

TD FILE D'ATTENTE

2.1] Étude d'une Chaîne de Markov à Temps Discret

1. Il faut qu'il n'y ait pas d'états absorbants, ie que le graphe soit fortement connexe.

Irréductibilité :

- si $\alpha=0 \Rightarrow 3$ est un état absorbant
- si $p=0 \Rightarrow [1+2]$ est absorbant

Ainsi, pour que le graphe soit irréductible, il faut que $(\alpha, p) \neq (0,0)$

Remarque : si les deux sont positifs, le graphe est connexe et la chaîne est irréductible.

Apériodicité :

- si $p=1 \Rightarrow$ périodique de période 3 si $\alpha=1$ et apériodique sinon
- si $\alpha=1 \Rightarrow$ périodique si $p=1$

Conclusion : pour que le graphe soit apériodique irréductible, il faut que :

$$(\alpha, p) \neq (0,0) \text{ et } (\alpha, p) \neq (1,1)$$

2. La probabilité stationnaire, c'est la probabilité d'équilibre, ie le temps pendant lequel on reste dans un état donné.

On considère alors le vecteur $\pi = [\pi_1, \pi_2, \pi_3]$ tel que $\pi P = \pi$

$$\text{Ici } P = \begin{pmatrix} 0 & 1-p & p \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & \alpha & 1-\alpha \end{pmatrix}$$

Ainsi, on obtient le système suivant :

$$\begin{aligned} \pi_1 &= \pi_2 \\ (1-p)\pi_1 + \alpha\pi_3 &= \pi_2 \\ p\pi_1 + (1-\alpha)\pi_3 &= \pi_3 \end{aligned}$$

Enfin, comme c'est un vecteur d'état, on a aussi $\sum_{i=1}^3 \pi_i = 1$

On résout le système obtenu :

$$\left\{ \begin{aligned} \pi_1 &= \pi_2 = \frac{\alpha}{2\alpha + p} \\ \pi_3 &= \frac{p}{2\alpha + p} \end{aligned} \right.$$

3. Les trois états sont équiprobables ssi $\pi_1 = \pi_2 = \pi_3$
ie $\alpha = p$

4. Temps moyen de premier retour en 2 :

Durée de retour(nbre d'étapes)	Probabilité
1	0
2	$1(1-p)$
3	$1.p.\alpha$
4	$1.p.(1-\alpha).\alpha$
n	$\alpha.p.(1-\alpha)^{n-3}$



Le temps moyen de premier retour vaut alors :

$$E(n) = \sum_i n_i p_i = 0 * 1 + 2(1-p) + \sum_{n=3}^{\infty} n * p * \alpha (1-\alpha)^{n-3}$$

Calcul à part :

$$\sum_{n=3}^{\infty} n(1-\alpha)^{n-3} = \sum_{n=1}^{\infty} (n+2)(1-\alpha)^{n-1} = 2 \sum_{n=0}^{\infty} (1-\alpha)^n + \sum_{n=1}^{\infty} n(1-\alpha)^{n-1}$$

$$2 \sum_{n=0}^{\infty} (1-\alpha)^n = \frac{2}{1-(1-\alpha)} = \frac{2}{\alpha}$$

Dans la seconde somme, en posant $x = 1 - \alpha$ on obtient :

$$\sum_{n=0}^{\infty} n x^{n-1} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{dx^n}{dx} = \frac{d}{dx} \sum_{n=0}^{\infty} x^n = \frac{1}{\alpha^2}$$

Ainsi $E(n) = 2(1-p) + \alpha p \left(\frac{2}{\alpha} + \frac{1}{\alpha^2} \right) = \frac{2\alpha + p}{\alpha}$

Remarque : $E(n) = \frac{1}{\pi_1} = \frac{1}{\pi_2}$ ce qui n'est pas rare dans le cas de CMTD.

2.2] Processus de naissance et de mort

En appliquant le théorème des coupes, on a :

$$\begin{aligned} c_0 &\Rightarrow p \pi_0 = q \pi_1 \\ c_1 &\Rightarrow p \pi_1 = q \pi_2 \\ &\vdots \end{aligned}$$

Par récurrence immédiate, on obtient : $\pi_n = \left(\frac{p}{q} \right)^n \pi_0$

De plus, c'est un vecteur d'état, vérifiant donc $\sum_i \pi_i = \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{p}{q} \right)^n \pi_0 = 1$

p est nécessairement non nul, sinon, pas de système.

