



# Simulação de Evento Discreto

# Simulação de evento discreto

---

- As variáveis de estado modificam-se apenas pela ocorrência de **eventos**
- Os eventos ocorrem instantaneamente em pontos separados no tempo
- São simulados de forma eficiente
- Uma grande variedade de sistemas do mundo real são bem modelados por evento discreto

# Mecanismos de avanço de tempo

---

- A variável tempo (**clock**) determina o andamento da simulação (modelo dinâmico)
- Tempo simulado X Tempo real
- A unidade de tempo não é relevante, mas todas as variáveis devem utilizar a mesma
- Propostas para avanço de tempo
  - Avanço de tempo pelo próximo evento
    - Avança para o instante do próximo evento
    - Mais utilizado (por que?)
  - Avanço de tempo por incremento fixo
    - Tempo discretizado. Em cada ponto verifica-se eventos.

# Mecanismos de avanço de tempo

---

- Como não ocorre modificações no sistema entre eventos, o avanço para o próximo evento salta períodos de inatividade
  - Por outro lado, o avanço por incremento fixo consome muita CPU desnecessariamente

# Componentes de uma simulação de evento discreto

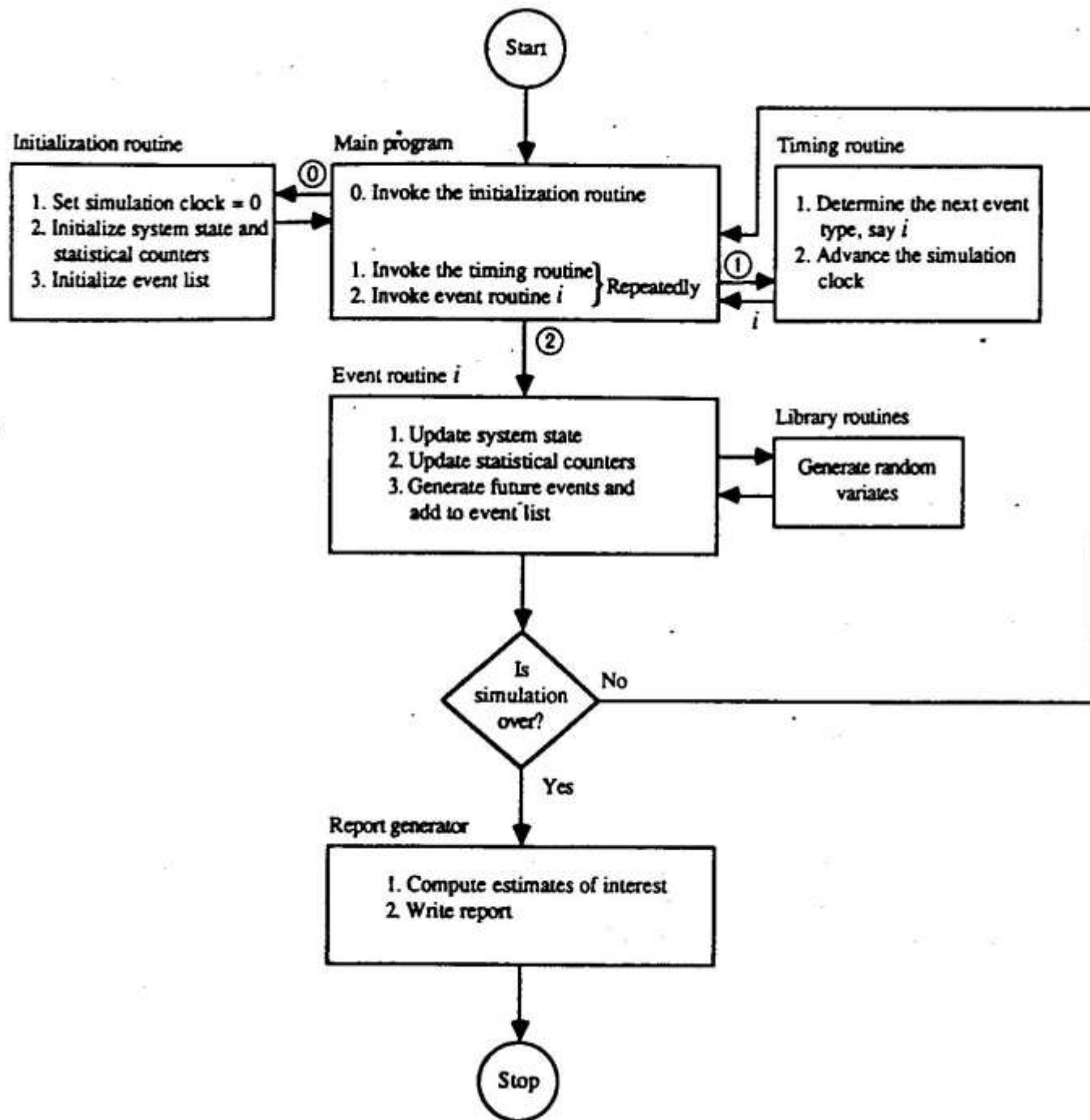
---

- Variáveis de estado
- Clock
- Lista de eventos: contém o instante do próximo evento de cada tipo
- Contadores estatísticos: performance do sistema
- Rotina de inicialização (instante zero)
- Rotina de tempo: determina o próximo evento e avança o clock
- Rotina de evento (uma por tipo): atualiza o sistema quando um dado evento ocorre

# Componentes de uma simulação de evento discreto

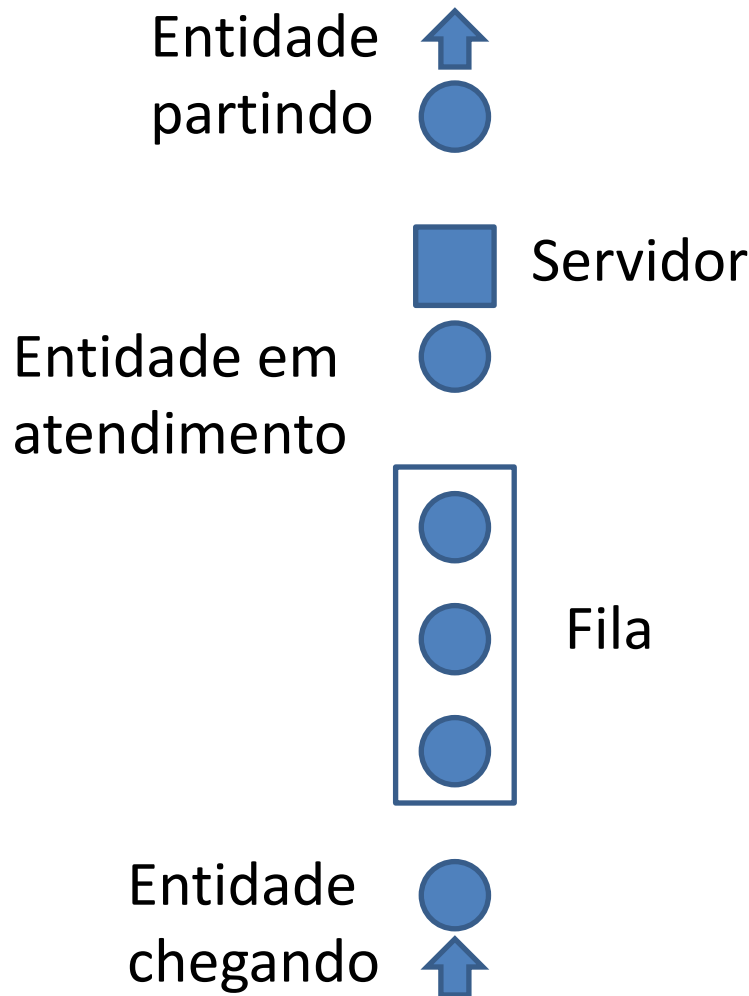
---

- Rotinas de biblioteca: geradores de variáveis aleatórias
- Gerador de relatório (final): calcula estimativas das medidas de performance (com base nos contadores) e imprime
- Principal: repetidamente chama a rotina de tempo e transfere controle para a rotina de evento correspondente.
  - Também chama inicialização e geração de relatório



