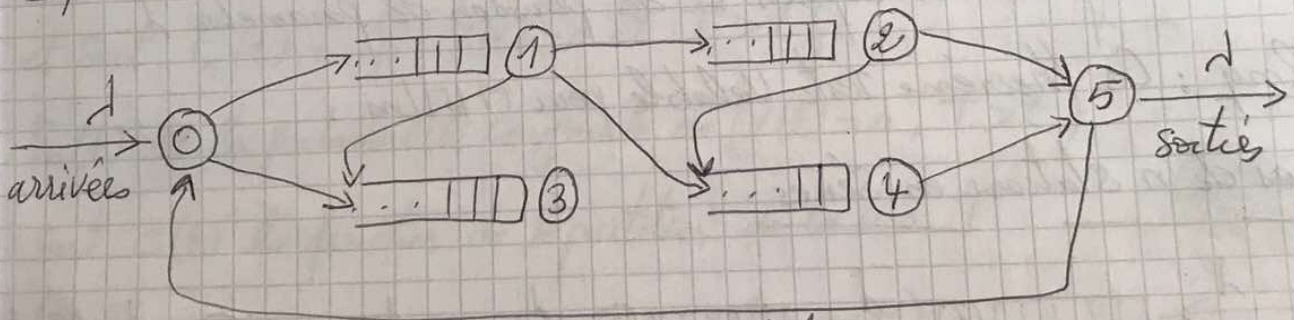


Réseaux de files d'attente

Définition : un réseau de files d'attente est un ensemble de n systèmes de files d'attente dans lesquels les clients se déplacent selon un itinéraire pré-établi ou aléatoire. Si le réseau comporte une arrivée de clients de l'extérieur et une sortie de clients vers l'extérieur, il est dit ouvert. Dans le cas contraire, le réseau est dit fermé et il contient alors un nombre constant d'unités.

Remq : Dans le cas général, les clients peuvent arriver de l'extérieur à n'importe quelle station et peuvent quitter le système de n'importe quelle station. Comme ils peuvent retourner à une station déjà visitée ou sauter quelques stations complètement.

Exp de réseau ouvert :



Réseau ouvert à 4 stations

Les stations du réseau étant notées de 1 à n , désignons par 0 la source (arrivées des clients) et $n+1$ le puits (sortie des clients).

Dans ce qui suit, on s'intéresse aux réseaux de files d'attente avec les caractéristiques suivantes :

- 1) Les arrivées de l'extérieur à la station i sont poissonniennes de taux δ_i
- 2) Les temps de service pour chaque serveur à la station i , sont indépendants et exponentiels de taux μ_i
- 3) p_{ij} = probabilité qu'un client qui termine son service à la station i , se dirige vers la station j . $i = \overline{1, n}$, $j = \overline{1, n}$
- $p_{i, n+1}$ = prob qu'un client qui termine son service à la station i , se dirige vers l'extérieur.
- m_i = nombre de serveurs à la station i

Rmq : des réseaux qui ont ces propriétés s'appellent réseaux de JACKSON.

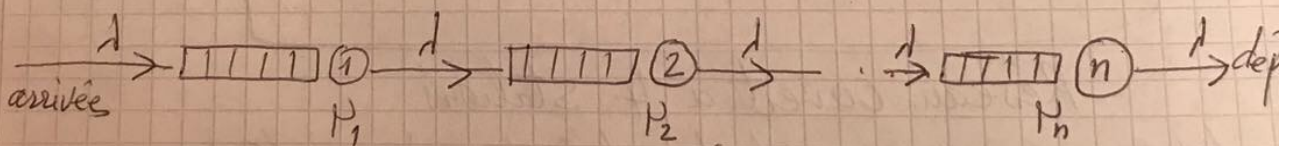
Flux des départs : (Théorème de Burke)

Soit un système $M/M/1$ de paramètre (λ, μ)

Alors le flux des départs est de poisson de paramètre λ .

Rmq : Ce théorème reste valable pour $M/M/m$.

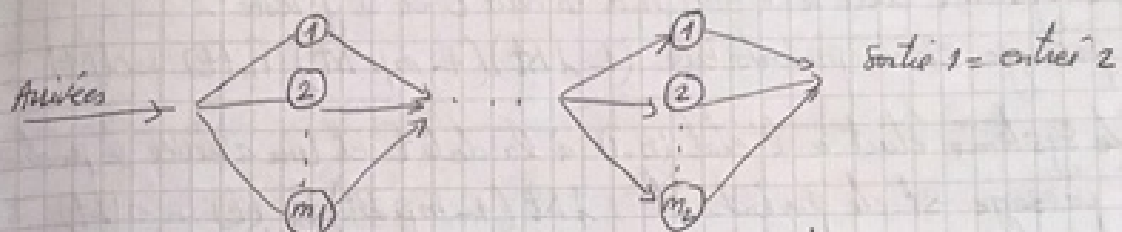
Cas de n stations en série.



