

I Généralités

Type de file (notations de Kendall) : A/S/C/(K/L/DS)

- A : arrivées
- S : service
- C : nombre de serveurs
- K : capacité
- L : effectif de la population
- DS : discipline

Type d'arrivées et de service :

- M : Markov (arrivées poissonniennes, service exponentiel)
- G : loi générale
- GI : lois générales indépendantes
- D : déterministe
- E_k : loi d'Erlang de paramètre k
- H_k : loi hyperexponentielle

Type de discipline :

- FIFO : first in, first out, ou FCFS : first come, first served
- LIFO : last in, first out, ou LCFS : last come, first served
- PRIOR : priorité
- PREEMPT : préemption du client en service
- PS : processor sharing
- RANDOM : aléatoire - - -

Modèle :

processus d'arrivées : Δ_n : instant d'arrivée de la n^e personne
 T_n : temps inter-arrivées $T_n = \Delta_n - \Delta_{n-1}$
 S_n : temps de service de la n^e personne.
 A_t : nombre de clients arrivés durant $[0, t]$.

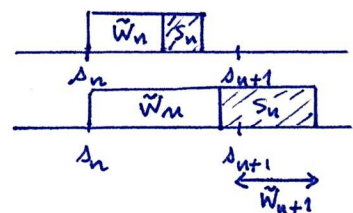
processus des départs : D_t : nombre de clients sortis durant $[0, t]$.

longueur de la queue : $Q_t = A_t - D_t$: nombre de clients en attente ou en service

temps d'attente : \tilde{W}_n : temps d'attente du n^e client depuis son arrivée jusqu'à son service.

temps de séjour dans le système : $W_n = \tilde{W}_n + S_n$.

On a
$$\tilde{W}_{n+1} = \begin{cases} 0 & \text{si } \Delta_{n+1} > \Delta_n + \tilde{W}_n + S_n \\ \tilde{W}_n + S_n - T_{n+1} & \text{sinon} \end{cases}$$



Equation de Lindley :
$$\tilde{W}_{n+1} = (\tilde{W}_n + S_n - T_{n+1})^+$$

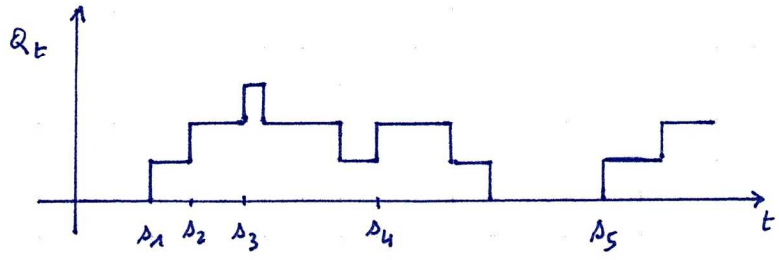
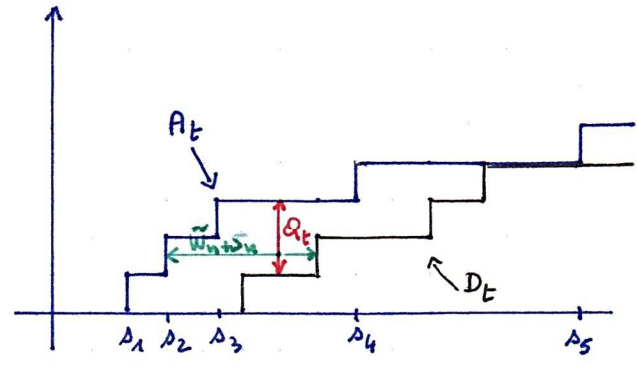
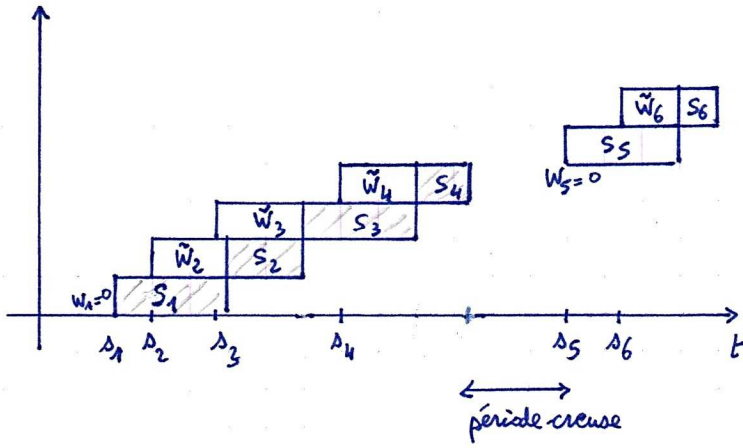
Supposons les $(S_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$ iid ainsi que les $(T_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$ et les deux suites indépendantes.

Posons $U_n = S_n - T_{n+1}$. On a donc $\tilde{W}_{n+1} = (\tilde{W}_n + U_n)^+$. On montre facilement que

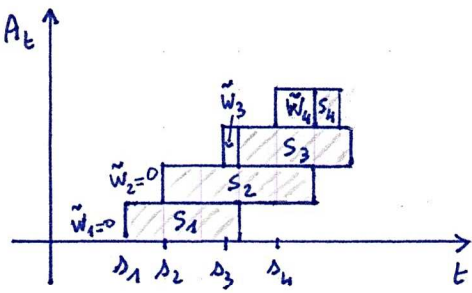
$$\tilde{W}_n \stackrel{\text{loi}}{\equiv} \max_{1 \leq j \leq n-1} \left(\sum_{i=1}^j U_i \right)^+$$

Intensité du trafic :
$$\rho = \frac{E(S_1)}{E(T_1)}$$

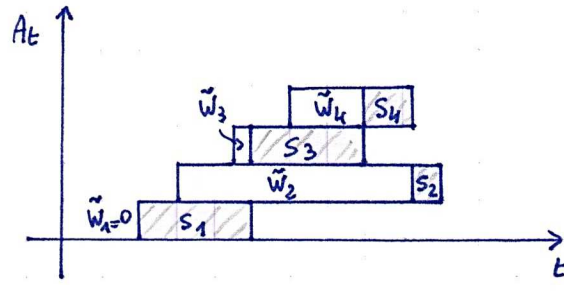
FCFS, 1 serveur.



FCFS, 2 serveurs.



LCFS, 1 serveur



II File M(λ)/M(μ)/1

1) Modèle : $\Delta_n : \mathcal{E}(\lambda) \Rightarrow$ arrivées poissonniennes $A_t : \mathcal{P}(\lambda t)$ $\Delta_n = \inf\{t > 0 : A_t = n\}$; $E(\Delta_n) = \frac{n}{\lambda}$.
 $S_m : \mathcal{E}(\mu)$; $E(S_m) = \frac{1}{\mu}$

$\Rightarrow (Q_t)_{t \in \mathbb{R}^+}$: processus de naissance - mort $\begin{cases} \lambda_j = \lambda, j \geq 0 \\ \mu_j = \begin{cases} \mu, j \geq 1 \\ 0, j = 0 \end{cases} \end{cases}$

On a $\rho = \frac{\lambda}{\mu}$. On a vu que : Q ergodique $\Leftrightarrow \rho < 1$ i.e. le taux d'arrivée est $<$ à la capacité de service.

Equations progressives : $P'(t) = P(t)A \begin{cases} P'_{i0}(t) = -\lambda P_{i0}(t) + \mu P_{i+1}(t) \\ P'_{ij}(t) = \lambda P_{i,j-1}(t) - (\lambda + \mu) P_{ij}(t) + \mu P_{i,j+1}(t), j \geq 1. \end{cases}$

2) Etat stationnaire

Proposition:

Si $\rho < 1$, $P_{ij}(t) \xrightarrow[t \rightarrow +\infty]{} \pi_j = (1-\rho) \rho^j$ et donc $Q_\infty: \mathcal{G}(1-\rho)$
 Si $\rho > 1$, $P_{ij}(t) \xrightarrow[t \rightarrow +\infty]{} 0$ et en fait $Q_\infty = +\infty$ p.s.
 Si $\rho = 1$, $P_{ij}(t) \xrightarrow[t \rightarrow +\infty]{} 0$ et en fait Q oscille indéfiniment, non bornée.

Démonstration:

π est solution de $\pi A = 0$: $\begin{cases} -\lambda \pi_0 + \mu \pi_1 = 0 \\ \lambda \pi_{j-1} - (\lambda + \mu) \pi_j + \mu \pi_{j+1} = 0, j \geq 1 \end{cases}$

$\Rightarrow (\lambda + \mu) \pi_j = \lambda \pi_{j-1} + \mu \pi_{j+1}$ Equation de balance globale (en j)



Solution: $\mu(\pi_{j+1} - \pi_j) = \lambda(\pi_j - \pi_{j-1})$
 $\Rightarrow \pi_j - \pi_{j-1} = \rho^{j-1}(\pi_1 - \pi_0) = \pi_0 \rho^{j-1}(\rho - 1) \Rightarrow \pi_j - \pi_0 = \sum_{k=1}^j \pi_0 \rho^{k-1}(\rho - 1)$
 $\Rightarrow \pi_j = \pi_0 [1 + (\rho - 1) + (\rho^2 - \rho) + \dots + (\rho^j - \rho^{j-1})] = \pi_0 \rho^j$

$\sum_{j=0}^{\infty} \pi_j = 1 \Rightarrow \pi_0 = (1-\rho)$ d'où le résultat pour $\rho < 1$.

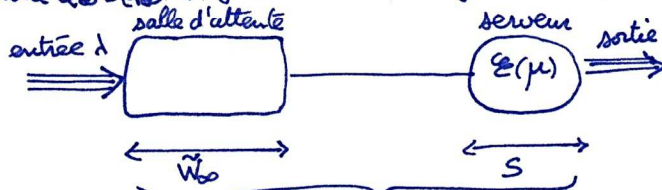
Equation de balance locale (en j): $\begin{cases} \mu \pi_{j+1} = \lambda \pi_j \\ \lambda \pi_{j-1} = \mu \pi_j \end{cases}$ $\pi_j = \rho \pi_{j-1} \dots \square$

3) En régime stationnaire

• Probabilité de trouver la queue vide: $\mathbb{P}(Q_\infty = 0) = \pi_0 = 1 - \rho \rightarrow \lambda = \mu [1 - \mathbb{P}(Q_\infty = 0)]$.

• Longueur moyenne de la queue: $E(Q_\infty) = \sum_{j=0}^{\infty} j \mathbb{P}(Q_\infty = j) = \sum_{j=0}^{\infty} j \pi_j = \frac{\rho}{1-\rho} = \frac{\lambda}{\mu - \lambda}$

• Temps d'attente:



Considérons un client arrivant à l'instant t trouvant $Q_t = n$ personnes devant lui. Son temps d'attente avant d'être servi est alors (temps virtuel)

$\tilde{V}_t = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ \tilde{S}_1^* + \tilde{S}_2 + \dots + \tilde{S}_n & \text{si } n \geq 1 \end{cases}$ i.e. $\tilde{V}_t \equiv \sum_{i=1}^{Q_t} \tilde{S}_i$ avec $\sum_{i=1}^0 = 0$.

où \tilde{S}_i^* est la fraction de temps de service de la première personne restant depuis l'arrivée du nouveau client. On a $\tilde{S}_1^* \stackrel{\text{loi}}{=} \tilde{S}_1$ d'après l'absence de mémoire de la loi exponentielle.

