t) dt + \int_T^{+\infty} f_i(t)g(t) dt \\ &= \int_{-\infty}^0 f_i(t) \times 0 dt + \int_0^T f_i(t) \times \frac{1}{T} dt + \int_T^{+\infty} f_i(t) \times 0 dt \\ &= \frac{1}{T} \int_0^T f_i(t) dt. \end{aligned}$$

5)a) En appliquant la question 3)b) avec  $n = 2$  et  $j = 1$ , on a :

$$\begin{aligned} f'_1(t) &= \sum_{i=1}^2 f_i(t)\alpha_{i,1} \\ &= \alpha_{1,1}f_1(t) + \alpha_{2,1}f_2(t) \\ &= -af_1(t) + bf_2(t) \end{aligned}$$

Or, comme  $n = 2$ , on a  $X_t(\Omega) = \{1, 2\}$  donc  $P(X_t = 1) + P(X_t = 2) = 1$ , c'est-à-dire  $f_1(t) + f_2(t) = 1$  ou encore  $f_2(t) = 1 - f_1(t)$ .

---

On déduit :

$$f_1'(t) = -af_1(t) + b(1 - f_1(t)) = -(a+b)f_1(t) + b.$$

$$\text{Donc } \forall t \geq 0, f_1'(t) + (a+b)f_1(t) = b.$$

$f_1$  est donc solution de l'équation différentielle  $y' + (a+b)y = b$ .

b) Résolvons l'équation différentielle  $(E) : y' + (a+b)y = b$ .

On résout l'équation différentielle homogène associée  $(E_0) : y' + (a+b)y = 0$ .

Les solutions sont de la forme  $t \mapsto \beta e^{-(a+b)t}$ , où  $\beta \in \mathbf{R}$ .

Une solution particulière de  $(E)$  est :  $t \mapsto \frac{b}{a+b} = p$ .

Les solutions de  $(E)$  sont donc de la forme  $t \mapsto p + \beta e^{-(a+b)t}$ , où  $\beta \in \mathbf{R}$ .

Comme  $f_1$  est solution de  $(E)$ , il existe alors un réel  $\beta$  tel que

$$\forall t \geq 0, f_1(t) = p + \beta e^{-(a+b)t}.$$

Enfin,  $f_1(0) = \alpha$  donne  $p + \beta = \alpha$ , soit  $\beta = \alpha - p$ .

On déduit :

$$\forall t \geq 0, f_1(t) = p + (\alpha - p)e^{-(a+b)t}.$$

Puis, compte tenu que  $f_2(t) = 1 - f_1(t)$  et  $q = 1 - p$ , on a :

$$\forall t \geq 0, f_2(t) = q - (\alpha - p)e^{-(a+b)t}.$$

c) Le plus simple est de distinguer deux cas :

• premier cas :  $p \geq \alpha$

On a alors  $\min(p, \alpha) = \alpha$  et  $\max(p, \alpha) = p$ .

$\forall t \geq 0$ ,  $-(a+b)t \leq 0$  donc  $e^{-(a+b)t} \leq 1$ , puis  $0 \leq e^{-(a+b)t} \leq 1$ .

En multipliant membre à membre par  $\alpha - p \leq 0$ , on a :

$$0 \geq (\alpha - p)e^{-(a+b)t} \geq \alpha - p.$$

Puis en ajoutant  $p$  dans chaque membre :  $p \geq p + (\alpha - p)e^{-(a+b)t} \geq \alpha$ ,

c'est-à-dire :  $\alpha \leq f_1(t) \leq p$ , ou encore  $\min(p, \alpha) \leq f_1(t) \leq \max(p, \alpha)$ .

• deuxième cas :  $p \leq \alpha$

On a alors  $\min(p, \alpha) = p$  et  $\max(p, \alpha) = \alpha$ .

On part de  $\forall t \geq 0$ ,  $0 \leq e^{-(a+b)t} \leq 1$ .

En multipliant membre à membre par  $\alpha - p \geq 0$ , on a :

$$0 \leq (\alpha - p)e^{-(a+b)t} \leq \alpha - p.$$

Puis en ajoutant  $p$  dans chaque membre :  $p \leq p + (\alpha - p)e^{-(a+b)t} \leq \alpha$ ,

c'est-à-dire :  $p \leq f_1(t) \leq \alpha$ , ou encore  $\min(p, \alpha) \leq f_1(t) \leq \max(p, \alpha)$ .

Enfin, comme  $a+b > 0$ , on a  $\lim_{t \rightarrow +\infty} -(a+b)t = -\infty$ .

Or,  $\lim_{x \rightarrow -\infty} e^x = 0$ .

Par composition,  $\lim_{t \rightarrow +\infty} e^{-(a+b)t} = 0$ .

D'où  $\lim_{t \rightarrow +\infty} f_1(t) = p$ .

$$\begin{aligned}
d)e_1(T) &= \frac{1}{T} \int_0^T f_1(t) dt \\
&= \frac{1}{T} \int_0^T \left( p + (\alpha - p)e^{-(a+b)t} \right) dt \\
&= \frac{1}{T} \left[ pt + \frac{\alpha - p}{-(a+b)} e^{-(a+b)t} \right]_0^T \\
&= \frac{1}{T} \left[ \left( pT + \frac{\alpha - p}{-(a+b)} e^{-(a+b)T} \right) - \left( \frac{\alpha - p}{-(a+b)} \right) \right] \\
&= p - \frac{\alpha - p}{(a+b)T} e^{-(a+b)T} + \frac{\alpha - p}{T(a+b)}.
\end{aligned}$$

$$\lim_{T \rightarrow +\infty} e^{-(a+b)T} = 0 \text{ et } \lim_{T \rightarrow +\infty} \frac{\alpha - p}{(a+b)T} = 0.$$

Par produit,  $\lim_{T \rightarrow +\infty} \frac{\alpha - p}{(a+b)T} e^{-(a+b)T} = 0$ , puis par somme :

$$\lim_{T \rightarrow +\infty} e_1(T) = p.$$

6)a) En notant  $I$  la matrice identité d'ordre 3, on a ;

$$\begin{aligned}
\bullet G + \frac{1}{6}I &= G + \frac{1}{30} \times 5I \\
&= \frac{1}{30} \left( \begin{pmatrix} -3 & 1 & 2 \\ 1 & -2 & 1 \\ 2 & 1 & -3 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 5 & 0 & 0 \\ 0 & 5 & 0 \\ 0 & 0 & 5 \end{pmatrix} \right) \\
&= \frac{1}{30} \begin{pmatrix} 2 & 1 & 2 \\ 1 & 3 & 1 \\ 2 & 1 & 2 \end{pmatrix}.
\end{aligned}$$

$G + \frac{1}{6}I$  a deux colonnes identiques donc son rang est strictement inférieur à 3 (il vaut 2 en fait).

Donc elle n'est pas inversible, ce qui prouve que  $-\frac{1}{6}$  est valeur propre de  $G$ .

$$\bullet \text{ De même, } G + \frac{1}{10}I = \frac{1}{30} \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 \\ 1 & 1 & 1 \\ 2 & 1 & 0 \end{pmatrix}.$$

On constate que les colonnes  $C_1$ ,  $C_2$  et  $C_3$  de cette matrice sont liées, puisque  $C_1 - 2C_2 + C_3 = 0$ .

Cela prouve que le rang de  $G + \frac{1}{10}I$  est strictement inférieur à 3.

Donc  $G + \frac{1}{10}I$  n'est pas inversible et  $-\frac{1}{10}$  est valeur propre de  $G$ .

• Enfin, les colonnes  $C_1$ ,  $C_2$  et  $C_3$  de  $G$  sont liées, puisque  $C_1 + C_2 + C_3 = 0$ .  
Donc le rang de  $G$  est strictement inférieur à 3.

Donc  $G$  n'est pas inversible et 0 est valeur propre de  $G$ .

b) Vérifions que  $P$  est inversible à l'aide de la méthode de Gauss.

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -2 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{matrix} L_1 \\ L_2 \\ L_3 \end{matrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 0 & 3 & 1 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} \begin{matrix} L_1 \\ L_2 \leftarrow L_1 - L_2 \\ L_3 \leftarrow L_1 - L_3 \end{matrix}$$

On obtient une matrice triangulaire inversible, puisque ses coefficients diagonaux sont non nuls. Donc  $P$  est inversible.

$$GP = \frac{1}{30} \begin{pmatrix} -3 & 1 & 2 \\ 1 & -2 & 1 \\ 2 & 1 & -3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -2 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} = \frac{1}{30} \begin{pmatrix} 0 & -3 & -5 \\ 0 & 6 & 0 \\ 0 & -3 & 5 \end{pmatrix}$$

$$\frac{1}{30}P \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -5 \end{pmatrix} = \frac{1}{30} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -2 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -5 \end{pmatrix} = \frac{1}{30} \begin{pmatrix} 0 & -3 & -5 \\ 0 & 6 & 0 \\ 0 & -3 & 5 \end{pmatrix}.$$

Donc  $GP = \frac{1}{30}P \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -5 \end{pmatrix}$ .

Puis en multipliant membre à membre par  $P^{-1}$  à droite, on a :

$$G = \frac{1}{30}P \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -5 \end{pmatrix} P^{-1}.$$

### Remarque

On pouvait aussi remarquer que  $\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$ ,  $\begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ 1 \end{pmatrix}$  et  $\begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}$  sont des vecteurs

propres de  $G$  associés respectivement aux valeurs propres  $0$ ,  $-\frac{1}{10}$  et  $-\frac{1}{6}$ .

