

Ex 1:

$$P(X_0 = i_0, X_{t_1} = i_1, X_{t_2} = i_2) = \sum_{m_1 \in \mathbb{N}, m_2 \in \mathbb{N}} P(N_{t_1} = m_1, N_{t_2} - N_{t_1} = m_2, X_0 = i_0, X_{t_1} = i_1, X_{t_2} = i_2)$$

$$= \sum_{m_1 \in \mathbb{N}, m_2 \in \mathbb{N}} P(N_{t_1} = m_1, N_{t_2} - N_{t_1} = m_2, Z_0 = i_0, Z_{m_1} = i_1, Z_{m_1+m_2} = i_2)$$

$$= \sum_{m_1 \in \mathbb{N}, m_2 \in \mathbb{N}} e^{-\alpha t_1} \frac{(\alpha t_1)^{m_1}}{m_1!} e^{-\alpha(t_2-t_1)} \frac{(\alpha(t_2-t_1))^{m_2}}{m_2!} v(i_0) Q^{m_1}(i_0, i_1) Q^{m_2}(i_1, i_2)$$

$$= v(i_0) \sum_{m_1 \in \mathbb{N}} e^{-\alpha t_1} \frac{(\alpha t_1)^{m_1}}{m_1!} Q^{m_1}(i_0, i_1) \sum_{m_2 \in \mathbb{N}} e^{-\alpha(t_2-t_1)} \frac{(\alpha(t_2-t_1))^{m_2}}{m_2!} Q^{m_2}(i_1, i_2)$$

$$= v(i_0) P_{t_1}(i_0, i_1) P_{t_2-t_1}(i_1, i_2),$$

$$\text{or } P_{t_1}(i, j) = \sum_{m \in \mathbb{N}} e^{-\alpha t} \frac{(\alpha t)^m}{m!} Q^m(i, j)$$

Ex 2:

(2)

(a) La famille $(T_i, R_i)_{i \geq 1}$ est un PPP sur $\mathbb{R}_+ \times \mathbb{R}_+$ d'intensité $\mu(dt, dr) = \lambda dt v(dr)$.

(b)
$$X_t = \sum_{i \geq 1} \mathbb{1}_{\{T_i \leq t < T_i + R_i\}}$$

(c) Si on note M la fonction de comptage du PPP, on a $X_t = M(A_t)$, où $A_t = \{(b, r) \in \mathbb{R}_+^2 : \Delta \leq t < \Delta + r\}$.

Donc $X_t \sim \mathcal{P}(\mu(A_t))$. De plus,

$$\begin{aligned} \mu(A_t) &= \lambda \int_0^\infty \int_0^\infty \mathbb{1}_{\{\Delta \leq t < \Delta + r\}} v(dr) d\Delta = \lambda \int_0^\infty v(dr) \int_{(t-r)v_0}^t ds \\ &= \lambda \int_0^\infty [t - (t-r)v_0] v(dr) = \lambda \int_0^\infty (r\lambda t) v(dr). \end{aligned}$$

(d) On a donc $E[X_t] = \lambda \int_0^\infty (r\lambda t) v(dr) \xrightarrow{t \rightarrow \infty} \lambda \int_0^\infty r v(dr)$ par CV monotone.

(e) On veut que $N_t \xrightarrow{t \rightarrow \infty} \infty$ p.s., et que $\frac{T_m}{m} \xrightarrow{m \rightarrow \infty} \frac{1}{\lambda}$ p.s. par la LGN.

Or $T_{N_t} \leq t \leq T_{N_t+1}$, donc

$$\frac{T_{N_t}}{N_t} \leq \frac{t}{N_t} \leq \frac{T_{N_t+1}}{N_t+1} \times \frac{N_t+1}{N_t}$$

\downarrow p.s. $\frac{1}{\lambda}$ \downarrow p.s. $\frac{1}{\lambda}$ \downarrow p.s. 1

Donc $\frac{N_t}{t} \xrightarrow{t \rightarrow \infty} \lambda$ quasi s.

