

**UNIVERSIDADE DE SÃO PAULO
ESCOLA POLITÉCNICA**

**Departamento de Engenharia de Computação e
Sistemas Digitais**

PCS 2039

**Modelagem e Simulação de
Sistemas Computacionais**

**Graduação em Engenharia de Computação
4o. Módulo Acadêmico - 2017**

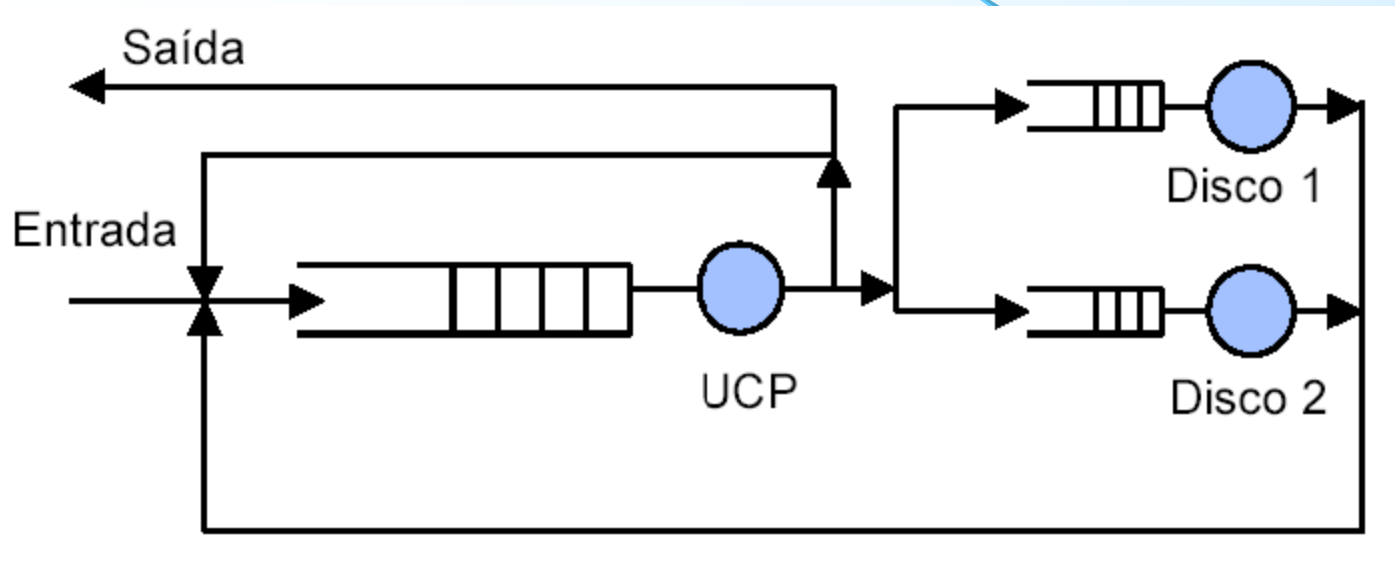
VIII- Redes de Filas e Leis Operacionais

Agenda

- 📁 **8.1 Redes de Filas;**
- 📁 **8.2 Solução na Forma de Produtos;**
- 📁 **8.3 Leis operacionais;**
- 📁 **Exercícios.**