$G$  est alors diagonalisable et la formule demandée provient du cours.

$$c) {}^t P P = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -2 & 1 \\ 1 & 0 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -2 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 0 \\ 0 & 6 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}.$$

$$\text{Donc } \begin{pmatrix} 1/3 & 0 & 0 \\ 0 & 1/6 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} {}^t P P = \begin{pmatrix} 1/3 & 0 & 0 \\ 0 & 1/6 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 & 0 & 0 \\ 0 & 6 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} = I.$$

Cela entraîne que  $P$  est inversible et que

$$P^{-1} = \begin{pmatrix} 1/3 & 0 & 0 \\ 0 & 1/6 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} {}^t P = \begin{pmatrix} 1/3 & 0 & 0 \\ 0 & 1/6 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -2 & 1 \\ 1 & 0 & -1 \end{pmatrix}.$$

$$\text{D'où } P^{-1} = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 2 & 2 & 2 \\ 1 & -2 & 1 \\ 3 & 0 & -3 \end{pmatrix}.$$

$$\begin{aligned}
\text{d) } \begin{pmatrix} y_1'(t) \\ y_2'(t) \\ y_3'(t) \end{pmatrix} &= \begin{pmatrix} y_1(t) \\ y_2(t) \\ y_3(t) \end{pmatrix}' \\
&= (P^{-1}C_t)' \\
&= P^{-1}C_t' \quad (*) \\
&= P^{-1} {}^t(L_t') \\
&= P^{-1} {}^t(L_t G) \quad \text{d'après 3)c)} \\
&= P^{-1} {}^t G {}^t L_t \\
&= P^{-1} G {}^t L_t \quad \text{car } G \text{ est symétrique} \\
&= P^{-1} G C_t \\
&= P^{-1} \frac{1}{30} P \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -5 \end{pmatrix} P^{-1} C_t \\
&= \frac{1}{30} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & -3 & 0 \\ 0 & 0 & -5 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1(t) \\ y_2(t) \\ y_3(t) \end{pmatrix} \\
&= \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & -\frac{1}{10} & 0 \\ 0 & 0 & -\frac{1}{6} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1(t) \\ y_2(t) \\ y_3(t) \end{pmatrix} \\
&= \begin{pmatrix} 0 \\ -\frac{1}{10}y_2(t) \\ -\frac{1}{6}y_3(t) \end{pmatrix}.
\end{aligned}$$

$$\text{On a bien } \begin{cases} y_1'(t) = 0 \\ y_2'(t) = -\frac{1}{10}y_2(t) \\ y_3'(t) = -\frac{1}{6}y_3(t) \end{cases}$$

### Remarque

La ligne de calcul (\*) vient du fait que pour toutes matrices  $A(t)$  et  $B(t)$ , on a :

$$(A(t)B(t))' = A'(t)B(t) + A(t)B'(t).$$

e) •  $y_1$ ,  $y_2$  et  $y_3$  sont solutions d'équations différentielles linéaires d'ordre 1. D'après le cours, il existe des constantes réelles  $\alpha$ ,  $\beta$  et  $\gamma$  telles que

$$\forall t \geq 0, y_1(t) = \alpha, y_2(t) = \beta e^{-\frac{1}{10}t} \text{ et } y_3(t) = \gamma e^{-\frac{1}{6}t}.$$



On a donc  $P^{-1}C_t = \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta e^{-\frac{1}{10}t} \\ \gamma e^{-\frac{1}{6}t} \end{pmatrix}$ .

Puis en multipliant membre à membre par  $P$  à gauche :  $C_t = P \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta e^{-\frac{1}{10}t} \\ \gamma e^{-\frac{1}{6}t} \end{pmatrix}$ .

Pour  $t = 0$ , on a :  $C_0 = P \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix}$ , d'où  $\begin{pmatrix} \alpha \\ \beta \\ \gamma \end{pmatrix} = P^{-1}C_0$ .

- Comme  $C_t = \begin{pmatrix} P(X_t = 1) \\ P(X_t = 2) \\ P(X_t = 3) \end{pmatrix}$ , on déduit pour tout réel  $t \geq 0$  :

$$\begin{pmatrix} P(X_t = 1) \\ P(X_t = 2) \\ P(X_t = 3) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & -2 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \alpha \\ \beta e^{-\frac{1}{10}t} \\ \gamma e^{-\frac{1}{6}t} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \alpha + \beta e^{-\frac{1}{10}t} + \gamma e^{-\frac{1}{6}t} \\ \alpha - 2\beta e^{-\frac{1}{10}t} \\ \alpha + \beta e^{-\frac{1}{10}t} - \gamma e^{-\frac{1}{6}t} \end{pmatrix}.$$

$$\lim_{t \rightarrow +\infty} P(X_t = 1) = \lim_{t \rightarrow +\infty} (\alpha + \beta e^{-\frac{1}{10}t} + \gamma e^{-\frac{1}{6}t}) = \alpha,$$

$$\lim_{t \rightarrow +\infty} P(X_t = 2) = \lim_{t \rightarrow +\infty} (\alpha - 2\beta e^{-\frac{1}{10}t}) = \alpha,$$

$$\lim_{t \rightarrow +\infty} P(X_t = 3) = \lim_{t \rightarrow +\infty} (\alpha + \beta e^{-\frac{1}{10}t} - \gamma e^{-\frac{1}{6}t}) = \alpha.$$

De plus, comme  $X_t(\Omega) = \{1, 2, 3\}$ , on a :  $P(X_t = 1) + P(X_t = 2) + P(X_t = 3) = 1$ .

En passant à la limite, on obtient :  $\alpha + \alpha + \alpha = 1$ , soit  $\alpha = \frac{1}{3}$ .

Ainsi,  $\forall i \in \{1, 2, 3\}$ ,  $\lim_{t \rightarrow +\infty} P(X_t = i) = \frac{1}{3}$ .

7)a) Soit  $x > 0$  et  $k \in \mathbf{N}^*$  assez grand.

- La formule des probabilités composées donne :

$$\begin{aligned} P\left(\bigcap_{j=0}^k (X_{\frac{j}{k}x} = i)\right) &= P(X_0 = i) \prod_{j=0}^{k-1} P_j \left(\bigcap_{n=0}^j (X_{\frac{n}{k}x} = i)\right) (X_{\frac{j+1}{k}x} = i) \\ &= P(X_0 = i) \prod_{j=0}^{k-1} P(X_{\frac{j}{k}x} = i) (X_{\frac{j+1}{k}x} = i) \quad \text{d'après } (H_2). \end{aligned}$$

- On remarque ensuite que pour tout entier  $j \in \llbracket 0, k-1 \rrbracket$  :

$$P\left(X_{\frac{j}{k}x} = i\right) (X_{\frac{j+1}{k}x} = i) = P\left(X_{\frac{j}{k}x} = i\right) (X_{\frac{j}{k}x + \frac{x}{k}} = i)$$

En appliquant l'hypothèse  $(H_5)$  avec  $t = \frac{j}{k}x$  et  $h = \frac{x}{k} \xrightarrow[k \rightarrow +\infty]{} 0$ , on a :

$$P\left(X_{\frac{j}{k}x=i}\right)\left(X_{\frac{j+1}{k}x=i}\right) \underset{k \rightarrow +\infty}{=} 1 + \alpha_{i,i} \frac{x}{k} + o\left(\frac{x}{k}\right) \underset{k \rightarrow +\infty}{=} 1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)$$

En multipliant membre à membre les  $k$  égalités pour  $j \in \llbracket 0, k-1 \rrbracket$ , on a :

$$\prod_{j=0}^{k-1} P\left(X_{\frac{j}{k}x=i}\right)\left(X_{\frac{j+1}{k}x=i}\right) = \left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right)^k.$$

$$\text{Ainsi, } P\left(\bigcap_{j=0}^k \left(X_{\frac{j}{k}x=i}\right)\right) = P(X_0=i) \left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right)^k.$$

b)• Soit  $x > 0$ . Par définition d'une probabilité conditionnelle, on a :

$$P_{(X_0=i)}(Y_i > x) = \frac{P((X_0=i) \cap (Y_i > x))}{P(X_0=i)}.$$

On a l'inclusion  $(Y_i > x) \subset (X_0=i)$ .

En effet, supposons l'événement  $(Y_i > x)$  réalisé.

Cela signifie que le premier instant  $t$  où  $X_t \neq i$  est strictement supérieur à  $x$ .

Alors, pour tout instant  $t \in [0, x]$ , on doit avoir  $X_t = i$ .

En particulier, pour  $t = 0$ , cela mène à  $X_0 = i$ .

Cette inclusion entraîne que  $(X_0=i) \cap (Y_i > x) = (Y_i > x)$ .

$$\text{Donc } P_{(X_0=i)}(Y_i > x) = \frac{P(Y_i > x)}{P(X_0=i)} \quad (*)$$

De plus, on a :

$$\begin{aligned} P(Y_i > x) &= \lim_{k \rightarrow +\infty} P\left(\bigcap_{j=0}^k \left(X_{\frac{j}{k}x=i}\right)\right) \quad \text{par hypothèse de l'énoncé} \\ &= \lim_{k \rightarrow +\infty} P(X_0=i) \left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right)^k \quad \text{d'après 7)a)} \\ &= P(X_0=i) \lim_{k \rightarrow +\infty} \left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right)^k. \end{aligned}$$

Pour déterminer cette limite, on repasse par une forme exponentielle.

$$\left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right)^k = \exp\left(k \ln\left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right)\right).$$

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} \left(-\frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right) = 0 \quad \text{et} \quad \ln(1+x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x.$$

$$\text{Donc } \ln\left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right) \underset{k \rightarrow +\infty}{\sim} -\frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right) \underset{k \rightarrow +\infty}{\sim} -\frac{\beta_i}{k}x.$$

$$\text{Donc } k \ln\left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right) \underset{k \rightarrow +\infty}{\sim} -\beta_i x.$$

$$\text{Par ailleurs, } \lim_{t \rightarrow -\beta_i x} e^t = e^{-\beta_i x}.$$

$$\text{Par composition, } \lim_{k \rightarrow +\infty} \left(1 - \frac{\beta_i}{k}x + o\left(\frac{1}{k}\right)\right)^k = e^{-\beta_i x} \quad (**)$$

Avec (\*) et (\*\*), on conclut que  $\forall x > 0$ ,  $P_{(X_0=i)}(Y_i > x) = e^{-\beta_i x}$ .

