# TP 547- Princípios de Simulação de Sistemas de Comunicação

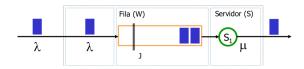
Prof. Samuel Baraldi Mafra



Sistema de filas com um servidor e buffer finito

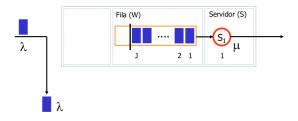
#### Sistema de Fila com Servidor Único e Buffer Finito

- O que acontece a um sistema M/M/1, se limitarmos o tamanho do buffer a no máximo J elementos?
- Teremos um sistema  $M/M/1/J/J+1/\infty/FCFS$ .
- Antes do sistema atingir a sua capacidade total, todo tráfego submetido é acomodado no sistema:

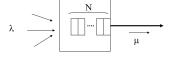


#### Sistema de Fila com Servidor Único e Buffer Finito

 Quando o sistema atinge a sua capacidade total, todo o tráfego submetido ao sistema é desviado para fora do sistema:



## Caracterização da fila M/M/1/N



- Processo de Chegada Markoviano;
- Processo de atendimento Markoviano;
- Número de servidores: 1;
- Número de locais de espera:
   J;
- Numero de elementos no sistema: N=J+1;

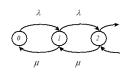
#### Cálculos de interesse

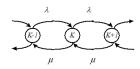
- Tempo médio de permanência no sistema;
- Número médio de clientes no sistema.
- Probabilidade de bloqueio para um dado tamanho de buffer
- Tamanho de buffer para uma dada probabilidade de bloqueio

#### Probabilidade de cada estado

$$P_0 = \frac{1 - \rho}{1 - \rho^{N+1}}$$

$$P_k = \rho^k \frac{1 - \rho}{1 - \rho^{N+1}}$$







## Probabilidade de Bloqueio

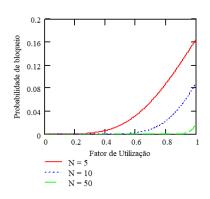
#### Probabilidade de Bloqueio

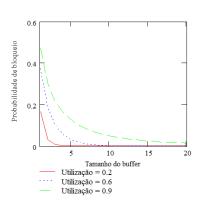
- A taxa média de chegada no sistema depende do estado atual do sistema.
- Se o sistema estiver em qualquer estado até N, a taxa média será  $\lambda$ .
- Portanto, a taxa média de entrada será  $\lambda$ , com probabilidade  $1-P_B$  , onde  $P_B$  é a probabilidade de que o sistema esteja bloqueado.

$$P_b = \rho^N \frac{1 - \rho}{1 - \rho^{N+1}}$$

 Quando houverem N elementos no sistema, qualquer novo pacote será bloqueado.

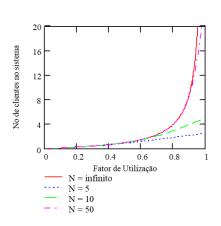
## Probabilidade de Bloqueio





#### Número médio de elementos no sistema

$$E[q] = \frac{\rho}{1 - \rho} - \frac{(N+1)\rho^{N+1}}{1 - \rho^{N+1}}$$



### Tempo médio de permanência no sistema

$$E[t_q] = \frac{E[q]}{(1 - P_b)\lambda}$$



$$N=6$$

$$N=6$$

$$\lambda = 200 \text{ pc/s}$$

$$N=6$$

$$\lambda = 200 \text{ pc/s}$$

$$L = 128 * 8 = 1024$$
 bits

$$\mu = \frac{C}{L} = \frac{256000}{1024} = 250 \text{ pc/s}$$

$$N = 6$$

$$\lambda = 200 \text{ pc/s}$$

$$L = 128 * 8 = 1024$$
 bits

$$C=256000~\mathrm{bps}$$

$$\mu=\frac{C}{L}=\frac{256000}{1024}=250~\rm{pc/s}$$
 
$$N=6$$
 
$$\rho=\frac{\lambda}{\mu}=\frac{200}{250}=0.8$$
 
$$\lambda=200~\rm{pc/s}$$

$$L = 128 * 8 = 1024$$
 bits

$$C=256000~\mathrm{bps}$$

$$\mu = \frac{C}{L} = \frac{256000}{1024} = 250 \text{ pc/s}$$
 
$$N = 6$$
 
$$\rho = \frac{\lambda}{\mu} = \frac{200}{250} = 0.8$$
 
$$\lambda = 200 \text{ pc/s}$$
 
$$P_b = \rho^N \frac{1-\rho}{1-\rho^{N+1}} = 0.0663$$
 
$$L = 128*8 = 1024 \text{ bits}$$

$$C = 256000 \text{ bps}$$

$$\mu = \frac{C}{L} = \frac{256000}{1024} = 250 \text{ pc/s}$$
 
$$N = 6$$
 
$$\rho = \frac{\lambda}{\mu} = \frac{200}{250} = 0.8$$
 
$$P_b = \rho^N \frac{1-\rho}{1-\rho^{N+1}} = 0.0663$$
 
$$L = 128*8 = 1024 \text{ bits}$$
 
$$E[q] = \frac{\rho}{1-\rho} - \frac{(N+1)\rho^{N+1}}{1-\rho^{N+1}} = 2.1424 \text{ pacotes}$$