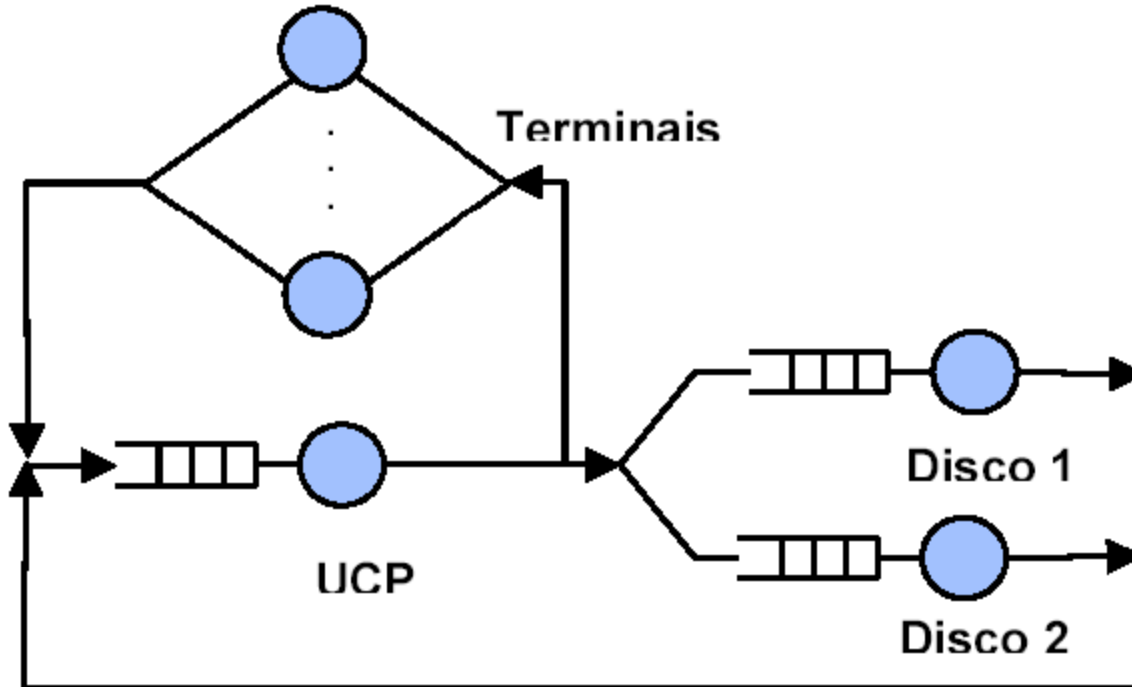
1 - Redes de Filas

❖ Redes de Filas Abertas



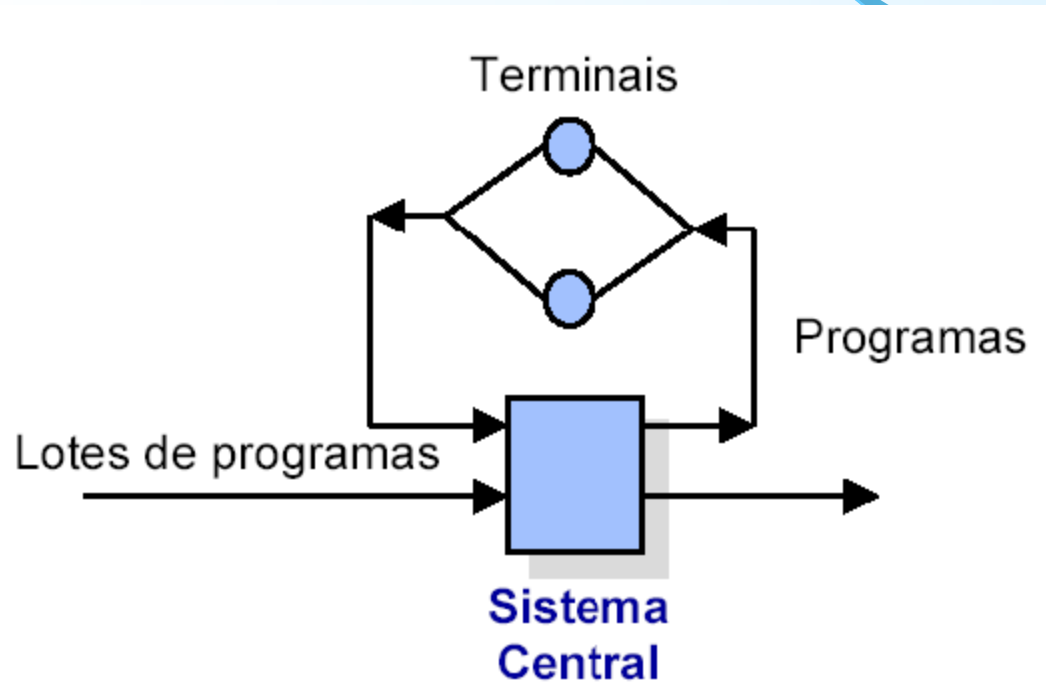
1 - Redes de Filas

❖ Redes de Filas Fechadas:



1 - Redes de Filas

❖ Redes de Filas Mistas:



2 - Soluções na forma de Produto

❖ Forma de Produto Geral:

$$P(n_1, n_2, \dots, n_M) = \frac{1}{G(N)} * \prod_{i=1}^M f_i(n_i)$$

- ❖ $f_i(n_i)$: função de número de usuários na *ith* fila;
- ❖ $G(N)$: é uma constante de normalização: função do número de usuários no sistema (N).