Il reste à se persuader que l'égalité précédente est encore vraie pour  $x = 0$ , c'est-à-dire que  $P_{(X_0=i)}(Y_i > 0) = 1$ .

En effet, supposons l'événement  $(X_0 = i)$  réalisé.

Alors, le premier instant  $t$  où  $X_t \neq i$  ne peut pas valoir 0. Il est donc strictement positif, ce qui réalise l'événement  $(Y_i > 0)$ .

$$\text{Donc } \forall x \geq 0, P_{(X_0=i)}(Y_i > x) = e^{-\beta_i x}.$$

• En passant à l'événement contraire, on a d'après la question précédente :

$$\forall x \geq 0, P_{(X_0=i)}(Y_i \leq x) = 1 - e^{-\beta_i x}.$$

De plus, comme  $Y_i$  prend ses valeurs dans  $\mathbf{R}_+$ , on a  $\forall x < 0, P_{(X_0=i)}(Y_i \leq x) = 0$ .

La loi de  $Y_i$  conditionnée par l'événement  $(X_0 = i)$  est donc la loi exponentielle de paramètre  $\beta_i$ .

c) Afin d'assurer l'existence des probabilités conditionnelles ci-dessous, posons :

$$I = \{k \in \llbracket 1, n \rrbracket \mid P(X_0 = k) \neq 0\}.$$

Soit  $x \geq 0$ .

La formule des probabilités totales pour le système complet  $(X_0 = k)_{1 \leq k \leq n}$  s'écrit :

$$\begin{aligned} P(Y > x) &= \sum_{k=1}^n P((Y > x) \cap (X_0 = k)) \\ &= \sum_{k \in I} P((Y > x) \cap (X_0 = k)) + \underbrace{\sum_{k \notin I} P((Y > x) \cap (X_0 = k))}_{=0} \\ &= \sum_{k \in I} P(X_0 = k) P_{(X_0=k)}(Y > x) \end{aligned}$$

Or, si  $(X_0 = k)$  est réalisé, on a  $Y = Y_k$ . puisque  $\forall t \geq 0, X_t \neq k \iff X_t \neq X_0$ .

$$\begin{aligned} \text{Donc } P(Y > x) &= \sum_{k \in I} P(X_0 = k) P_{(X_0=k)}(Y_k > x) \\ &= \sum_{k \in I} P(X_0 = k) e^{-\beta_k x} \quad \text{d'après 7)b)} \\ &= \sum_{k \in I} P(X_0 = k) e^{-\beta_k x} + \underbrace{\sum_{k \notin I} P(X_0 = k) e^{-\beta_k x}}_{=0} \\ &= \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) e^{-\beta_k x}. \end{aligned}$$

d) La question précédente donne :

$$\forall x \geq 0, P(Y \leq x) = 1 - \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) e^{-\beta_k x}.$$

Par ailleurs, comme  $Y$  prend ses valeurs dans  $\mathbf{R}_+$ , on a :  $\forall x < 0, P(Y \leq x) = 0$ .

En notant  $F_Y$  la fonction de répartition de  $Y$ , on a donc :

$$F_Y(x) = \begin{cases} 0 & \text{si } x < 0 \\ 1 - \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) e^{-\beta_k x} & \text{si } x \geq 0 \end{cases}$$

---

•  $F_Y$  est continue sur  $] - \infty, 0[$  comme fonction nulle.

Pour tout  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , la fonction  $x \mapsto e^{-\beta_k x}$  est continue sur  $[0, +\infty[$ .

$F_Y$  est donc continue sur  $[0, +\infty[$  comme somme de fonctions continues.

Donc  $F_Y$  est continue sur  $\mathbf{R}^*$  et continue à droite en zéro.

Par ailleurs,  $\lim_{x \rightarrow 0^-} F_Y(x) = \lim_{x \rightarrow 0^-} 0 = 0$ ,

et  $F_Y(0) = 1 - \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) = 0$  car  $(X_0 = k)_{1 \leq k \leq n}$  est un système complet.

On a donc  $\lim_{x \rightarrow 0^-} F_Y(x) = F_Y(0)$ , ce qui prouve la continuité à gauche de  $F_Y$  en 0, puis la continuité de  $F_Y$  en 0.

Ainsi,  $F_Y$  est continue sur  $\mathbf{R}$ .

•  $F_Y$  est de classe  $C^1$  sur  $] - \infty, 0[$  comme fonction nulle.

Pour tout  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , la fonction  $x \mapsto e^{-\beta_k x}$  est de classe  $C^1$  sur  $[0, +\infty[$ .

$F_Y$  est donc de classe  $C^1$  sur  $[0, +\infty[$  comme somme de fonctions  $C^1$ .

Donc  $F_Y$  est de classe  $C^1$  sur  $\mathbf{R}$ , sauf peut-être en zéro.

• On peut donc conclure que  $Y$  est une variable aléatoire à densité.

Une densité  $f_Y$  de  $Y$  s'obtient en dérivant  $F_Y$  aux points où elle est dérivable, c'est-à-dire sur  $\mathbf{R}^*$ .

En 0, on pourra prendre pour  $f_Y$  une valeur arbitraire positive ou nulle.

$$\text{Donc } f_Y(x) = \begin{cases} 0 & \text{si } x < 0 \\ \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) \beta_k e^{-\beta_k x} & \text{si } x > 0 \end{cases}$$

En prenant par exemple  $f_Y(0) = 0$ , on a alors en recollant les formules :

$$f_Y(x) = \begin{cases} 0 & \text{si } x \leq 0 \\ \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) \beta_k e^{-\beta_k x} & \text{si } x > 0 \end{cases}$$

e)  $Y$  admet une espérance si et seulement si  $\int_{-\infty}^{+\infty} |x f_Y(x)| dx$  converge.

Comme  $f_Y$  est nulle sur  $] - \infty, 0[$  et que  $x \mapsto x f_Y(x)$  est positive sur  $[0, +\infty[$ , on est ramené à montrer la convergence de  $\int_0^{+\infty} x f_Y(x) dx$ .

Pour tout réel  $A > 0$ , on a :

$$\begin{aligned} \int_0^A x f_Y(x) dx &= \int_0^A x \left( \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) \beta_k e^{-\beta_k x} \right) dx \\ &= \int_0^A \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) x \beta_k e^{-\beta_k x} dx \\ &= \sum_{k=1}^n \int_0^A P(X_0 = k) x \beta_k e^{-\beta_k x} dx \quad \text{par linéarité de l'intégrale} \\ &= \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) \int_0^A x \beta_k e^{-\beta_k x} dx. \end{aligned}$$

---

Pour tout  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , posons  $g_k(x) = \begin{cases} 0 & \text{si } x < 0 \\ \beta_k e^{-\beta_k x} & \text{si } x \geq 0 \end{cases}$

Il s'en suit :

$$\begin{aligned} \int_0^A x f_Y(x) dx &= \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) \int_0^A x g_k(x) dx \\ &= \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) \int_{-\infty}^A x g_k(x) dx \quad \text{car } g_k \text{ est nulle sur } ]-\infty, 0[ \end{aligned}$$

Enfin,  $\int_{-\infty}^{+\infty} x g_k(x) dx$  converge et vaut  $E(W_k) = \frac{1}{\beta_k}$  où  $W_k \hookrightarrow \mathcal{E}(\beta_k)$ .

$$\text{Donc } \lim_{A \rightarrow +\infty} \int_{-\infty}^A x g_k(x) dx = \frac{1}{\beta_k}.$$

Par opérations sur les limites,  $\lim_{A \rightarrow +\infty} \int_0^A x f_Y(x) dx$  existe et est égale à

$$\sum_{k=1}^n P(X_0 = k) \times \frac{1}{\beta_k}.$$

Donc  $\int_0^A x f_Y(x) dx$  est convergente, ce qui prouve que  $Y$  admet une espérance.

$$\text{De plus, } E(Y) = \sum_{k=1}^n \frac{P(X_0 = k)}{\beta_k}.$$

Comme  $\forall k \notin I, P(X_0 = k) = 0$ , on peut se limiter aux indices  $k$  de  $I$ .

$$\text{Donc } E(Y) = \sum_{k \in I} \frac{P(X_0 = k)}{\beta_k}.$$

## Partie II

8)a) Réutilisons  $I = \{k \in \llbracket 1, n \rrbracket \mid P(X_0 = k) \neq 0\}$ .

Pour tout réel  $s \geq 0$ , pour tout  $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , la formule des probabilités totales pour le système complet  $(X_0 = k)_{1 \leq k \leq n}$  donne :

$$\begin{aligned}
 P(X_s = j) &= \sum_{k=1}^n P((X_0 = k) \cap (X_s = j)) \\
 &= \sum_{k \in I} P((X_0 = k) \cap (X_s = j)) + \underbrace{\sum_{k \notin I} P((X_0 = k) \cap (X_s = j))}_{=0} \\
 &= \sum_{k \in I} P(X_0 = k) P_{(X_0=k)}(X_s = j) \\
 &= \sum_{k \in I} P(X_0 = k) m_{k,j}(s) \\
 &= \sum_{k \in I} P(X_0 = k) m_{k,j}(s) + \underbrace{\sum_{k \notin I} P(X_0 = k) m_{k,j}(s)}_{=0} \\
 &= \sum_{k=1}^n P(X_0 = k) m_{k,j}(s) \\
 &= \sum_{k=1}^n L_0[k] m_{k,j}(s) \\
 &= (L_0 M(s))[j].
 \end{aligned}$$

Donc  $\forall s \geq 0$ ,  $L_s = L_0 M(s)$ .

b) Soient  $i, j$  et  $k$  dans  $\llbracket 1, n \rrbracket$  et  $r \in S_i$ .