# Simulação de sistema de fila com um servidor

---



- Tempo entre chegadas e tempo de atendimento: duas v.a. exponenciais i.i.d.
- Sistema inicialmente vazio: fila e servidor
- Fim da simulação:
  - n-ésima entidade entra em atendimento
  - Ou um evento de fim de simulação



# Simulação de sistema de fila com um servidor

- Medidas de performance:

- Estimador do atraso médio na fila  $d(n)$ :

$$\hat{d}(n) = \frac{\sum_{i=1}^n D_i}{n}$$

- Estimador da *média no tempo* do número de clientes na fila  $q(n)$ :

- $P_i$ : proporção do tempo com  $i$  clientes

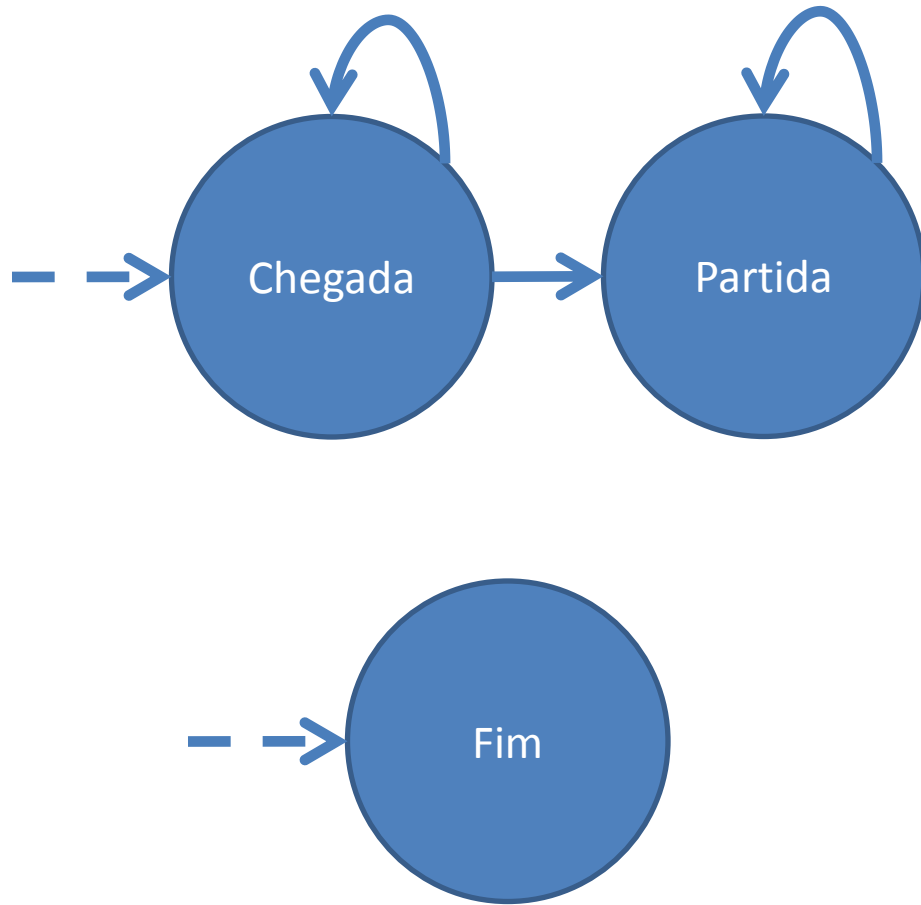
$$\hat{q}(n) = \sum_{i=0}^{\infty} i \hat{p}_i = \frac{\sum_{i=0}^n i T_i}{T(n)} = \frac{\int_0^{T(n)} Q(t) dt}{T(n)}$$

- Utilização esperada: proporção esperada do tempo em que o servidor está ocupado

$$\hat{u}(n) = \frac{\int_0^{T(n)} B(t) dt}{T(n)}$$

# Simulação de sistema de fila com um servidor: Eventos

---



- Cada componente conexa deve ter pelo menos um evento na inicialização

# Rotina do evento CHEGADA

---

- Escalone o próximo evento de chegada
- Se o servidor está ocupado
  - Incremente contador de elementos na fila
  - Se fila cheia, escreva msg de erro e encerre
  - Armaze o instante de chegada do cliente
- Senão
  - Registre atraso zero para este cliente
  - Incremente o número de clientes atendidos
  - Marque o servidor como ocupado
  - Escalone a partida deste cliente