Fonction de répartition de $\tilde{W}_\infty = \tilde{V}_\infty$: $F_{\tilde{W}_\infty}(t) = \mathbb{P}(\tilde{W}_\infty \leq t) = \underbrace{\mathbb{P}(Q_\infty = 0)}_{\text{queue vide}} + \sum_{n=1}^{\infty} \underbrace{\mathbb{P}(\tilde{W}_\infty \leq t | Q_\infty = n)}_{\text{loi d'Erlang } \Gamma(n, \mu)} \underbrace{\mathbb{P}(Q_\infty = n)}_{\pi_n}$

$= (1-\rho) + \sum_{n=1}^{\infty} (1-\rho) \rho^n \int_0^t \frac{\mu^n \lambda^{n-1}}{(n-1)!} e^{-\mu s} ds$
 $= (1-\rho) + \rho(\mu - \lambda) \int_0^t e^{-(\mu - \lambda)s} ds$
 $= 1 - \rho e^{-(\mu - \lambda)t}, t \geq 0.$

D'où $P(\tilde{W}_\infty = 0) = 1-p$ et $f_{\tilde{W}_\infty}(t) = F_{W_\infty}^{(s)}(t) = \rho(\mu-\lambda)e^{-(\mu-\lambda)t} \rightarrow \tilde{W}_\infty \sim \mathcal{E}(\mu-\lambda)$ pondérée en 0

$$\Rightarrow (\tilde{W}_\infty | \tilde{W}_\infty > 0) \sim \mathcal{E}(\mu-\lambda)$$

Si $Q_t = n$, $\tilde{V}_t + S_{n+1}$ est le temps passé dans le système (attente + service) par le $(n+1)^{\text{e}}$ client

$W_\infty = \tilde{W}_\infty + S \sim \mathcal{E}(\mu-\lambda)$ \rightarrow ne dépend pas que de ρ . On peut avoir des temps d'attente très longs et des queues très courtes et vice-versa.

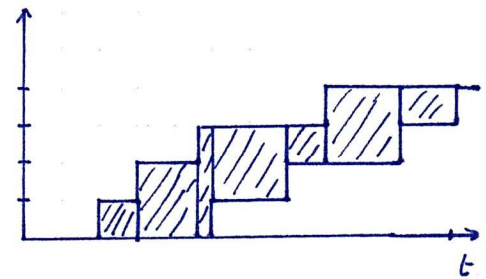
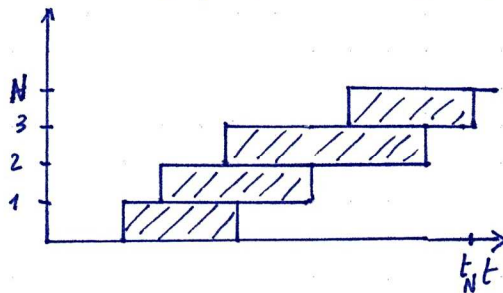
Formule de Little (1961) $E(Q_\infty) = \mu E(\tilde{W}_\infty) = \lambda E(W_\infty)$

Interprétation :
 • temps d'attente moyen = nombre moyen de clients \times temps moyen de service
 • temps de séjour moyen = nombre moyen de clients \times temps moyen d'arrivée

1^{re} dém : $E(Q_\infty) = \frac{\lambda}{\mu-\lambda}$, $E(\tilde{W}_\infty) = \frac{\rho}{\mu-\lambda}$, $E(W_\infty) = \frac{1}{\mu-\lambda} \rightarrow$ vérification ok.

2^e dém : $E(\tilde{W}_\infty) = \sum_{n=1}^{\infty} \underbrace{E(\tilde{W}_\infty | Q_\infty = n)}_{\frac{1}{\Gamma(n, \mu)}} \pi_n = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{n \pi_n}{\mu} = \frac{1}{\mu} E(Q_\infty)$.

3^e dém : sur le graphique $t \mapsto A_t, D_t$:



Aire hachurée = \sum temps de séjour = \int longueur de la queue

$$\sum_{n=1}^N W_n = \int_0^{t_N} Q_\lambda ds$$

t_N : instant de sortie du N^{e} client : $D_N = N$.
 On démontre que (D_t) est un processus \mathcal{P}_N de poisson (λ).

$$\underbrace{\frac{1}{t_N} \int_0^{t_N} Q_\lambda ds}_{\rightarrow E(Q_\infty) \text{ p.s. } t \rightarrow +\infty} = \underbrace{\frac{N}{t_N} \times \frac{1}{N} \sum_{n=1}^N W_n}_{\rightarrow E(W_\infty) \text{ p.s. } N \rightarrow +\infty}$$

(théorème ergodique) (loi des grands nombres)

$$\frac{N}{t_N} = \frac{D_{t_N}}{t_N} \rightarrow \frac{E(D_{t_N})}{t_N} = \lambda \text{ p.s.}$$

d'où le résultat. \square

III File $M(\lambda)/M(\mu)/1/N$

Le système dispose d'une salle d'attente de capacité $(N-1)$. Le système ne peut donc contenir pas plus de N personnes (en comptant celle qui se fait servir) \rightarrow refoulement.

1) Modèle : $(Q_t)_{t \in \mathbb{R}^+}$ processus de naissance-mort sur $E = \{0, 1, \dots, N\}$, $\begin{cases} \lambda_j = \lambda & \text{si } j < N \\ \mu_j = \mu & \text{si } 1 \leq j \leq N \\ 0 & \text{si } j = 0 \end{cases}$

$$\text{Générateur : } A = \begin{bmatrix} -\lambda & \lambda & 0 & 0 & & \\ \mu & -(\lambda+\mu) & \lambda & 0 & & \\ 0 & \mu & -(\lambda+\mu) & \lambda & & \\ & & \mu & -(\lambda+\mu) & \lambda & \\ & & & \mu & -(\lambda+\mu) & \lambda \\ & & & 0 & \mu & -\mu \end{bmatrix}$$

2) Etat stationnaire

Proposition Si $\rho \neq 1$: $P_{ij}(t) \xrightarrow[t \rightarrow \infty]{} \pi_j = \frac{1-\rho}{1-\rho^{N+1}} \rho^j, 0 \leq j \leq N$.

Si $\rho = 1$: $P_{ij}(t) \xrightarrow[t \rightarrow \infty]{} \pi_j = \frac{1}{N+1}, 0 \leq j \leq N$.

Démonstration: $\pi A = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} -\lambda \pi_0 + \mu \pi_1 = 0 \\ \lambda \pi_{j-1} - (\lambda + \mu) \pi_j + \mu \pi_{j+1} = 0, 1 \leq j \leq N-1 \\ \lambda \pi_{N-1} - \mu \pi_N = 0 \end{cases}$

Solution: $\pi_j - \pi_{j-1} = \rho(\pi_{j-1} - \pi_{j-2}) = \dots = \pi_0 \rho^{j-1}$ et $\pi_N = \rho \pi_{N-1}$

$\Rightarrow \pi_j = \pi_0 [1 + (\rho-1) + (\rho^2-\rho) + \dots + (\rho^j - \rho^{j-1})] = \pi_0 \rho^j, 0 \leq j \leq N$

$\sum_{j=0}^N \pi_j = 1 \Rightarrow \pi_0 = \frac{1-\rho}{1-\rho^{N+1}} \quad \square$

(\mathcal{Q}_t est une chaîne de Markov irréductible sur un espace fini, elle est donc ergodique.

3) En régime stationnaire

• Probabilité de trouver la queue vide: $\pi_0 = \frac{1-\rho}{1-\rho^{N+1}}$, queue pleine: $\pi_N = \frac{(1-\rho)\rho^N}{1-\rho^{N+1}}$.

• Temps d'attente: $F_{\tilde{W}_0}(t) = \sum_{n=0}^N \pi_n \underbrace{\Gamma(\tilde{W}_0 < t | \mathcal{Q}_\infty = n)}_{\text{Erlang}} \rightarrow$ difficile à écrire car somme finie

Voir suite p. 8 bis.

IV File M(d)/M(μ)/ m_0

1) Modèle: $(\mathcal{Q}_t)_{t \in \mathbb{R}^+}$ est un processus de naissance - mort, $\begin{cases} \lambda_j = \lambda, j \geq 0 \\ \mu_j = (j \wedge m_0) \mu, j \geq 0 \end{cases}$

car jusqu'à l'arrivée du $(n_0-1)^e$ client, il y a des serveurs inactifs, à partir du n^e client, tous les serveurs sont actifs.

Appliquons le critère de Karlin-McGregor: $\tilde{\pi}_j = \frac{\lambda_0 \dots \lambda_{j-1}}{\mu_1 \dots \mu_j} = \begin{cases} \frac{\lambda^j}{j! \mu^j} & \text{si } j < n_0 \\ \frac{n_0^{n_0}}{n_0!} \left(\frac{\lambda}{n_0 \mu}\right)^j & \text{si } j \geq n_0 \end{cases}$

On a $\begin{cases} \sum_{j=0}^{\infty} \tilde{\pi}_j < \infty \Leftrightarrow \lambda < m_0 \mu \Leftrightarrow \rho < n_0 \\ \sum_{j=0}^{\infty} \frac{1}{\lambda_j \tilde{\pi}_j} = \infty \Leftrightarrow \lambda \leq n_0 \mu \Leftrightarrow \rho \leq n_0 \end{cases}$

(toujours avec $\rho = \frac{\lambda}{\mu}$)

Ainsi:

si $\rho < n_0$, la chaîne est ergodique
 si $\rho = n_0$, la chaîne est récurrente nulle
 si $\rho > n_0$, la chaîne est transitoire

2) Etat stationnaire on suppose $\rho < n_0$.

On a
$$P_{ij}(t) \xrightarrow[t \rightarrow \infty]{} \pi_j = \begin{cases} \pi_0 \frac{\rho^j}{j!} & , j < n_0 \\ \pi_0 \frac{n_0^{n_0}}{n_0!} \left(\frac{\rho}{n_0}\right)^j & , j \geq n_0 \end{cases}$$

avec $\pi_0^{-1} = \sum_{j=0}^{\infty} \pi_j = \sum_{j=0}^{n_0-1} \frac{\rho^j}{j!} + \frac{n_0^{n_0}}{n_0!} \sum_{j=n_0}^{\infty} \left(\frac{\rho}{n_0}\right)^j = \sum_{j=0}^{n_0-1} \frac{\rho^j}{j!} + \frac{\rho^{n_0}}{n_0!(1-\frac{\rho}{n_0})}$

3) En régime stationnaire

Soit N_t le nombre de serveurs occupés à l'instant t .

• Probabilité que tous les serveurs soient occupés : $P(N_{\infty} = n_0) = P(Q_{\infty} \geq n_0) = \sum_{j=n_0}^{\infty} \pi_j$

→ formule d'Erlang (1917):
$$P(N_{\infty} = n_0) = \frac{\pi_0 \rho^{n_0}}{n_0! (1 - \frac{\rho}{n_0})}$$

• Nombre moyen de serveurs occupés : $E(N_{\infty}) = \sum_{j=0}^{n_0} j P(Q_{\infty} = j) + n_0 P(Q_{\infty} > n_0)$

$$= \sum_{j=0}^{n_0} \pi_0 j \frac{\rho^j}{j!} + n_0 \sum_{j=n_0+1}^{\infty} \pi_0 \frac{n_0^{n_0}}{n_0!} \left(\frac{\rho}{n_0}\right)^j$$

$$= \rho \sum_{j=0}^{n_0-1} \pi_0 \frac{\rho^j}{j!} + \rho \sum_{j=n_0}^{\infty} \pi_0 \frac{n_0^{n_0}}{n_0!} \left(\frac{\rho}{n_0}\right)^j = \rho \sum_{j=0}^{\infty} \pi_j$$

→
$$E(N_{\infty}) = \rho$$

• Longueur moyenne de la queue : $E(Q_{\infty}) = \sum_{j=0}^{\infty} j P(Q_{\infty} = j) = E(N_{\infty}) + \sum_{j=n_0+1}^{\infty} (j-n_0) P(Q_{\infty} = j)$

$$= \rho + \pi_0 \frac{\rho^{n_0}}{n_0!} \sum_{j=n_0+1}^{\infty} (j-n_0) \left(\frac{\rho}{n_0}\right)^{j-n_0}$$

$$= \rho + \pi_0 \frac{\rho^{n_0}}{n_0!} \frac{\rho}{n_0} \underbrace{\sum_{j=1}^{\infty} j \left(\frac{\rho}{n_0}\right)^{j-1}}_{1/(1-\frac{\rho}{n_0})^2}$$

→
$$E(Q_{\infty}) = \rho + \pi_0 \frac{\rho^{n_0+1}}{(n_0-1)!(n_0-\rho)^2}$$

Si $\frac{\rho}{n_0} = 1 - \varepsilon$, $\pi_0 \sim \frac{n_0!}{\varepsilon n_0^{n_0}}$ et $E(Q_{\infty}) \sim \frac{1}{\varepsilon}$.

