## FILES D'ATTENTES SIMPLES

## I. Notation de Kendall

A/B/=m(c,e,f)

A=Arrivées

B=Services

m=Nombre de serveurs

c=Priorité

e=Capacité

f=Population

## 1. Arrivées

On pose X la loi du temps entre deux arrivées successives.

Si

- A=M : Markov sans mémoire  $E(Y) = E(X) \frac{1 + C^2(X)}{2}$ 

PK sans mémoire E(Y) = E(X)

- A=D : Déterministe ie X=cte

- A=E : Erlang somme de r variables indépendantes exponentielles de taux  $\lambda^{\prime}$ 

$$E(X) = \frac{r}{\lambda'}$$
 et  $\operatorname{var}(X) = r \operatorname{var}(X_i) C^2(X) = \frac{1}{r}$ 

- A=H : hyperexponential  $C^2(X)>1$ 

- A=B Bulk: arrivées groupées

- A=G Général

- A=GI Général et indépendants

## 2. Services

- B=M Markov  $P_r(S < t) = 1 - e^{-\mu t}$ 

 $E(S) = \frac{1}{\mu}$  pendant une «busy period» quand le serveur travaille , débit de sortie =  $\mu$ 

 $\mu$  = vitesse du serveur= nombre de services/unité de temps quand le serveur travaille

## 3. Loi de Priorité

Scheduling

FIFO: premier arrivé premier servi

Par défaut: FIFO

LIFO FCFS Random

Quantum: interruption du service en cours

#### 4. Capacité

Nombre de places dans la file, par défaut capacité infinie.

Si file pleine: -rejet,...



## 5. Population

Par défaut réseau ouvert: population infinie.

Exemple: M/M/1/N/N capacité N et réseau fermé N clients

# II. Modèles markoviens de files d'attentes

N(t): nombre de clients dans la file d'attente à t

Si N(t)= n, arrivées sans mémoire

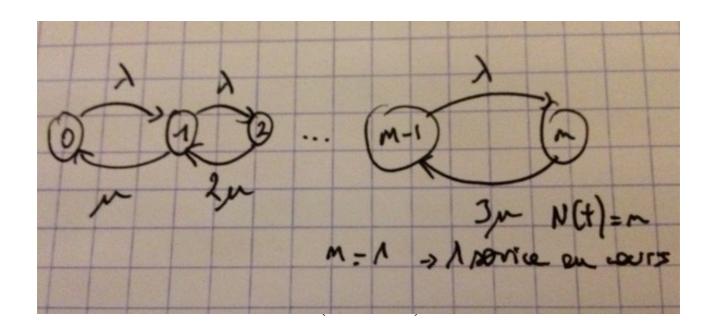
fin de service si service sans mémoire

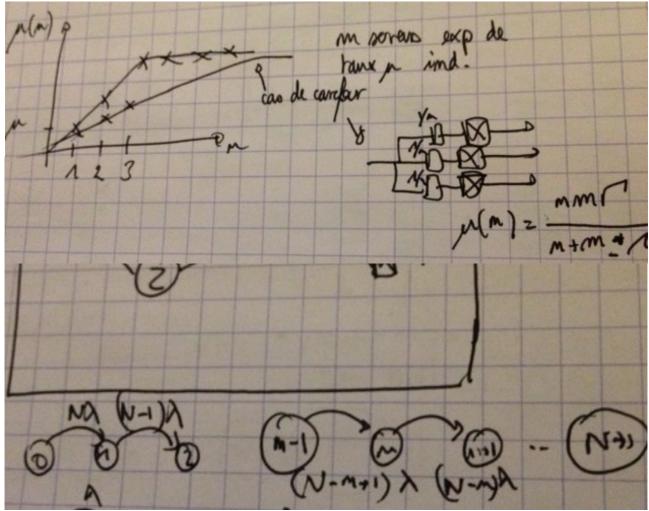
Fin de service au bout de Inf si

Inf 3 variables exponentielles de taux  $\mu_i$  indépendantes et une variable exponentielle de taux somme des  $\mu_i$ 

$$\begin{split} &P_{r}((\inf S_{i}) \! < \! t) \! = \! 1 \! - \! e^{-\sum_{i} \mu_{i} t} \\ &P_{r}(S_{i} \! > \! t) \! = \! e^{-\mu_{i} t} \\ &P_{r}((\inf S_{i}) \! > \! t) \! = \! P_{r}(\forall i \ S_{i} \! > \! t) \! = \! \prod_{i} P_{r}(S_{i} \! > \! t) \end{split}$$

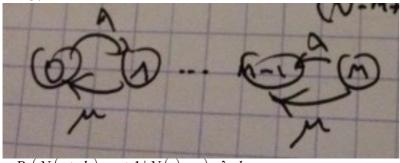
# III. Processus de naissance et de mort





Ceci est M/M/3/N/N

M/M/1: arrivée poissonienne à un serveur exponentiel de capacité infinie, réseau ouvert de priorité FIFO.



$$P_r(N(t+dt)=n+1|N(t)=n)=\lambda dt$$
  
 $P_r(N(t+dt)=n-1|N(t)=n)=\mu dt$ 

$$P(N(t)=n) \rightarrow ?$$

$$N(0)=0$$

 $\lambda$  et  $\mu$  différents de 0 car chaînes de Markov irréductibles

$$\lambda \pi(n-1) = \mu \pi(n)$$
Notation: 
$$\rho = \frac{\lambda}{\mu} = \lambda E(S)$$

$$\begin{cases} \pi(0) = 1 - \rho, \text{ si } \rho < 1 \\ \pi(n) = \rho^{n}(1 - \rho), \text{ si } \rho = 1 \\ \text{divergence, si } \rho > 1 \end{cases}$$



$$U = \pi(1) + \pi(2) + \dots = 1 - \pi(0) = \rho$$

$$E(L) = \sum_{n=0}^{\infty} n \pi(n) = \rho (1-\rho) \sum_{n=0}^{\infty} n \rho^{n-1} = \frac{\rho}{1-\rho} = E(L)$$

$$E(R) = \frac{E(L)}{\lambda} = \frac{1}{\mu - \lambda}$$

CTMC finie  $\rightarrow$  convergence:  $\rho = \frac{\lambda}{\mu}$ 

$$\pi(n) = \rho \pi(n-1) = \rho^{n} \pi(0)$$

$$\pi(0)(1+\rho+...+\rho^{n}+...+\rho^{N}) = 1 \text{ (vecteur d'état)}$$

$$\pi(n) = \frac{1-\rho}{1-\rho^{N+1}} \rho^{n}$$

$$E(L_s) = U$$
 et  $E(R_s) = E(S) \rightarrow U = \lambda(1 - P(\text{rejet}))$   
 $P(\text{rejet}) = P(\text{file pleine}) = \pi(N)$ 

P(un client qui arrive soit rejeté)=P(file pleine/un client arrive)=P(file pleine) vrai si indépendance entre processus d'arrivée et état de la file PASTA: Poisson Arrivals See Time Average

#### Notation de Kendall

nombre infini de serveurs, nombre de serveur > nombre de clients éventuels => M/M/inf

$$(N-n)\lambda\pi(n) = \mu\pi(n+1)$$

$$\frac{\mu}{\lambda} = z$$

$$\pi(n) = \frac{z}{N-n}\pi(n+1) = \frac{z^{N-n}}{(N-n)!}\pi(N)$$

M/M/1/N

$$\Pi(N) = \frac{1}{1 + z + \dots + \frac{z^{n}}{n!} + \dots + \frac{z^{N}}{N!}}$$

modèle du réparateur