# Rotina do evento PARTIDA

---

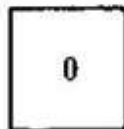
- Se a fila está vazia
  - Marque o servidor como ocioso
  - Indique que não existe próximo evento de partida (tempo infinito)
- Senão
  - Decrementa contador de elementos na fila
  - Remova o cliente da fila
  - Calcule o atraso do cliente que entrou em serviço
  - Incremente o número de clientes atendidos
  - Escalone o evento de partida deste cliente

Initialization  
time = 0

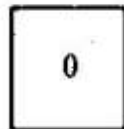


System

System state



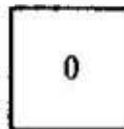
Server  
status



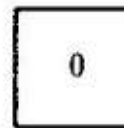
Number  
in  
queue



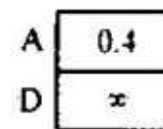
Times  
of  
arrival



Time  
of last  
event

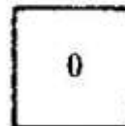


Clock

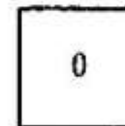


Event list

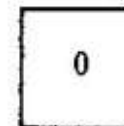
Statistical counters



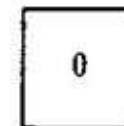
Number  
delayed



Total  
delay



Area  
under  $Q(t)$



Area  
under  $B(t)$

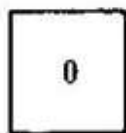
Computer representation

Initialization  
time = 0

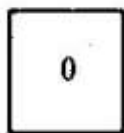


System

System state



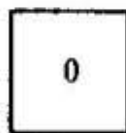
Server  
status



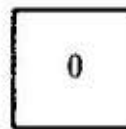
Number  
in  
queue



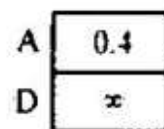
Times  
of  
arrival



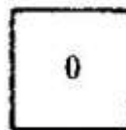
Time  
of last  
event



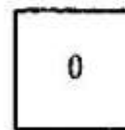
Clock



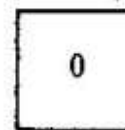
Event list



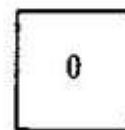
Number  
delayed



Total  
delay



Area  
under  $Q(t)$



Area  
under  $B(t)$

Statistical counters

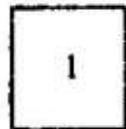
Computer representation

Arrival  
time = 0.4

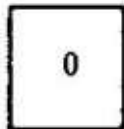


System

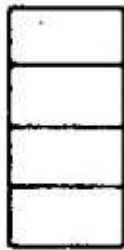
System state



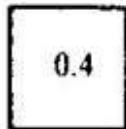
Server  
status



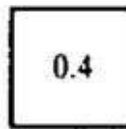
Number  
in  
queue