En effet :
$$\frac{1}{\pi_0} = \sum_{j=0}^{n_0-1} \frac{\rho^j}{j!} + \frac{\rho^{n_0}}{n_0!} \sim \frac{n_0^{n_0}}{\varepsilon n_0!}$$

et alors
$$E(Q_{\infty}) \sim \frac{\varepsilon \cdot n_0!}{\varepsilon n_0^{n_0}} \frac{n_0^{n_0+1}}{(n_0-1)! n_0^2 \varepsilon^2} = \frac{1}{\varepsilon}$$

Nombre de clients en attente de service : $\tilde{Q}_{\infty} = (Q_{\infty} - n_0)^+ \Rightarrow E(\tilde{Q}_{\infty}) = E[(Q_{\infty} - n_0) \mathbb{1}_{\{Q_{\infty} \geq n_0\}}]$

d'où $E(Q_{\infty}) - E(\tilde{Q}_{\infty}) = \pi_0 \left[\sum_{j=1}^{n_0-1} \frac{\rho^j}{(j-1)!} + \frac{\rho^{n_0}}{(n_0-1)!(1-\frac{\rho}{n_0})} \right] = \pi_0 \rho \left[\sum_{j=0}^{n_0-2} \frac{\rho^j}{j!} + \frac{\rho^{n_0-1}}{(n_0-1)!(1-\frac{\rho}{n_0})} \right]$

$$= \pi_0 \rho \left(\sum_{j=0}^{n_0-1} \frac{\rho^j}{j!} + \frac{\rho^{n_0}}{n_0!(1-\frac{\rho}{n_0})} \right) = \rho$$

• Temps d'attente. Remarque préliminaire: si un client arrivant à l'instant t trouve $Q_t = n < n_0$ personnes devant lui, il reste au moins un serveur disponible et alors $W_t = 0$; sinon $Q_t = n \geq n_0$, le service est dans ce cas équivalent à celui d'un serveur de service exponentiel $\tilde{S} = \min(S_1, \dots, S_{n_0})$ qui a pour loi $\mathcal{E}(n_0\mu)$; et alors $\tilde{V}_t = \tilde{S}_1 + \dots + \tilde{S}_{n-n_0+1}$ (en toute rigueur S_1^* au lieu de S_1, \dots)

En résumé $\tilde{V}_t = \sum_{i=1}^{Q_t - n_0 + 1} \tilde{S}_i$ avec $\sum_{i=a}^b = 0$ si $b < a$.

Fonction de répartition de $\tilde{W}_\infty = \tilde{V}_\infty$:

$$\begin{aligned} F_{\tilde{W}_\infty}^{\sim}(t) &= \mathbb{P}(\tilde{W}_\infty \leq t) = \mathbb{P}(\tilde{W}_\infty = 0) + \sum_{n=1, n_0}^{\infty} \mathbb{P}(Q < \tilde{W}_\infty \leq t | Q_\infty = n) \mathbb{P}(Q_\infty = n) \\ &= \mathbb{P}(Q_\infty < n_0) + \sum_{n=0}^{\infty} \pi_{n+n_0} \underbrace{F_{(W_\infty | Q_\infty = n+n_0)}^{\sim}(t)}_{\text{Erlang } \Gamma(n+1, n_0\mu)} \\ &= (1-\alpha) + \pi_0 \frac{\rho^{n_0}}{n_0!} \sum_{n=0}^{\infty} \left(\frac{\rho}{n_0}\right)^n \int_0^t \frac{(n_0\mu)^{n+1}}{n!} s^n e^{-n_0\mu s} ds, \quad \alpha = \frac{\pi_0 \rho^{n_0}}{n_0! (1-\frac{\rho}{n_0})} = \mathbb{P}(N_\infty = n_0) \\ &= (1-\alpha) + \pi_0 \frac{\rho^{n_0}}{n_0!} n_0\mu \int_0^t \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(\rho\mu s)^n}{n!} e^{-n_0\mu s} ds \\ &= (1-\alpha) + \alpha [1 - e^{-(n_0-\rho)\mu t}] \end{aligned}$$

→ \tilde{W}_∞ : $\mathcal{E}(n_0\mu - \lambda)$ pondérée en 0

$$\boxed{(\tilde{W}_\infty | \tilde{W}_\infty > 0): \mathcal{E}(n_0\mu - \lambda)}$$

On a $\mathbb{E}(\tilde{W}_\infty) = \frac{\alpha}{n_0\mu - \lambda} = \frac{\pi_0 \rho^{n_0}}{n_0 \cdot n_0! (1-\frac{\rho}{n_0})^2 \mu}$

$$\mathbb{E}(Q_\infty) = \rho + \frac{\pi_0 \rho^{n_0+1}}{n_0 n_0! (1-\frac{\rho}{n_0})^2} = \rho \left[1 + \frac{\pi_0 \rho^{n_0}}{n_0 \cdot n_0! (1-\frac{\rho}{n_0})^2} \right]$$

On a $\mathbb{E}(W_\infty) = \frac{1}{\mu} \left[1 + \frac{\pi_0 \rho^{n_0}}{n_0 \cdot n_0! (1-\frac{\rho}{n_0})^2} \right] = \frac{1}{\lambda} \mathbb{E}(Q_\infty)$ d'où la formule de Little:

$$\boxed{\mathbb{E}(Q_\infty) = \lambda \mathbb{E}(W_\infty)}$$

Cas limite:

File $M(\lambda)/M(\mu)/\infty$

Il y a une infinité de serveurs → pas d'attente.

modèle: $\begin{cases} \lambda_j = \lambda, j \geq 0 \\ \mu_j = \mu, j \geq 0 \end{cases}$ → chaîne ergodique pour tout $\lambda, \mu > 0$ et $p_{ij}(t) \xrightarrow[t \rightarrow \infty]{} \pi_j = e^{-\rho} \frac{\rho^j}{j!}$

donc $\boxed{Q_\infty: \mathcal{P}(\rho)}$

Probabilité de trouver une queue vide: $\mathbb{P}(Q_\infty = 0) = \pi_0 = \boxed{e^{-\rho}}$

Longueur moyenne de la queue: $\boxed{\mathbb{E}(Q_\infty) = \rho}$.

Cas limité:

File $M(\lambda)/M(\mu)/m_0/m_0$

Il s'agit d'une file servie par m_0 guichets avec rejet des que tous les serveurs sont occupés.

Modèle: $(Q_t)_{t \in \mathbb{R}^+}$ chaîne de Markov sur $E = \{0, 1, \dots, m_0\}$,
$$\begin{cases} \lambda_j = \begin{cases} \lambda & \text{si } j < m_0 \\ 0 & \text{si } j = m_0 \end{cases} \\ \mu_j = \mu_j & \text{si } j \leq m_0 \end{cases}$$

Cette chaîne est irréductible sur E fini \Rightarrow ergodique pour tous $\lambda, \mu > 0$.

On a $p_{ij}(t) \xrightarrow{t \rightarrow +\infty} \pi_j = \pi_0 \frac{\rho^j}{j!}$, $j \leq m_0$ avec $\pi_0^{-1} = \sum_{k=0}^{m_0} \frac{\rho^k}{k!}$

Formule d'Erlang:
$$\pi_{m_0} = \frac{\rho^{m_0}}{m_0! (1 + \rho + \frac{\rho^2}{2!} + \dots + \frac{\rho^{m_0}}{m_0!})}$$
 \rightarrow c'est la probabilité que tous les

serveurs soient occupés ou encore qu'un commutateur téléphonique qui possède m_0 joncteurs rejettent des appels.

Généralisation:

File $M(\lambda)/M(\mu)/n_0/m_0/K$ $n_0 \leq m_0 \leq K$

File comportant n_0 guichets, d'une capacité de m_0 clients provenant d'une population d'effectif K .

Modèle: $E = \{0, 1, \dots, m_0\}$,
$$\begin{cases} \lambda_j = \begin{cases} \lambda(K-j) & \text{si } 0 \leq j < m_0 \\ 0 & \text{si } j = m_0 \end{cases} \\ \mu_j = \mu(j \wedge n_0) & \text{si } j \leq m_0 \end{cases}$$
 chaîne ergodique

$$\pi_j = \begin{cases} \pi_0 \prod_{k=0}^{j-1} \frac{\lambda(K-k)}{\mu(k+1)} = \pi_0 C_K^j \rho^j & \text{si } 0 \leq j \leq n_0 \\ \pi_0 \prod_{k=0}^{n_0-1} \frac{\lambda(K-k)}{\mu(k+1)} \prod_{k=n_0}^{j-1} \frac{\lambda(K-k)}{\mu n_0} = \pi_0 C_K^j \frac{j! n_0^{j-n_0}}{n_0!} \left(\frac{\rho}{n_0}\right)^{j-n_0} & \text{si } n_0 < j \leq m_0 \end{cases}$$

Cas particuliers: \bullet $m_0 = n_0$: $\pi_j = \frac{C_K^j \rho^j}{\sum_{k=0}^{m_0} C_K^k \rho^k}$, $j \leq m_0$

\bullet $n_0 = 1, m_0 = K$: $\pi_j = \frac{K!}{(K-j)!} \frac{\rho^j}{\sum_{k=0}^K \frac{K!}{(K-k)!} \rho^k}$, $j \leq K$ (loi d'Engset)

Complément à la file $M(\lambda)/M(\mu)/1$: processus des sorties en régime stationnaire

$T_n = t_{n+1} - t_n$ est le laps de temps séparant les départs des n^e et $(n+1)^e$ personnes.

On a $T_n = \begin{cases} S_{n+1} & \text{si } Q_{t_n} > 0 \text{ (temps de service de la } (n+1)^e \text{ personne)} \\ I_n + S_{n+1} & \text{si } Q_{t_n} = 0 \text{ (} I_n \text{: période d'inactivité du serveur après la } n^e \text{ personne si la queue est vide)} \end{cases}$

I_n est le temps d'attente d'une arrivée $\Rightarrow (I_n)_{n \geq 0} \in \mathcal{E}(\lambda)$

$f_{T_n}(t) = P(Q_{t_n} > 0) f_{S_{n+1}}(t) + P(Q_{t_n} = 0) (f_{I_n} * f_{S_{n+1}})(t) = p \cdot \mu e^{-\mu t} + (1-p) \int_0^t \lambda e^{-\lambda s} \mu e^{-\mu(t-s)} ds = \lambda e^{-\lambda t}$

ou encore avec les transformées de Laplace: $L_{T_n}(\lambda) = (1-\pi_0) L_S(\lambda) + \pi_0 L_I(\lambda) L_S(\lambda) = \frac{\lambda + (1-\pi_0)\lambda}{\lambda} L_S(\lambda)$ (variable pour $M/G/1$)

$\Rightarrow T_n \in \mathcal{E}(\lambda)$. En fait $(T_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est i.i.d. (théorème de P.J. Burke 1956) et le processus des sorties est un processus de Poisson d'intensité λ .