3 - Leis Operacionais

- ❖ **Grandezas que podem ser diretamente medidas (observadas) no sistema de fila. Exemplo:**
 - ❖ **A_i : Número de usuários que chegaram;**
 - ❖ **C_i : Número de Partidas;**
 - ❖ **B_i : Tempo ocupado.**

- ❖ **Quantidades operacionais deriváveis:**
 - ❖ **$\lambda_i = \text{taxa de chegada} = A_i/T$;**
 - ❖ **$X_i = \text{Vazão} = C_i/T$;**
 - ❖ **$U_i = \text{Fator de Utilização} = B_i/T$;**
 - ❖ **$S_i = \text{Tempo de serviço} = B_i/C_i$.**

- ❖ **As Quantidades são variáveis que mudam em diferentes observações, mas existem relações que mantêm-se em várias observações. Relações chamadas de Leis Operacionais.**

3 - Leis Operacionais

- ❖ **Lei da Utilização:**

$$U_i = B_i/T = (C_i/T) * (B_i/C_i) = X_i * S_i$$

- ❖ Exemplo: *Gateway*.

Os pacotes chegam a uma taxa de 125pps e o *Gateway* utiliza em média 2 milisegundos para encaminhá-los.

3 - Leis Operacionais

- ❖ **Lei do Fluxo Forçado:**

- ❖ Relaciona a vazão do sistema com a vazão específica de um sub-sistema.

- ❖ Num período T o número de usuários que entram é igual ao número de usuários que saem (Fluxo Balanceado):

$$A_i = C_i$$

- ❖ X_i (Vazão do subsistema i) = $X * V_i$ (Lei do Fluxo),
onde V_i (número de visitas por usuário) = C_i / C_0

- ❖ Combinando-se as leis de utilização com fluxo:

$$U_i = X_i * S_i = X * V_i * S_i = X * D_i$$

D_i ($V_i * S_i$) é a Demanda ao subsistemas i . O subsistema com maior demanda é o Gargalo do Sistema.

3 - Leis Operacionais

❖ Lei do Fluxo Forçado. Exemplo:

Em um sistema de *timesharing*, a contabilidade (“accounting”) identificou o perfil de uso de aplicações dos usuários. Cada programa requer 5 segundos de Tempo de CPU (Demanda) e faz 80 requisições de I/O para o disco A e 100 requisições de I/O para o disco B. O Tempo médio de um usuário “pensando” é de 18 segundos. O disco A satisfaz uma requisição de I/O em 50 milisegundos e o disco B em 30 milisegundos. Com 17 terminais ativos verificou-se, a vazão do disco A em 15.70 requisições por segundo. Encontrar a vazão do sistema e a utilização dos dispositivos

3 - Leis Operacionais

- ❖ **Probabilidade de transição da fila *ith* para *jth*:**
 - ❖ Relaciona taxa de visitas com a probabilidade de roteamento de uma fila para outra.

Num sistema com fluxo balanceado tem-se:

$$C_j = \sum_{i=0}^M C_i p_{ij}$$

Dividindo-se por C_0

$$V_j = \sum_{i=0}^M V_i p_{ij}$$

V_0 : saída de um usuário do sistema (visita) = 1

3 - Leis Operacionais

❖ **Probabilidade de transição da fila *ith* para *jth*:**

❖ **Exemplo:**

A) Redefinição da expressão que relaciona visitas e probabilidades de transição, considerando o sistema centralizado anterior.