 $C=256000~\mathrm{bps}$ 

$$\mu = \frac{C}{L} = \frac{256000}{1024} = 250 \text{ pc/s}$$
 
$$N = 6$$
 
$$\rho = \frac{\lambda}{\mu} = \frac{200}{250} = 0.8$$
 
$$\lambda = 200 \text{ pc/s}$$
 
$$P_b = \rho^N \frac{1-\rho}{1-\rho^{N+1}} = 0.0663$$
 
$$L = 128*8 = 1024 \text{ bits}$$

 $E[q] = \frac{\rho}{1-\rho} - \frac{(N+1)\rho^{N+1}}{1-\rho^{N+1}} = 2.1424 \ {\rm pacotes}$   $C=256000 \ {\rm bps}$ 

$$E[t_q] = \frac{E[q]}{(1 - P_b)\lambda} = 0.0115$$
 segundos

# Fila M/G/1 Distribuição Geral do Tempo de Serviço

- As chegadas seguem uma distribuição de Poisson com média  $\lambda$ ;
- A distribuição do tempo de serviço é genérica com média  $\frac{1}{\mu}$ :
  - Exponencial;
  - Uniforme;
  - Geométrica.

Numero Médio de Clientes no Sistema

$$\begin{split} E\{q\} &= \rho + \frac{\rho^2 + \lambda^2 \sigma^2}{2[1 - \rho]} \\ &= \frac{\rho}{1 - \rho} \left[ 1 - \frac{\rho}{2} (1 - \mu^2 \sigma^2) \right]. \end{split}$$

Onde  $\sigma^2$  representa a variância do tempo de serviço.

Exemplos de aplicação a)Caso exponencial

$$E\{T_s\} = \frac{1}{\mu}$$

$$\sigma^2 = \frac{1}{\mu^2} \longrightarrow 1 - \mu^2 \sigma^2 = 0$$

$$E\{q\} = \frac{\rho}{1 - \rho}$$

$$E\{T_q\} = \frac{E\{q\}}{\lambda} = \frac{\rho}{\lambda(1-\rho)} = \frac{1}{\mu-\lambda}$$

Exemplos de aplicação b)Para pacotes de tamanho fixo

$$E\{T_s\} = \frac{1}{\mu}$$

$$\sigma^2 = 0$$

$$E\{q\} = \frac{\rho}{1-\rho}(1-\frac{\rho}{2})$$

Menor que no caso M/M/1.

$$E\{q\} = \rho + \frac{\rho^2 + \lambda^2 \sigma^2}{2[1-\rho]}$$

$$E\{T_q\} = \frac{E\{q\}}{\lambda}$$

$$= \frac{1}{\mu} + \frac{\frac{\lambda}{\mu^2} + \lambda \sigma^2}{2[1 - \rho]}$$

$$= \underbrace{\frac{1}{\mu}}_{E\{T_s\}} + \underbrace{\frac{\frac{\lambda}{\mu^2} \left(1 + \mu^2 \sigma^2\right)}{2[1 - \rho]}}_{E\{T_w\}}$$

Teorema de Pollaczek-Khintchine

$$E\{w\} = \lambda E\{T_w\}$$

$$= \frac{\frac{\lambda^2}{\mu^2} (1 + \mu^2 \sigma^2)}{2[1 - \rho]}$$

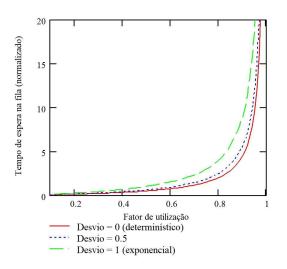
$$= \frac{\rho^2}{2(1 - \rho)} \left(1 + \left[\frac{\sigma_{ts}}{E(T_s)}\right]^2\right)$$

$$= \frac{\lambda^2 E(T_s^2)}{2(1 - \rho)}$$

$$E\{T_w\} = \frac{E\{w\}}{\lambda} = \frac{\lambda E(T_s^2)}{2(1-\rho)}$$

Onde  $E(T_s^2)$  é a média quadrática do tempo de serviço.

## Fila M/G/1-Tempo de fila



Desvio=Desvio Padrão/Valor médio do tempo de serviço= $\frac{\sigma_{ts}}{E(T_s)}$ .

#### Exercicio

Seja um concentrador com chegada de pacotes poissonianos de taxa 3 pacotes/seg. e com pacotes de tamanho fixo igual a 10 bits. A capacidade C da linha é de 120 bits/seg.

- a) Supondo uma fila infinita, determine o número e o tempo médio de permanência dos pacotes no concentrador.
- b) Compare com a fila M/M/1 (  $\lambda =$  3 pacotes/seg., Tamanho médio = 10 bits)