3) En régime stationnaire

• Longueur moyenne de la queue : $E(Q_{\infty}) = \sum_{j=0}^N j \pi_j = \begin{cases} \frac{1-\rho}{1-\rho^{N+1}} \sum_{j=0}^N j \rho^j & \text{si } \rho \neq 1 \\ \frac{1}{N+1} \sum_{j=0}^N j & \text{si } \rho = 1 \end{cases}$

soit $E(Q_{\infty}) = \begin{cases} \frac{\rho [1 - (N+1)\rho^N + N\rho^{N+1}]}{(1-\rho^{N+1})(1-\rho)} & \text{si } \rho \neq 1 \\ \frac{N}{2} & \text{si } \rho = 1 \end{cases}$

• Nombre moyen de clients en attente : $E(\tilde{Q}_{\infty}) = E[(Q_{\infty} - 1)^+] = E(Q_{\infty}) - P(Q_{\infty} \geq 1)$
 $= \begin{cases} \frac{\rho(1-(N+1)\rho^N + N\rho^{N+1})}{(1-\rho^{N+1})(1-\rho)} - \frac{\rho - \rho^{N+1}}{1-\rho^{N+1}} \\ \frac{N}{2} - \frac{N}{N+1} \end{cases}$

soit $E(\tilde{Q}_{\infty}) = \begin{cases} \frac{\rho^2 [1 - N\rho^{N-1} + (N-1)\rho^N]}{(1-\rho^{N+1})(1-\rho)} & \text{si } \rho \neq 1 \\ \frac{N(N-1)}{2(N+1)} & \text{si } \rho = 1 \end{cases}$

• Temps d'attente moyen : $E(\tilde{W}_{\infty}) = \sum_{n=0}^N \underbrace{E(\tilde{W}_{\infty} | Q_{\infty} = n)}_{\begin{cases} \frac{n}{\mu} & \text{si } n < N \text{ car il y a } n \text{ personnes à servir} \\ 0 & \text{si } n = N \text{ car rejet} \end{cases}} P(Q_{\infty} = n) = \frac{1}{\mu} \sum_{n=0}^{N-1} n \pi_n$
 $= \frac{1}{\mu} [E(Q_{\infty}) - N\pi_N] = \begin{cases} \frac{1}{\mu} \left[\frac{\rho [1 - (N+1)\rho^N + N\rho^{N+1}]}{(1-\rho^{N+1})(1-\rho)} - \frac{N(1-\rho)\rho^N}{1-\rho^{N+1}} \right] \\ \frac{1}{\mu} \left[\frac{N}{2} - \frac{N}{N+1} \right] & \text{si } \rho = 1 \end{cases}$

soit $E(\tilde{W}_{\infty}) = \begin{cases} \frac{\rho [1 - N\rho^{N-1} + (N-1)\rho^N]}{\mu (1-\rho^{N+1})(1-\rho)} & \text{si } \rho \neq 1 \\ \frac{N(N-1)}{2\mu(N+1)} & \text{si } \rho = 1 \end{cases}$

• Temps de séjour moyen : $E(W_{\infty}) = \sum_{n=0}^N \underbrace{E(W_{\infty} | Q_{\infty} = n)}_{\begin{cases} \frac{n+1}{\mu} & \text{si } n < N \\ 0 & \text{si } n = N \end{cases}} P(Q_{\infty} = n) = \frac{1}{\mu} \sum_{n=0}^{N-1} (n+1) \pi_n$
 $= E(\tilde{W}_{\infty}) + \frac{1}{\mu} (1 - \pi_N)$ avec $1 - \pi_N = \begin{cases} \frac{1-\rho^N}{1-\rho^{N+1}} & \text{si } \rho \neq 1 \\ \frac{N}{N+1} & \text{si } \rho = 1 \end{cases}$

soit $E(W_{\infty}) = \begin{cases} \frac{1 - (N+1)\rho^N + N\rho^{N+1}}{\mu (1-\rho^{N+1})(1-\rho)} & \text{si } \rho \neq 1 \\ \frac{N}{2\mu} & \text{si } \rho = 1 \end{cases}$

• Formules de Little : $E(\tilde{Q}_{\infty}) = \lambda E(\tilde{W}_{\infty})$ et $E(Q_{\infty}) = \lambda E(W_{\infty})$ (vérifications immédiates)

II. File M(λ)/G/1

Données : Q_t : nombre de clients dans le système;
 S_n : temps de service du n^e client, $(S_n)_{n \geq 1}$ iid, de loi commune S ;
 t_n : date de départ du n^e client.

Alors Q_{t_n} est le nombre de clients que laisse derrière lui le n^e à son départ ($= Q_{t_n}^+$)

Etude de la suite $(Q_{t_n})_{n \in \mathbb{N}^*}$.

si $Q_{t_n} > 0$, le $(n+1)^e$ client commence son service juste après t_n , son service dure S_{n+1} , temps pendant lequel arrivent N_{n+1} autres personnes.
 Donc le $(n+1)^e$ client laisse $Q_{t_n} + N_{n+1} - 1$ clients après son départ.

si $Q_{t_n} = 0$, le serveur doit attendre le $(n+1)^e$ client. Quand celui-ci a fini son service, il laisse N_{n+1} personnes après son départ.

d'où $Q_{t_{n+1}} = N_{n+1} + (Q_{t_n} - 1)^+$ (formule valable pour G/G/1)

L_n ne dépend que de S_{n+1} et est indépendant de Q_{t_n} donc (N_n) est iid

$\Rightarrow (Q_{t_n})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est une chaîne de Markov

Proposition:

La chaîne $(Q_{t_n})_{n \in \mathbb{N}^*}$ a pour matrice de transition $P = \begin{bmatrix} b_0 & b_1 & b_2 & \dots \\ b_0 & b_1 & b_2 & \dots \\ 0 & b_0 & b_1 & \dots \\ 0 & 0 & b_0 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{bmatrix}$
 où $b_j = E\left(\frac{(\lambda S)^j}{j!} e^{-\lambda S}\right) = P(N=j)$

Démonstration: $P_{0j} = P(Q_{t_{n+1}} = j | Q_{t_n} = 0) = P(N_{n+1} = j | Q_{t_n} = 0) = P(N_{n+1} = j)$ par indépendance
 $= E[P(N_{n+1} = j | S_{n+1})] = E[P(j \text{ personnes arrivent pendant le temps } S_{n+1})]$
 $= E\left[e^{-\lambda S} \frac{(\lambda S)^j}{j!}\right] = b_j$ (arrivées poissonniennes)

si $i \geq 1$, $P_{ij} = P(Q_{t_{n+1}} = j | Q_{t_n} = i) = P(N_{n+1} = j - i + 1 | Q_{t_n} = i) = E[P(N_{n+1} = j - i + 1 | S_{n+1})]$
 $= \begin{cases} b_{j-i+1} \geq 0 & \text{si } j-i+1 \geq 0 \\ 0 & \text{si } j-i+1 < 0 \end{cases} \quad \square$

Remarque : on a $E(N_n) = \sum_{j=0}^{\infty} j b_j = E\left[\sum_{j=1}^{\infty} j e^{-\lambda S} \frac{(\lambda S)^j}{j!}\right] = E(\lambda S) = \lambda E(S) = \rho$.

Longueurs moyennes à l'état stationnaire

Théorème : Soit $\rho = \lambda E(S)$ l'intensité du trafic.

- 1) si $\rho < 1$: $(Q_{t_n})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est ergodique de loi stationnaire π dont la fonction génératrice est donnée par la formule de Pollaczek-Khintchine :

$$G_Q(z) = \sum_{j=0}^{\infty} \pi_j z^j = (1-\rho)(z-1) \frac{L_S(\lambda(1-z))}{z - L_S(\lambda(1-z))}, \text{ où } L_S(z) = E(e^{-zS}).$$

Et alors $(Q_t)_{t \in \mathbb{R}^+}$ est aussi ergodique de même limite.

- 2) si $\rho = 1$, $(Q_{t_n})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est récurrente nulle.

- 3) si $\rho > 1$, $(Q_{t_n})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est transitoire et $\lim_{n \rightarrow +\infty} Q_{t_n} = +\infty$ p.s.

Démonstration : $(Q_{t_n})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est irréductible aperiodique. On cherche une solution de

$$\pi = \pi P \text{ avec } \forall j \in \mathbb{N}, \pi_j > 0.$$

- $\pi_j = \pi_0 b_j + \sum_{i=1}^{j+1} \pi_i b_{j-i+1}$, $j \geq 0 \rightarrow$ équation de convolution $\pi_j = \pi_0 b_j + \underbrace{\sum_{i=0}^j \pi_{i+1} b_{j-i}}_{\pi_{j+1} * b}$
 \Rightarrow la solution est entièrement déterminée à partir de π_0 .

$$\text{et } G(\pi_{1+})(z) = \frac{G(z) - \pi_0}{z}$$

- On a en additionnant les équations $\pi_{n+1} b_0 = \pi_0 c_n + \sum_{i=1}^n \pi_i c_{n-i+1}$ où $c_n = 1 - b_0 - \dots - b_n > 0$. Ainsi si $\pi_0, \pi_1, \dots, \pi_n > 0$ alors $\pi_{n+1} > 0$.

D'où $\forall n \in \mathbb{N}, \pi_n > 0$ dès que $\pi_0 > 0$.

- Posons $B(z) = \sum_{j=0}^{\infty} b_j z^j = E \left[\sum_{j=0}^{\infty} \frac{(\lambda z S)^j}{j!} e^{-\lambda S} \right] = E[e^{-\lambda(1-z)S}] = L_S(\lambda(1-z))$

$$\text{On a donc } G(z) = \pi_0 B(z) + \frac{G(z) - \pi_0}{z} \Rightarrow G(z) = \pi_0 \frac{(z-1)B(z)}{z - B(z)}$$

Méthode directe : $Q_{t_{n+1}} = (Q_{t_n} - 1)^+ + N_{n+1} \Rightarrow G(z) = G_{L_\infty}(z) E[z^{(Q_{t_\infty} - 1)^+}] = B(z) \{ E[z^{Q_{t_\infty} - 1}] + P(Q_{t_\infty} = 0) \}$
 Déterminons π_0 .

$$1 = \lim_{z \rightarrow 1^-} G(z) = \pi_0 \frac{B(1)}{1 - B'(1)} \lim_{z \rightarrow 1^-} \frac{z-1}{z - B(z)} = \frac{\pi_0}{1 - B'(1)} \Rightarrow \pi_0 = 1 - B'(1)$$

$$\text{or } B'(z) = \lambda E[S e^{\lambda(z-1)S}] \Rightarrow B'(1) = \lambda E(S) = \rho \Rightarrow \pi_0 = 1 - \rho.$$

$\pi_0 > 0 \Leftrightarrow \rho < 1$. Donc si $\rho \geq 1$ la chaîne n'est pas ergodique.

Cas transitoire : $Q_{t_{n+1}} = N_{n+1} + (Q_{t_n} - 1)^+ \geq N_{n+1} + Q_{t_n} - 1 \Rightarrow Q_{t_n} \geq Q_{t_0} + \sum_{k=1}^n N_k - n$
 $\geq n \left[\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n N_k - 1 \right]$

Ainsi, si $\rho = E(N_k) > 1$ d'après la loi des grands nombres $\frac{1}{n} \sum_{k=1}^n N_k \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \rho > 1$ p.s.

d'où $Q_{t_n} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} +\infty$ p.s. (le cas récurrent nul peut se traiter avec Foster) \square

Corollaire :
$$\text{Si } \rho < 1, \quad E(Q_\infty) = \rho + \frac{\lambda^2 E(S^2)}{2(1-\rho)} = \rho + \frac{\rho^2}{1-\rho} \frac{1+k_s^2}{2} \quad \text{avec } k_s^2 = CV(S) = \frac{\text{var}(S)}{[E(S)]^2}$$

Démonstration : $E(Q_\infty) = G'_{Q_\infty}(1)$

$$\begin{aligned} \approx G'_{Q_\infty}(h+1) &= (1-\rho) h \times \frac{1 + \lambda h E(S) + o(h)}{(1-\rho)h - \frac{\lambda^2 h^2}{2} E(S^2) + o(h)} = \frac{1 + \lambda h E(S) + o(h)}{1 - \frac{\lambda^2 h}{2} E(S^2) + o(h)} \\ &= 1 + \left(\lambda E(S) + \frac{\lambda^2 E(S^2)}{2(1-\rho)} \right) h + o(h) \\ \Rightarrow G'_{Q_\infty}(1) &= \rho + \frac{\lambda^2 E(S^2)}{2(1-\rho)}. \quad \square \end{aligned}$$

Remarques : 1) $E(Q_\infty)$ est minimale pour des temps moyens d'arrivées et de services données lorsque que le temps de service est déterministe ($E(S^2) = (E(S))^2 + \text{var}(S)$)
 2) On retrouve la file $M(\lambda)/M(\mu)/1$: $G_{Q_\infty}(z) = \frac{(1-\rho)(z-1)\mu}{-\lambda z^2 + (\lambda+\mu)z - \mu} = \frac{\mu-\lambda}{\mu-\lambda z} = \frac{1-\rho}{1-\rho z} \Rightarrow \pi = \frac{\rho}{1-\rho}$.