Dans ce cas, on considère $\delta_i = \begin{cases} \lambda & \text{si } i=1 \\ 0 & \text{ailleurs} \end{cases}$

$$p_{ij} = \begin{cases} 1 & \text{si } j=i+1 \\ 1 & \text{si } i=n, j=n+1 \\ 0 & \text{ailleurs} \end{cases} \quad 1 \leq i \leq n-1$$

exp: Atelier de fabrication ou de montage
 le modèle de série est une succession de files avec aucune restriction sur la capacité de la file en station.



On peut considérer chaque station comme un modèle $M/M/1$ et pour étudier le système global, on peut étudier chaque système élémentaire individuellement et dans ce cas l'analyse complète de ce réseau est possible.

Démontrons le théorème de Burke pour ce réseau.

Soit $X(t)$ le nombre de clients dans le réseau à la date t .

$$P_n = p(X(t) = n)$$

soit T la v.a. = { temps entre deux départs successifs }
 et soit $F_n(t) = p(X(t) = n \text{ et } T > t)$

$F_n(t)$ est la probabilité conjointe de $(X(t) = n, T > t)$

Soit $C(t)$ la fonction de répartition de la v.a. T

On a:
$$C(t) = p(T \leq t) = 1 - p(T > t)$$

et on a:
$$p(T > t) = \sum_{n=0}^{\infty} F_n(t)$$

d'où
$$C(t) = 1 - \sum_{n=0}^{\infty} F_n(t)$$

Donc pour trouver $C(t)$, il faut déterminer $F_n(t)$.

pour écrire les équations permettant de trouver $F_n(t)$, considérons

tous les cas possibles pour atteindre l'état n à la date $(t + \Delta t)$
 1) Si $n \geq m$ deux situations sont possibles

a) Le système était à l'état n à la date t et il y reste.
 de passage et de probabilité $(1 - \lambda \Delta t)(1 - m\mu \Delta t) F_n(t) + o(\Delta t)$

b) Le système était à l'état $(n-1)$ à la date t et une arrivée se produit
 de passage et de probabilité $\lambda \Delta t (1 - m\mu \Delta t) F_{n-1}(t) + o(\Delta t)$

$$F_n(t + \Delta t) = (1 - \lambda \Delta t)(1 - m\mu \Delta t) F_n(t) + \lambda \Delta t (1 - m\mu \Delta t) F_{n-1}(t) + o(\Delta t)$$

2) $1 \leq n \leq m$

Un raisonnement analogue nous conduit à :

$$F_n(t + \Delta t) = (1 - \lambda \Delta t)(1 - n\mu \Delta t) F_n(t) + \lambda \Delta t (1 - n\mu \Delta t) F_{n-1}(t) + o(\Delta t)$$

3) Si $n=0$; une seule situation est possible pour atteindre l'état 0
 à la date $t + \Delta t$.

Le système était à l'état 0 et il y reste.

$$F_0(t + \Delta t) = (1 - \lambda \Delta t) F_0(t) + o(\Delta t)$$

par conséquent on a :

$$\begin{cases} F_n(t + \Delta t) = (1 - \lambda \Delta t)(1 - m\mu \Delta t) F_n(t) + \lambda \Delta t (1 - m\mu \Delta t) F_{n-1}(t) + o(\Delta t) & n \geq m \\ F_n(t + \Delta t) = (1 - \lambda \Delta t)(1 - n\mu \Delta t) F_n(t) + \lambda \Delta t (1 - n\mu \Delta t) F_{n-1}(t) + o(\Delta t) & 1 \leq n < m \\ F_0(t + \Delta t) = (1 - \lambda \Delta t) F_0(t) + o(\Delta t) \end{cases}$$