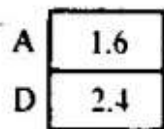
Times  
of  
arrival



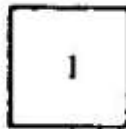
Time  
of last  
event



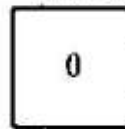
Clock



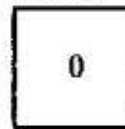
Event list



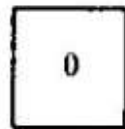
Number  
delayed



Total  
delay



Area  
under  $Q(t)$



Area  
under  $B(t)$

Statistical counters

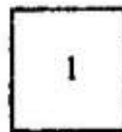
Computer representation

Arrival time = 0.4

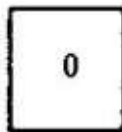


System

System state



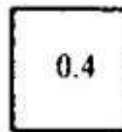
Server status



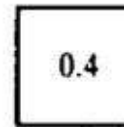
Number in queue



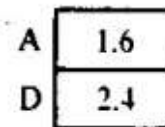
Times of arrival



Time of last event

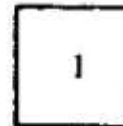


Clock

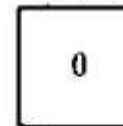


Event list

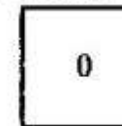
Statistical counters



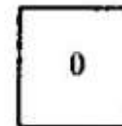
Number delayed



Total delay



Area under  $Q(t)$



