

# Projet de Maths

Christolomme Alice, Coërchon Colin, El Gerssifi Adam, Martinez Benoît

9 mai 2023

## Table des matières

<b>1</b>	<b>Partie 1</b>	<b>2</b>
1.1	Q3 . . . . .	2
1.2	Intervalle de confiance Q3 . . . . .	5
1.3	Q5 . . . . .	6
1.4	Intervalle de confiance Q5 . . . . .	7
1.5	Q6 . . . . .	7
<b>2</b>	<b>Partie 2</b>	<b>9</b>
2.1	Q1 . . . . .	9
2.1.1	a . . . . .	9
2.1.2	Intervalle de confiance Q1.a . . . . .	10
2.1.3	b . . . . .	12
2.1.4	Intervalle de confiance Q1.b . . . . .	12
2.2	Q2 . . . . .	13
2.3	Q3 . . . . .	15
2.3.1	intervalle de confiance . . . . .	16
2.4	Q4 . . . . .	16
2.4.1	intervalle de confiance . . . . .	16
<b>3</b>	<b>Annexes</b>	<b>17</b>
3.1	Théorème du temps moyen d'atteinte . . . . .	17
3.1.1	Dans le cadre général . . . . .	17
3.1.2	Dans le cadre d'un couple de chaînes de Markov . . . . .	19

# 1 Partie 1

## 1.1 Q3

On se donne  $X_1, X_2, \dots, X_N$  des aléatoires i.i.d. de Rademacher. C'est-à-dire que :

$$\begin{aligned} \forall i \in \llbracket 1, N \rrbracket, \quad & \mathbb{P}(X_i = 1) = p \in [0; 1] \\ \text{et} \quad & \mathbb{P}(X_i = -1) = q = 1 - p \in [0; 1] \end{aligned}$$

Donc  $\forall i \in \llbracket 1, N \rrbracket, \quad \Omega(X_i) = \{-1, 1\}$ .

Soit  $S_n$  la marche aléatoire (avec  $n \in \llbracket 1, N \rrbracket$ ) définie par :  $S_n = S_0 + \sum_{i=1}^n X_i$ . Dans cette question, l'objectif final est de déterminer :

$$\mathbb{P}(S_N \geq 5) = \mathbb{P}\left(\sum_{i=1}^N X_i \geq 0\right)$$

Commençons alors par déterminer :  $\forall k \in \llbracket -N, N \rrbracket, \quad \mathbb{P}\left(\sum_{i=1}^N X_i = k\right)$

- Pour commencer, on pose :

$$\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \quad D_n \triangleq \sum_{i=1}^n \mathbb{1}_{\{X_i=1\}} \text{ et } G_n \triangleq \sum_{i=1}^n \mathbb{1}_{\{X_i=-1\}}$$

On remarque que :

$$D_n + G_n = \sum_{i=1}^n (\mathbb{1}_{\{X_i=1\}} + \mathbb{1}_{\{X_i=-1\}}) = \sum_{i=1}^n \mathbb{1}_{\{X_i \in \Omega(X_i)\}} = n$$

Donc :

$$\boxed{\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \quad D_n + G_n = n}$$

Et, on remarque aussi que :

$$\begin{aligned} D_n - G_n &= \sum_{i=1}^n (\mathbb{1}_{\{X_i=1\}} - \mathbb{1}_{\{X_i=-1\}}) \\ &= \sum_{i=1}^n (X_i \mathbb{1}_{\{X_i=1\}} + X_i \mathbb{1}_{\{X_i=-1\}}) \\ &= \sum_{i=1}^n X_i \end{aligned}$$

Donc :

$$\boxed{\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \quad D_n - G_n = \sum_{i=1}^n X_i}$$

- On sait par définition des  $X_k$  que :  $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket, \mathbb{1}_{\{X_i=1\}} \sim \mathcal{B}(1, p)$ .

Et, comme les  $(X_i)_{1 \leq i \leq n}$  sont indépendantes, les v.a.  $(\mathbb{1}_{\{X_i=1\}})_{1 \leq i \leq n}$  le sont aussi.

On en déduit alors que :

$$\boxed{\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \quad D_n \sim \mathcal{B}(n, p)}$$

- De ce qui précède, on peut écrire :

$$\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \quad \sum_{i=1}^n X_i = D_n - G_n = D_n - (n - D_n) = 2D_n - n$$

Et, comme  $D_n \sim \mathcal{B}(n, p)$ , on en déduit que :

$$\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad \mathbb{P}(D_n = k) = \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}$$

- Ainsi,  $\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \forall k \in \llbracket -n, n \rrbracket$ ,

$$\begin{aligned} \mathbb{P}\left(\sum_{i=1}^n X_i = k\right) &= \mathbb{P}(2D_n - n = k) && \text{(Si } n \text{ et } k \text{ sont de même parité)} \\ &= \mathbb{P}\left(D_n = \frac{n+k}{2}\right) && \text{(On a bien } \frac{n+k}{2} \in \llbracket 0, n \rrbracket) \\ &= \binom{n}{\frac{n+k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}} (1-p)^{n-\frac{n+k}{2}} \\ &= \binom{n}{\frac{n+k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}} (1-p)^{\frac{n-k}{2}} \end{aligned}$$

- Et si  $n$  et  $k$  ne sont pas de même parité, c'est-à-dire que  $n \not\equiv k [2]$ , on a  $\frac{n+k}{2} \notin \mathbb{Z}$ . Et donc,  $\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \forall k \in \llbracket -n, n \rrbracket$ ,

$$\mathbb{P}(2D_n - n = k) = \mathbb{P}\left(D_n = \frac{n+k}{2}\right) = \mathbb{P}(D_n = q) \quad \text{avec } q \notin \mathbb{Z}$$

Donc, par définition des  $D_n \sim \mathcal{B}(n, p)$ , on a :  $\mathbb{P}\left(\sum_{i=1}^n X_i = k\right) = 0$ .

- Finalement,  $\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \forall k \in \llbracket -n, n \rrbracket$ ,

$$\mathbb{P}\left(\sum_{i=1}^n X_i = k\right) = \begin{cases} \binom{n}{\frac{n+k}{2}} p^{\frac{n+k}{2}} (1-p)^{\frac{n-k}{2}} & \text{si } n \equiv k [2] \\ 0 & \text{sinon} \end{cases} \quad (1)$$

Nous pouvons maintenant déterminer  $\mathbb{P}(S_N \geq 5)$ . On suppose ici que  $N$  est pair (on prendra effectivement  $N = 100$  à la fin). On a alors :

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(S_N \geq 5) &= \mathbb{P}\left(\sum_{i=1}^N X_i \geq 0\right) \\ &= \mathbb{P}\left(\bigcup_{k=0}^{N/2} \left\{\sum_{i=1}^N X_i = 2k\right\}\right) \\ &= \sum_{k=0}^{N/2} \left[\mathbb{P}\left(\sum_{i=1}^N X_i = 2k\right)\right] && \text{(car l'union est disjointe)} \\ &= \sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{\frac{N}{2} + k} p^{\frac{N}{2} + k} (1-p)^{\frac{N}{2} - k} \end{aligned}$$

Dans notre exemple, la marche aléatoire est symétrique, c'est-à-dire que  $p = \frac{1}{2}$ . On a donc :

$$\mathbb{P}(S_N \geq 5) = \frac{1}{2^N} \sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{\frac{N}{2} + k}$$