- Expressão:
$$V_j = \sum_{i=0}^M V_i p_{ij}$$

B) Aplicação da nova expressão considerando as seguintes probabilidades:

- Probabilidade submissão de uma tarefa dos terminais para a CPU= $P_{01} = 1/181 = 0,005525$;

- Probabilidade de submissão de requisição da CPU para o Disco A: $P_{1,2} = 80/181 = 0,4420$

- Probabilidade de submissão requisição da CPU para o Disco B: $P_{1,3} = 100/181 = 0,5525$

3 - Leis Operacionais

❖ Lei de Little:

Para cada subsistema:

Número de usuário no subsistema i th (Q_i) = taxa de chegada (λ_i) * tempo médio gasto por um usuário (R_i) no subsistema i th

Fluxo Balanceado:

$$Q_i = X_i * R_i$$

3 - Leis Operacionais

❖ Lei de Little:

Exemplo: Os tamanhos médios das filas no exemplo anterior são: 8,88 tarefas na CPU; 3,19 e 1,40 nos discos A e B respectivamente. Qual é o tempo médio de resposta desses dispositivos ?

3 - Leis Operacionais

❖ Lei do tempo de resposta:

Sistema Time-Sharing (terminais e sub-sistema central):

Sistema Central: $Q = X * R$ (Lei de Little)

$$X * R = X_1 * R_1 + \dots + X_M * R_M \text{ (Dividindo-se por } X \text{)}$$

Usando-se a lei do fluxo:

$$R = \sum_{i=1}^M R_i V_i$$

3 - Leis Operacionais

❖ Lei do tempo de resposta:

Exemplo: Considerando o sistema de timesahring, calcular o tempo de resposta do sistema:

$$R = \sum_{i=1}^M R_i V_i$$

3 - Leis Operacionais

❖ **Lei do tempo de resposta interativo:**

Z: Tempo de usuário “pensando” para submeter uma requisição;

R: Tempo de resposta do sistema

Num período T, cada usuário produz $T/(Z + R)$ requisições.

Vazão do Sistema = Total de requisições/Período

$$= N[T/(R+Z)]/T \Rightarrow X = N/(R+Z)$$

ou

$$R = (N/X) - Z$$

3 - Leis Operacionais

❖ Lei do tempo de resposta interativo:

Exemplo: Para o sistema de timesharing, calcule o tempo de resposta interativo.

$$R = (N/X) - Z$$

3 - Leis Operacionais

❖ **Análise do Gargalo:**

Encontrar o número de usuários em que haverá espera em algum lugar do sistema:

Dmax: maior valor de demanda de serviço do sistema:

Vazão:

$$X(N) \leq \{ (1/D_{\max}), (N/(D+Z)) \}$$

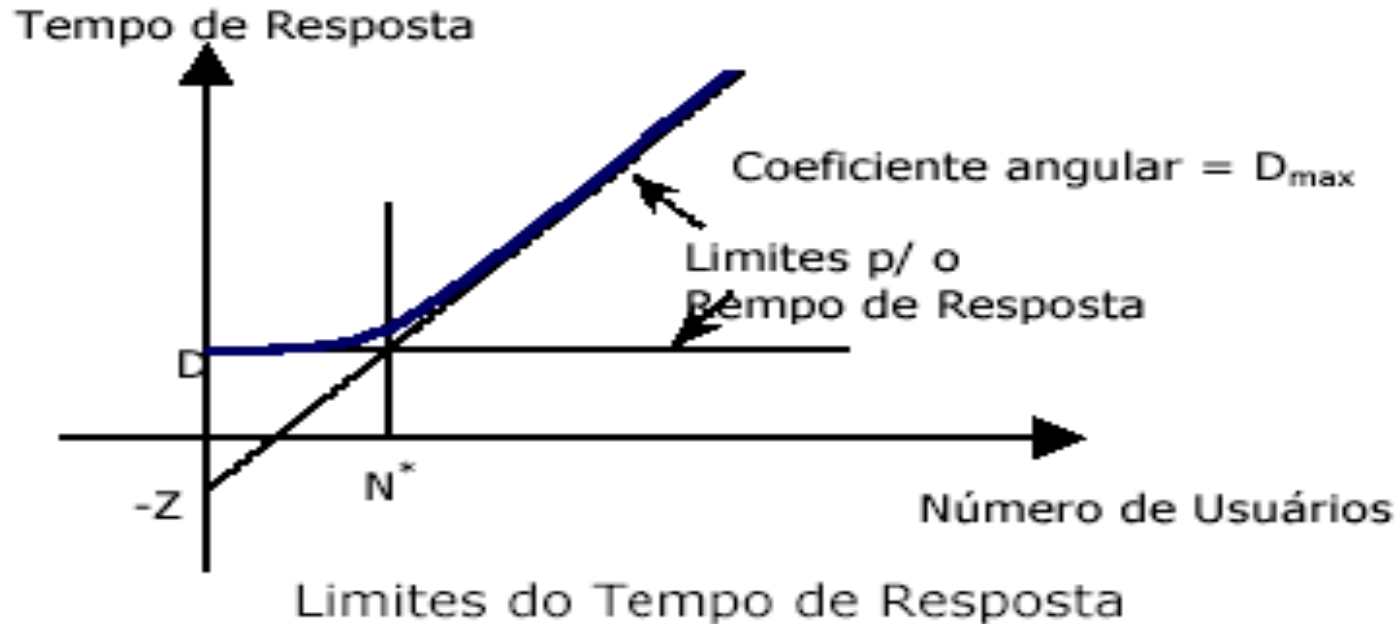
Tempo de resposta:

