

# Epreuve de synthèse en Processus Stochastique

#### 1<sup>er</sup> février 2022

Exercice 1 Soit 0 , on modélise un processus de vie et de mort fini par une chaînede Markov à valeurs dans 0, ..., N. Quand il n'y a pas d'individus, il s'en crée un avec une probabilité p, quand il y en a N l'un d'eux meurt avec la probabilité 1-p. Quand il y en a  $k, \ 0 \le k \le N$ , il y a une naissance avec une probabilité p et une mort avec une probabilité 1 - p.

- 1) Dessiner le diagramme de la chaîne.
- 2) Déterminer sa matrice de transition.
- 3) Démontrer que la chaîne admet une loi stationnaire unique, déterminer la.
- 4) Quel est le comportement de la chaîne pour p très petit, très proche de 1 et  $p=\frac{1}{2}$ .

Exercice 2 On considère un processus de branchement  $X_n$  tel que  $\mu = \acute{\Phi}(1) = 1$  et  $\acute{\Phi}(1)$ existe,  $\Phi$  la fonction génératrice de Z le nombre de descendants. Soit  $\tau = \inf\{n \geq 0, X_n = 0\}$ le temps d'extinction.

- 1) Montrer que  $\tau$  est presque sûrement fini.
- 2) Soit  $\Phi_n(t)$  la fonction génératrice de  $X_n$ , on pose  $u_n = \mathbf{P}\{\tau > n\}$ , écrire  $u_n$  en fonction de  $\Phi_n(0)$ , en déduire une relation de récurrence sur la suite  $(u_n)_n$ . (Indication : utiliser la propriété  $\Phi_n(t) = \Phi^{(n)}(t)$  la composition n fois de  $\Phi$  avec elle même)
- 3) calculer  $\lim_{n\to\infty} u_n$ , en déduire un développement limité d'ordre 2 dans la relation de récurrence.
- 4) Montrer que  $\frac{1}{u_{n+1}} \frac{1}{u_n} \sim \frac{\oint(1)}{2}$ . 5) On en déduit que  $u_n \sim \frac{2}{n\oint(1)}$ , montrer que  $\mathbf{E}(\tau) = +\infty$ .

Exercice 3 Sachant que les clients arrivent suivant un processus de Poisson de paramètre  $\lambda$ , on souhaite comparer les trois architectures de files d'attente suivantes :

A : consiste à utiliser un serveur de capacité 2μ.

B: consiste à utiliser deux serveurs en parallèle de capacité  $\mu$ , ces serveurs partagent la

même file d'attente.

C : consiste à utiliser deux serveurs de capacité  $\mu$  en parallèle, mais chaque serveur a sa propre file.

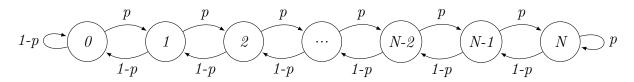
- $a) \ Pour \ chacune \ des \ trois \ configurations \ donner:$
- 1) La condition de stabilité.
- 2) Le nombre moyen de clients dans le système.
- 3) Le temps moyen de réponse.(temps de moyen de séjour)
- b) Quelle est la meilleure configuration?



# Corrigé de l'epreuve de synthèse en Processus Stochastique

### 4 février 2022

Exercice 1 1) le graphe



(1 pt)

2) la matrice de transition  $\mathcal{P}$ 

$$\mathcal{P} = \begin{pmatrix} 1-p & p & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 1-p & 0 & p & \dots & 0 & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & 1-p & 0 & p \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1-p & p \end{pmatrix}$$

(2 pt)

3) la chaine est irréductible (0.5 pt), récurrente positive (0.5 pt) et apériodique (0.5 pt) alors elle admet une loi stationnaire unique (0.5 pt).

Soit la loi stationnaire  $\Pi$ , Pour la déterminer on applique  $\Pi = \Pi \mathcal{P}$  on a :

$$\Pi(0) = (1-p)\Pi(0) + (1-p)\Pi(1)$$
 d'où  $\Pi(1) = \frac{p}{1-p}\Pi(0)$ 

$$\Pi(2) = p\Pi(1) + (1-p)\Pi(3) \text{ alors } \Pi(k) = p\Pi(k-1) + (1-p)\Pi(k+1)$$

$$et \ \Pi(N) = p\Pi(N-1) + p\Pi(N)$$

Alors on a la relation de récurrence suivante : 
$$\Pi(k) = \left(\frac{p}{1-p}\right)^k \Pi(0) \text{ pour } 0 \le k \le N. \text{ (2 pts)}$$

en utilisant  $\sum_{k=0}^{N} \Pi(k) = 1$  d'où  $\sum_{k=0}^{N} \left(\frac{p}{1-p}\right)^k \Pi(0) = 1$ .

$$\Pi(0) = \frac{1 - \frac{p}{1 - p}}{1 - \left(\frac{p}{1 - p}\right)^{(N+1)}}.$$
 (  $0.5pt$ )