Nous allons maintenant simplifier cette somme :

$$\sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{\frac{N}{2} + k} = \sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{N - (\frac{N}{2} + k)} = \sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{\frac{N}{2} - k} \stackrel{k' = \frac{N}{2} - k}{=} \sum_{k'=0}^{N/2} \binom{N}{k'}$$

Et d'après l'identité du binôme de Newton, on a :  $\sum_{k=0}^N \binom{N}{k} = 2^N$ . Donc :

$$\begin{aligned} 2^N &= \sum_{k=0}^N \binom{N}{k} = \sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{k} + \sum_{k=N/2}^N \binom{N}{k} - \binom{N}{\frac{N}{2}} \\ &= 2 \sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{k} - \binom{N}{\frac{N}{2}} \quad (\text{car } \binom{N}{k} = \binom{N}{N-k}) \\ \implies \sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{k} &= \frac{1}{2} \left( 2^N + \binom{N}{\frac{N}{2}} \right) \end{aligned}$$

Donc, finalement :

$$\mathbb{P}(S_N \geq 5) = \frac{1}{2^N} \sum_{k=0}^{N/2} \binom{N}{k} = \frac{1}{2} \left( 1 + \frac{1}{2^N} \binom{N}{\frac{N}{2}} \right)$$

### Remarque :

On retrouve la même formule en remarquant, par symétrie, lorsque  $p = \frac{1}{2}$ , que :

$$\begin{aligned} \forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \forall k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad &\mathbb{P}(S_n - S_0 = k) = \mathbb{P}(S_n - S_0 = -k) \\ \implies &\mathbb{P}(S_n - S_0 > 0) = \mathbb{P}(S_n - S_0 < 0) \end{aligned}$$

Et, en sachant que :  $\forall n \in \llbracket 1, N \rrbracket, \mathbb{P}(S_n - S_0 < 0) + \mathbb{P}(S_n - S_0 = 0) + \mathbb{P}(S_n - S_0 > 0) = 1$ .  
On a :

$$\begin{aligned} &2 \mathbb{P}(S_N - S_0 > 0) + \mathbb{P}(S_N - S_0 = 0) = 1 \\ \implies &2 \mathbb{P}(S_N - S_0 \geq 0) - \mathbb{P}(S_N - S_0 = 0) = 1 \\ \implies &\mathbb{P}(S_N - S_0 \geq 0) = \frac{1}{2} [1 + \mathbb{P}(S_N - S_0 = 0)] \\ \implies &\mathbb{P}(S_N \geq 5) = \frac{1}{2} \left[ 1 + \mathbb{P} \left( \sum_{i=1}^N X_i = 0 \right) \right] \\ \implies &\boxed{\mathbb{P}(S_N \geq 5) = \frac{1}{2} \left( 1 + \frac{1}{2^N} \binom{N}{\frac{N}{2}} \right)} \quad (\text{en utilisant 1 avec } p = \frac{1}{2}) \end{aligned}$$

On applique alors notre formule avec  $N = 100$ . On a alors :

$$\mathbb{P}(S_{100} \geq 5) = \frac{1}{2} \left( 1 + \frac{1}{2^{100}} \binom{100}{50} \right) \approx 0,5398$$

## 1.2 Intervalle de confiance Q3

Nous venons de déterminer la *vraie* probabilité associée à  $\mathbb{P}(S_N \geq 5)$ , que l'on note ici  $\theta^*$ . Et, empiriquement, nous avons déterminé une estimation  $\hat{\theta}_M$  de  $\mathbb{P}(S_N \geq 5)$ . Pour cela, on a simulé  $M$  trajectoires que l'on note :  $\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket$ ,  $S_N^{(i)}$ . Et on s'intéresse alors à :

$$\hat{\theta}_M = \frac{\#(\text{trajectoires } i \text{ telles que } S_N^{(i)} \geq 5)}{M}$$

On peut alors réécrire  $\hat{\theta}$  tel que :

$$\hat{\theta}_M = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^M \mathbb{1}_{\{S_N^{(i)} \geq 5\}}$$

On note pour simplifier :  $\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket$ ,  $p_i \triangleq \mathbb{1}_{\{S_N^{(i)} \geq 5\}}$ . Or, par définition de l'indicatrice, les  $(p_i)_{1 \leq i \leq M}$  suivent alors chacun une loi de Bernoulli de paramètre  $\theta^*$  puisque :

$$\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket, \quad \mathbb{E}[p_i] = \mathbb{E}[\mathbb{1}_{\{S_N^{(i)} \geq 5\}}] = \mathbb{P}(S_N^{(i)} \geq 5) = \theta^*.$$

Et donc,

$$\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket, \quad p_i \sim \mathcal{B}(1, \theta^*) \implies \begin{cases} \mathbb{E}[p_i] = \theta^* < \infty \\ \text{Var}(p_i) = \theta^*(1 - \theta^*) < \infty \end{cases}$$

Finalement,  $\hat{\theta}_M$  est la moyenne empirique de  $M$  variables i.i.d de Bernoulli (les  $p_i$ ). Donc, d'après le **Théorème Central Limite**, on a :

$$\sqrt{M} \frac{\hat{\theta}_M - \theta^*}{\sqrt{\theta^*(1 - \theta^*)}} \xrightarrow{\mathcal{L}} \mathcal{N}(0, 1)$$

Seulement, nous voulons déterminer un intervalle de confiance à 95% de notre estimation, pour ensuite vérifier si  $\theta^*$  se trouve dans cet intervalle.

Si on ne change rien, notre intervalle de confiance va dépendre de  $\theta^*$ , ce qui n'est pas du tout souhaitable. On va donc utiliser **le théorème de Slutsky** pour se ramener à un intervalle de confiance indépendant de  $\theta^*$ .

Premièrement, comme  $p_1, p_2, \dots, p_M$  sont des variables aléatoires i.i.d, **la loi forte des grands nombres** nous assure que :

$$\hat{\theta}_M = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^M p_i \xrightarrow{p.s.} \mathbb{E}[p_1] = \theta^*$$

Et donc, on a nécessairement le résultat plus faible suivant :

$$\hat{\theta}_M \xrightarrow{\mathbb{P}} \theta^*$$

Ainsi, en appliquant le théorème de continuité avec la fonction  $x \mapsto \frac{1}{\sqrt{x(1-x)}}$  sur  $]0, 1[$ , on a :

$$\boxed{\frac{1}{\sqrt{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}} \xrightarrow{\mathbb{P}} \frac{1}{\sqrt{\theta^*(1 - \theta^*)}}}$$

Par conséquent, d'après le **théorème de Slutsky**, on en déduit que :

$$\boxed{\sqrt{M} \frac{\hat{\theta}_M - \theta^*}{\sqrt{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}} \xrightarrow{\mathcal{L}} \mathcal{N}(0, 1)}$$

On en déduit donc, en notant  $u_\alpha$  les quantiles d'ordre  $\alpha$  pour la loi  $\mathcal{N}(0, 1)$ , que :

$$\begin{aligned} & \mathbb{P} \left( u_{\frac{\alpha}{2}} \leq \sqrt{M} \frac{\hat{\theta}_M - \theta^*}{\sqrt{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}} \leq u_{1-\frac{\alpha}{2}} \right) = 1 - \alpha \\ \Rightarrow & \mathbb{P} \left( \sqrt{\frac{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}{M}} u_{\frac{\alpha}{2}} \leq \hat{\theta}_M - \theta^* \leq \sqrt{\frac{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}{M}} u_{1-\frac{\alpha}{2}} \right) = 1 - \alpha \end{aligned}$$