En transposant $F_n(t)$ à gauche, en divisant les deux membres par Δt et en faisant tendre $\Delta t \rightarrow 0$, on obtient les équations différentielles suivantes :

$$\begin{cases}
 \frac{dF_n(t)}{dt} = -(\lambda + m\mu) F_n(t) + \lambda F_{n-1}(t) & n \geq m \\
 \frac{dF_n(t)}{dt} = -(\lambda + n\mu) F_n(t) + \lambda F_{n-1}(t) & 1 \leq n < m \\
 \frac{dF_0(t)}{dt} = -\lambda F_0(t)
 \end{cases}$$

pour résoudre ce système, on utilise la condition initiale

$$F_n(0) = p(X(0) = n, T > 0) = P_n$$

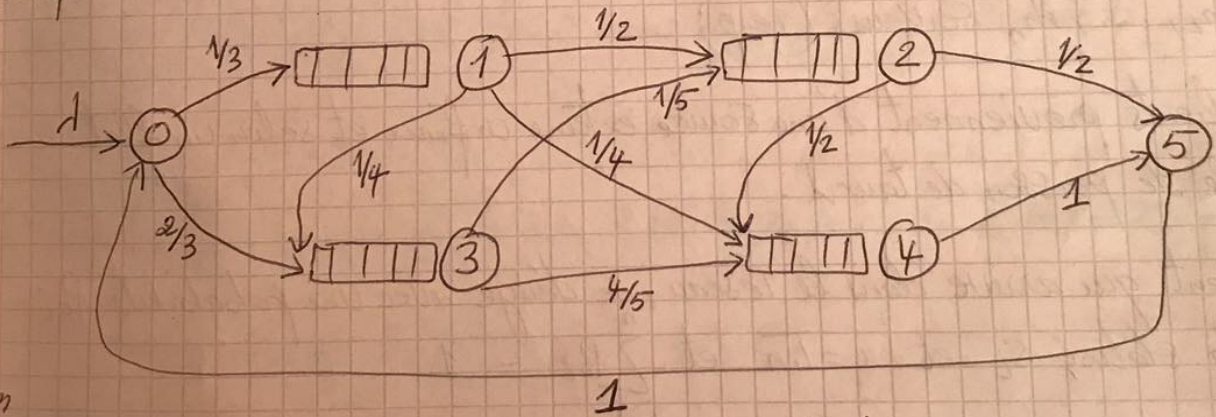
Après la résolution, on obtient :

$$F_n(t) = P_n e^{-\lambda t}$$

et la fonction de répartition de la v.a. T

$$c(t) = 1 - \sum_{n=0}^{\infty} F_n(t) = 1 - \sum_{n=0}^{\infty} P_n e^{-\lambda t} = 1 - e^{-\lambda t} = 1 - e^{-\lambda t}$$

Exp : Considérons le réseau à 4 stations suivant :



Soit Y_n la n^{e} station visitée par un client :

$$P_{ij} = p(Y_{n+1} = j / Y_n = i)$$

On suppose que $P_{i0} = 0 \quad \forall i = \overline{0, n}$

$$P_{n+1,0} = 1 \quad ; \quad P_{n+1,j} = 0 \quad \forall j = \overline{1, n+1} \quad ; \quad P_{0, n+1} = 0$$

Trouve la matrice de routage pour ce réseau.

Sol :

$$\begin{matrix} & \begin{matrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \end{matrix} \\ \begin{matrix} 0 \\ 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \end{matrix} & \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & 3 & 4 & 5 \\ 0 & \frac{1}{3} & 0 & \frac{2}{3} & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{4} & \frac{1}{4} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ 0 & 0 & \frac{1}{5} & 0 & \frac{4}{5} & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} \end{matrix}$$

Réseau d'attente ouvertHypothèses

- 1° Le réseau comporte n stations S_1, S_2, \dots, S_n constituées chacune de m_1, m_2, \dots, m_n serveurs (resp.)
- 2° Les clients proviennent d'une source externe infinie et selon un flot simple de poisson de taux λ .
- 3° Le client qui arrive dans le réseau, se dirige avec une probabilité P_{0i} vers la station S_i et $i = \overline{1, n}$ et $\sum_{i=1}^n P_{0i} = 1$
- 4° A son arrivée dans la station S_i , il est immédiatement pris en charge par l'un des m_i serveurs qui est libre et la durée de service obéit à une loi exponentielle de paramètre μ_i . Si tous les serveurs sont occupés, le client rejoint la file d'attente.
- 5° La discipline de la file dans chaque station est FIFO

6) Le client qui termine son service dans la station S_i , se dirige avec une probabilité P_{ij} vers la station S_j ou quitte le réseau avec une prob $P_{i, n+1}$ et $\sum_{j=1}^{n+1} P_{ij} = 1$