De plus, si $p < q$, la racine converge, et on a un état stationnaire.

Avec ces hypothèses, on a :

$$\pi_0 = 1 - \frac{p}{q}$$

Et $\pi_n = \left(\frac{p}{q} \right)^n \left(1 - \frac{p}{q} \right)$

2.3] Modèle de trafic sur un lien

1. Trafic de Bernoulli

La matrice du système vaut $P = \begin{pmatrix} 1-p & p \\ 1-p & p \end{pmatrix}$

Comme dans l'exercice 2.1, on résout $\pi P = \pi$ et l'on obtient, en utilisant $\sum_i \pi_i = 1$

$$\begin{cases} \pi_0 = 1 - p \\ \pi_1 = p \end{cases}$$

Le débit est alors égal à :

$$\Lambda = 0 * \pi_0 + 1 * \pi_1 = \pi_1 = p$$



On va maintenant calculer la probabilité stationnaire :

Durée de retour	Probabilité
1	p
2	$p(1-p)$
n	$p(1-p)^{n-1}$

$$E(n) = \sum_i n_i p_i = \sum_{n=0}^{\infty} n * p(1-p)^{n-1} = p \sum_{n=0}^{\infty} n(1-p)^{n-1}$$

Ainsi, on obtient $E(n) = \frac{1}{p} = \frac{1}{\pi_1}$

On souhaite aussi calculer la variance : $\text{var}(n) = E(n^2) - (E(n))^2$

On va donc calculer $E(n(n-1)) = E(n^2) - E(n)$ pour en déduire $E(n^2)$

$$E(n(n-1)) = \sum_{n=0}^{\infty} n(n-1) p(1-p)^{n-1} = p(1-p) \sum_{n=0}^{\infty} n(n-1)(1-p)^{n-2}$$

En inversant somme et dérivée seconde, on obtient :

$$E(n(n-1)) = \frac{2}{p^3} p(1-p) = \frac{2(1-p)}{p^2}$$

$$\Rightarrow E(n^2) = \frac{2-p}{p^2}$$

Et finalement : $\text{var}(n) = \frac{1-p}{p^2}$

2. Trafic de Bursty Geometric

En utilisant le théorème des coupes :

$$(1-q)\pi_0 = (1-p)\pi_1 \Leftrightarrow \pi_1 = \left(\frac{1-q}{1-p}\right)\pi_0$$

De plus, sachant que c'est un vecteur d'état : $\pi_1 + \pi_2 = 1$

Ce qui donne : $\begin{cases} \pi_0 = \frac{1-p}{2-p-q} \\ \pi_1 = \frac{1-q}{2-p-q} \end{cases}$

Le débit vaut :

$$\Lambda = 0 * \pi_0 + 1 * \pi_1 = \frac{1-q}{2-p-q}$$

De nouveau, on va s'intéresser à la probabilité stationnaire :

Durée de retour	Probabilité
1	p
2	$(1-q)(1-p)$
3	$q(1-q)(1-p)$
n	$q^{n-2}(1-q)(1-p)$



$$E(n) = p + \sum_{n=2}^{\infty} n(1-q)(1-p)q^{n-2} = p + \frac{(1-q)(1-p)}{q} \sum_{n=2}^{\infty} nq^{n-1}$$

De nouveau, on va inverser somme et dérivée :

$$\sum_{n=2}^{\infty} nq^{n-1} = \sum_{n=2}^{\infty} \frac{dq^n}{dq} = \frac{d \sum_{n=2}^{\infty} q^n}{dq} = \frac{q(2-q)}{(1-q)^2}$$

Ainsi ; $E(n) = \frac{2-p-q}{1-q} = \frac{1}{\pi_1}$

Ensuite, pour obtenir la variance, il faut calculer $E(n^2)$ via $E(n(n-1)) \dots$

2.3. $Y(t)$ n'est pas un processus markovien.

- 1 cellule : rafale + α arrivées de cellules
- 0 cellule : 2 possibilités :
 - a) on est en 0 : $P(n+1) = \alpha(1-q)$
 - b) on est en 1 et on n'a pas de cellules : $P(n+1) = \alpha p$

On n'a plus les mêmes probabilités d'évolution future.

Le débit est alors $\Lambda' = \alpha \pi_1 = \frac{\alpha(1-p)}{2-p-q} \neq \Lambda$