Temps d'attente à l'état stationnaire

Soit \tilde{W}_n le temps d'attente du n^e client. On suppose $\rho < 1$.

Théorème :
$$\text{On a } L_{\tilde{W}_\infty}(z) = \frac{(1-\rho)z}{\lambda L_S(z) + z - \lambda} \quad \text{où } L_{\tilde{W}_\infty}(z) = E(e^{-z\tilde{W}_\infty}).$$

Démonstration : Soit un client qui attend un temps \tilde{W}_∞ avant d'être servi, puis est servi durant le temps S_∞ . Il part au bout du laps de temps $\tilde{W}_\infty + S_\infty$ laissant derrière lui Q_∞ clients arrivés pendant ce temps.

On a $(Q_\infty | \tilde{W}_\infty, S_\infty) : \mathcal{P}(\lambda(\tilde{W}_\infty + S_\infty))$.

$$\begin{aligned} \Rightarrow \text{d'une part : } E(z^{Q_\infty}) &= E[E(z^{Q_\infty} | \tilde{W}_\infty, S_\infty)] = E[e^{\lambda(\tilde{W}_\infty + S_\infty)(z-1)}] \\ &= E[e^{\lambda(z-1)\tilde{W}_\infty}] E[e^{\lambda(z-1)S}] \\ &= L_{W_\infty}(\lambda(1-z)) L_S(\lambda(1-z)) \quad (W_\infty, S \text{ indépendants}) \end{aligned}$$

d'autre part : $E(z^{Q_\infty}) = G_{Q_\infty}(z) = (1-\rho)(z-1) \frac{L_S(\lambda(1-z))}{z - L_S(\lambda(1-z))}$

d'où $L_{\tilde{W}_\infty}(\lambda(1-z)) = \frac{(1-\rho)(z-1)}{z - L_S(\lambda(1-z))}$ puis le résultat. \square

Corollaire :
$$E(\tilde{W}_\infty) = \frac{\lambda E(S^2)}{2(1-\rho)} = \frac{\rho}{1-\rho} \frac{1+k_s^2}{2} E(S).$$

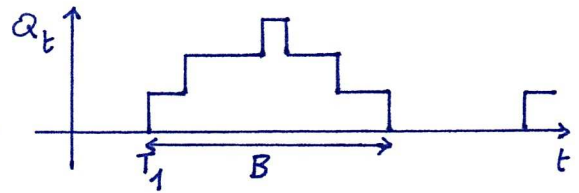
Démonstration :
$$\begin{aligned} E(\tilde{W}_\infty) &= -L'_{\tilde{W}_\infty}(0) = \lambda(1-\rho) \lim_{z \rightarrow 0} \frac{1 - L_S(z) + z L'_S(z)}{[\lambda L_S(z) + z - \lambda]^2} = \lambda(1-\rho) \lim_{z \rightarrow 0} \frac{z L''_S(z)}{2(\lambda L'_S(z) + 1)} \\ &= \frac{\lambda}{2} \times L''_S(0) \lim_{z \rightarrow 0} \frac{1}{1 + \lambda L'_S(z)} = \frac{\lambda E(S^2)}{2(1-\rho)}. \quad \square \end{aligned}$$

Remarque : on retrouve la file $M(\lambda)/M(\mu)/1$: $L_{\tilde{W}_\infty}(z) = \frac{(1-\rho)z(\mu+z)}{z^2 + (\mu-\lambda)z} = (1-\rho) \frac{\mu+z}{(\mu-\lambda)+z} \Rightarrow \tilde{W}_\infty : E(\mu-\lambda)$ modifiée en 0.

Formule de Little :
$$E(Q_\infty) = \lambda E(W_\infty) \quad (\text{Vérification directe})$$

Période d'activité

Soit $B = \inf \{t > 0 : Q_{t+T_1} = 0\}$, $\inf \emptyset = +\infty$.



Théorème : On a $L_B(z) = L_S(z + \lambda - \lambda L_B(z))$ où $L_B(z) = E(e^{-z} B)$
 De plus $P(B < \infty) = \begin{cases} 1 & \text{si } \rho \leq 1 \\ < 1 & \text{si } \rho > 1 \end{cases}$ et $E(B) = \begin{cases} \frac{E(S)}{1-\rho} & \text{si } \rho < 1 \\ +\infty & \text{si } \rho \geq 1 \end{cases}$

Démonstration : On définit un processus de branchement comme suit : soit N_n le nombre de clients ayant rejoint la queue pendant que le n^e client se fait servir.
 On a $N_n = \text{longueur}(E_n)$ où $E_0 = \{1^e \text{ client}\}$
 $E_{n+1} = \{\text{descendants des clients de } E_n\}$

$E(B) = E(S_1) + \sum_{n=0}^{\infty} E(\sum_{j=0}^n B_j 1_{N_1=n})$
 les descendants d'un client étant les clients arrivant pendant le service du client.
 Alors $P(B < \infty) = P\{\exists n \in \mathbb{N} : N_n = 0\}$.

$E(B) = E(S_1) + \sum_{n=0}^{\infty} n E(B \times (\lambda S_1)^n e^{-\lambda S_1})$
 $= E(S_1) + E(B) E(\lambda S_1)$
 $= E(S) [1 + \lambda E(B)]$
 Ecrivons B comme la somme des temps de service de chaque E_n :
 $B = S_1 + \sum_{j=0}^{N_1} B_j$, $B_0 = 0$, B_j : temps de service du j^e client et de ses descendants, $j \geq 1$.

si $\rho < 1$:
 $E(B) = -L'_B(0)$ Alors $L_B(z) = E(e^{-z} B) = E[E(e^{-z} S_1 e^{-z \sum_{j=0}^{N_1} B_j} | S_1)]$
 $= E[\sum_{n=0}^{\infty} E(e^{-z} S_1 e^{-z \sum_{j=0}^n B_j} | S_1, N_1=n) P(N_1=n | S_1)]$
 $= E[e^{-z} S_1 \sum_{n=0}^{\infty} E(e^{-z} B_1)^n \frac{(\lambda S_1)^n}{n!} e^{-\lambda S_1}]$
 car les $(B_j | S_1, N_1)$, $1 \leq j \leq N_1$, sont indépendants ^{i.i.d.} et $(N_1 | S_1) : P(\lambda S_1)$.

D'où $L_B(z) = E[e^{-(z+\lambda)S + \lambda S L_B(z)}] = L_S(z + \lambda - \lambda L_B(z))$. \square

Exemple : file $M(\lambda)/M(\mu)/1$: $\lambda L_B(z)^2 - (d + \mu + \lambda) L_B(z) + \mu = 0 \Rightarrow \begin{cases} L_B(z) = \frac{(d + \mu + \lambda) - \sqrt{(d + \mu + \lambda)^2 - 4d\mu}}{2\lambda} \\ E(B) = -L'_B(0) = \frac{1}{\mu - \lambda} \cdot \frac{2d \text{ var}(B) = (d + \mu) / (\mu - \lambda)^2}{12 \text{ bits}} \end{cases}$
 $f_B(t) = \frac{\sqrt{\lambda \mu}}{t} e^{-(\lambda + \mu)t} I_1(2t\sqrt{\lambda \mu})$ (cf. p. suiv.)

VI File GI/M(μ)/1

Données : Q_t : nombre de clients dans le système ;
 S_n : temps de service du n^e client, $(S_n)_{n \geq 1}$ i.i.d de loi $E(\mu)$.
 A_n : date d'arrivée du n^e client ; $T_n = A_{n+1} - A_n$, $(T_n)_{n \geq 1}$ i.i.d. de loi commune T .

Alors $Q_{A_n^-}$ est le nombre de clients dans le système avant l'arrivée du n^e client.

Etude de la suite $(Q_{A_n^-})_{n \in \mathbb{N}^*}$.

On a $Q_{A_{n+1}^-} = (Q_{A_n^-} + 1 - N'_n)^+$ où N'_n est le nombre de départs du système entre les n^e et $(n+1)^e$ arrivées (i.e. sur $[A_n, A_{n+1}[$)

N'_n dépend de $Q_{A_n^-}$ et $(N'_n | Q_{A_n^-}, T_n)$ suit une loi de Poisson tronquée :
 $P(N'_n = l | Q_{A_n^-} = q, T_n = t) = \begin{cases} \frac{(\mu t)^l}{l!} e^{-\mu t} & \text{si } l \leq q \\ \sum_{k=q+1}^{\infty} \frac{(\mu t)^k}{k!} e^{-\mu t} & \text{si } l = q+1 \end{cases}$
 (\rightarrow l départs ayant eu un service $E(\mu t)$ sur une période durant t) $(Q_t)_{t \in \mathbb{R}^+}$ se comporte entre deux arrivées successives comme un processus de mort pure de taux μ .
 suite: p.13 \rightarrow

Période d'activité : cas de la file $M(\lambda)/M(\mu)/1$.

$$\lambda L_B(z)^2 - (\lambda + \mu + z)L_B(z) + \mu = 0 \Rightarrow L_B(z) = \frac{(\lambda + \mu + z) - \sqrt{(\lambda + \mu + z)^2 - 4\lambda\mu}}{2\lambda}$$

Théorème :
$$f_B(t) = \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \frac{1}{t} e^{-(\lambda + \mu)t} I_1(2t\sqrt{\lambda\mu})$$

dém : On part de
$$\int_0^{+\infty} e^{-\alpha t} I_\nu(\beta t) dt = \frac{\beta^\nu}{\sqrt{\alpha^2 - \beta^2} [\alpha + \sqrt{\alpha^2 - \beta^2}]^\nu} = \frac{[\alpha - \sqrt{\alpha^2 - \beta^2}]^\nu}{\beta^\nu \sqrt{\alpha^2 - \beta^2}}$$

$$= \frac{e^{-\nu \operatorname{arcsinh}(\alpha/\beta)}}{\sqrt{\alpha^2 - \beta^2}} \quad (\text{Gradshteyn \& Ryzhik, p.729})$$

Pour $\nu = 1$:
$$\int_0^{+\infty} e^{-\alpha t} I_1(\beta t) dt = \frac{\alpha - \sqrt{\alpha^2 - \beta^2}}{\beta \sqrt{\alpha^2 - \beta^2}} = \frac{1}{\beta} \left[\frac{\alpha}{\sqrt{\alpha^2 - \beta^2}} - 1 \right]$$

On intègre par rapport à α sur $[\gamma, +\infty[$:

$$\begin{aligned} \int_0^{+\infty} \frac{e^{-\gamma t} I_1(\beta t)}{t} dt &= \int_0^{+\infty} \left[\int_\gamma^{+\infty} e^{-\alpha t} d\alpha \right] I_1(\beta t) dt \\ &= \int_\gamma^{+\infty} \left[\int_0^{+\infty} e^{-\alpha t} I_1(\beta t) dt \right] d\alpha \\ &= \int_\gamma^{+\infty} \frac{1}{\beta} \left[\frac{\alpha}{\sqrt{\alpha^2 - \beta^2}} - 1 \right] d\alpha \\ &= \frac{1}{\beta} \left[\sqrt{\alpha^2 - \beta^2} - \alpha \right]_\gamma^{+\infty} = \frac{1}{\beta} \left[\gamma - \sqrt{\gamma^2 - \beta^2} \right] \end{aligned}$$

d'où
$$\frac{(\lambda + \mu + z) - \sqrt{(\lambda + \mu + z)^2 - 4\lambda\mu}}{2\lambda} = \frac{2\sqrt{\lambda\mu}}{z} \int_0^{+\infty} e^{-(\lambda + \mu)t} I_1(2\sqrt{\lambda\mu} t) dt$$

$$\Rightarrow L_B(z) = \int_0^{+\infty} e^{-zt} f_B(t) dt = \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \int_0^{+\infty} e^{-zt} \times e^{-(\lambda + \mu)t} I_1(2\sqrt{\lambda\mu} t) dt$$

 ce qui donne $f_B(t) = \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \frac{1}{t} e^{-(\lambda + \mu)t} I_1(2\sqrt{\lambda\mu} t)$. \square