7) Nous considérons deux stations fictives supplémentaires, la source S_0 de durée de "service" égale à la durée entre deux arrivées extérieures $\gamma_0 = \frac{1}{\lambda}$ (en moyenne) et le puits S_{n+1} de durée de service $\mu_{n+1} = \infty$ et $P_{n+1, 0} = 1$

8) La suite $\{\gamma_m, m \geq 1\}$ (où $\gamma_m = m^{\text{e}}$ station visitée par un client donné) définit une chaîne de Markov ergodique de matrice de transition :

$$P = \|P_{ij}\| \quad \text{avec} \quad P_{i0} = 0 \quad \text{et} \quad i = \overline{0, n} ; \quad P_{n+1, i} = 0 ;$$

$$P_{n+1, 0} = 1 \quad P_{n+1, j} = 0 \quad \text{et} \quad j = \overline{1, n+1}$$

Soit $x_i(t)$ = nombre de clients dans la station S_i à la date t .

$$X(t) = \{x_1(t), x_2(t), \dots, x_n(t)\}$$

$$p(x) = \lim_{t \rightarrow \infty} p(x_1(t) = x_1, x_2(t) = x_2, \dots, x_n(t) = x_n)$$

$$p_j(x_j) = \lim_{t \rightarrow \infty} p(x_j(t) = x_j) \quad j = \overline{1, n}$$

Théorème de Jackson

Dans les hypothèses ci-dessus, les taux λ_i d'arrivée à la station S_i $i = \overline{1, n}$ sont solutions du système d'équations :

$$(*) \begin{cases} d_i = d_0 p_{0i} + \sum_{j=1}^n d_j p_{ji} & i = \overline{1, n} \\ d_{n+1} = \sum_{j=1}^n d_j p_{j, n+1} \\ d_0 = d_{n+1} = d \end{cases}$$

De plus $\{X(t), t \geq 0\}$ est un processus homogène de Markov qui est érgodique si $\max_{1 \leq i \leq n} \left(\frac{d_i}{m_i p_i} \right) < 1$

Dans ce cas, les probabilités stationnaires des états du réseau vérif. la formule suivante :

$$p(x) = p_1(x_1) p_2(x_2) \dots p_n(x_n) \quad (**)$$

Remarque :

- 1) Les caractéristiques de performance pour chaque station sont obtenues à l'aide des formules déjà vu pour les systèmes de type M/M/m; $i = \overline{1, n}$
- 2) La durée de séjour moyenne dans le réseau peut être obtenue à partir de l'analyse de la chaîne de Markov à temps discret $\{Y_m\}$.
- 3) La solution du système (*) est unique et s'exprime sous la forme $d_0 = d_{n+1} = d$; $d_i = \alpha_i d$
- 4) L'étude de la chaîne de Markov $\{Y_m\}$ montre que : $\alpha_i = \frac{\pi_i}{\pi_0}$ où π_i est la probabilité stationnaire de visite de la station S_i et π_0 la probabilité de se trouver à l'extérieur du réseau (dans l'une des stations fictives S_0 et S_{n+1})

$\pi_0 = 1/a_0$ où a_0 est le nombre moyen de stations visitées au cours d'un séjour dans le réseau.

la durée moyenne d'une tournée (séjour dans le réseau) :

$$W = \frac{1}{\pi_0} \sum_{i=1}^n w_i \pi_i \quad \text{où } w_i \text{ est la durée moyenne de séjour dans la station } S_i.$$

Exp : Soit P la matrice de routage vu déjà

Calculer le taux d'arrivée dans chaque station

$$\begin{pmatrix} d_0 & d_1 & d_2 & d_3 & d_4 & d_5 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1/3 & 0 & 2/3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 & 1/4 & 1/4 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1/2 & 1/2 \\ 0 & 0 & 1/5 & 0 & 4/5 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} d_0 \\ d_1 \\ d_2 \\ d_3 \\ d_4 \\ d_5 \end{pmatrix}$$

$$\begin{cases} d_5 = d_0 = d \\ d_1 = 1/3 d \\ d_2 = 1/2 d_1 + 1/5 d_3 \\ d_3 = 2/3 d_0 + 1/4 d_1 \\ d_4 = 1/4 d_1 + 1/2 d_2 + 4/5 d_3 \\ d_5 = 1/2 d_2 + d_4 \end{cases}$$

Après résolution, on trouve :

$$d_0 = d_5 = d$$

$$d_1 = 1/3 d \quad ; \quad d_2 = 19/60 d \quad ; \quad d_3 = 3/4 d \quad ; \quad d_4 = 101/120 d$$