(f) On a $\frac{1}{m} \sum_{i=1}^m R_i \xrightarrow{m \rightarrow \infty} \theta[R_i]$ p.s. par la LGN, donc

$$\frac{U_t}{t} = \frac{N_t}{t} \times \frac{1}{N_t} \sum_{i=1}^{N_t} R_i \xrightarrow{t \rightarrow \infty} \lambda \theta[R_i] \text{ qd } t \rightarrow \infty.$$

Ex 3 :

(3)

• Déjà, τ_j est m.t.a., car c'est le 1^{er} à valoir des NUI, et

$$\forall m \in \mathbb{N}^+, \{\tau_j = m\} = \{X_1 \neq j, \dots, X_{m-1} \neq j, X_m = j\} \in \mathcal{F}_m \text{ (et } \{\tau_j = 0\} = \emptyset).$$

$$\bullet P_i(X_m = j) = P_i(\tau_j \leq m, X_m = j)$$

$$= \sum_{k=1}^m P_i(\tau_j = k, X_m = j)$$

$$= \sum_{k=1}^m \mathbb{E}_i \left[\mathbb{1}_{\tau_j = k} \underbrace{P_i(X_m = j | \mathcal{F}_k)} \right] \quad \text{car } \{\tau_j = k\} \in \mathcal{F}_k.$$

$$= P_i(\tilde{X}_{m-k} = j | \mathcal{F}_k) \quad \tilde{X}_\ell = X_{k+\ell}$$

$$= P_{X_k}(X_{m-k} = j) \quad \text{par MS.}$$

$$= \sum_{k=1}^m \mathbb{E}_i \left[\mathbb{1}_{\tau_j = k} P_{X_k}(X_{m-k} = j) \right]$$

$$= \sum_{k=1}^m \mathbb{E}_i \left[\mathbb{1}_{\tau_j = k} P_j(X_{m-k} = j) \right]$$

$$= \sum_{k=1}^m P_i[\tau_j = k] P^{m-k}(j, j)$$

Ex 4:

(4)

(a) $(X_t)_{t \geq 0}$ est un PMS, car les lois de jeu sont exponentielles.

Si on connaît $(X_s)_{s \in [0, t]}$ et qu'on sait que $X_t = i$, alors le futur après t ne dépend que du fait que $X_t = i$:

→ un client est en train d'arriver, et on sait depuis combien de temps on l'attend, mais comme les inter-arrivées sont $\mathcal{E}(\alpha)$, le temps résiduel d'attente est encore $\mathcal{E}(\alpha)$.

→ $i \wedge \Delta$ clients sont au service, et on sait depuis quand, mais comme les temps de service sont $\mathcal{E}(\mu)$, les temps résiduels de service sont encore $\mathcal{E}(\mu)$.

(b) On suppose $X_0 = i$, on sait que $\mathbb{1}(i) = \frac{1}{\mathbb{E}_i(T_1)}$ et $Q(i, j) = P_i(X_n = j)$.

Soit S le temps d'arrivée du prochain client, on a $S \sim \mathcal{E}(\alpha)$.

Soit $U_1, \dots, U_{\Delta \wedge i}$ les temps de service des $(i \wedge \Delta)$ clients en train de se faire servir, on a $U_1, \dots, U_{\Delta \wedge i} \sim \mathcal{E}(\mu)$ (ind).

Alors $T_1 = S \wedge U_1 \wedge \dots \wedge U_{\Delta \wedge i}$, et

$$X_{T_1} = \begin{cases} i+1 & \text{si } T_1 = S \\ i-1 & \text{si } T_1 = U_1 \wedge \dots \wedge U_{\Delta \wedge i} \end{cases}$$

Par le lemme des $i \wedge \Delta + 1$ réverts, on a donc

$$\mathbb{1}(i) = \alpha + (i \wedge \Delta) \mu \quad \text{et} \quad Q(i, i+1) = \frac{\alpha}{\mathbb{1}(i)}$$

$$Q(i, i-1) = \frac{(i \wedge \Delta) \mu}{\mathbb{1}(i)} \quad (= 0 \text{ si } i=0)$$

(c) q_l est réel si la C.M. de trait^o Q l'est.