Or, on cherche un intervalle de confiance à 95%. Et, on sait que pour  $\mathcal{N}(0, 1)$ , on a :  $u_{0,975} \approx 1,96$ . On en déduit donc l'intervalle de confiance de notre estimation  $\hat{\theta}_M$  :

$$\boxed{\text{IC} = \left[ \hat{\theta}_M - 1,96 \sqrt{\frac{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}{M}}; \hat{\theta}_M + 1,96 \sqrt{\frac{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}{M}} \right]}$$

On trouve pour notre estimateur :  $\hat{\theta}_M \approx \text{A REMPLIR}$  (avec  $M = 1000$ ). Et voici alors notre intervalle de confiance à 95% correspondant :

$$\text{IC} = [\text{A REMPLIR}]$$

Or, on a avait trouvé que  $\theta^* = \mathbb{P}(S_N \geq 5) \approx 0,5398$ . Ainsi, on remarque effectivement que :

$$\boxed{\theta^* \in \text{IC}}$$

### 1.3 Q5

On a supposé que  $(X_i)_{i \geq 0}$  est une chaîne de Markov. Dans notre cas, c'est une suite de variables aléatoires i.i.d à valeurs dans  $\llbracket 1, 10 \rrbracket$ . Elle simule le déplacement d'un étudiant à travers les zones numérotées de 1 à 10, selon une matrice de probabilité de transition  $P = (p_{i,j})_{1 \leq i,j \leq 10} \in ]0, 1[^{10 \times 10}$  (puisque  $\forall (i, j) \in \llbracket 1, 10 \rrbracket^2$ ,  $p_{i,j} > 0$ ).

De plus, on peut facilement noter que cette matrice de transition  $P$  est nécessairement une **matrice stochastique**.

En effet, en partant d'une zone  $i$ , l'élève doit forcément aller dans une zone  $j$  où  $j \in \llbracket 1, 10 \rrbracket$ . Ainsi,  $(\mathbb{P}(X_{n+1} = j | X_n = i))_{1 \leq j \leq 10}$  définit une probabilité sur  $\llbracket 1, 10 \rrbracket$  (car  $(X_n)_{n \geq 0}$  est une chaîne de Markov). Par conséquent :

$$\forall i \in \llbracket 1, 10 \rrbracket, \quad \sum_{j=1}^{10} \mathbb{P}(X_{n+1} = j | X_n = i) = \sum_{j=1}^{10} p_{i,j} = 1$$

On s'intéresse alors ici à  $\mathbb{P}(X_3 = 10)$ .

On sait que  $P$  est la matrice de transition entre les zones. On en déduit que chaque coefficient  $p_{i,j}$  de  $P$  correspond à la probabilité pour un étudiant de passer de la zone  $i$  à la zone  $j$ . Et alors, de la même manière, chaque coefficient  $p'_{i,j}$  de la matrice  $P$  élevée au carré correspond à la probabilité d'aller de la zone  $i$  à la zone  $j$  en **2 étapes**. Et en suivant ce raisonnement, chaque coefficient  $p''_{i,j}$  de la matrice  $P^3$  correspond à la probabilité d'aller de la zone  $i$  à la zone  $j$  en **3 étapes**.

Ainsi, comme  $X_0 = 1$  d'après l'énoncé, on a :

$$\text{Si } P^3 = (a_{i,j})_{1 \leq i,j \leq 10}, \quad \text{alors, } \boxed{\mathbb{P}(X_3 = 10) = a_{1,10}}$$

## 1.4 Intervalle de confiance Q5

De la même manière qu'à la question 3, nous venons de déterminer la *vraie* probabilité associée à  $\mathbb{P}(X_3 = 10)$ , que l'on note encore ici  $\theta^*$ .

Et, empiriquement, nous avons déterminé une estimation  $\hat{\theta}_M$  de  $\mathbb{P}(X_3 = 10)$ . Pour cela, on a simulé  $M$  trajectoires que l'on note :  $\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket, X_3^{(i)}$ . Et on s'intéresse alors à :

$$\hat{\theta}_M = \frac{\#(\text{trajectoires } i \text{ telles que } X_3^{(i)} = 10)}{M}$$

Et en suivant strictement les mêmes étapes que dans la question 3, on en déduit donc l'intervalle de confiance de notre estimation  $\hat{\theta}_M$  à 95% :

$$\text{IC} = \left[ \hat{\theta}_M - 1,96 \sqrt{\frac{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}{M}}; \hat{\theta}_M + 1,96 \sqrt{\frac{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}{M}} \right]$$

On trouve pour notre estimateur :  $\hat{\theta}_M \approx$  **A REMPLIR** (avec  $M = 1000$ ). Et voici alors notre intervalle de confiance à 95% correspondant :

$$\text{IC} = [\text{A REMPLIR}]$$

Or, on a avait trouvé que  $\theta^* = \mathbb{P}(X_3 = 10) \approx$  **A REMPLIR**. Ainsi, on remarque effectivement que :

$$\boxed{\theta^* \in \text{IC}}$$

## 1.5 Q6

On réitère ce que nous avons fait aux questions 4 et 5, mais cette fois-ci  $N \neq 3$  puisque l'étudiant effectue maintenant 100 déplacements à travers ces 10 zones :  $N = 100$ .

Donc, comme  $X_0 = 1$  d'après l'énoncé, on a :

$$\text{Si } P^{100} = (a_{i,j})_{1 \leq i,j \leq 10}, \quad \text{alors, } \boxed{\mathbb{P}(X_{100} = 10) = a_{1,10}}$$

Et, en posant :

$$\hat{\theta}_M = \frac{\#(\text{trajectoires } i \text{ telles que } X_{100}^{(i)} = 10)}{M}$$

L'expression de notre intervalle de confiance à 95% ne change pas :

$$\text{IC} = \left[ \hat{\theta}_M - 1,96 \sqrt{\frac{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}{M}}; \hat{\theta}_M + 1,96 \sqrt{\frac{\hat{\theta}_M(1 - \hat{\theta}_M)}{M}} \right]$$

On trouve, cette fois-ci, pour notre estimateur :  $\hat{\theta}_M \approx \text{A REMPLIR}$  (avec  $M = 1000$ ). Et voici alors notre intervalle de confiance à 95% correspondant :

$$\text{IC} = [\text{A REMPLIR}]$$

Or, on a avait trouvé que  $\theta^* = \mathbb{P}(X_{100} = 10) \approx \text{A REMPLIR}$ . Ainsi, on remarque effectivement que :

$$\boxed{\theta^* \in \text{IC}}$$



## 2 Partie 2

### 2.1 Q1

#### 2.1.1 a

Soit  $(X_n)_{n \in \mathbb{N}}$  la chaîne de Markov décrivant la richesse du joueur dans le jeu « la ruine du joueur ».

