## PC 1 (Introduction aux chaînes de Markov)

Exercice 1 (RÉCURRENCES ALÉATOIRES).

1. Soit  $(Z_n, n \ge 1)$  une suite de v.a. i.i.d. à valeurs dans un ensemble  $\mathcal{Z}$  quelconque (pas forcément dénombrable).

Soit E un espace d'états dénombrable et  $f: E \times Z \to E$  une fonction. On se donne une variable aléatoire  $X_0$  à valeurs dans E indépendante de la suite  $(Z_n)_{n\geq 1}$  et on construit une suite  $(X_n)_{n\geq 0}$  de variables aléatoires de la façon suivante : pour tout  $n\geq 0$ ,

$$X_{n+1} = f(X_n, Z_{n+1})$$
.

Montrer que  $(X_n)_{n\geq 0}$  est une chaîne de Markov à valeurs dans E, et donner une expression pour sa matrice de transition  $P=(P(i,j))_{i,j\in E}$ .

2. Soit  $P = (P(i,j))_{i,j \in E}$  une matrice stochastique sur un espace d'états E dénombrable. Construire une chaîne de Markov de matrice de transition P à l'aide d'une suite  $(U_n)_{n\geq 1}$  de v.a. i.i.d. uniformes sur [0,1].

Exercice 2 (Nouvelles chaînes de Markov à Partir d'Anciennes). Soit  $(X_n, n \in \mathbb{N})$  une chaîne de Markov sur un espace d'états dénombrable

Soit  $(X_n, n \in \mathbb{N})$  une chaîne de Markov sur un espace d'états dénombrable E et de matrice de transition P.

- 1. Montrer que  $(X_{2n}, n \in \mathbb{N})$  est une chaîne de Markov et préciser sa matrice de transition. (On peut montrer similairement que le processus  $(X_{kn}, n \in \mathbb{N})$  pour  $k \geq 1$  est une chaîne de Markov.)
- 2. Montrer que  $(Y_n, n \ge 1)$  définie par  $Y_n = (X_{n-1}, X_n)$  est une chaîne de Markov dont on précisera l'espace d'états, et donner sa matrice de transition Q.

(On peut montrer similairement que le processus  $Y_n = (X_{n-m}, X_{n-m+1}, \dots, X_n)$  pour  $n \ge m$ , de mémoire m > 1, est une chaîne de Markov.)

Exercice 3 (Analyse du 1er pas : La Méthode du Rejet). Soit  $\Omega$  un ensemble fini, on suppose que l'on dispose d'une fonction  $\operatorname{rand}_{\Omega}$  qui tire au sort de façon uniforme des éléments de  $\Omega$ . Pour  $A \subset \Omega$  un ensemble non vide, la *méthode du rejet* est un algorithme qui permet de tirer uniformément au hasard un élément dans A en utilisant  $\operatorname{rand}_{\Omega}$ . L'algorithme du rejet fonctionne de la façon suivante (dans l'algorithme,  $\emptyset$  désigne un état artificiel qui n'appartient pas à  $\Omega$ ) :

$$\begin{array}{c}
y \notin A \\
\hline
\end{array}$$

$$\begin{array}{c}
\text{D\'ebut} \quad x = \emptyset \\
\end{array}$$

$$\begin{array}{c}
\text{Tirer} \quad y = \text{rand}_{\Omega} \\
\hline
\end{array}$$

$$\begin{array}{c}
y \in A \\
\hline
\end{array}$$

$$\begin{array}{c}
x = y \text{ ; Retourner } x \\
\end{array}$$

On modélise le problème de la façon suivante. Soient  $Y_1, Y_2, \ldots$  les valeurs successives renvoyées par  $\operatorname{rand}_{\Omega}$  (on suppose qu'elles sont indépendantes). On pose  $X_0 = \emptyset$  et pour  $k \geq 1$  on note  $X_k$  la valeur de la variable x dans l'algorithme du rejet, c'est-à-dire

$$X_k = \begin{cases} \varnothing & \text{si } k < T, \\ Y_T & \text{si } k \ge T, \end{cases}$$

où  $T = \min\{k \ge 1, Y_k \in A\}.$ 

- 1. Justifier que  $(X_k)_{k\geq 1}$  est une chaîne de Markov à valeurs dans  $A\cup\{\varnothing\}$ . Quelle est sa matrice de transition?
- 2. Quelle est la loi de T? Rappeler son espérance, et en déduire que  $T < \infty$  presque sûrement.

3. Démontrer que la valeur finale  $X_T$  est bien distribuée uniformément dans A. (On pourra conditionner par rapport à  $X_1$ .)

Exercice 4 (Analyse du 1er pas : Alice vs Bob). Alice et Bob jouent au jeu suivant. On tire une suite de Pile/Face indépendants équilibrés (c.-à-d. de probabilité 1/2)  $X_1, X_2, X_3, \ldots$  Alice gagne lorsque le 1er motif PFP apparaît, Bob gagne lorsque le 1er motif PPF apparaît. On cherche à déterminer la probabilité que Alice gagne.

- 1. Pour  $n \ge 2$  on pose  $Y_n = (X_{n-1}, X_n)$ . Justifier que  $(Y_n)_{n \ge 2}$  est une chaîne de Markov à valeurs dans  $\{PP, PF, FP, FF\}$ . Quelle est sa matrice de transition?
- 2. Pour  $x \in \{PP, PF, FP, FF\}$ , on pose

$$\alpha_x = \mathbb{P}(\text{Alice gagne} \mid Y_2 = x).$$

Démontrer que  $\alpha_{PP}, \alpha_{PF}, \alpha_{FP}, \alpha_{FF}$  sont solutions d'un système affine d'équations.

3. En déduire la probabilité que Alice gagne.

Exercice 5 (LANCERS DE PIÈCES). On lance une pièce truquée : les résultats des lancers sont représentés par une suite  $(Y_n)_{n\geq 0}$  de variables aléatoires i.i.d. suivant la loi de Bernoulli de paramètre p. Pour tout  $n\geq 1$ , on note  $X_n=Y_n+Y_{n-1}$ .

- 1. Calculer  $\mathbb{P}(X_3 = 0 \mid X_1 = 0, X_2 = 1)$  et  $\mathbb{P}(X_3 = 0 \mid X_2 = 1)$ .
- 2. Est-ce que  $(X_n, n \in \mathbb{N}^*)$  est une chaîne de Markov?

Exercice 6 (BERNOULLI FACTORY). On considère une suite de lancers d'une pièce non équilibrée, modélisée par une suite  $(X_n)_{n\geq 0}$  i.i.d. de Bernoulli de paramètre  $p\in (0,1)$ . On souhaite, à partir de cette expérience aléatoire, tirer un échantillon selon une loi de Bernoulli de paramètre 1/2. On considère pour cela pour tout  $k\geq 0$ ,  $Y_k=(X_{2k},X_{2k+1})$ , on considère  $T=\inf\{k\geq 0, X_{2k}\neq X_{2k+1}\}$  et on pose

$$Z = X_{2T}$$
.

- 1. Donner la loi de la suite  $(Y_k)_{k>0}$ .
- 2. Donner la loi de T et vérifier que  $T < \infty$  presque sûrement.
- 3. Donner la loi de Z.