Corollaire :
$$E(B) = \frac{1}{\mu - \lambda} \text{ et } \operatorname{var}(B) = \frac{\lambda + \mu}{(\mu - \lambda)^3} \quad (\text{pour } \lambda < \mu)$$

dém 1 : en dérivant L_B ,
$$E(B) = -L_B'(0) = -\frac{1}{2\lambda} \left(1 - \frac{\lambda + \mu}{\lambda - \mu} \right) = \frac{1}{\mu - \lambda}$$

$$E(B^2) = L_B''(0) = \frac{1}{2\lambda} \frac{d}{dz} \frac{\lambda + \mu + z}{\sqrt{(\lambda + \mu + z)^2 - 4\lambda\mu}} \Big|_{z=0} = -\frac{1}{2\lambda} \left[\frac{1}{\lambda - \mu} - \frac{(\lambda + \mu)^2}{(\lambda - \mu)^3} \right] = \frac{2\mu}{(\mu - \lambda)^3}$$

$$\Rightarrow \operatorname{var}(B) = \frac{2\mu}{(\mu - \lambda)^3} - \frac{1}{(\mu - \lambda)^2} = \frac{\mu + \lambda}{(\mu - \lambda)^3}$$

dém 2 : en utilisant f_B ,
$$E(B) = \int_0^{+\infty} t f_B(t) dt = \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \int_0^{+\infty} e^{-(\lambda + \mu)t} I_1(2\sqrt{\lambda\mu} t) dt$$

$$= \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \times \frac{1}{2\sqrt{\lambda\mu}} \left[\frac{\lambda + \mu}{\lambda - \mu} - 1 \right] = \frac{1}{2\lambda} \times \frac{2\lambda}{\mu - \lambda} = \frac{1}{\mu - \lambda}$$

$$E(B^2) = \int_0^{+\infty} t^2 f_B(t) dt = \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \int_0^{+\infty} t e^{-(\lambda + \mu)t} I_1(2\sqrt{\lambda\mu} t) dt$$

Dérivons par rapport à α :
$$\int_0^{+\infty} t e^{-\alpha t} I_1(\beta t) dt = -\frac{d}{d\alpha} \int_0^{+\infty} e^{-\alpha t} I_1(\beta t) dt = -\frac{1}{\beta} \left[\frac{1}{\sqrt{\alpha^2 - \beta^2}} - \frac{\alpha^2}{(\alpha^2 - \beta^2)^{3/2}} \right]$$

$$= \frac{\beta}{(\alpha^2 - \beta^2)^{3/2}}$$

$$\Rightarrow E(B^2) = \sqrt{\frac{\mu}{\lambda}} \times \frac{2\sqrt{\lambda\mu}}{(\lambda - \mu)^3} = \frac{2\mu}{(\mu - \lambda)^3} \quad \square$$

Proposition :

$(Q_{\Delta_n^-})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est une chaîne de Markov de matrice de transition

$$P = \begin{bmatrix} 1 - \alpha_0 & \alpha_0 & 0 & 0 & \dots \\ 1 - \alpha_0 - \alpha_1 & \alpha_1 & \alpha_0 & 0 & \dots \\ 1 - \alpha_0 - \alpha_1 - \alpha_2 & \alpha_2 & \alpha_1 & \alpha_0 & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots \end{bmatrix} \quad \text{où } \alpha_j = \mathbb{E} \left[\frac{(\mu T)^j}{j!} e^{-\mu T} \right] = \mathbb{P}(N'_n = j | Q_{\Delta_n^-} \geq j)$$

Démonstration :

$$\begin{aligned} p_{i0} &= \mathbb{P}(Q_{\Delta_{n+1}^-} = 0 | Q_{\Delta_n^-} = i) = \mathbb{P}(N'_n \geq i+1 | Q_{\Delta_n^-} = i) \\ &= \int_0^{+\infty} \mathbb{P}(N'_n \geq i+1 | Q_{\Delta_n^-} = i, T_n = t) f_{T_n}(t) dt \\ &= \int_0^{+\infty} \left[1 - \sum_{k=0}^i \frac{(\mu t)^k}{k!} e^{-\mu t} \right] f_T(t) dt = 1 - \alpha_0 - \alpha_1 - \dots - \alpha_i \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{si } j \geq 1, \quad p_{ij} &= \mathbb{P}(N'_n = i-j+1 | Q_{\Delta_n^-} = i) \\ &= \int_0^{+\infty} \mathbb{P}(N'_n = i-j+1 | Q_{\Delta_n^-} = i, T_n = t) f_{T_n}(t) dt \\ &= \int_0^{+\infty} \frac{(\mu t)^{i-j+1}}{(i-j+1)!} e^{-\mu t} f_T(t) dt = \alpha_{i-j+1} \quad \text{si } j \leq i+1 \\ p_{ij} &= 0 \quad \text{si } j \geq i. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{Et alors } \alpha_j &= p_{j+k-1, k} = \mathbb{P}(N'_n = j | Q_{\Delta_n^-} = j+k-1) \quad \forall k \geq 1 \\ &= \mathbb{P}(N'_n = j | Q_{\Delta_n^-} \geq j). \quad \square \end{aligned}$$

Remarque : On a $\mathbb{E}(N'_n | Q_{\Delta_n^-} \geq N'_n) = \sum_{j=0}^{\infty} j \alpha_j = \mathbb{E} \left[\sum_{j=0}^{\infty} j e^{-\mu T} \frac{(\mu T)^j}{j!} \right] = \mathbb{E}(\mu T) = \frac{1}{\rho}$.

Longueur moyenne à l'état stationnaire

Théorème : Soit $\rho = \frac{1}{\mu \mathbb{E}(T)}$ l'intensité du trafic.

- 1) si $\rho < 1$: $(Q_{\Delta_n^-})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est ergodique de loi stationnaire $\pi_j = (1-\eta)\eta^j, j \geq 0$,
où η est la solution sur $]0, 1[$ de $\eta = L_T(\mu(1-\eta))$, $L_T(z) = \mathbb{E}(e^{-zT})$.
- 2) si $\rho = 1$: $(Q_{\Delta_n^-})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est récurrente nulle.
- 3) si $\rho > 1$: $(Q_{\Delta_n^-})_{n \in \mathbb{N}^*}$ est transitoire et $\lim_{n \rightarrow +\infty} Q_{\Delta_n^-} = +\infty$ p.s.

Démonstration : On résout l'équation $\pi = \pi P$ avec $\sum_{j=0}^{\infty} \pi_j = 1, \pi_j > 0$.

$$\pi = \pi P \Leftrightarrow \begin{cases} \pi_0 = \sum_{i=0}^{\infty} (1 - \alpha_0 - \alpha_1 - \dots - \alpha_i) \pi_i \\ \pi_j = \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i \pi_{i+j-1}, \quad j \geq 1. \end{cases}$$

On pose $\alpha_0 = 0$ et $\alpha_j = \pi_0 + \pi_1 + \dots + \pi_{j-1}, j \geq 1$.

Pour $j \geq 2$ on a $x_j = \sum_{i=0}^{\infty} (1 - \alpha_0 - \alpha_1 - \dots - \alpha_i) \pi_i + \sum_{k=1}^{j-1} \left(\sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i \pi_{i+k-1} \right)$

$$= \sum_{i=0}^{\infty} (1 - \alpha_0 - \alpha_1 - \dots - \alpha_i) (x_{i+1} - x_i) + \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i \underbrace{\sum_{k=1}^{j-1} (x_{i+k} - x_{i+k-1})}_{x_{i+j-1} - x_i}$$

$$= \sum_{i=0}^{\infty} \left[(1 - \alpha_0 - \alpha_1 - \dots - \alpha_i) x_{i+1} - (1 - \alpha_0 - \dots - \alpha_{i-1}) x_i + \alpha_i x_{i+j-1} \right]$$

$$= \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i x_{i+j-1}.$$

Pour $j=1$, $x_1 = \pi_0 = \sum_{i=0}^{\infty} (1 - \alpha_0 - \alpha_1 - \dots - \alpha_i) (x_{i+1} - x_i) = \sum_{i=0}^{\infty} \left[(1 - \alpha_0 - \dots - \alpha_i) x_{i+1} - (1 - \alpha_0 - \dots - \alpha_{i-1}) x_i + \alpha_i x_i \right]$

$$= \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i x_i.$$

Donc $\forall j \geq 1$, $x_j = \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i x_{i+j-1}$; puis on pose $y_j = 1 - x_j$, $j \geq 0$. ($y_0 = 1$)

Comme $\sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i = 1$, on a pour $j \geq 1$:

$$y_j = 1 - x_j = \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i - \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i x_{i+j-1} = \sum_{i=0}^{\infty} \alpha_i y_{i+j-1},$$

soit :

$$\begin{cases} \alpha_0 y_0 + \alpha_1 y_1 + \alpha_2 y_2 + \dots = y_1 \\ \alpha_0 y_1 + \alpha_1 y_2 + \dots = y_2 \\ \alpha_0 y_2 + \dots = y_3 \\ \vdots \end{cases}$$

puis $\pi_j = x_{j+1} - x_j = y_j - y_{j+1} = (1-\eta)z^j$.

Cherchons une solution de la forme $y_i = z^i$ avec $z \in]0, 1[$. On doit avoir

$$\varphi(z) \equiv \alpha_0 + \alpha_1 z + \alpha_2 z^2 + \dots = z.$$

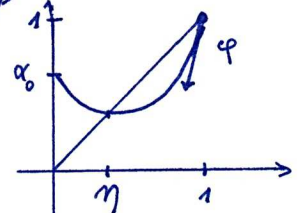
On a $\varphi(z) = E \left[\sum_{j=0}^{\infty} \frac{(\mu z T)^j}{j!} e^{-\mu T} \right] = E \left[e^{\mu(z-1)T} \right] = L_T(\mu(1-z))$.

$\varphi'(z) = \alpha_1 + 2\alpha_2 z + \dots \Rightarrow \varphi'(1) = \sum_{j=1}^{\infty} j \alpha_j = E(\mu T) = \frac{1}{\rho}$

$\varphi''(z) \geq 0$ pour $z \in [0, 1]$ $\Rightarrow \varphi$ convexe

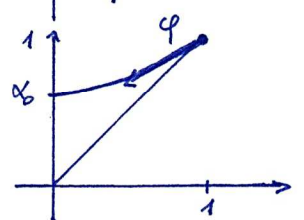
• si $\rho < 1$ on a $\varphi'(1) > 1$ et alors :

z	0	η	1
$\varphi'(z)-1$		-	+
$\varphi(z)-z$	α_0		0



• si $\rho \geq 1$ on a $\varphi'(z) \leq \varphi'(1) \leq 1$ et alors

z	0	1
$\varphi'(z)-1$		-
$\varphi(z)-z$	α_0	0



Cas transitoire : $Q_{\Delta_{n+1}} \geq Q_{\Delta_n} + 1 - N'_n \Rightarrow Q_{\Delta_{n+1}} \geq Q_{\Delta_1} + n - \sum_{k=1}^n N'_k \geq n \left(1 - \frac{1}{m} \sum_{k=1}^m N'_k \right)$

puis on conclut à l'aide de la loi des grands nombres. \square

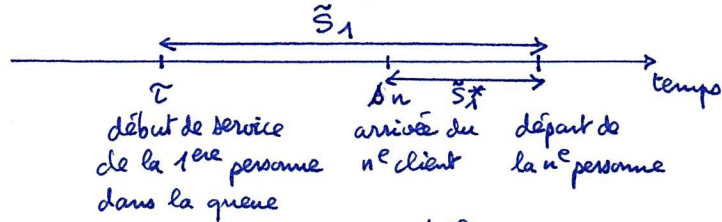
Remarque : on retrouve la file $M(d)/M(\mu)/1$: $\eta = \frac{d}{d - (\eta-1)\mu} \Leftrightarrow \eta = 1$ ou ρ et $\pi_i = \eta(1-\rho)^i$.