Soit le temps d'arrêt  $\tau_{0,a}$  défini tel que :

$$\tau_{0,a} = \min \{n \geq 0 \mid X_n = a \text{ ou } X_n = 0\}$$

On supposera ici que  $\mathbb{P}(\tau_{0,a} < \infty) = 1$ , et on définit pour tout  $x \in \{0, \dots, a\}$  :

$$f(x) = \mathbb{P}(X_{\tau_{0,a}} = a \mid X_0 = x)$$

On sait que  $f(0) = 0$  et que  $f(a) = 1$ , et que pour tout entier  $i$  tel que  $0 < i < a$ , on a :

$$\begin{aligned} f(i) &= \mathbb{P}(X_{\tau_{0,a}} = a \mid X_0 = i) \\ &= \sum_{j=0}^a \mathbb{P}(X_{\tau_{0,a}} = a \mid X_0 = i, X_1 = j) \mathbb{P}(X_1 = j \mid X_0 = i) && \text{(loi des probabilités totales)} \\ &= \sum_{j=0}^a f(j) p(i, j) && \text{(propriété de Markov)} \\ &= \sum_{j=1}^{a-1} f(j) p(i, j) + p(i, a) && \text{(car } f(0) = 0 \text{ et } f(a) = 1) \end{aligned}$$

D'où le système suivant :

$$\boxed{\forall i \in \mathbb{N}, 0 < i < a, \quad f(i) = p(i, a) + \sum_{j=1}^{a-1} f(j) p(i, j)}$$

On peut alors écrire ce système sous forme matricielle, en notant  $b = (p(i, a))_{0 < i < a}$ ,  $x = (f(i))_{0 < i < a}$  et  $M = (p(i, j))_{0 < i, j < a}$  :

$$\begin{aligned} \forall i \in \mathbb{N}, 0 < i < a, \quad f(i) &= p(i, a) + \sum_{j=1}^{a-1} f(j) p(i, j) \\ \implies x &= b + Mx \\ \implies \boxed{[I_{a-1} - M] x} &= b \end{aligned}$$

Or,  $P = (p(i, j))_{0 \leq i, j \leq a}$  est une matrice stochastique à coefficients non nuls (déjà vu dans la première partie du projet). Donc, on peut en déduire que la matrice  $A = [I_{a-1} - M]$  est **une matrice à diagonale strictement dominante**.

En effet, on a :

$$\forall i \in [1, a-1], \quad a_{i,i} = 1 - p(i, i) \quad \text{et} \quad \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^{a-1} a_{i,j} = \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^{a-1} p(i, j)$$

Et par définition de  $P$ , comme  $\sum_{j=0}^a p(i, j) = 1$  avec  $p(i, 0), p(i, a) > 0$ , on en déduit que :

$$\begin{aligned} \forall i \in [1, a-1], \quad 1 - p(i, i) &= \sum_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^a p(i, j) > \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^{a-1} p(i, j) \\ \implies \forall i \in [1, a-1], \quad |a_{i,i}| &> \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^{a-1} a_{i,j} \end{aligned}$$

Donc, d'après le **lemme d'Hadamard**, on en déduit que  $A$  est inversible. Donc, **notre système admet une unique solution**.

Le système matricielle peut être facilement résolue grâce à Python :

...

Dans le cadre fixé par le sujet, c'est-à-dire  $a = 10$ ,  $p = 0.5$ , on a :

$$\forall x \in [1, a-1], \quad \mathbb{P}(X_{\tau_0,a} = a \mid X_0 = x) = \frac{x}{a}$$

Avec évidemment  $\mathbb{P}(X_{\tau_0,a} = a \mid X_0 = 0) = 0$  et  $\mathbb{P}(X_{\tau_0,a} = a \mid X_0 = a) = 1$ .

On en conclut donc que :

$$\boxed{\mathbb{P}(X_{\tau_0,a} = a \mid X_0 = 5) = 0.5}$$

### 2.1.2 Intervalle de confiance Q1.a

Nous venons de déterminer la *vraie* probabilité associée à  $\mathbb{P}(X_{\tau_0,a} = a \mid X_0 = 5)$ , que l'on note ici  $p^*$ .

Et, empiriquement, nous avons déterminé une estimation  $\tilde{p}$  de  $\mathbb{P}(X_{\tau_0,a} = a \mid X_0 = 5)$ . Pour cela, on a simulé  $M$  trajectoires que l'on note :  $\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket$ ,  $X_\tau^{(i)}$ . Et on s'intéresse alors à :

$$\tilde{p} = \frac{\# \left( \text{trajectoires } i \text{ pour lesquelles } \tau \leq N \text{ et } X_\tau^{(i)} = a \right)}{M}$$

On peut alors réécrire  $\tilde{p}$  tel que :

$$\tilde{p} = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^M \mathbb{1}_{\{X_\tau^{(i)} = a\}}$$

On note pour simplifier :  $\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket$ ,  $p_i \triangleq \mathbb{1}_{\{X_\tau^{(i)} = a\}}$ . Or, par définition de l'indicatrice, les  $(p_i)_{1 \leq i \leq M}$  suivent alors chacun une loi de Bernoulli de paramètre  $p^*$  puisque :

$$\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket, \quad \mathbb{E}[p_i] = \mathbb{E} \left[ \mathbb{1}_{\{X_\tau^{(i)} = a\}} \right] = \mathbb{P}(X_\tau^{(i)} = a) = p^*.$$

Et donc,

$$\forall i \in \llbracket 1, M \rrbracket, \quad p_i \sim \mathcal{B}(1, p^*) \implies \begin{cases} \mathbb{E}[p_i] = p^* < \infty \\ \text{Var}(p_i) = p^*(1 - p^*) < \infty \end{cases}$$

Finalement,  $\tilde{p}$  est la moyenne empirique de  $M$  variables i.i.d de Bernoulli (les  $p_i$ ). Donc, d'après le **Théorème Central Limite**, on a :

$$\boxed{\sqrt{M} \frac{\tilde{p} - p^*}{\sqrt{p^*(1-p^*)}} \xrightarrow{\mathcal{L}} \mathcal{N}(0, 1)}$$

Seulement, nous voulons déterminer un intervalle de confiance à 95% de notre estimation, pour ensuite vérifier si  $p^*$  se trouve dans cet intervalle.

Si on ne change rien, notre intervalle de confiance va dépendre de  $p^*$ , ce qui n'est pas du tout souhaitable. On va donc utiliser le **théorème de Slutsky** pour se ramener à un intervalle de confiance indépendant de  $p^*$ .

Premièrement, comme  $p_1, p_2, \dots, p_M$  sont des variables aléatoires i.i.d, le **loi forte des grands nombres** nous assure que :

$$\tilde{p} = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^M p_i \xrightarrow{p.s.} \mathbb{E}[p_1] = p^*$$

Et donc, on a nécessairement le résultat plus faible suivant :

$$\tilde{p} \xrightarrow{\mathbb{P}} p^*$$

Ainsi, en appliquant le théorème de continuité avec la fonction  $x \mapsto \frac{1}{\sqrt{x(1-x)}}$  sur  $]0, 1[$ , on a :

$$\boxed{\frac{1}{\sqrt{\tilde{p}(1-\tilde{p})}} \xrightarrow{\mathbb{P}} \frac{1}{\sqrt{p^*(1-p^*)}}}$$

Par conséquent, d'après le **théorème de Slutsky**, on en déduit que :

$$\boxed{\sqrt{M} \frac{\tilde{p} - p^*}{\sqrt{\tilde{p}(1-\tilde{p})}} \xrightarrow{\mathcal{L}} \mathcal{N}(0, 1)}$$

On en déduit donc, en notant  $u_\alpha$  les quantiles d'ordre  $\alpha$  pour la loi  $\mathcal{N}(0, 1)$ , que :

$$\begin{aligned} & \mathbb{P} \left( u_{\frac{\alpha}{2}} \leq \sqrt{M} \frac{\tilde{p} - p^*}{\sqrt{\tilde{p}(1-\tilde{p})}} \leq u_{1-\frac{\alpha}{2}} \right) = 1 - \alpha \\ \Rightarrow & \mathbb{P} \left( \sqrt{\frac{\tilde{p}(1-\tilde{p})}{M}} u_{\frac{\alpha}{2}} \leq \tilde{p} - p^* \leq \sqrt{\frac{\tilde{p}(1-\tilde{p})}{M}} u_{1-\frac{\alpha}{2}} \right) = 1 - \alpha \end{aligned}$$