Distinguons deux cas :

• premier cas :  $P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k)) = 0$

D'une part, on a :  $(X_r = i) \cap (X_{r+s} = k) \cap (X_{r+s+t} = j) \subset (X_r = i) \cap (X_{r+s} = k)$ .

Donc  $0 \leq P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k) \cap (X_{r+s+t} = j)) \leq \underbrace{P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k))}_{=0}$ .

Et on déduit que  $P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k) \cap (X_{r+s+t} = j)) = 0$ .

D'autre part,  $m_{i,k}(s) = P_{(X_r=i)}(X_{r+s} = k) = \frac{P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k))}{P(X_r = i)} = 0$

(on remarquera au passage que la probabilité conditionnelle est bien définie car par énoncé, on a  $r \in S_i$ ).

Finalement,  $P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k) \cap (X_{r+s+t} = j)) = P(X_r = i) m_{i,k}(s) m_{k,j}(t)$ .

• deuxième cas :  $P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k)) \neq 0$

$P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k) \cap (X_{r+s+t} = j))$

$= P_{((X_r=i) \cap (X_{r+s}=k))}(X_{r+s+t} = j) P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k))$

$= P_{(X_{r+s}=k)}(X_{r+s+t} = j) P((X_r = i) \cap (X_{r+s} = k))$  d'après  $(H_2)$

$$\begin{aligned}
&= P_{(X_{r+s}=k)}(X_{r+s+t}=j)P(X_r=i)P_{(X_r=i)}(X_{r+s}=k) \\
&= m_{k,j}(t)P(X_r=i)m_{i,k}(s)
\end{aligned}$$

Dans tous les cas, on a bien :

$$P((X_r=i) \cap (X_{r+s}=k) \cap (X_{r+s+t}=j)) = P(X_r=i)m_{i,k}(s)m_{k,j}(t).$$

La formule des probabilités totales pour le système complet  $(X_{r+s}=k)_{1 \leq k \leq n}$  donne enfin :

$$\begin{aligned}
P((X_r=i) \cap (X_{r+s+t}=j)) &= \sum_{k=1}^n P((X_r=i) \cap (X_{r+s}=k) \cap (X_{r+s+t}=j)) \\
&= \sum_{k=1}^n P(X_r=i)m_{i,k}(s)m_{k,j}(t) \\
&= P(X_r=i) \sum_{k=1}^n m_{i,k}(s)m_{k,j}(t).
\end{aligned}$$

c) Soient  $s$  et  $t$  des réels positifs. Soient  $i$  et  $j$  dans  $\llbracket 1, n \rrbracket$ .

• le coefficient  $(i, j)$  de  $M(s)M(t)$  est :

$$\sum_{k=1}^n m_{i,k}(s)m_{k,j}(t).$$

• le coefficient  $(i, j)$  de  $M(s+t)$  est :

$$m_{i,j}(s+t) = P_{(X_r=i)}(X_{r+s+t}=j) = \frac{P((X_r=i) \cap (X_{r+s+t}=j))}{P(X_r=i)}.$$

Il ne dépend pas de  $r$  d'après les hypothèses  $(H_4)$  et  $(H_5)$ .

On va donc choisir  $r$  de sorte que  $P(X_r=i) \neq 0$ , pour pouvoir donner un sens aux formules précédentes.

C'est possible de trouver un tel  $r$ , grâce à l'hypothèse  $(H_2)$  qui suppose que la fonction  $t \mapsto P(X_t=i)$  n'est pas la fonction nulle !

D'après la question 8)b), on a :  $\frac{P((X_r=i) \cap (X_{r+s+t}=j))}{P(X_r=i)} = \sum_{k=1}^n m_{i,k}(s)m_{k,j}(t)$ .

Ainsi, pour tout couple  $(i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2$ , les coefficients  $(i, j)$  des matrices  $M(s+t)$  et  $M(s)M(t)$  sont identiques.

$$\text{Donc } M(s+t) = M(s)M(t).$$

d) Soit  $t \geq 0$  un réel.

Soit  $\mathcal{P}(k)$  la proposition : «  $M(kt) = (M(t))^k$  ».

Montrons que  $\mathcal{P}(k)$  est vraie pour tout  $k \in \mathbf{N}^*$ .

$\mathcal{P}(1)$  s'écrit : «  $M(t) = (M(t))^1$  », ce qui est vrai.

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

$$\begin{aligned}
M((k+1)t) &= M(kt+t) \\
&= M(kt)M(t) \quad \text{grâce à 8)c)} \\
&= (M(t))^k M(t) \quad \text{par hypothèse de récurrence} \\
&= (M(t))^{k+1}.
\end{aligned}$$

Donc  $\mathcal{P}(k+1)$  est vraie.

On conclut que  $\forall t \geq 0, \forall k \in \mathbf{N}^*, M(kt) = (M(t))^k$ .

9)a) Un premier programme possible :

```

import numpy as np
def transition(t,G):
    n=len(G)
    I=np.eye(n)
    A=I+(t/1000)*G
    B=I
    for k in range(1000):
        B=np.dot(A,B)
    return B

```

Ou plus simplement, si on se souvient de la fonction matrixpower :

```

import numpy as np
import numpy.linalg as al
def transition(t,G):
    n=len(G)
    I=np.eye(n)
    A=I+(t/1000)*G
    return(al.matrix_power(A,1000))

```

b) C'est une question un peu délicate. Quelle que soit la méthode utilisée, il est indispensable d'utiliser la question 8)a) qui permet de construire la loi de  $X_s$  à partir de la matrice de transition  $M(s)$  :

$$\forall s \geq 0, L_s = L_0 M(s).$$

Voici ma proposition :

```

import matplotlib.pyplot as plt
def traceLoi2Xt(G,L0,tmax):
    n=len(G)
    temps=np.linspace(0,tmax,1000)
    for i in range(n):
        position=[]
        for k in range(1000):
            loi=np.dot(L0,transition(temps[k],G))
            position.append(loi[i])
        plt.plot(temps,position)
    plt.show()

```



---

### Explications

- on crée un vecteur *temps* à pas constant formé de 1000 composantes uniformément réparties entre 0 et tmax,
- pour chaque valeur de *i* comprise entre 0 et n-1 :
  - on crée une liste, intitulée *position*, dont les composantes en fin de deuxième boucle seront égales à  $P(X_t = i)$  où *t* est un instant de la subdivision temps,
  - pour chaque valeur de *k* comprise entre 0 et 999, on crée la matrice ligne *loi* qui représente la loi de  $X_{temps[k]}$ , on lui extrait sa *i*-ème composante *loi[i]* qui représente la probabilité  $P(X_{temps[k]} = i)$  et qu'on ajoute à la liste *position* grâce à la commande *append*.

Une proposition plus élaborée d'un collègue (Stéphane Preteseille) :

```
import matplotlib.pyplot as plt
def traceLoi2Xt(G,L0,tmax):
    n,n=np.shape(G)
    temps=np.linspace(0,tmax,1000)
    L=np.zeros([n,1000])
    for k in range(1000):
        L[:,k]=np.dot(L0,transition(temps[k],G))
    for i in range(n):
        plt.plot(temps,L[i,:])
    plt.show()
```

### Explications

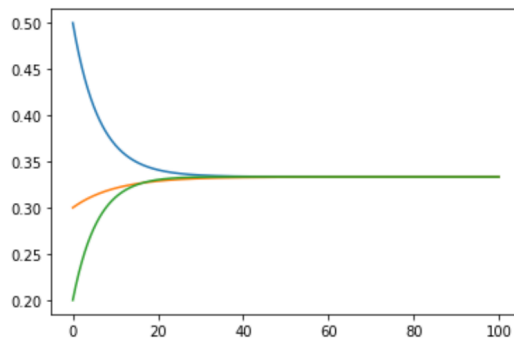
- On crée une matrice L à *n* lignes et 1000 colonnes :
  - une colonne donnée est la loi de  $X_t$  à un instant *t* de la subdivision *temps*,
  - une ligne *i* donnée est constituée des probabilités  $P(X_t = i)$  où *t* parcourt la subdivision *temps*.
- Dans la première boucle, on construit la matrice L colonne par colonne grâce à la commande  $L[:,k]=...$

Puis la matrice étant construite, on extrait chacune des lignes  $L[i, :]$ .

c) Ce graphique représente les fonctions  $f_i : t \mapsto P(X_t = i)$  pour  $i \in \llbracket 1, 3 \rrbracket$ .

Initialement, on a :  $P(X_0 = 1) = 0.5$   $P(X_0 = 2) = 0.3$  et  $P(X_0 = 3) = 0.2$

Pour *t* grand, on a :  $P(X_t = 1) = P(X_t = 2) = P(X_t = 3) \approx 1/3$ , ce qui confirme que  $\forall i \in \llbracket 1, 3 \rrbracket, \lim_{t \rightarrow +\infty} P(X_t = i) = 1/3$  (voir question 6)e).



d)programme complété :

```
def simulX(t,k,L0,G):
    listeDesT=[];
    listeDesX=[]
    Mt=transition(t,G);
    Lt=L0
    for i in range(k+1):
        listeDesT.append(i*t)
        p=rd.random()
        s=Lt[0]
        j=0
        while p>s:
            j+=1
            s+=Lt[j]
        Lt=np.dot(Lt,Mt)
        listeDesX.append(j+1)
    plt.plot(listeDesT,listeDesX);
    plt.show()
```

### Explications

- listeDesT est la liste constituée des instants  $0, t, 2t, \dots, kt$ .