Corollaire : $\boxed{\text{si } \rho < 1, E(Q_{\infty}) = \frac{\eta}{1-\eta}}$

Temps d'attente à l'état stationnaire

Soit \tilde{W}_n le temps d'attente du n^{e} client. On a $\tilde{W}_n = \begin{cases} \tilde{S}_1^* + \tilde{S}_2 + \dots + \tilde{S}_{Q_{A_n^-}} & \text{si } Q_{A_n^-} \geq 1 \\ 0 & \text{si } Q_{A_n^-} = 0 \end{cases}$

$\tilde{S}_2, \dots, \tilde{S}_{Q_{A_n^-}}$ étant les temps de service des clients en attente et \tilde{S}_1^* celui du client déjà en $Q_{A_n^-}$ train de se faire servir. En fait $\tilde{S}_1^* \stackrel{\text{notant}}{=} \tilde{S}_1$. En effet, si τ est l'instant de début de service de ce client, on sait qu'à l'instant d'arrivée du n^{e} , il a déjà eu un service durant $A_n - \tau$. Ainsi $\tilde{S}_1^* = (\tilde{S}_1 - (A_n - \tau) \mid \tilde{S}_1 > A_n - \tau)$.



$$\begin{aligned} \text{On a } P(\tilde{S}_1^* > s) &= \frac{P(\tilde{S}_1 - (A_n - \tau) > s)}{P(\tilde{S}_1 > A_n - \tau)} = \frac{\int_0^{+\infty} P(\tilde{S}_1 > s + u) f_{A_n - \tau}(u) du}{P(\tilde{S}_1 > A_n - \tau)} \\ &= P(\tilde{S}_1 > s) \frac{\int_0^{+\infty} P(\tilde{S}_1 > u) f_{A_n - \tau}(u) du}{P(\tilde{S}_1 > A_n - \tau)} \quad (\tilde{S}_1 : \text{loi exponentielle}) \\ &= P(\tilde{S}_1 > s) \end{aligned}$$

d'où $\tilde{S}_1^* = \tilde{S}_1$ et alors \tilde{W}_n suit la loi d'Erlang $\Gamma(m, \mu)$ si $Q_{A_n^-} = m \geq 1$.

* Fonction de répartition de \tilde{W}_∞ :

$$\begin{aligned} F_{\tilde{W}_\infty}(t) &= P(\tilde{W}_\infty \leq t) = \underbrace{P(Q_\infty = 0)}_{\pi_0} + \sum_{n=1}^{\infty} P(\tilde{W}_\infty \leq t \mid Q_\infty = n) \underbrace{P(Q_\infty = n)}_{\pi_n} \\ &= 1 - \eta e^{-\mu(1-\eta)t}, \quad t \geq 0 \quad (\text{analogue au cas de la file } M(d)/M(\mu)/1) \end{aligned}$$

* Autre méthode : transformée de Laplace de \tilde{W}_∞

$$L_{\tilde{W}_\infty}(z) = P(Q_\infty = 0) + \sum_{n=1}^{\infty} E(e^{-zS})^n P(Q_\infty = n) = \sum_{n=0}^{\infty} \pi_n \left(\frac{\mu}{\mu+z}\right)^n = G_{Q_\infty}\left(\frac{\mu}{\mu+z}\right)$$

or $Q_\infty : G(1-\eta)$ donc $G_{Q_\infty}(z) = \frac{1-\eta}{1-\eta z}$, d'où

$$L_{\tilde{W}_\infty}(z) = (1-\eta) \frac{\mu+z}{(1-\eta)\mu+z} \Rightarrow \boxed{\tilde{W}_\infty : \mathcal{E}((1-\eta)\mu) \text{ modifiée en } 0, P(\tilde{W}_\infty = 0) = 1-\eta.}$$

$$\text{On a donc } \boxed{E(\tilde{W}_\infty) = \frac{\eta}{(1-\eta)\mu} = \frac{\eta}{1-\eta} E(S)}$$

Formule de Little : $\boxed{E(Q_\infty) = \mu E(\tilde{W}_\infty)}$ (vérification directe)

Processus des sorties en régime stationnaire

Soit $T_n = t_{n+1} - t_n$ le laps de temps séparant les instants de sortie des n^e et $(n+1)^e$ personnes.

On a $T_n = \begin{cases} S_{n+1} & \text{si } Q_{t_n} > 0 \\ S_{n+1} + I_n & \text{si } Q_{t_n} = 0 \end{cases} = S_{n+1} + I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}}$ avec $(I_n | Q_{t_n}=0) = \text{temps d'attente d'un nouveau client} \rightarrow E(I) = \frac{1}{\lambda}$

$\bullet L_{T_n}(s) = E(e^{-sT_n}) = L_{S_{n+1}}(s) [E(e^{-sI_n} | Q_{t_n} > 0) + P(Q_{t_n}=0)] = [\pi_0 \frac{\lambda}{\lambda+s} + (1-\pi_0)] L_S(s)$

$\Rightarrow \boxed{L_T(s) = \frac{\lambda + (1-\pi_0)s}{\lambda + s} L_S(s)}$

$\bullet \text{cov}(T_{n-1}, T_n) = \text{cov}(S_n + I_{n-1} \mathbb{1}_{\{Q_{t_{n-1}}=0\}}, S_{n+1} + I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}})$
 $= \underbrace{\text{cov}(S_n, S_{n+1})}_0 + \underbrace{\text{cov}(S_{n+1}, I_{n-1} \mathbb{1}_{\{Q_{t_{n-1}}=0\}})}_0 + \text{cov}(S_n, I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}}) + \text{cov}(I_{n-1} \mathbb{1}_{\{Q_{t_{n-1}}=0\}}, I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}})$
 $= E[S_n I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}}] - E(S_n) E[I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}}] + E[I_{n-1} I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_{n-1}}=Q_{t_n}=0\}}] + [E(I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}})]^2$

or $\ast E[I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}}] = P\{Q_{t_n}=0\} E[I_n | Q_{t_n}=0] = \frac{\pi_0}{\lambda}$

$\ast E[I_{n-1} I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_{n-1}}=Q_{t_n}=0\}}] = P(Q_{t_{n-1}}=0) E[I_{n-1} I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}} | Q_{t_{n-1}}=0]$
 $= \pi_0 E(I_{n-1} | Q_{t_{n-1}}=0) E(I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}} | Q_{t_{n-1}}=0)$
 $= \pi_0 E(I_{n-1} | Q_{t_{n-1}}=0) \underbrace{P(Q_{t_n}=0 | Q_{t_{n-1}}=0) E(I_n | Q_{t_n}=0)}_{= P(\text{pas d'arrivée pendant } S_n) E(I_n | Q_{t_n}=0)}$
 $= \frac{\pi_0}{\lambda^2} E(e^{-\lambda S})$

$\ast E[S_n I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}}] = P(Q_{t_n}=0) E[S_n I_n | Q_{t_n}=0] = \pi_0 E(S_n | Q_{t_n}=0) E(I_n | Q_{t_n}=0)$
 $= \frac{1}{\lambda} E[S_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}}]$, or $Q_{t_n}=0 \Leftrightarrow Q_{t_{n-1}} \in \{0, 1\}$ et pas d'arrivée pendant S_n
 $= \frac{1}{\lambda} E[S_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_{n-1}} \in \{0, 1\}\}}] \underbrace{P(\text{pas d'arrivée pendant } S_n | S_n)}_{e^{-\lambda S_n}}$
 $= \frac{1}{\lambda} P(Q_{t_{n-1}} \leq 1) E[S_n e^{-\lambda S_n}]$
 $= \frac{\pi_0 + \pi_1}{\lambda} \underbrace{E(S e^{-\lambda S})}_{-L'_S(\lambda)}$

Comme $G_Q(z) = (1-\rho) \frac{(z-1)L_S(\lambda(1-z))}{z - L_S(\lambda(1-z))}$, $\pi_0 = G_Q(0) = 1-\rho$
 $\pi_1 = G'_Q(0) = (1-\rho) \left[-\frac{L_S(\lambda) + \lambda L'_S(\lambda)}{L_S(\lambda)} + \frac{L_S(\lambda)(1 + \lambda L'_S(\lambda))}{L_S(\lambda)^2} \right]$
 $= \pi_0 \left(\frac{1}{L_S(\lambda)} - 1 \right)$

donc $E[S_n I_n \mathbb{1}_{\{Q_{t_n}=0\}}] = -\frac{\pi_0 L'_S(\lambda)}{\lambda L_S(\lambda)}$

D'où $\text{cov}(T_{n-1}, T_n) = \pi_0 \left[\frac{-L'_S(\lambda)}{\lambda L_S(\lambda)} - \frac{E(S)}{\lambda} + \frac{L_S(\lambda)}{\lambda^2} - \frac{\pi_0}{\lambda^2} \right]$ soit $\text{cov}(T_{n-1}, T_n) = \frac{\pi_0}{\lambda L_S(\lambda)} \left[-\lambda L'_S(\lambda) + L_S(\lambda)^2 - L_S(\lambda) \right]$

Et alors T_{n-1}, T_n non corrélés pour toute file M(λ)/GI/1 $\Leftrightarrow \forall \lambda > 0, -\lambda L'_S(\lambda) + L_S(\lambda)^2 - L_S(\lambda) = 0$

Equation de Bernoulli : $\left(\frac{1}{L_S}\right)'(z) = \frac{1}{z} \left(\frac{1}{L_S(z)} - 1\right) \Rightarrow \frac{1}{L_S(z)} - 1 = C z \Rightarrow L_S(z) = \frac{1}{1+Cz}$,

soit, en posant $C = \frac{1}{\mu}$: $L_S(z) = \frac{\mu}{\mu+z}$ et alors $S : \mathcal{E}(\mu)$. Ainsi, la file M(λ)/M(μ)/1 est la

seule file M/GI/1 pour laquelle les temps de sortie sont non corrélés.

VII File GI/GI/1

Rappelons l'équation de Lindley: $\tilde{W}_{n+1} = (\tilde{W}_n + S_n - T_{n+1})^+ = (\tilde{W}_n + U_n)^+$ avec $U_n = S_n - T_{n+1}$.

On a $\tilde{W}_{n+1} = \max(0, \tilde{W}_n + U_n) = \max(0, \max(U_n, U_n + \tilde{W}_{n-1} + U_{n-1})) = \max(0, U_n, \max(U_n + U_{n-1}, U_n + U_{n-1} + \tilde{W}_{n-2} + U_{n-2}))$
 $= \dots = \max(0, U_n, U_n + U_{n-1}, \dots, U_n + U_{n-1} + \dots + U_1)$

D'où $\tilde{W}_{n+1} \stackrel{\text{loi}}{=} \max(0, U_1, U_1 + U_2, \dots, U_1 + \dots + U_n)$

Prenons $\Sigma_0 = 0, \Sigma_n = U_1 + \dots + U_n$ pour $n \geq 1, \bar{W}_{n+1} = \max(0, \Sigma_1, \Sigma_2, \dots, \Sigma_n)$.

Théorème (Lindley 1952): Soit $\rho = \frac{E(S)}{E(T)}$ l'intensité du trafic.
 • si $\rho < 1$, $\tilde{W}_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \tilde{W}_\infty$
 • si $\rho > 1$ ou [$\rho = 1$ et $\mathbb{P}(S-T \neq 0) > 0$], $\bar{W}_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} +\infty$ p.s.