Or, on cherche un intervalle de confiance à 95%. Et, on sait que pour  $\mathcal{N}(0, 1)$ , on a :  $u_{0,975} \approx 1,96$ . On en déduit donc l'intervalle de confiance de notre estimation  $\tilde{p}$  :

$$\boxed{\text{IC} = \left[ \tilde{p} - 1,96 \sqrt{\frac{\tilde{p}(1-\tilde{p})}{M}}; \tilde{p} + 1,96 \sqrt{\frac{\tilde{p}(1-\tilde{p})}{M}} \right]}$$

On trouve pour notre estimateur :  $\tilde{p} \approx$  **A REMPLIR** (avec  $M = 1000$ ). Et voici alors notre intervalle de confiance à 95% correspondant :

$$\text{IC} = [\text{A REMPLIR}]$$

Or, on a avait trouvé que  $p^* = \mathbb{P}(X_{\tau_{0,a}} = a \mid X_0 = 5) = 0.5$ . Ainsi, on remarque effectivement que :

$$\boxed{p^* \in \text{IC}}$$

### 2.1.3 b

On rappelle que le temps d'arrêt  $\tau_{0,a}$  est défini tel que :

$$\tau_{0,a} = \min \{n \geq 0 \mid X_n = a \text{ ou } X_n = 0\}$$

Le **théorème du temps moyen d'atteinte** (cf. annexe) énonce alors qu'en posant  $\forall i \in \llbracket 0, a \rrbracket$ ,  $g(i) = \mathbb{E}[\tau_{0,a} \mid X_0 = i]$ ,  $(g(i))_{0 \leq i \leq a}$  est la plus petite solution positive du système suivant :

$$\begin{cases} g(i) = 0 & \text{si } i \in \{0, a\} \\ g(i) = 1 + \sum_{j=1}^{a-1} p(i, j) g(j) & \text{sinon} \end{cases}$$

On peut alors écrire ce système sous forme matricielle, en notant  $b = (1)_{0 < i < a}$ ,  $x = (g(i))_{0 < i < a}$  et  $M = (p(i, j))_{0 < i, j < a}$  :

$$\begin{aligned} \forall i \in \mathbb{N}, 0 < i < a, \quad g(i) &= 1 + \sum_{j=1}^{a-1} p(i, j) g(j) \\ \implies x &= b + Mx \\ \implies [I_{a-1} - M] x &= b \end{aligned}$$

On remarque, de la même manière d'après le **lemme d'Hadamard**, que la matrice  $A = I_{a-1} - M$  est inversible, et on peut alors déterminer les différents valeurs des  $g(i)$  dans le cadre de notre exemple qui est le jeu « ruine du joueur ».

...

On trouve alors :  $\mathbb{E}[\tau_{0,a} \mid X_0 = 5] = 25$ .

### 2.1.4 Intervalle de confiance Q1.b

De la même manière qu'à la question 1.a, nous venons de déterminer la *vraie* probabilité associée à  $\mathbb{E}[\tau_{0,a} \mid X_0 = 5]$ , que l'on note ici  $\theta^*$ .

Notre estimateur est ici une moyenne empirique :

$$\hat{\theta} = \overline{\tau_{0,a}} = \frac{1}{M} \sum_{i=1}^M \tau_{0,a}^{(i)}$$

Donc, on a bien :  $\mathbb{E}[\hat{\theta} \mid X_0 = 5] \underset{\text{not.}}{=} \mathbb{E}_5[\hat{\theta}] = \mathbb{E}_5[\tau_{0,a}^{(1)}] = 25$  en théorie (par identique distribution et linéarité de l'espérance).

Il est nécessaire de trouver  $\text{Var}_5[\hat{\theta}]$  pour pouvoir par la suite utiliser le Théorème Central Limite.

Pour cela, on pose :

$$\widehat{S^2} = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^M \left( \tau_{0,a}^{(i)} - \overline{\tau_{0,a}} \right)^2$$

Et il se trouve que  $\widehat{S^2}$  est un estimateur sans biais convergent vers  $\text{Var}_5[\hat{\theta}]$ .

Ainsi, on peut alors appliquer le Théorème Central Limite :

$$\sqrt{M} \frac{\hat{\theta} - \theta^*}{\sqrt{\widehat{S^2}}} \xrightarrow{\mathcal{L}} \mathcal{N}(0, 1)$$

On en déduit donc, en notant  $u_\alpha$  les quantiles d'ordre  $\alpha$  pour la loi  $\mathcal{N}(0, 1)$ , que :

$$\begin{aligned} \mathbb{P} \left( u_{\frac{\alpha}{2}} \leq \sqrt{M} \frac{\hat{\theta} - \theta^*}{\sqrt{\widehat{S^2}}} \leq u_{1-\frac{\alpha}{2}} \right) &= 1 - \alpha \\ \Rightarrow \mathbb{P} \left( \sqrt{\frac{\widehat{S^2}}{M}} u_{\frac{\alpha}{2}} \leq \hat{\theta} - \theta^* \leq \sqrt{\frac{\widehat{S^2}}{M}} u_{1-\frac{\alpha}{2}} \right) &= 1 - \alpha \end{aligned}$$

Or, on cherche un intervalle de confiance à 95%. Et, on sait que pour  $\mathcal{N}(0, 1)$ , on a :  $u_{0,975} \approx 1,96$ . On en déduit donc l'intervalle de confiance de notre estimation  $\hat{\theta}$  :

$$\text{IC} = \left[ \hat{\theta} - 1,96 \sqrt{\frac{\widehat{S^2}}{M}}; \hat{\theta} + 1,96 \sqrt{\frac{\widehat{S^2}}{M}} \right]$$

## 2.2 Q2

Soit  $\pi = (\pi_i)_{1 \leq i \leq 10}$  la solution de l'équation  $\pi^\top P = \pi^\top$  avec  $\pi_i \in [0, 1]$  et  $\sum_{i=1}^n \pi_i = 1$ . Un tel vecteur s'appelle une probabilité invariante pour  $P$ .

Or,

$$\begin{aligned} \pi^\top P = \pi^\top &\iff (\pi^\top P)^\top = (\pi^\top)^\top \\ &\iff P^\top \pi = \pi \\ &\iff \pi \text{ est un vecteur propre associé à la valeur propre } 1 \text{ de } P^\top \end{aligned}$$

Et le fait que  $\pi_i \in [0, 1]$  et  $\sum_{i=1}^n \pi_i = 1$  nous permet de conclure que  $\pi$  est **le vecteur propre stochastique** de la matrice  $P^\top$  associé à la valeur propre 1.

À partir de maintenant, on note  $A = P^\top$ , avec  $P$  notre matrice stochastique à coefficients strictement positifs. Montrons pour commencer ce premier résultat :

$$\boxed{1 \text{ est valeur propre de } P \text{ et toute valeur propre complexe } \lambda \text{ de } P \text{ vérifie } |\lambda| \leq 1.}$$

En effet, soit  $U = (1)_{1 \leq i \leq 10}$ . Alors, comme  $P$  est une matrice stochastique, on sait que :  $\sum_{j=1}^{10} p_{i,j} = 1$ , ce qui équivaut à dire que :  $PU = U$ .

Cela prouve que 1 est bien valeur propre de  $P$ , et  $U$  est un vecteur propre associé. À noter que 1 est donc aussi valeur propre de  $A = P^\top$ .