Or $Q(i, i+n) > 0 \quad \forall i \in \mathbb{N}$, et $Q(i, i-1) > 0 \quad \forall i \in \mathbb{N}^*$.

Donc c'est OK.

(d) q_l est récurrent si la C.M. de trait^o Q l'est.

q_l suffit donc de $\exists \mu$ la C.M. de trait^o Q est rec > 0 , i.e. q'elle admet une norme invariante. A chercher $\tilde{\pi}$ réversible, i.e. telle que.

$$\forall i \in \mathbb{N}, \quad \tilde{\pi}_i \frac{\alpha}{\lambda(i)} = \tilde{\pi}_{i+1} \frac{[\lambda(i)\lambda(i+1)]\mu}{\lambda(i+1)},$$

$$\text{i.e. } \tilde{\pi}_{i+1} = \frac{\lambda(i+1)}{\lambda(i)} \frac{\alpha}{\mu[\lambda(i)\lambda(i+1)]} \tilde{\pi}_i = \frac{\alpha + [\lambda(i)\lambda(i+1)]\mu}{\alpha + \lambda(i+1)\mu} \frac{\alpha}{[\lambda(i)\lambda(i+1)]\mu} \tilde{\pi}_i.$$

~~Avec $\tilde{\pi}_0 = a$~~

δ_i

$$\text{Avec } \tilde{\pi}_0 = a, \text{ on trouve } \tilde{\pi}_i = \left(\prod_{k=0}^{i-1} \delta_k \right) a \quad \forall i \geq 1$$

Puis on peut trouver a de sorte que $\tilde{\pi}$ soit réversible

$$\text{si et seulement si } \sum_{k \geq 1} \prod_{l=0}^{k-1} \delta_l < \infty.$$

$$\text{Or } \forall i \geq \Delta+1, \text{ on a } \prod_{l=0}^{i-1} \delta_l = \underbrace{\left(\prod_{l=0}^{\Delta-1} \delta_l \right)}_{cte} \times \left(\frac{\alpha}{\Delta\mu} \right)^{i-\Delta},$$

qui est bien sommable puisque $\alpha < \Delta\mu$ par hypothèse.

(2) Soit $(X_n)_{n \geq 0}$ est récursif, il s'agit de noter qu'il existe une probabilité π s.t. q. $\forall i \in \mathbb{N}$, $\pi_i \Delta(i) = \sum_{j \in \mathbb{N}} \pi_j \Delta(j) Q_{j,i}$, (6)

i.e. ici $\forall i \in \mathbb{N}$, $\pi_i \alpha = \pi_{i+1} [(i+1)\delta] \mu$,

i.e. $\pi_{i+1} = \frac{\alpha}{[(i+1)\delta] \mu} \pi_i$.

avec $\pi_0 = a$, on trouve $\pi_i = \left(\prod_{k=0}^{i-1} \delta_k \right) a \quad \forall i \geq 1$.

Donc on peut trouver a de sorte que π soit une proba
 rielle si et seulement si $\sum_{i \geq 1} \left(\prod_{k=0}^{i-1} \delta_k \right) < \infty$.

or $\forall i \geq \delta$, on a $\prod_{k=0}^{i-1} \delta_k = \underbrace{\left(\prod_{k=0}^{\delta-1} \delta_k \right)}_{cte} \left(\frac{\alpha}{\delta \mu} \right)^{i-\delta}$,

qui est sommable car $\alpha < \delta \mu$ par hypothèse.