On part de la liste vide, puis on la construit de proche en proche à l'aide de la commande *append*.

- La liste  $Lt^1$  est évolutive.

Initialement, elle vaut  $L_0$  et représente la loi de  $X_0$ .

Puis, elle vaut  $L_t, L_{2t}, \dots, L_{kt}$ .

Pour tout  $i \in \llbracket 0, k \rrbracket$ ,  $L_{it}$  représente donc la loi de  $X_{it}$ .

Comment faire évoluer la liste Lt ? C'est en servant des questions 8)a) et 8)c).

En effet, on a :

$$\begin{aligned} L_{(i+1)t} &= L_0 M((i+1)t) \quad \text{d'après 8)a)} \\ &= L_0 M(it+t) \\ &= L_0 M(it)M(t) \quad \text{d'après 8)c)} \\ &= L_{it}M(t) \quad \text{d'après 8)a)}. \end{aligned}$$

Aussi, la troisième ligne à compléter est : **Lt=np.dot(Lt,Mt)**

- On utilise deux variables :

- une variable  $p$ , réel aléatoire de  $[0,1]$ ,
- pour tout  $i \in \llbracket 0, k \rrbracket$ , une variable  $s$  cumulant les probabilités de la loi de  $X_{it}$ , ce cumul s'effectuant par la commande  $s+=Lt[j]$ .

Du fait de ce cumul, il est logique d'initialiser la valeur de  $s$ .

La première ligne à compléter est : **s=Lt[0]**

- Il reste à construire listeDesX, liste constituée d'une simulation de chacune des variables aléatoires  $X_0, X_t, X_{2t}, \dots, X_{kt}$ .

Pour obtenir une valeur aléatoire de  $X_{it}$ , on compare  $p$  et  $s$ .

La deuxième ligne à compléter est : **while p>s.**

---

1. je trouve que le concepteur devrait plutôt l'appeler L car la lettre t est déjà prise

---

En effet :

– si  $p \in [0, \underbrace{P(X_{it} = 1)}_{Lt[0]}]$ , on ne fait pas la boucle et on considère que  $X_{it} = 1$ ,

– si  $p \in ]\underbrace{P(X_{it} = 1)}_{Lt[0]}, \underbrace{P(X_{it} = 1) + P(X_{it} = 2)}_{Lt[0] + Lt[1]}]$ , on considère que  $X_{it} = 2$  car

la longueur de l'intervalle est  $P(X_{it} = 2)$ ,

..... etc .....

– si  $p \in ]\underbrace{P(X_{it} = 1)}_{Lt[0]} + \dots + \underbrace{P(X_{it} = 1)}_{Lt[n-2]}, \underbrace{P(X_{it} = 1) + \dots + P(X_{it} = n)}_{Lt[0] + \dots + Lt[n-1]}]$ , on considère

que  $X_{it} = n$  car la longueur de l'intervalle est  $P(X_{it} = n)$ .

Enfin, si la boucle while est faite  $j$  fois, c'est que  $X_{it} = j + 1$ , d'où la commande `listeDesX.append(j+1)`.

**Partie III**

10)a) On a déjà :  $G^2 = \begin{pmatrix} (-\alpha - \beta)^2 & \alpha(-\alpha - \beta) & \beta(-\alpha - \beta) \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = (-\alpha - \beta)G.$

Soit  $\mathcal{P}(i)$  la proposition :  $\ll G^i = (-\alpha - \beta)^{i-1}G \gg.$

Montrons par récurrence que  $\mathcal{P}(i)$  est vraie pour tout  $i \in \mathbf{N}^*.$

$\mathcal{P}(1)$  s'écrit :  $\ll G^1 = (-\alpha - \beta)^0G \gg,$  ce qui est vrai.

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

$$\begin{aligned} G^{i+1} &= GG^i \\ &= G(-\alpha - \beta)^{i-1}G \quad \text{par hypothèse de récurrence} \\ &= (-\alpha - \beta)^{i-1}G^2 \\ &= (-\alpha - \beta)^{i-1}(-\alpha - \beta)G \\ &= (-\alpha - \beta)^iG. \end{aligned}$$

Donc  $\mathcal{P}(i + 1)$  est vraie.

On conclut que  $\forall i \in \mathbf{N}^*, G^i = (-\alpha - \beta)^{i-1}G.$

b) Soit  $k \in \mathbf{N}^*$  et  $t \in \mathbf{R}.$

Comme  $I_3$  et  $\frac{t}{k}G$  commutent, la formule du binôme s'applique et donne :

$$\begin{aligned} \left(I_3 + \frac{t}{k}G\right)^k &= \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} I_3^{k-i} \left(\frac{t}{k}G\right)^i \\ &= \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} \left(\frac{t}{k}\right)^i G^i \\ &= \binom{k}{0} \left(\frac{t}{k}\right)^0 G^0 + \sum_{i=1}^k \binom{k}{i} \left(\frac{t}{k}\right)^i G^i \\ &= I + \sum_{i=1}^k \binom{k}{i} \left(\frac{t}{k}\right)^i (-\alpha - \beta)^{i-1}G \\ &= I + \left(\sum_{i=1}^k \binom{k}{i} \left(\frac{t}{k}\right)^i (-\alpha - \beta)^{i-1}\right)G. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{c) } &\bullet \sum_{i=1}^k \binom{k}{i} \left(\frac{t}{k}\right)^i (-\alpha - \beta)^{i-1} \\ &= \left[ \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} \left(\frac{t}{k}\right)^i (-\alpha - \beta)^{i-1} \right] - \binom{k}{0} \left(\frac{t}{k}\right)^0 (-\alpha - \beta)^{-1} \\ &= \left[ \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} \left(\frac{t}{k}\right)^i (-\alpha - \beta)^i (-\alpha - \beta)^{-1} \right] + \frac{1}{\alpha + \beta} \\ &= -\frac{1}{\alpha + \beta} \left[ \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} \left(-(\alpha + \beta)\frac{t}{k}\right)^i \right] + \frac{1}{\alpha + \beta} \quad (*) \end{aligned}$$

La formule du binôme donne enfin :

$$\sum_{i=0}^k \binom{k}{i} \left(-(\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)^i = \sum_{i=0}^k \binom{k}{i} 1^{k-i} \left(-(\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)^i = \left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)^k.$$

En reportant dans (\*), on déduit :

$$\sum_{i=1}^k \binom{k}{i} \left(\frac{t}{k}\right)^i (-\alpha - \beta)^{i-1} = \frac{1 - \left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)^k}{\alpha + \beta}.$$

• Des calculs précédents, on déduit que :

$$\forall k \in \mathbf{N}^*, \forall t \in \mathbf{R}, \left(I_3 + \frac{t}{k}G\right)^k = I_3 + \frac{1 - \left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)^k}{\alpha + \beta} G \quad (***)$$

De plus, on sait d'après (\*\*) que  $M(t) = \lim_{k \rightarrow +\infty} \left(I_3 + \frac{t}{k}G\right)^k$ .

ce qui incite à chercher  $\lim_{k \rightarrow +\infty} \left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)^k$ .

$$\text{Or, } \left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)^k = \exp\left(k \ln\left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)\right).$$

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} -(\alpha + \beta) \frac{t}{k} = 0 \text{ et } \ln(1+x) \underset{x \rightarrow 0}{\sim} x \text{ donc } \ln\left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right) \underset{k \rightarrow +\infty}{\sim} -(\alpha + \beta) \frac{t}{k}.$$

Puis,  $k \ln\left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right) \underset{k \rightarrow +\infty}{\sim} -(\alpha + \beta)t$ , ce qui signifie que :

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} k \ln\left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right) = -(\alpha + \beta)t, \text{ puis :}$$

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} \left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)^k = \lim_{k \rightarrow +\infty} \exp\left(k \ln\left(1 - (\alpha + \beta) \frac{t}{k}\right)\right) = \exp(-(\alpha + \beta)t).$$

En passant à la limite dans (\*\*\*), on conclut que :

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} \left(I_3 + \frac{t}{k}G\right)^k = I_3 + \frac{1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)}{\alpha + \beta} G, \text{ c'est-à-dire :}$$

$$\forall t \geq 0, M(t) = I_3 + \frac{1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)}{\alpha + \beta} G.$$

d) D'après la question 8)a), on a :

$$\forall t \geq 0, L_t = L_0 M(t)$$

$$= L_0 \left( I_3 + \frac{1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)}{\alpha + \beta} G \right)$$

$$= L_0 + \frac{1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)}{\alpha + \beta} L_0 G \text{ en distribuant}$$

En remplaçant  $L_0$  et  $G$  par leur forme matricielle et en calculant le produit, on a :

$$\begin{aligned} L_t &= \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} + \frac{1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)}{\alpha + \beta} \begin{pmatrix} -(\alpha + \beta) & \alpha & \beta \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 1 - (\alpha + \beta) \times \frac{1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)}{\alpha + \beta} & \alpha \times \frac{1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)}{\alpha + \beta} & \beta \times \frac{1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)}{\alpha + \beta} \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} \exp(-(\alpha + \beta)t) & \frac{\alpha}{\alpha + \beta} (1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)) & \frac{\beta}{\alpha + \beta} (1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)) \end{pmatrix} \end{aligned}$$

Or,  $L_t = \begin{pmatrix} P(X_t = 1) & P(X_t = 2) & P(X_t = 3) \end{pmatrix}$ .

En identifiant, on conclut que :

$$\begin{cases} P(X_t = 1) = \exp(-(\alpha + \beta)t) \\ P(X_t = 2) = \frac{\alpha}{\alpha + \beta} (1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)) \\ P(X_t = 3) = \frac{\beta}{\alpha + \beta} (1 - \exp(-(\alpha + \beta)t)) \end{cases}$$

e) Pour tout  $t \geq 0$ , notons  $X_t$  l'état dans lequel est le débiteur.