Soit  $\lambda \in \text{Sp}(P)$ , et soit  $X = (x_i)_{1 \leq i \leq 10}$  un vecteur propre associé. Soit  $i \in [1, 10]$  tel que  $|x_i| = \max_{1 \leq k \leq 10} |x_k|$ . Comme par définition  $PX = \lambda X$ , en regardant la  $i$ -ième coordonnée, on obtient :

$$p_{i,1} x_1 + \cdots + p_{i,10} x_{10} = \lambda x_i$$

En passant au module, on obtient donc que :

$$|\lambda x_i| = |\lambda| |x_i| = |p_{i,1} x_1 + \cdots + p_{i,10} x_{10}| \leq (p_{i,1} + \cdots + p_{i,10}) |x_i| = |x_i|$$

On en conclut donc que :  $|\lambda| \leq 1$ .

□

Il est alors temps d'utiliser **le théorème de Perron-Frobenius**. Bien qu'ici, le théorème de Perron nous suffira.

À noter que l'écriture la plus connue de ce théorème concerne les matrices réelles primitives, mais on s'intéressera ici uniquement aux matrices réelles strictement positives (pour simplifier un peu).

### Théorème 2.1 : Théorème de Perron (1907)

Soit  $A$  une matrice réelle strictement positive. Son rayon spectral  $\rho(A)$  est une valeur propre simple et dominante (i.e. de module strictement supérieur à celui des autres valeurs propres). Elle admet un vecteur propre strictement positif. [1]

Or, dans notre cas, on vient de montrer que :  $\forall \lambda \in \text{Sp}(P), |\lambda| \leq 1$ , et que 1 est bien valeur propre de  $P$ . Donc,

$$\rho(P) = 1 \implies \rho(A) = 1$$

Donc, d'après le théorème de Perron appliqué à la matrice  $A$ , 1 est une valeur propre **simple** et dominante de  $A$ . Mais on en déduit aussi que  $A$  **admet un vecteur propre  $v$  strictement positif**.

Et, comme l'espace propre associé à la valeur propre 1 est de dimension 1 (d'après le théorème de Perron), il est engendré par le vecteur  $v > 0$ . Donc, en le normalisant, c'est-à-dire en posant  $\pi$  tel que :

$$\pi = \frac{v}{\|v\|}$$

On vient donc de prouver que :

$P$  admet une unique probabilité invariante  $\pi$  (avec  $\pi > 0$ )

Il est également possible de déterminer explicitement une approximation de ce vecteur  $\pi$  à epsilon près à l'aide de **la méthode de la puissance itérée**.

En effet, comme la valeur propre 1 est dominante, c'est-à-dire que :

$$\forall \lambda \in \text{Sp}(A) \setminus \{1\}, \quad |\lambda| < 1$$

on peut appliquer le théorème correspondant à la méthode de la puissance itérée qui s'écrit comme suit :

### Théorème 2.2 : Méthode de la puissance itérée

On définit la suite  $(v_k)_{k \in \mathbb{N}}$  telle que :

$$\begin{cases} v_0 \text{ choisi arbitrairement dans } \mathbb{R}^{10} \\ \forall k \in \mathbb{N}, \quad v_{k+1} = \frac{A v_k}{\|A v_k\|} \end{cases}$$

La valeur propre dominante est 1, donc le théorème [2] peut alors s'écrire de cette manière :

- **Si**  $v_0$  n'appartient pas au sous-espace engendré par les vecteurs propres associés aux autres valeurs propres, avec  $\|v_0\| = 1$ ,
- **Alors**  $v_k \xrightarrow[k \rightarrow +\infty]{} \pi$

Dans la vraie version du théorème, on aurait :

$$v_k \xrightarrow[k \rightarrow +\infty]{} v \text{ où } v \text{ est un vecteur unitaire de } A \text{ associé à la valeur propre } 1$$

Mais cela se ramène bien ici à  $v_k \xrightarrow[k \rightarrow +\infty]{} \pi$  puisque, par **unicité** de  $\pi$ , si  $v$  est un vecteur propre associé à la valeur propre 1 tel que  $v > 0$  et  $\|v\| = 1$ , alors  $\boxed{v = \pi}$ .

Pour ce qui est de la preuve de ce théorème, voici quelques liens qui permettent d'y voir plus clair :

- Une preuve sympathique de la méthode de la puissance itérée : <https://moodle.utc.fr/file.php/665/MT09-ch8.pdf>
- Les corollaires 2.8 et 2.10 permettent de mieux comprendre le pourquoi de l'utilisation de cette méthode dans le cadre des matrices stochastiques aux coefficients strictement positifs : <https://www.imo.universite-paris-saclay.fr/~daniel.perrin/CAPES/algebre/Markov1.pdf>

Voici alors l'implémentation de cette méthode algorithmique sur notre matrice  $A = P^\top$  :

## 2.3 Q3

Soit  $(X_n)_{n \in \mathbb{N}}$  la chaîne de Markov associée à l'étudiant. Le monstre reste ici immobile dans une zone précise notée  $a$ .

On note ici :

$$\tau_a = \min \{n \geq 0 \mid X_n = a\}$$

L'objectif ici est de calculer le temps de survie moyen exact de l'étudiant. C'est-à-dire le nombre de tour où l'étudiant n'atteint pas la zone  $a$ . Par conséquent, à l'image de la question 1.b, on s'intéresse ici au temps d'atteinte moyen de la zone  $a$  pour la chaîne de Markov  $(X_n)$ .

Ainsi, on cherche ici à calculer :

$$\forall i \in \llbracket 1, a \rrbracket, \quad \mathbb{E}_i[\tau_a] = \mathbb{E}[\tau_a \mid X_0 = i]$$

D'après le **théorème du temps moyen d'atteinte** (cf. annexe), on peut alors énoncer que  $(\mathbb{E}_i[\tau_a])_{1 \leq i \leq a}$  est la plus petite solution positive du système suivant :

$$\begin{cases} y_i = 0 & \text{si } i = a \\ y_i = 1 + \sum_{j=1}^{a-1} p(i, j) y_j & \text{sinon} \end{cases}$$

On peut alors écrire ce système sous forme matricielle, en notant  $b = (1)_{0 < i < a}$ ,  $x = (\mathbb{E}_i[\tau_a])_{0 < i < a}$  et  $P = (p(i, j))_{0 < i, j < a}$  :

$$\begin{aligned} \forall i \in \mathbb{N}, 0 < i < a, \quad \mathbb{E}_i[\tau_a] &= 1 + \sum_{j=1}^{a-1} p(i, j) \mathbb{E}_j[\tau_a] \\ \implies x &= b + Px \\ \implies \boxed{[I_{a-1} - P] x} &= b \end{aligned}$$

On remarque, de la même manière d'après le **lemme d'Hadamard**, que la matrice  $A = I_{a-1} - P$  est inversible, et on peut alors déterminer les différents valeurs des  $\mathbb{E}_i[\tau_a]$ .

...

### 2.3.1 intervalle de confiance

En suivant la méthode de la question 1.b, on peut alors déterminer un intervalle de confiance à 95% notre estimation de Monte-Carlo, pour pouvoir comparer notre estimateur à la vraie valeur de  $\mathbb{E}_1[\tau_a]$ .