$$R(N) \geq \max\{ D, (N \cdot D_{\max} - Z) \}$$

Sendo que D é a soma das Demandas parciais.

3 - Leis Operacionais

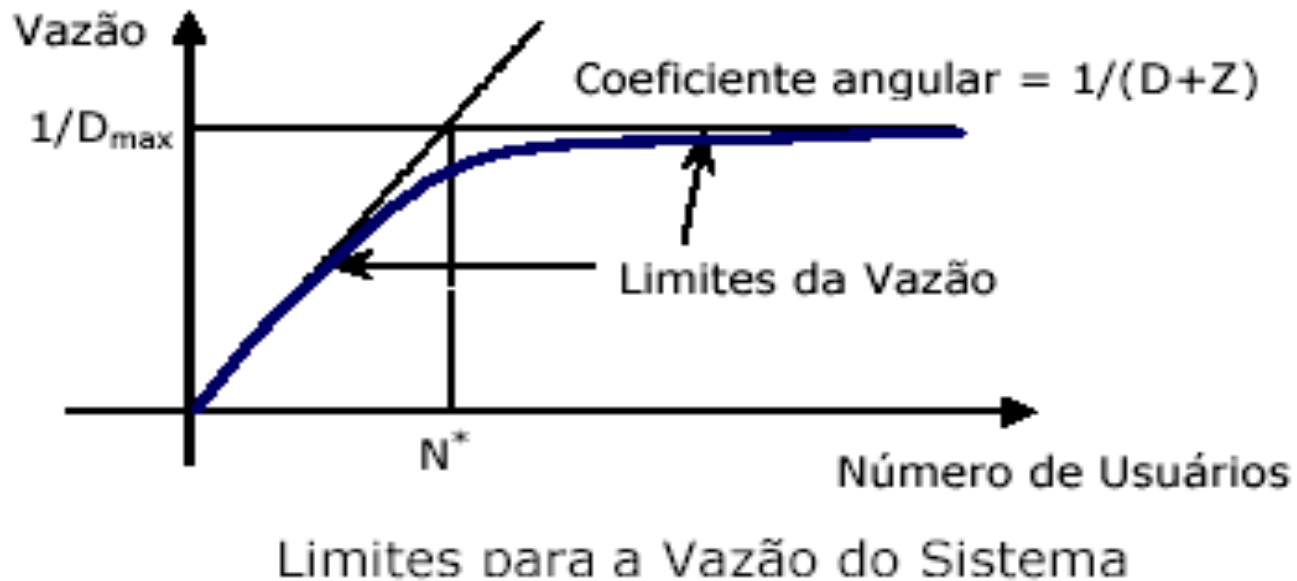
❖ Análise do Gargalo:



- ❖ Tempo de resposta: $R(N) \geq \max\{ D, (N^*D_{max} - Z) \}$
- ❖ $N^* = (D + Z)/D_{max}$

3 - Leis Operacionais

❖ Análise do Gargalo:



- ❖ Vazão: $X(N) \leq \{ (1/D_{max}), (N/(D+Z)) \}$
- ❖ $N^* = (D + Z)/D_{max}$

Bibliografia

✓ **Apostila 8 – Redes de Filas.**