$$\textcircled{f} \quad \forall j \geq 1, P_t'(i, j) = -[\alpha + (j+1)\mu] P_t(i, j) \\ + \alpha P_t(i, j-1) + [(j+1)\mu] P_t(i, j+1). \quad \textcircled{7}$$

$$\text{et } P_t'(i, 0) = -\alpha P_t(i, 0) + \mu P_t(i, 1).$$

$$\textcircled{g} \quad \text{si } \delta = \infty, \quad \forall j \geq 1, P_t'(i, j) = -(\alpha + j\mu) P_t(i, j) \\ + \alpha P_t(i, j-1) + (j\mu) P_t(i, j+1).$$

$$\begin{aligned} \frac{d}{dt} E_t[x_t] &= \sum_{j \geq 1} j P_t'(i, j) \\ &= - \sum_{j \geq 1} j(\alpha + j\mu) P_t(i, j) + \alpha \sum_{j \geq 1} j P_t(i, j-1) \\ &\quad + \mu \sum_{j \geq 1} j(j+1) P_t(i, j+1) \\ &= -E_t[x_t(\alpha + \mu x_t)] + \alpha \sum_{l \geq 0} (l+1) P_t(i, l) \\ &\quad + \mu \sum_{l \geq 2} (l-1) l P_t(i, l) \\ &= -E_t[x_t(\alpha + \mu x_t)] + \alpha E_t[x_{t+1}] + \mu E_t[(x_t-1)x_t] \\ &= \alpha - \mu E_t[x_t]. \end{aligned}$$

(2) On résout l'équation diff (avec $E_i[X_0] = i$),

$$\text{et - temps } E_i[X_t] = \frac{\alpha}{\mu} + (i - \frac{\alpha}{\mu})e^{-\mu t}.$$

$$\text{Donc } \lim_{t \rightarrow \infty} E_i[X_t] = \frac{\alpha}{\mu}.$$

(i) Par le théorème ergodique, on a $\lim_{t \rightarrow \infty} \frac{1}{t} \int_0^t X_s ds = \sum_{i \in \mathbb{N}} i \pi_i$,

où π est la proba invariante du PPS.

On reprend le calcul des (b) qd $s = \infty$:

$$\pi_0 = a, \text{ et } \pi_{i+1} = \frac{\alpha}{(i+1)\mu} \pi_i \quad \forall i \geq 1.$$

$$\text{Soit donc } \pi_i = a \left(\frac{\alpha}{\mu}\right)^i \times \frac{1}{i!}, \text{ puis } a = e^{-\alpha/\mu},$$

$$\text{et } \pi_i = e^{-\alpha/\mu} \left(\frac{\alpha}{\mu}\right)^i \frac{1}{i!}, \text{ c'est la loi } \mathcal{P}\left(\frac{\alpha}{\mu}\right).$$

$$\text{Donc } \sum_{i \geq 0} i \pi_i = \frac{\alpha}{\mu}.$$

ex 5 :

(9)

• Quand $X_T = (i_1, i_2)$, il y a i_1 indiv Π et i_2 indiv F , donc il y a $i_1 i_2$ paires d'individus Π et F possibles.

• $E = \mathbb{N} \times \mathbb{N}$.

$$\lambda(i_1, i_2) = i_1 \mu_{\Pi} + i_2 \mu_F + \alpha_{\Pi} + \alpha_F + i_1 i_2 \theta.$$

$$Q((i_1, i_2), (i_1-1, i_2)) = \frac{i_1 \mu_{\Pi}}{\lambda(i_1, i_2)} \quad (= 0 \text{ si } i_1 = 0)$$

$$Q((i_1, i_2), (i_1, i_2-1)) = \frac{i_2 \mu_F}{\lambda(i_1, i_2)} \quad (= 0 \text{ si } i_2 = 0)$$

$$Q((i_1, i_2), (i_1+1, i_2)) = \frac{\alpha_{\Pi} + i_1 i_2 \theta p}{\lambda(i_1, i_2)}$$

$$Q((i_1, i_2), (i_1, i_2+1)) = \frac{\alpha_F + i_1 i_2 \theta (1-p)}{\lambda(i_1, i_2)}$$