En notant  $\hat{\theta}$  notre estimateur, et  $\widehat{S^2}$  l'estimateur sans biais de la variance, on en déduit que l'intervalle de confiance correspondant est alors :

$$\text{IC} = \left[ \hat{\theta} - 1,96 \sqrt{\frac{\widehat{S^2}}{M}}; \hat{\theta} + 1,96 \sqrt{\frac{\widehat{S^2}}{M}} \right]$$

## 2.4 Q4

Soient les chaînes de Markov  $(X_{k,\text{monstre}})$  et  $(X_{k,\text{élève}})$  traduisant le déplacement de l'élève et du monstre sur les 10 zones en fonction du temps. Ces déplacements sont régis par la matrice stochastique  $P$ . La suite des  $X_k = (X_{k,\text{monstre}}, X_{k,\text{élève}})$  forme elle-même une chaîne de Markov.

Soit le temps d'arrêt  $\tau$  défini par :

$$\tau = \min \{k \geq 0 \mid X_{k,\text{monstre}} = X_{k,\text{élève}}\}$$

On cherche ici à calculer :

$$\forall i, j \in [1, 10], \quad \mathbb{E}_{(i,j)}[\tau] = \mathbb{E}[\tau \mid X_0 = (i, j)]$$

D'après le théorème sur le temps moyen d'atteinte (cf. annexe), on peut alors énoncer que  $(\mathbb{E}_{(i,j)}[\tau])_{1 \leq i, j \leq 10}$  est la plus petite solution positive du système suivant :

$$\begin{cases} y_{(i,j)} = 0 & \text{si } i = j \\ y_{(i,j)} = 1 + \sum_{k \neq l} p((i, j), (k, l)) y_{(k, l)} & \text{sinon} \end{cases}$$

On peut alors écrire ce système sous forme matricielle, en notant  $b = (1)_{1 \leq n \leq 90}$ ,  $x = (\mathbb{E}_{(i,j)}[\tau])_{i \neq j}$  et  $P' = (p((i, j), (k, l)))_{i \neq j, k \neq l}$  matrice extraite de  $P$  :

$$\forall (i, j) \in \mathbb{N}^2, 1 \leq i, j \leq 10, i \neq j, \quad \mathbb{E}_{(i,j)}[\tau] = 1 + \sum_{k \neq l} p((i, j), (k, l)) \mathbb{E}_{(k, l)}[\tau]$$

$$\implies x = b + P'x$$

$$\implies [I_{90} - P']x = b$$

On remarque, de la même manière d'après le **lemme d'Hadamard**, que la matrice  $A = I_{90} - P'$  est inversible, et on peut alors déterminer les différents valeurs des  $\mathbb{E}_{(i,j)}[\tau]$ .

### 2.4.1 intervalle de confiance

En suivant la méthode de la question 1.b, on peut alors déterminer un intervalle de confiance à 95% notre estimation de Monte-Carlo, pour pouvoir comparer notre estimateur à la vraie valeur de  $\mathbb{E}_{(10,1)}[\tau]$ .

En notant  $\hat{\theta}$  notre estimateur, et  $\widehat{S^2}$  l'estimateur sans biais de la variance, on en déduit que l'intervalle de confiance correspondant est alors :

$$\text{IC} = \left[ \hat{\theta} - 1,96 \sqrt{\frac{\widehat{S^2}}{M}}; \hat{\theta} + 1,96 \sqrt{\frac{\widehat{S^2}}{M}} \right]$$



### 3 Annexes

#### 3.1 Théorème du temps moyen d'atteinte

Le théorème qui suit provient de ce document : [\[3\]](#)

##### 3.1.1 Dans le cadre général

Soit  $(X_n)_{n \in \mathbb{N}}$  une chaîne de Markov homogène avec comme matrice de transition  $P = (p_{i,j})_{(i,j) \in E^2}$  sur un espace d'état fini ou dénombrable  $E$ .

Soit  $A \subseteq E$ , on définit :

- Le temps d'atteinte de  $A$  par :

$$T_A = \inf\{n \in \mathbb{N} \mid X_n \in A\}$$

- Le temps moyen d'atteinte de  $A$  partant de  $i$

$$v_i^A = \mathbb{E}_i[T_A].$$

On rappelle également que la notation  $\mathbb{P}_i$  (idem pour  $\mathbb{E}_i$ ) :

$$\forall i \in E, \text{ Pour tout évènement } B, \quad \mathbb{P}_i(B) = \mathbb{P}(B \mid X_0 = i).$$

Le théorème peut alors s'écrire de cette manière :

#### Théorème 3.1 : Théorème du temps moyen d'atteinte

Le vecteur des temps moyen d'atteinte  $(v_i)_{i \in E}$  est la plus petite solution positive du système

$$\begin{cases} y_i = 0 & \text{si } i \in A \\ y_i = 1 + \sum_{j \notin A} p_{i,j} y_j & \text{sinon} \end{cases}$$

*Démonstration.* On supposera dans cette démonstration pour simplifier (et car c'est dans le cadre du projet de maths) que  $\mathbb{P}(T_A < \infty) = 1$ .

Montrons tout d'abord que  $(v_i)_{i \in E}$  est solution du système.

- Si  $X_0 = i \in A$  alors on a bien sûr  $T_A = 0$  et donc  $v_i = \mathbb{E}_i[T_A] = 0$
- Si  $X_0 = i \notin A$  alors on a :

$$v_i = \mathbb{E}_i[T_A] = \sum_{j \in E} \mathbb{E}_i[T_A \mathbb{1}_{\{X_1=j\}}]$$

Et pour tout  $j \in E$ , on a :

$$\begin{aligned}
 \mathbb{E}_i [T_A \mathbb{1}_{\{X_1=j\}}] &= \left( \sum_{k \in \mathbb{N}^*} k \mathbb{P}_i(T_A = k, X_1 = j) \right) \\
 &= \left( \sum_{k \in \mathbb{N}^*} k \mathbb{P}_i(T_A = k \mid X_1 = j) \mathbb{P}_i(X_1 = j) \right) \quad (\text{formule des probabilités totales}) \\
 &= \left( \sum_{k \in \mathbb{N}^*} k \mathbb{P}_j(T_A = k - 1) p_{i,j} \right) \quad (\text{par propriété de Markov}) \\
 &= p_{i,j} \left( \sum_{k \in \mathbb{N}^*} k \mathbb{P}_j(T_A = k - 1) \right) \\
 &= p_{i,j} \left( \left( \sum_{k \in \mathbb{N}} k \mathbb{P}_j(T_A = k) \right) + \left( \sum_{k \in \mathbb{N}} \mathbb{P}_j(T_A = k) \right) \right) \quad (\text{chgt. de var. } k = \tilde{k} + 1) \\
 &= p_{i,j} (\mathbb{E}_j[T_A] + 1)
 \end{aligned}$$

D'où

$$\mathbb{E}_i[T_A] = \sum_{j \in E} p_{i,j} (\mathbb{E}_j[T_A] + 1) = \sum_{j \in E} p_{i,j} + \sum_{j \in E} p_{i,j} \mathbb{E}_j[T_A]$$

Et donc :

$$v_i = 1 + \sum_{j \in E} p_{i,j} v_j = 1 + \sum_{j \notin A} p_{i,j} v_j \quad (\text{car } v_j = 0 \text{ lorsque } j \in A)$$

On en conclut donc que  $(v_i)_{i \in E}$  est solution du système.