$X_t(\Omega) = \{1, 2, 3\}$  et la loi de  $X_t$  est donnée par la question précédente.

On a en particulier :  $P(X_0 = 1) = \exp(-(\alpha + \beta) \times 0) = 1$ , ce qui montre que l'événement  $(X_0 = 1)$  est certain, (ce qui est logique, puisqu'à l'état initial, le débiteur est en cours de recouvrement donc dans l'état 1).

Soit  $Y_1$  la variable aléatoire égale au premier instant  $t$  où  $X_t \neq 1$ .

$Y_1$  représente le temps passé en recouvrement.

Comme  $P(X_0 = 1) \neq 0$ , la question 7)b) s'applique.

La loi de  $Y_1$  conditionnée par l'événement  $(X_0 = 1)$  est alors une loi exponentielle de paramètre  $\beta_1$ .

L'événement  $(X_0 = 1)$  étant certain, cette loi conditionnée est tout simplement la loi de  $Y_1$ .

Ainsi,  $Y_1 \hookrightarrow \mathcal{E}(\beta_1)$  avec  $\beta_1 = -\alpha_{1,1} = -(-\alpha - \beta) = \alpha + \beta$ .

$$11)a) A^2 = \frac{1}{9} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \\ -4 & 0 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \\ -4 & 0 & 4 \end{pmatrix} = \frac{1}{9} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 \\ 4 & 1 & -5 \\ -20 & 4 & 16 \end{pmatrix}.$$

$$\begin{aligned} A^3 - 2A^2 + A &= \frac{1}{27} \begin{pmatrix} -3 & -3 & 6 \\ 24 & -3 & -21 \\ -84 & 24 & 60 \end{pmatrix} - \frac{2}{9} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 \\ 4 & 1 & -5 \\ -20 & 4 & 16 \end{pmatrix} + \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \\ -4 & 0 & 4 \end{pmatrix} \\ &= \frac{1}{27} \left[ \begin{pmatrix} -3 & -3 & 6 \\ 24 & -3 & -21 \\ -84 & 24 & 60 \end{pmatrix} - 6 \begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 \\ 4 & 1 & -5 \\ -20 & 4 & 16 \end{pmatrix} + 9 \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \\ -4 & 0 & 4 \end{pmatrix} \right] \\ &= \frac{1}{27} \left[ \begin{pmatrix} -3 & -3 & 6 \\ 24 & -3 & -21 \\ -84 & 24 & 60 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} -6 & 12 & -6 \\ -24 & -6 & 30 \\ 120 & -24 & -96 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 9 & -9 & 0 \\ 0 & 9 & -9 \\ -36 & 0 & 36 \end{pmatrix} \right] \end{aligned}$$

D'où  $A^3 - 2A^2 + A = 0$ .

Soit le polynôme  $U(x) = x^3 - 2x^2 + x$ . D'après ce qui précède, on a :  $U(A) = 0$ , ce qui signifie que  $U$  est un polynôme annulateur de  $A$ .

b)  $U(x) = x(x^2 - 2x + 1) = x(x - 1)^2$ .

D'après l'indication de l'énoncé, on a donc :

$$\forall x \in \mathbf{R}, \left(1 + \frac{\theta}{k}x\right)^k = Q(x)x(x - 1)^2 + ax^2 + bx + c.$$

Pour  $x = 0$ , on obtient :  $c = 1$ .

Pour  $x = 1$ , on obtient :  $\left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^k = a + b + c$ .

c) • En dérivant (\*), on a :

$$\forall x \in \mathbf{R}, k \times \frac{\theta}{k} \times \left(1 + \frac{\theta}{k}x\right)^{k-1} = Q'(x)U(x) + Q(x)U'(x) + 2ax + b, \text{ c'est-à-dire :}$$

$$\forall x \in \mathbf{R}, \theta \left(1 + \frac{\theta}{k}x\right)^{k-1} = Q'(x)x(x - 1)^2 + Q(x)(3x^2 - 4x + 1) + 2ax + b.$$

Pour  $x = 1$ , les polynômes  $x(x - 1)^2$  et  $3x^2 - 4x + 1$  s'annulent, ce qui donne :

$$\theta \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^{k-1} = 2a + b.$$

• Compte tenu de la question précédente, on a donc le système :

$$\begin{cases} a + b + c = \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^k \\ 2a + b = \theta \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^{k-1} \\ c = 1 \end{cases}$$

Ce qui entraîne : 
$$\begin{cases} a + b = \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^k - 1 & L_1 \\ 2a + b = \theta \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^{k-1} & L_2 \end{cases}$$

$$L_2 - L_1 \text{ donne : } a = \theta \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^{k-1} - \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^k + 1$$

$$2L_1 - L_2 \text{ donne : } b = 2 \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^k - \theta \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^{k-1} - 2.$$

d) • L'égalité (\*) de la question 11)a) donne en remplaçant  $x$  par  $A$  :

$$\begin{aligned} \forall \theta \in \mathbf{R}, \forall k \in \mathbf{N}^*, \left(I_3 + \frac{\theta}{k}A\right)^k \\ = Q(A) \underbrace{U(A)}_{=0} + aA^2 + bA + cI_3 \\ = \left(\theta \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^{k-1} - \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^k + 1\right) A^2 + \left(2 \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^k - \theta \left(1 + \frac{\theta}{k}\right)^{k-1} - 2\right) A + I_3. \end{aligned}$$

En remarquant que  $G = -\alpha A$ , on a tout intérêt à prendre  $\theta = -\alpha t$ , ce qui donne pour tout  $k \in \mathbf{N}^*$  et tout réel  $t \geq 0$  :

$$\left(I_3 + \frac{t}{k}G\right)^k = a(k, t)A^2 + b(k, t)A + I_3$$

où  $a(k, t) = \left(-\alpha t \left(1 - \frac{\alpha t}{k}\right)^{k-1} - \left(1 - \frac{\alpha t}{k}\right)^k + 1\right)$  et  $b(k, t) = \left(2 \left(1 - \frac{\alpha t}{k}\right)^k + \alpha t \left(1 - \frac{\alpha t}{k}\right)^{k-1} - 2\right)$ .

En faisant la même méthode que dans la question 10)c), on a :

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} \left(1 - \frac{\alpha t}{k}\right)^k = e^{-\alpha t} \text{ et } \lim_{k \rightarrow +\infty} \left(1 - \frac{\alpha t}{k}\right)^{k-1} = e^{-\alpha t}.$$

$$\text{D'où } \lim_{k \rightarrow +\infty} a(k, t) = -\alpha t e^{-\alpha t} - e^{-\alpha t} + 1 = 1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t}$$

$$\text{et } \lim_{k \rightarrow +\infty} b(k, t) = 2e^{-\alpha t} + \alpha t e^{-\alpha t} - 2 = (2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2.$$

On déduit finalement :

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} \left(I_3 + \frac{t}{k}G\right)^k = (1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t})A^2 + ((2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2)A + I_3, \text{ c'est-à-dire :}$$

$$M(t) = (1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t})A^2 + ((2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2)A + I_3.$$

• D'après la question 8)a), on a :

$$\forall t \geq 0, L_t = L_0 M(t)$$

$$\begin{aligned} &= L_0 \left( (1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t})A^2 + ((2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2)A + I_3 \right) \\ &= (1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t})L_0 A^2 + ((2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2)L_0 A + L_0. \end{aligned}$$

$$\text{Or, } L_0 A^2 = \frac{1}{9} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 \\ 4 & 1 & -5 \\ -20 & 4 & 16 \end{pmatrix} = \frac{1}{9} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 \end{pmatrix},$$

$$\text{et } L_0 A = \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & -1 \\ -4 & 0 & 4 \end{pmatrix} = \frac{1}{3} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \end{pmatrix}.$$

Ce qui donne en substituant :

$$\begin{aligned} L_t &= \frac{1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t}}{9} \begin{pmatrix} 1 & -2 & 1 \end{pmatrix} + \frac{(2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2}{3} \begin{pmatrix} 1 & -1 & 0 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \\ &= \left( \frac{1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t}}{9} + \frac{(2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2}{3} + 1, \frac{-2(1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t})}{9} - \frac{(2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2}{3}, \frac{1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t}}{9} \right) \end{aligned}$$

Ainsi, on a :

$$\begin{aligned} P(X_t = 1) &= \frac{1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t}}{9} + \frac{(2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2}{3} + 1 \\ &= \frac{1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t} + 3((2 + \alpha t)e^{-\alpha t} - 2) + 9}{9} \\ &= \frac{4 + (3(2 + \alpha t) - (1 + \alpha t))e^{-\alpha t}}{9} \\ &= \frac{4 + (5 + 2\alpha t)e^{-\alpha t}}{9}. \end{aligned}$$

$$\text{De même, on a : } P(X_t = 2) = \frac{4 - (4 + \alpha t)e^{-\alpha t}}{9}$$

$$\text{Et } P(X_t = 3) = \frac{1 - (1 + \alpha t)e^{-\alpha t}}{9}.$$



**Partie IV**

$$12) A = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/3 & 1/3 \\ 0 & 1/3 & -1/3 \\ -4/3 & 0 & 2/3 \end{pmatrix}.$$

$$\sum_{j=1}^3 |a_{1,j}| = \left| \frac{1}{3} \right| + \left| -\frac{1}{3} \right| + \left| \frac{1}{3} \right| = \frac{1}{3} + \frac{1}{3} + \frac{1}{3} = 1,$$

$$\sum_{j=1}^3 |a_{2,j}| = |0| + \left| \frac{1}{3} \right| + \left| -\frac{1}{3} \right| = 0 + \frac{1}{3} + \frac{1}{3} = \frac{2}{3},$$

$$\sum_{j=1}^3 |a_{3,j}| = \left| -\frac{4}{3} \right| + |0| + \left| \frac{2}{3} \right| = \frac{4}{3} + 0 + \frac{2}{3} = 2.$$

On déduit :  $\|A\| = \max\left(1, \frac{2}{3}, 2\right) = 2.$

13) Soit  $t \geq 0$ .

a) Par énoncé,  $M(t) = (m_{i,j}(t))$  où  $\forall (i, j) \in \llbracket 1, 3 \rrbracket^2$ ,  $m_{i,j}(t) = P_{(X_r=i)}(X_{r+t} = j)$ , en prenant bien soin de prendre  $r \in S_i$ , c'est-à-dire  $P(X_r = i) \neq 0$ , de sorte à bien définir la probabilité conditionnelle.