Démonstration: 1) Pour $t \geq 0$: $F_{\tilde{W}_{n+1}}(t) = \mathbb{P}((\tilde{W}_n + U_n)^+ \leq t) = \int_{-\infty}^{+\infty} \underbrace{\mathbb{P}((\tilde{W}_n + s)^+ \leq t)}_{\mathbb{P}(\tilde{W}_n \leq t-s) \text{ si } s \leq t, 0 \text{ si } s > t} f_{U_n}(s) ds$
 $= \int_{-\infty}^t F_{\tilde{W}_n}(t-s) f_{U_n}(s) ds$

$\tilde{W}_1 = 0 \Rightarrow F_{\tilde{W}_1}(t) = 1 \Rightarrow F_{\tilde{W}_2}(t) - F_{\tilde{W}_1}(t) \leq 0$
 puis $F_{\tilde{W}_{n+1}}(t) - F_{\tilde{W}_n}(t) \leq \int_{-\infty}^t [F_{\tilde{W}_n}(t-s) - F_{\tilde{W}_{n-1}}(t-s)] f_{U_n}(s) ds$

Ainsi, par récurrence, $(F_{\tilde{W}_n})_{n \in \mathbb{N}^*} \downarrow$ donc convergente: $\forall t \geq 0, F_{\tilde{W}_n}(t) \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} F(t)$.

2) La suite de v.a. $(\bar{W}_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$ est croissante, ce qui n'était pas le cas pour $(\tilde{W}_n)_{n \in \mathbb{N}^*}$, donc convergente: $\bar{W}_n \xrightarrow[n \rightarrow +\infty]{} \bar{W}_\infty$, éventuellement $\bar{W}_\infty = +\infty$ avec probabilité > 0 .

Comme $F_n(t) = \mathbb{P}(\tilde{W}_n \leq t) = \mathbb{P}(\bar{W}_n \leq t) = \mathbb{P}(\exists k \leq n, \Sigma_k \leq t)$ on a $F(t) = \mathbb{P}(\exists n, \Sigma_n \leq t)$

La loi des grands nombres enseigne que $\frac{1}{n} \Sigma_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} E(\Sigma_1) = E(S) - E(T)$ p.s., donc:

• si $E(S) < E(T)$ (i.e. $\rho < 1$): $\mathbb{P}(\Sigma_n > 0 \text{ pour une infinité de } n) = \mathbb{P}(\frac{1}{n} \Sigma_n - E(\Sigma_1) > |E(\Sigma_1)| \text{ pour une infinité de } n) = 0$

et alors $\mathbb{P}(\bar{W}_\infty = \max(0, \Sigma_1, \dots, \Sigma_{n_0}) \text{ pour un } n_0) = 1$, i.e. $\bar{W}_\infty < +\infty$ p.s.
 soit encore $F = F_{\tilde{W}_\infty}$: $\bar{W}_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \tilde{W}_\infty = \bar{W}_\infty$.

• si $E(S) > E(T)$ (i.e. $\rho > 1$): $\mathbb{P}(\Sigma_n \geq t) = \mathbb{P}(\frac{1}{n} \Sigma_n - E(\Sigma_1) \geq \frac{t}{n} - E(\Sigma_1)) \geq \mathbb{P}(\frac{1}{n} \Sigma_n - E(\Sigma_1) \geq -\frac{1}{2} E(\Sigma_1))$ si $n \geq \frac{2t}{E(\Sigma_1)}$

et alors $\mathbb{P}(\Sigma_n \geq t) \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} 1$ et $F(t) = 0$ i.e. $\bar{W}_\infty = +\infty$ p.s.

• si $E(S) = E(T)$ et $\mathbb{P}(S \neq T) > 0$ (i.e. $\rho = 1$ et $\text{var}(S-T) > 0$) on peut conclure à l'aide de la loi du logarithme itéré. \square

Théorème (Spitzer 1955)

$$L(\mu, z) \equiv \sum_{n=0}^{\infty} L_{\tilde{W}_{n+1}}(z) \mu^n = \exp \left[\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\mu^n}{n} L_{(\sum_{k=1}^n U_k)^+}(z) \right]$$

$$L_{\tilde{W}_\infty}(z) = \exp \left[- \sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n} [1 - L_{(\sum_{k=1}^n U_k)^+}(z)] \right]$$

2^e formule: $L_{\tilde{W}_\infty}(z) = \lim_{\mu \rightarrow 1^-} (1-\mu) L(\mu, z) = \lim_{\mu \rightarrow 1^-} e^{\ln(1-\mu)} L(\mu, z) = \lim_{\mu \rightarrow 1^-} L(\mu, z) \exp\left(-\sum_{n=1}^{\infty} \frac{\mu^n}{n}\right)$.

Temps d'attente moyen en régime stationnaire

Pour étudier les variations de Σ_n on introduit les instants de croissance :

$$\begin{cases} l_0 = 0 \\ l_{n+1} = \min\{k > l_n : \Sigma_k > \Sigma_{l_n}\}, +\infty \text{ si } \emptyset \end{cases}$$

puis $\Lambda =$ nombre de points de croissance $= \text{card}\{n \in \mathbb{N}^* : l_n < +\infty\}$
 $=$ dernier instant de croissance $= \max\{n \in \mathbb{N}^* : l_n < +\infty\}$

Prenons $\eta = \mathbb{P}\{\exists n \in \mathbb{N}^* : \Sigma_n > 0\}$ et $Z_n = \Sigma_{l_n} - \Sigma_{l_{n-1}}$.

Lemme : Λ : $\mathcal{E}_\eta(1-\eta)$ i.e. $\mathbb{P}(\Lambda = \ell) = \eta^\ell(1-\eta), \ell \geq 0$ et $\mathbb{E}(\Lambda) = \frac{\eta}{1-\eta}$.

Démonstration : en effet $\frac{\mathbb{P}(\Lambda \geq \ell+1)}{\mathbb{P}(\Lambda \geq \ell)} = \frac{\mathbb{P}(\Lambda \geq \ell) \mathbb{P}(\exists n \in \mathbb{N}^* : \Sigma_n > 0)}{\mathbb{P}(\Lambda \geq \ell)} = \eta$. \square

Par ailleurs, $(Z_n)_{0 \leq n \leq \Lambda}$ est i.i.d. de moyenne $\mathbb{E}(Z_1) = \mathbb{E}(\Sigma_{l_1}) = \mathbb{E}(l_1) \mathbb{E}(S-T)$

et $\tilde{W}_\infty \stackrel{\text{loi}}{=} \Sigma_{l_\Lambda}$.

$$\begin{aligned} \text{Ainsi } L_{\tilde{W}_\infty}(z) &= \mathbb{E}(e^{-z \tilde{W}_\infty}) = \sum_{n=0}^{\infty} \mathbb{E}(e^{-z \Sigma_{l_n}}) \mathbb{P}(\Lambda = n) \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} (L_{Z_1}(z))^n \mathbb{P}(\Lambda = n) = G_\Lambda(L_{Z_1}(z)) \end{aligned}$$

$$L_{\tilde{W}_\infty}(z) = \frac{1-\eta}{1-\eta L_Z(z)}$$

$$\text{et } \mathbb{E}(\tilde{W}_\infty) = \frac{\eta}{1-\eta} \mathbb{E}(l_1) \mathbb{E}(U) \quad \text{avec } \eta = \mathbb{P}(W > 0), \quad l_1 = \min\{k > 0 : \Sigma_k > 0\}$$

Prolongements : autres types de discipline :

- par paquets (arrivées ou/et service)
- priorités \rightarrow avec achèvement de service (sans préemption)
 \rightarrow avec interruption de service (préemption) \rightarrow reprise du service en l'état
 \rightarrow reprise du service depuis le début

- LCFS
- RANDOM: choix aléatoire du client par le serveur
- services en série

cas M/M/1 :



- réseaux de Jackson (ouverts, fermés)
 - PROCESSOR SHARING: partage du service par plusieurs files
- Calculs de variance pour compléter ceux de moyenne ...



Simulation

- simuler les temps inter-arrivées indépendants T_n
- $\Delta_n = T_n, \Delta_{n+1} = \Delta_n + T_{n+1}$: instants d'arrivée
- simuler les temps de service indépendants S_n
- $\tilde{W}_1 = 0, \tilde{W}_{n+1} = (\tilde{W}_n + S_n - T_{n+1})^+$: temps d'attente
- $\sigma_n = \Delta_n + \tilde{W}_n + S_n$: instants de sortie
- trier les Δ_n, σ_n
- tracer les graphes en escaliers $t \mapsto A_t, D_t, Q_t$.

File GI/GI/k

Soit σ_n l'instant de sortie de la n^e personne et d_n l'instant de la n^e sortie (pas nécessairement la n^e personne).

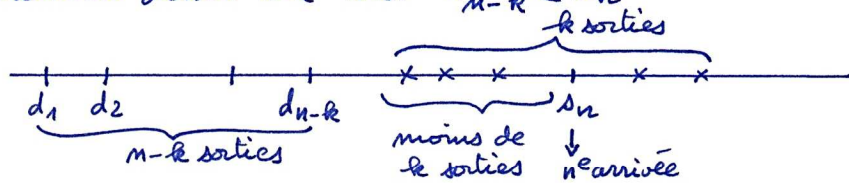
Avec k serveurs, les k premières personnes n'ont pas d'attente :

$$\tilde{W}_1 = \dots = \tilde{W}_k = 0 \quad \text{et donc} \quad \sigma_i = d_i + S_i, \quad 1 \leq i \leq k.$$

Supposons connus les $\sigma_1, \dots, \sigma_{n-1}$ ($n > k$). On les ordonne : $\sigma_1^{(n-1)} \leq \dots \leq \sigma_{n-1}^{(n-1)}$ ce qui donne les $d_1 \leq \dots \leq d_{n-1}$ avant la n^e arrivée.

Lorsque la n^e personne arrive :

- 1) soit il y a un serveur libre et alors $\tilde{W}_n = 0$. Ceci se produit ssi il y a au plus $k-1$ personnes devant elle i.e. $d_{n-k} \leq d_n$



- 2) soit tous les serveurs sont occupés, il y a au moins k personnes devant elle (dont la $(n-1)^e$) et on a $d_{n-k} > d_n$. Notons alors j_1, \dots, j_k les numéros d'ordre d'arrivées de ces k personnes. On a

$$\{\sigma_{j_1}, \dots, \sigma_{j_k}\} = \{d_{n-k}, d_{n-k+1}, \dots, d_{n-1}\} \quad \text{avec} \quad d_{n-k} \leq \dots \leq d_{n-1}.$$

La première de ces personnes qui a terminé son service sort à l'instant $d_{n-k} = \sigma_{j_1} \wedge \dots \wedge \sigma_{j_k}$ et la n^e personne démarre alors son service.

$$\begin{aligned} \text{Dans ce cas } \tilde{W}_n &= d_{n-k} - d_n = \min(\sigma_{j_1} - d_n, \dots, \sigma_{j_k} - d_n) \quad \text{avec} \quad \sigma_j = d_j + \tilde{W}_j + S_j \\ &= \min(W_{j_1} + S_{j_1} - (d_n - d_{j_1}), \dots, W_{j_k} + S_{j_k} - (d_n - d_{j_k})) \end{aligned}$$

D'où l'équation (analogue à celle de Lindley) :

$$\boxed{\tilde{W}_n = (d_{n-k} - d_n)^+}$$

ex: pour la $(k+1)^e$ personne, $\tilde{W}_{k+1} = (d_1 - d_{k+1})^+ = (\sigma_1 \wedge \dots \wedge \sigma_k - d_{k+1})^+$

Puis $\sigma_n = d_n + \tilde{W}_n + S_n$, puis réordonner les $\sigma_1, \dots, \sigma_n$: ceci donne

$$\sigma_1^{(n)} \leq \dots \leq \sigma_n^{(n)} \quad \text{soit encore} \quad d_1 \leq \dots \leq d_n \quad \text{avant la } (n+1)^e \text{ arrivée.}$$