Montrons maintenant la **minimalité** de  $(v_i)_{i \in E}$ . Soit  $(y_i)_{i \in E}$  solution du système. Alors si  $i \in A$ , on a immédiatement  $y_i = 0 = u_i$ . Et si  $i \notin A$  on a

$$\begin{aligned}
 y_i &= 1 + \sum_{j \notin A} p_{i,j} y_j \\
 &= 1 + \sum_{j \notin A} p_{i,j} \left( 1 + \sum_{k \notin A} p_{j,k} y_k \right) \\
 &= 1 + \sum_{j \notin A} p_{i,j} + \sum_{j \notin A} \sum_{k \notin A} p_{i,j} p_{j,k} y_k \quad (\text{car } y_j \text{ est, lui aussi, solution du système}) \\
 &= \mathbb{P}_i(T_A \geq 1) + \mathbb{P}_i(T_A \geq 2) + \sum_{j \notin A} \sum_{k \notin A} p_{i,j} p_{j,k} y_k.
 \end{aligned}$$

En guise de petite explication de cette dernière ligne, on a  $i \notin A$  donc  $\mathbb{P}_i(T_A \geq 1) = 1$ , et par définition de l'ensemble  $A$ , et sachant que  $i \notin A$ , on a bien :  $\mathbb{P}_i(T_A \geq 2) = \sum_{j \notin A} p_{i,j}$ .

Et par récurrence sur  $n$  (qu'il faudrait normalement bien rédiger, mais que nous admettrons ici), on obtient que, pour tout  $n \geq 1$

$$y_i = \sum_{k=1}^n \mathbb{P}_i(T_A \geq k) + \sum_{j_1 \notin A} \sum_{j_2 \notin A} \cdots \sum_{j_n \notin A} p_{i,j_1} p_{j_1,j_2} \cdots p_{j_{n-1},j_n} y_{j_n}.$$

On a de plus supposé que  $y_i \geq 0$  pour tout  $i \in E$  (car on a posée  $(y_i)_{i \in E}$  comme solution positive du système), d'où :

$$y_k \geq \sum_{k=1}^n \mathbb{P}_i(T_A \geq k)$$

Ceci étant vrai pour tout  $n \geq 1$ , on a :

$$y_i \geq \sum_{k=1}^{+\infty} \mathbb{P}_i(T_A \geq k)$$

et le passage à la limite est autorisé car la suite  $\left( \sum_{k=1}^n \mathbb{P}_i(T_A \geq k) \right)_{n \geq 1}$  est croissante.

De plus, par propriété de l'espérance dans le cadre des variables aléatoires discrètes :

$$\sum_{k=1}^{+\infty} \mathbb{P}(T_A \geq k) = \sum_{k=1}^{\infty} k \mathbb{P}(T_A = k) = \mathbb{E}_i(T_A)$$

Donc  $\boxed{\forall i \in E, \quad y_i \geq \mathbb{E}_i(T_A) = v_i}$ .

Et ainsi, le vecteur des temps moyen d'atteinte  $(v_i)_{i \in E}$  est **la plus petite solution positive du système**.

□

### 3.1.2 Dans le cadre d'un couple de chaînes de Markov

On note ici  $E = \llbracket 1, 10 \rrbracket^2$ , et  $A = \{(i, j) \in E \mid i = j\}$ .

On s'intéresse ici à la suite des  $X_k = (X_{k, \text{monstre}}, X_{k, \text{élève}})$ , qui forme elle-même une chaîne de Markov.

Le théorème du temps moyen d'atteinte peut alors s'écrire de cette manière :

#### Théorème 3.2 : Théorème du temps moyen d'atteinte

Le vecteur des temps moyen d'atteinte  $(v_{(i,j)})_{(i,j) \in E}$  est la plus petite solution positive du système

$$\begin{cases} y_{(i,j)} = 0 & \text{si } (i,j) \in A \\ y_{(i,j)} = 1 + \sum_{(k,l) \notin A} p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} y_{(k,l)} & \text{sinon} \end{cases}$$

*Démonstration.* On supposera dans cette démonstration pour simplifier (et car c'est dans le cadre du projet de maths) que  $\mathbb{P}(T_A < \infty) = 1$ .

Montrons tout d'abord que  $(v_{(i,j)})_{(i,j) \in E}$  est solution du système.

- Si  $X_0 = (i, j) \in A$  alors on a bien sûr  $T_A = 0$  et donc  $v_{(i,j)} = \mathbb{E}_{(i,j)}[T_A] = 0$
- Si  $X_0 = (i, j) \notin A$  alors on a :

$$v_{(i,j)} = \mathbb{E}_{(i,j)}[T_A] = \sum_{(k,l) \in E} \mathbb{E}_{(i,j)} [T_A \mathbb{1}_{\{X_1=(k,l)\}}]$$

Et pour tout  $(k, l) \in E$ , on a :

$$\begin{aligned}
 \mathbb{E}_{(i,j)} [T_A \mathbb{1}_{\{X_1=(k,l)\}}] &= \left( \sum_{n \in \mathbb{N}^*} n \mathbb{P}_{(i,j)}(T_A = k, X_1 = (k, l)) \right) \\
 &= \left( \sum_{n \in \mathbb{N}^*} n \mathbb{P}_{(i,j)}(T_A = k \mid X_1 = (k, l)) \mathbb{P}_{(i,j)}(X_1 = (k, l)) \right) \\
 &\quad \text{(probabilités totales)} \\
 &= \left( \sum_{n \in \mathbb{N}^*} n \mathbb{P}_{(k,l)}(T_A = n - 1) p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} \right) \quad \text{(par propriété de Markov)} \\
 &= p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} \left( \sum_{n \in \mathbb{N}^*} n \mathbb{P}_{(k,l)}(T_A = n - 1) \right) \\
 &= p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} \left( \left( \sum_{n \in \mathbb{N}} n \mathbb{P}_{(k,l)}(T_A = n) \right) + \left( \sum_{n \in \mathbb{N}} \mathbb{P}_{(k,l)}(T_A = n) \right) \right) \\
 &\quad \text{(chgt. de var. } n = \tilde{n} + 1) \\
 &= p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} (\mathbb{E}_{(k,l)}[T_A] + 1)
 \end{aligned}$$

D'où

$$\mathbb{E}_{(i,j)}[T_A] = \sum_{j \in E} p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} (\mathbb{E}_{(k,l)}[T_A] + 1) = \sum_{(k,l) \in E} p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} + \sum_{(k,l) \in E} p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} \mathbb{E}_{(k,l)}[T_A]$$

Et donc :

$$v_{(i,j)} = 1 + \sum_{(k,l) \in E} p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} v_{(k,l)} = 1 + \sum_{(k,l) \notin A} p_{(i,j) \rightarrow (k,l)} v_{(k,l)} \quad (\text{car } v_{(k,l)} = 0 \text{ lorsque } (k, l) \in A)$$

On en conclut donc que  $(v_{(i,j)})_{(i,j) \in E}$  est solution du système.

La minimalité de  $(v_{(i,j)})_{(i,j) \in E}$  se montre de la même manière que dans le cas plus classique. (On se passera donc de la réécriture en adaptant seulement les notations.)

Ainsi, le vecteur des temps moyen d'atteinte  $(v_{(i,j)})_{(i,j) \in E}$  est **la plus petite solution positive du système**.

□

## Références

- [1] Françoise Guimier. Sur les matrices stochastiques. <https://agreg-maths.univ-rennes1.fr/documentation/docs/agreg-Sto.pdf>, 6 2004.
- [2] Wikipedia. Méthode de la puissance itérée. [https://fr.wikipedia.org/wiki/Méthode\\_de\\_la\\_puissance\\_itérée](https://fr.wikipedia.org/wiki/Méthode_de_la_puissance_itérée), 5 2023.
- [3] Michel Bonnefont. Temps d'atteinte et probabilité d'absorption. <https://www.math.u-bordeaux.fr/~mibonnef/mimse-markov/proba-absorption.pdf>, 2023.