4) \*Pour p très petit,  $\frac{p}{1-p} \sim p$  alors  $\Pi(1)$ est trés petit par rapport à  $\Pi(0)$ , donc la chaîne reste essentiellement en 0. (0.5 pt)

\*Pour p proche de 1,  $\frac{p}{1-p}$  est très grand, alors la chaîne atteint l'état N presque tout le temps. (0.5 pt)

\*Pour p proche de  $\frac{1}{2}$ ,  $\frac{p}{1-p}$  est proche de 1, donc la distribution est proche de la distribution uniforme. (0.5 pt)

Exercice 2 1)  $\mu$  le nombre moyen de descendants,  $\mu = 1$  alors extinction de la population,  $donc \ \tau \ est \ presque \ sûrement \ fini. \ (1 \ pt)$ 

2) 
$$u_n = \mathbf{P}(\tau > n) = \mathbf{P}(X_n \neq 0) = 1 - \mathbf{P}(X_n = 0) = 1 - \Phi_n(0)$$
.

$$u_{n+1} = 1 - \Phi_{n+1}(0) = 1 - \Phi_n(\Phi(0)) = 1 - \Phi^{(n)}(\Phi(0)) = 1 - \Phi(\Phi^{(n)}(0)).$$

 $d'o\dot{u} u_{n+1} = 1 - \Phi(1 - u_n)$ . (1pt)

3)  $\lim_{n\to\infty} u_n = \lim_{n\to\infty} \mathbf{P}\{\tau > n\} = 0$ , car  $\tau$  est presque sûrement fini. (1pt)

$$u_{n+1} = 1 - [\Phi(1) - \acute{\Phi}(1)u_n + \frac{\acute{\Phi}(1)}{2}u_n^2 + o(u_n^2)].$$
 D'où

$$u_{n+1} = 1 - \left[1 - u_n + \frac{\acute{\Phi}(1)}{2}u_n^2 + o(u_n^2)\right].$$
 Alors

$$u_{n+1} = u_n + \frac{\dot{\Phi}(1)}{2}u_n^2 + o(u_n^2)$$
. (1pt)

$$u_{n+1} = u_n + \frac{\acute{\Phi}(1)}{2}u_n^2 + o(u_n^2). \ (1pt)$$

$$4)\frac{1}{u_{n+1}} - \frac{1}{u_n} = \frac{\frac{\acute{\Phi}(1)}{2}u_n^2 + o(u_n^2)}{u_n^2 - \frac{\acute{\Phi}(1)}{2}u_n^3 + o(u_n^3)}. \ En \ simplifiant \ et \ en \ passant \ \grave{a} \ la \ limite \ on \ obtient$$

$$\frac{1}{u_{n+1}} - \frac{1}{u_n} \sim \frac{\acute{\Phi}(1)}{2} . (1pt)$$

$$u_{n+1} \quad u_n = 2$$
 (17)  $E(\tau) = \sum_{n \ge 1} \mathbb{P}(\tau > n) = \sum_{n \ge 1} u_n = +\infty$ ,  $car(u_n \sim \frac{2}{n \dot{\Phi}(1)})$ . (1pt)

#### Exercice 3 Pour A:

1) la condition de stabilité est  $\lambda < 2\mu$ . (0.5pt)

2) 
$$L = \frac{\frac{\lambda}{2\mu}}{1 - \frac{\lambda}{2\mu}} = \frac{\lambda}{2\mu - \lambda}$$
. (0.5pt)

3) 
$$W = \frac{L}{\lambda}^{2\mu} = \frac{1}{2\mu - \lambda}$$
. (0.5pt)

Pour B:

1) la condition de stabilité  $\frac{\lambda}{2} < \mu$ . (0.5pt)

2) 
$$L = \frac{\frac{\lambda}{2\mu}}{1 - \frac{\lambda}{2\mu}} = \frac{\lambda}{2\mu - \lambda}$$
. (0.5pt)

3) 
$$W = \frac{L}{\lambda} = \frac{1}{2\mu - \lambda}$$
. (0.5pt)  
Pour C:

1) La condition de stabilité est  $\lambda < 2\mu$ . (0.5pt)

2) 
$$L = 2\frac{\frac{\lambda}{2\mu}}{1 - \frac{\lambda}{2\mu}} = 2\frac{\lambda}{2\mu - \lambda}$$
. (0.5pt)  
3)  $W = \frac{L}{\lambda} = \frac{2}{2\mu - \lambda}$ . (0.5pt)

3) 
$$W = \frac{L}{\lambda} = \frac{2}{2\mu - \lambda}$$
. (0.5pt)

b) le temps d'attente est le même pour les deux la configurations A et B, mais la capacité de service pour A est le double de celle dans B, alors la meilleure configuration est A. (0.5pt)