On sait que c'est possible de trouver un tel réel  $r$ , puisque  $u \mapsto P(X_u = i)$  n'est pas la fonction nulle, grâce à hypothèse  $(H_3)$ .

Pour tout  $i \in \llbracket 1, 3 \rrbracket$ , on a alors :

$$\sum_{j=1}^3 |m_{i,j}(t)| = \sum_{j=1}^3 |P_{(X_r=i)}(X_{r+t} = j)| = \sum_{j=1}^3 P_{(X_r=i)}(X_{r+t} = j) = 1$$

car  $((X_{r+t} = j)_{1 \leq j \leq 3})$  est un système complet.

On déduit :  $\|A\| = \max(1, 1, 1) = 1.$

b) Posons  $G = (\alpha_{i,j})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$  et  $I_n = (\delta_{i,j})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$  avec  $\delta_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{si } i = j \\ 0 & \text{si } i \neq j \end{cases}$

Le coefficient  $(i, j)$  de la matrice  $I_n + \frac{t}{k}G$  est :  $\delta_{i,j} + \frac{t}{k}\alpha_{i,j}$ .

Pour tout  $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , on a alors :

$$\begin{aligned} \sum_{j=1}^n \left| \delta_{i,j} + \frac{t}{k}\alpha_{i,j} \right| &= \left| \delta_{i,i} + \frac{t}{k}\alpha_{i,i} \right| + \sum_{j \in \llbracket 1, n \rrbracket, j \neq i} \left| \delta_{i,j} + \frac{t}{k}\alpha_{i,j} \right| \\ &= \left| 1 + \frac{t}{k}\alpha_{i,i} \right| + \sum_{j \in \llbracket 1, n \rrbracket, j \neq i} \left| \frac{t}{k}\alpha_{i,j} \right| \quad \text{car } \delta_{i,i} = 0 \text{ et } \delta_{i,j} = 0 \text{ si } i \neq j \\ &= \left| 1 + \frac{t}{k}\alpha_{i,i} \right| + \sum_{j \in \llbracket 1, n \rrbracket, j \neq i} \frac{t}{k}\alpha_{i,j} \quad \text{car } t \geq 0, k > 0 \text{ et } \alpha_{i,j} \geq 0 \text{ puisque } i \neq j \end{aligned}$$

Comme  $\alpha_{i,i} \leq 0$ , le signe de  $1 + \frac{t}{k}\alpha_{i,i}$  est indéterminé.

Mais le fait que  $\lim_{k \rightarrow +\infty} \left( 1 + \frac{t}{k}\alpha_{i,i} \right) = 1$  assure qu'en prenant  $k$  assez grand, on

aura  $1 + \frac{t}{k}\alpha_{i,i} \geq 0$  et ainsi  $\left| 1 + \frac{t}{k}\alpha_{i,i} \right| = 1 + \frac{t}{k}\alpha_{i,i}$ .

---

Donc  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \exists k_i \in \mathbf{N}^*, \forall k \geq k_i, 1 + \frac{t}{k} \alpha_{i,i} \geq 0$ .

En posant  $K = \max_{1 \leq i \leq n} k_i$ , on a alors :  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \forall k \geq K, 1 + \frac{t}{k} \alpha_{i,i} \geq 0$

donc  $\left| 1 + \frac{t}{k} \alpha_{i,i} \right| = 1 + \frac{t}{k} \alpha_{i,i}$ .

En prenant  $k \geq K$ , on a alors pour tout  $i \in \llbracket 1, n \rrbracket$  :

$$\begin{aligned} \sum_{j=1}^n \left| \delta_{i,j} + \frac{t}{k} \alpha_{i,j} \right| &= 1 + \frac{t}{k} \alpha_{i,i} + \sum_{j \in \llbracket 1, n \rrbracket, j \neq i} \frac{t}{k} \alpha_{i,j} \\ &= 1 + \frac{t}{k} \left( \alpha_{i,i} + \sum_{j \in \llbracket 1, n \rrbracket, j \neq i} \alpha_{i,j} \right) \\ &= 1 + \frac{t}{k} \sum_{j=1}^n \alpha_{i,j} \\ &= 1 \quad \text{car } \sum_{j=1}^n \alpha_{i,j} = 0 \text{ d'après la question 2).} \end{aligned}$$

Donc pour  $k$  assez grand,  $\left\| I_n + \frac{t}{k} G \right\| = 1$ .

14) Soient  $A = (a_{i,j})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$  et  $B = (b_{i,j})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$ .

a)  $A + B = (a_{i,j} + b_{i,j})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$ .

Pour tout  $(i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2$ , on a d'après l'inégalité triangulaire :

$$|a_{i,j} + b_{i,j}| \leq |a_{i,j}| + |b_{i,j}|.$$

En sommant ces inégalités pour  $j \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , on a :

$$\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \sum_{j=1}^n |a_{i,j} + b_{i,j}| \leq \sum_{j=1}^n (|a_{i,j}| + |b_{i,j}|), \text{ c'est-à-dire :}$$

$$\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \sum_{j=1}^n |a_{i,j} + b_{i,j}| \leq \sum_{j=1}^n |a_{i,j}| + \sum_{j=1}^n |b_{i,j}|.$$

Or, par définition, on a  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \sum_{j=1}^n |a_{i,j}| \leq \|A\|$  et  $\sum_{j=1}^n |b_{i,j}| \leq \|B\|$ .

Donc  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \sum_{j=1}^n |a_{i,j} + b_{i,j}| \leq \underbrace{\|A\| + \|B\|}_{\text{constante}}$ .

On conclut que  $\max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{i,j} + b_{i,j}| \leq \|A\| + \|B\|$ , c'est-à-dire :

$$\|A + B\| \leq \|A\| + \|B\|.$$

b) Par définition du maximum, il existe  $i_0 \in \llbracket 1, n \rrbracket$  tel que  $\|A\| = \sum_{j=1}^n |a_{i_0, j}|$ .

Par ailleurs,  $\sum_{i \in \llbracket 1, n \rrbracket, i \neq i_0} \sum_{j=1}^n |a_{i, j}| \geq 0$ .

Donc  $\|A\| \leq \sum_{j=1}^n |a_{i_0, j}| + \sum_{i \in \llbracket 1, n \rrbracket, i \neq i_0} \sum_{j=1}^n |a_{i, j}|$ , c'est-à-dire :

$$\|A\| \leq \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n |a_{i, j}|.$$

c) •  $AB = (c_{i, j})_{(i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2}$  avec  $c_{i, j} = \sum_{k=1}^n a_{i, k} b_{k, j}$ .

D'après l'inégalité triangulaire, on a pour tout  $(i, j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2$ ,  $|c_{i, j}| \leq \sum_{k=1}^n |a_{i, k} b_{k, j}|$

ou encore :

$$|c_{i, j}| \leq \sum_{k=1}^n |a_{i, k}| |b_{k, j}|.$$

En sommant ces inégalités pour  $j$  allant de 1 à  $n$ , on a :

$$\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \sum_{j=1}^n |c_{i, j}| \leq \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^n |a_{i, k}| |b_{k, j}| \quad (1).$$

$$\text{Or, } \sum_{j=1}^n \sum_{k=1}^n |a_{i, k}| |b_{k, j}| = \sum_{k=1}^n \sum_{j=1}^n |a_{i, k}| |b_{k, j}| = \sum_{k=1}^n \left( |a_{i, k}| \sum_{j=1}^n |b_{k, j}| \right) \quad (2).$$

De plus,  $\forall k \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $\sum_{j=1}^n |b_{k, j}| \leq \|B\|$ , puis  $|a_{i, k}| \sum_{j=1}^n |b_{k, j}| \leq |a_{i, k}| \|B\|$ , ce qui

donne en sommant  $k$  de 1 à  $n$  :

$$\sum_{k=1}^n \left( |a_{i, k}| \sum_{j=1}^n |b_{k, j}| \right) \leq \sum_{k=1}^n |a_{i, k}| \|B\| = \|B\| \sum_{k=1}^n |a_{i, k}| \quad (3).$$

Enfin, on a  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $\sum_{k=1}^n |a_{i, k}| \leq \|A\|$ , puis en multipliant par  $\|B\| \geq 0$  :

$$\|B\| \sum_{k=1}^n |a_{i, k}| \leq \|A\| \|B\| \quad (4)$$

De (1), (2), (3) et (4), on déduit en recollant les inégalités :

$$\|AB\| \leq \|A\| \|B\|.$$

• Soit  $\mathcal{P}(k)$  la proposition : «  $\|A^k\| \leq \|A\|^k$  ».

Montrons par récurrence que  $\mathcal{P}(k)$  est vraie pour tout  $k \in \mathbf{N}$ .

$\mathcal{P}(0)$  s'écrit :  $\ll \|A^0\| \leq \|A\|^0 \gg$ , c'est-à-dire  $\ll \|I_n\| \leq 1 \gg$ .

Or,  $\|I_n\| = 1$  puisque pour chaque ligne, la somme des valeurs absolues des coefficients de  $I_n$  fait 1. Donc  $\mathcal{P}(0)$  est vraie.

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

$\|A^{k+1}\| = \|A^k A\|$  et  $\|A^k A\| \leq \|A^k\| \|A\|$  de ce qui précède en prenant  $B = A^k$ .

$$\text{Donc } \|A^{k+1}\| \leq \|A^k\| \|A\| \quad (1)$$

De plus, par hypothèse de récurrence,  $\|A^k\| \leq \|A\|^k$ .

En multipliant par  $\|A\| \geq 0$  :  $\|A^k\| \|A\| \leq \|A\|^k \|A\|$ , c'est-à-dire

$$\|A^k\| \|A\| \leq \|A\|^{k+1} \quad (2)$$

En recollant (1) et (2), on a :  $\|A^{k+1}\| \leq \|A\|^{k+1}$ . Donc  $\mathcal{P}(k+1)$  est vraie.

On conclut que  $\forall k \in \mathbf{N}$ ,  $\|A^k\| \leq \|A\|^k$ .

d) En développant le membre de droite, on a immédiatement :

$$\forall k \in \mathbf{N}^*, A^{k+1} - B^{k+1} = A(A^k - B^k) + (A - B)B^k.$$

e) Soit  $\mathcal{P}(k)$  la proposition :  $\ll \|A^k - B^k\| \leq kc^{k-1}\|A - B\| \gg$ .

$\mathcal{P}(1)$  s'écrit :  $\ll \|A - B\| \leq \|A - B\| \gg$ , ce qui est vrai.

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

$$\|A^{k+1} - B^{k+1}\| = \|A(A^k - B^k) + (A - B)B^k\| \quad (1).$$

Or, d'après la question 14)a), on a :

$$\|A(A^k - B^k) + (A - B)B^k\| \leq \|A(A^k - B^k)\| + \|(A - B)B^k\| \quad (2)$$

Puis, la question 14)c) donne :

$$\|A(A^k - B^k)\| \leq \|A\| \|A^k - B^k\| \quad \text{et} \quad \|(A - B)B^k\| \leq \|A - B\| \|B^k\|$$

En sommant ces deux inégalités, on a :

$$\|A(A^k - B^k)\| + \|(A - B)B^k\| \leq \|A\| \|A^k - B^k\| + \|A - B\| \|B^k\| \quad (3)$$

En recollant (1), (2) et (3), on a :

$$\|A^{k+1} - B^{k+1}\| \leq \|A\| \|A^k - B^k\| + \|A - B\| \|B^k\|.$$

Par hypothèse de récurrence,  $\|A^k - B^k\| \leq kc^{k-1}\|A - B\|$ , puis :

$$\|A\| \|A^k - B^k\| \leq \|A\| kc^{k-1}\|A - B\|.$$

D'après 14)c),  $\|B^k\| \leq \|B\|^k$ , ce qui donne :

$$\|A - B\| \|B^k\| \leq \|A - B\| \|B\|^k.$$

Par somme, on a :

$$\|A\| \|A^k - B^k\| + \|A - B\| \|B^k\| \leq \|A\| kc^{k-1}\|A - B\| + \|A - B\| \|B\|^k \quad (4)$$

En recollant (1), (2), (3) et (4), on a :

$$\|A^{k+1} - B^{k+1}\| \leq \|A\|kc^{k-1}\|A - B\| + \|A - B\| \|B\|^k \quad (5)$$

Enfin, comme  $c = \max(\|A\|, \|B\|)$ , on a :  $\|A\| \leq c$  et  $\|B\| \leq c$ .

Ce qui permet d'obtenir :

$$\|A\|kc^{k-1}\|A - B\| \leq kc^k\|A - B\| \text{ et } \|A - B\| \|B\|^k \leq \|A - B\| c^k.$$

En sommant ces inégalités, on a :

$$\|A\|kc^{k-1}\|A - B\| + \|A - B\| \|B\|^k \leq kc^k\|A - B\| + \|A - B\| c^k \quad (6)$$

En recollant (5) et (6), on a :

$$\|A^{k+1} - B^{k+1}\| \leq kc^k\|A - B\| + \|A - B\| c^k.$$

c'est-à-dire :  $\|A^{k+1} - B^{k+1}\| \leq (k+1)c^k\|A - B\|$ . Donc  $\mathcal{P}(k+1)$  est vraie.

On conclut que  $\forall k \in \mathbf{N}^*$ ,  $\|A^k - B^k\| \leq kc^{k-1}\|A - B\|$ .

15) Soit  $t \geq 0$  et  $k \in \mathbf{N}^*$ .

a) • Reprenons les notations de la question 13)b) en posant :

$$I_n = (\delta_{i,j})_{(i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2} \text{ avec } \delta_{i,j} = \begin{cases} 1 & \text{si } i = j \\ 0 & \text{si } i \neq j \end{cases}$$

Notons  $p_{i,j}$  le coefficient  $(i,j)$  de la matrice  $M\left(\frac{t}{k}\right) - \left(I_n + \frac{t}{k}G\right)$ .

$$\forall (i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2, p_{i,j} = m_{i,j}\left(\frac{t}{k}\right) - \delta_{i,j} - \frac{t}{k}\alpha_{i,j}.$$

$$\text{Or, } m_{i,j}(h) \underset{h \rightarrow 0}{=} \begin{cases} 1 + \alpha_{i,i}h + o(h) & \text{si } i = j \\ \alpha_{i,j}h + o(h) & \text{si } i \neq j \end{cases}$$

Comme  $\lim_{k \rightarrow +\infty} \frac{t}{k} = 0$ , on déduit :

$$m_{i,j}\left(\frac{t}{k}\right) \underset{k \rightarrow +\infty}{=} \begin{cases} 1 + \alpha_{i,i}\frac{t}{k} + o\left(\frac{t}{k}\right) & \text{si } i = j \\ \alpha_{i,j}\frac{t}{k} + o\left(\frac{t}{k}\right) & \text{si } i \neq j \end{cases}$$

$$\text{D'où, } m_{i,j}\left(\frac{t}{k}\right) - \delta_{i,j} - \frac{t}{k}\alpha_{i,j} \underset{k \rightarrow +\infty}{=} \begin{cases} 1 + \alpha_{i,i}\frac{t}{k} + o\left(\frac{t}{k}\right) - 1 - \frac{t}{k}\alpha_{i,i} & \text{si } i = j \\ \alpha_{i,j}\frac{t}{k} + o\left(\frac{t}{k}\right) - 0 - \frac{t}{k}\alpha_{i,j} & \text{si } i \neq j \end{cases}$$

Finalement,  $p_{i,j} \underset{k \rightarrow +\infty}{=} o\left(\frac{t}{k}\right)$ , ou plus simplement  $p_{i,j} \underset{k \rightarrow +\infty}{=} o\left(\frac{1}{k}\right)$ .

• Donc  $\lim_{k \rightarrow +\infty} kp_{i,j} = 0$ , entraînant  $\lim_{k \rightarrow +\infty} |kp_{i,j}| = 0$  ou encore  $\lim_{k \rightarrow +\infty} k|p_{i,j}| = 0$ .

Ainsi,  $\forall (i,j) \in \llbracket 1, n \rrbracket^2$ ,  $|p_{i,j}| \underset{k \rightarrow +\infty}{=} o\left(\frac{1}{k}\right)$ .

On déduit que  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $\sum_{j=1}^n |p_{i,j}| \underset{k \rightarrow +\infty}{=} o\left(\frac{1}{k}\right)$ .

---

Or, par définition, il existe  $i_0 \in \llbracket 1, n \rrbracket$  tel que  $\left\| M\left(\frac{t}{k}\right) - \left(I_n + \frac{t}{k}G\right) \right\| = \sum_{j=1}^n |p_{i_0, j}|$ .

On conclut que  $\left\| M\left(\frac{t}{k}\right) - \left(I_n + \frac{t}{k}G\right) \right\| = o\left(\frac{1}{k}\right)$ .

b) La question 13)a) donne :  $\left\| M\left(\frac{t}{k}\right) \right\| = 1$ ,

Pour  $k$  assez grand, la question 13)b) donne :  $\left\| I_n + \frac{t}{k}G \right\| = 1$ .

Appliquons la question 14)e) avec  $A = M\left(\frac{t}{k}\right)$  et  $B = I_n + \frac{t}{k}G$ .

$\|A\| = 1$  et  $\|B\| = 1$ , puis  $c = 1$ , ce qui mène à :  $\|A^k - B^k\| \leq k\|A - B\|$ .

Ainsi, pour  $k$  assez grand, on a :

$$\left\| M\left(\frac{t}{k}\right)^k - \left(I_n + \frac{t}{k}G\right)^k \right\| \leq k \left\| M\left(\frac{t}{k}\right) - \left(I_n + \frac{t}{k}G\right) \right\|.$$

c) D'après la question 8)d), on a :  $M\left(\frac{t}{k}\right)^k = M\left(\frac{t}{k} \times k\right) = M(t)$ .

Des questions 15)a) et 15)b), on déduit alors :

$$\left\| M(t) - \left(I_n + \frac{t}{k}G\right)^k \right\| \leq k \times o\left(\frac{1}{k}\right).$$

où  $k \times o\left(\frac{1}{k}\right) = k \times \frac{1}{k}\epsilon(k) = \epsilon(k)$  avec  $\lim_{k \rightarrow +\infty} \epsilon(k) = 0$ .

Finalement, on a :  $0 \leq \left\| M(t) - \left(I_n + \frac{t}{k}G\right)^k \right\| \leq \epsilon(k)$ .

D'après la propriété des gendarmes,  $\lim_{k \rightarrow +\infty} \left\| M(t) - \left(I_n + \frac{t}{k}G\right)^k \right\| = 0$ , ce qui prouve que

$$\lim_{k \rightarrow +\infty} \left(I_n + \frac{t}{k}G\right)^k = M(t).$$