Area under  $B(t)$

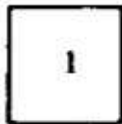
Computer representation

Arrival time = 1.6

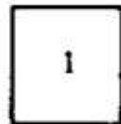


System

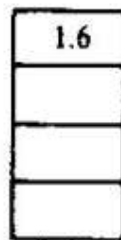
System state



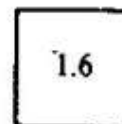
Server status



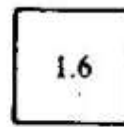
Number in queue



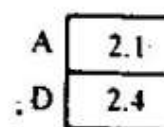
Times of arrival



Time of last event

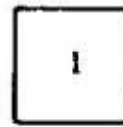


Clock

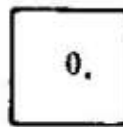


Event list

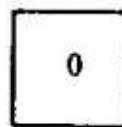
Statistical counters



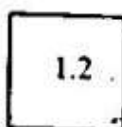
Number delayed



Total delay



Area under  $Q(t)$



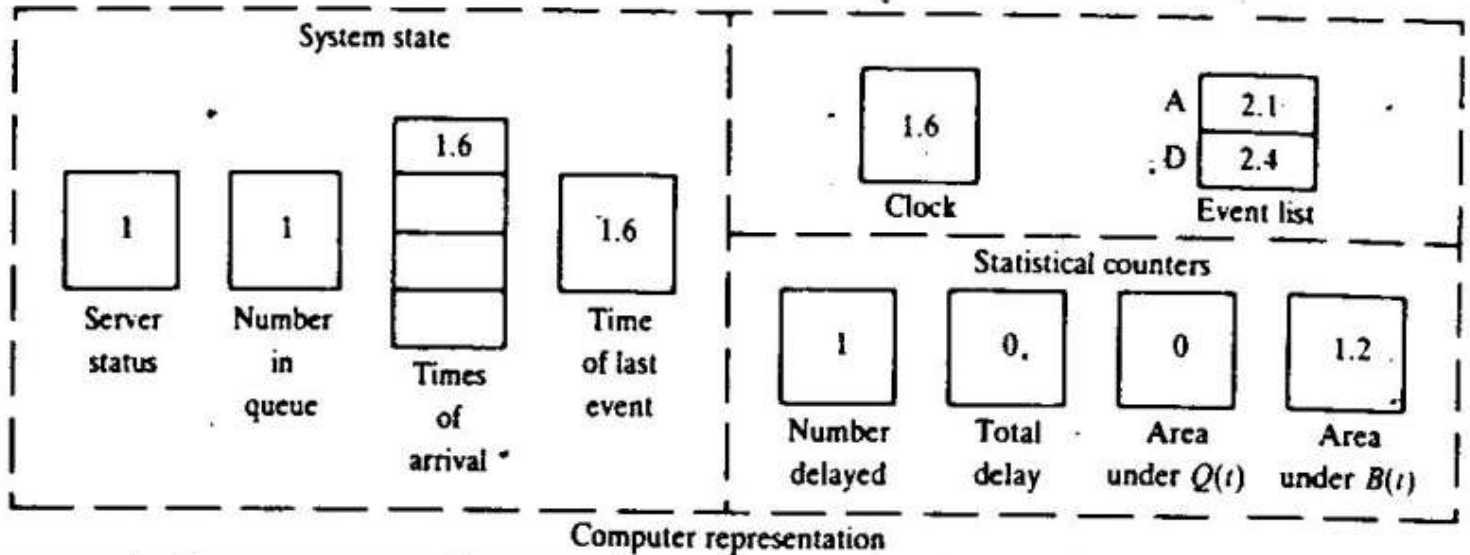
Area under  $B(t)$

Computer representation

Arrival  
time = 1.6



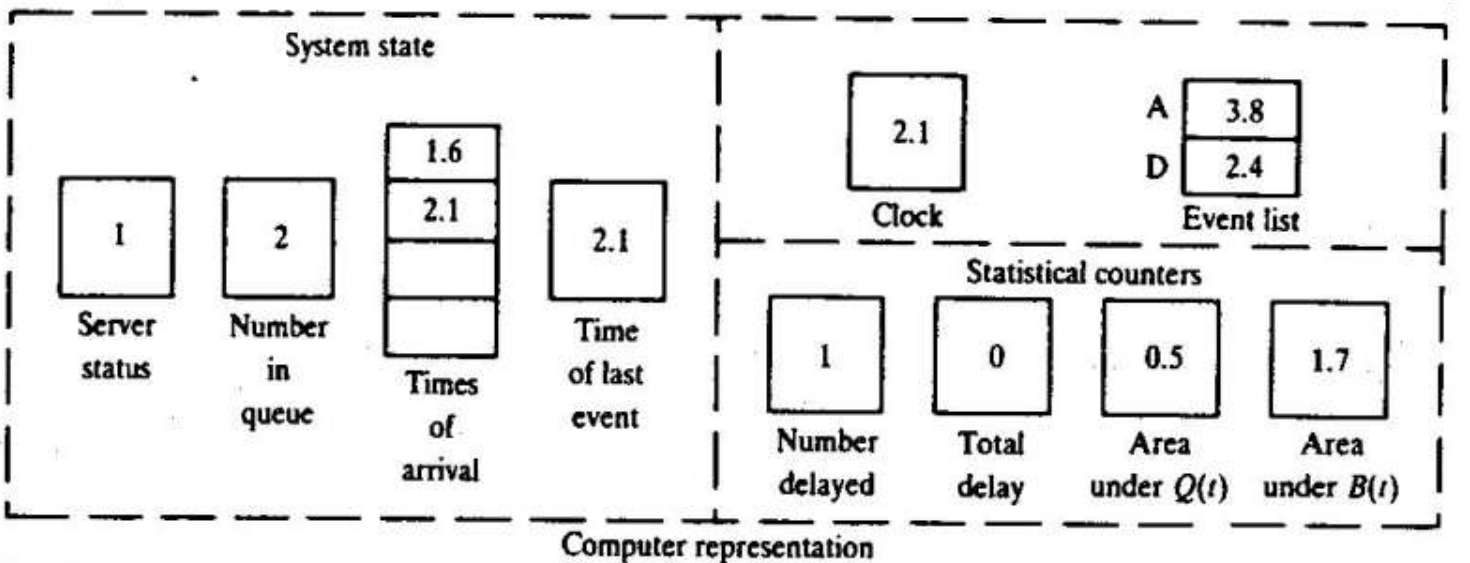
System



Arrival  
time = 2.1



System

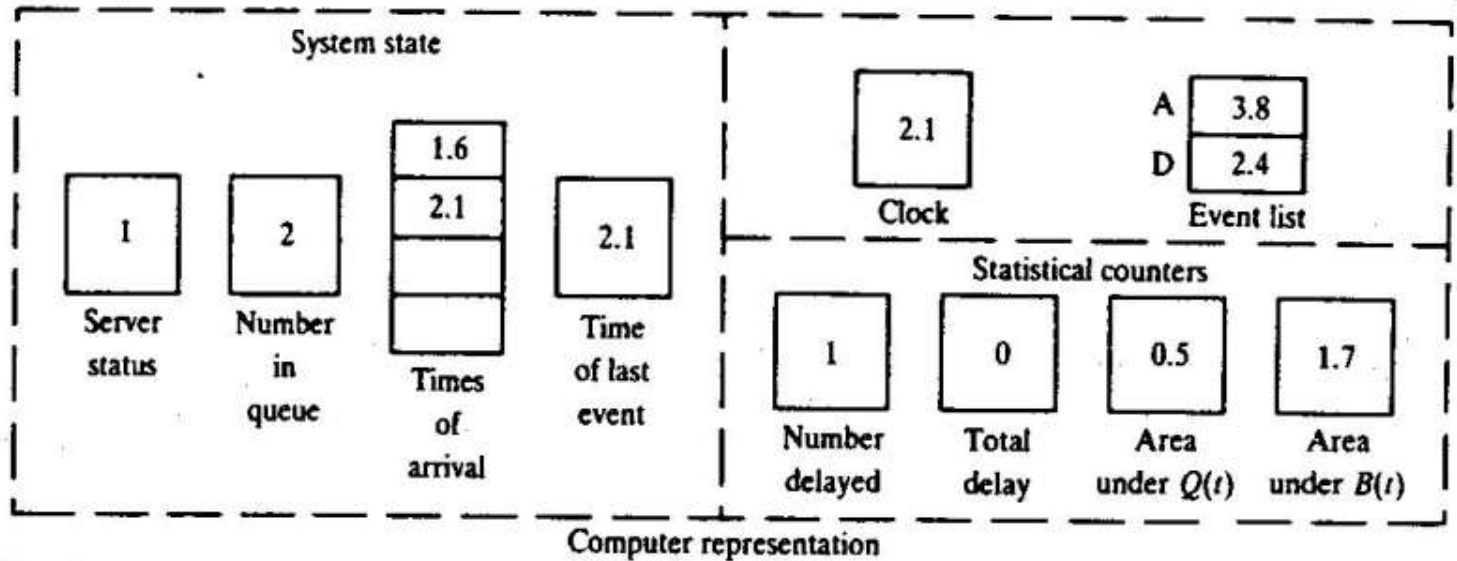




Arrival  
time = 2.1



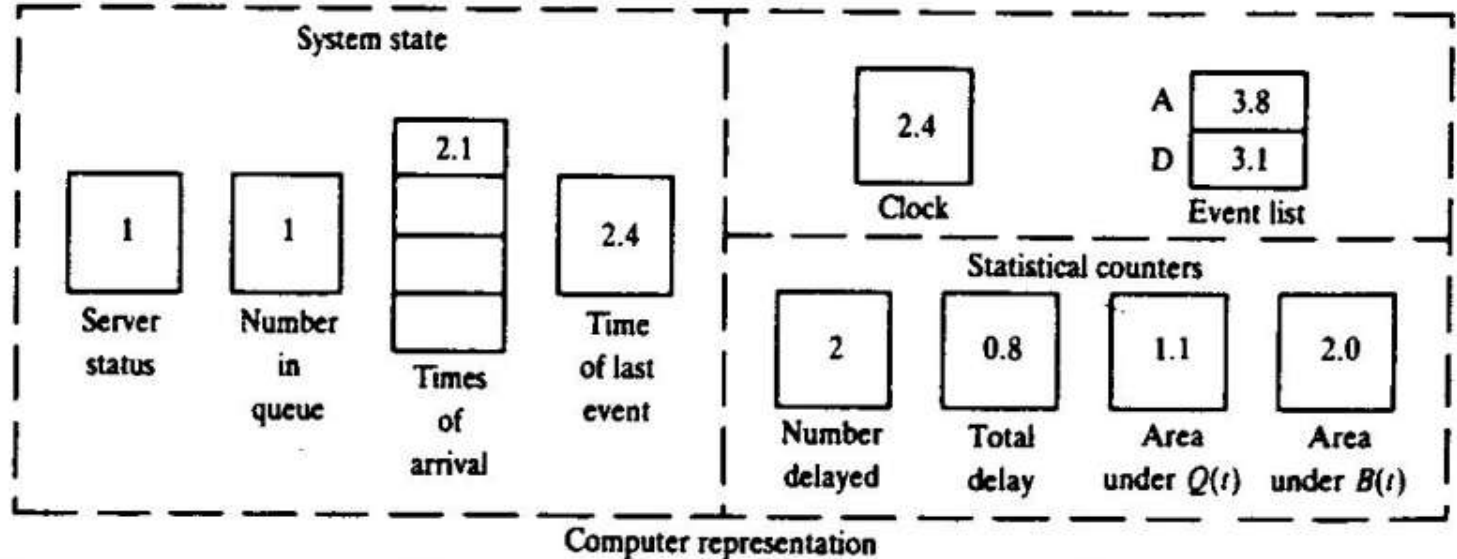
System



Departure  
time = 2.4



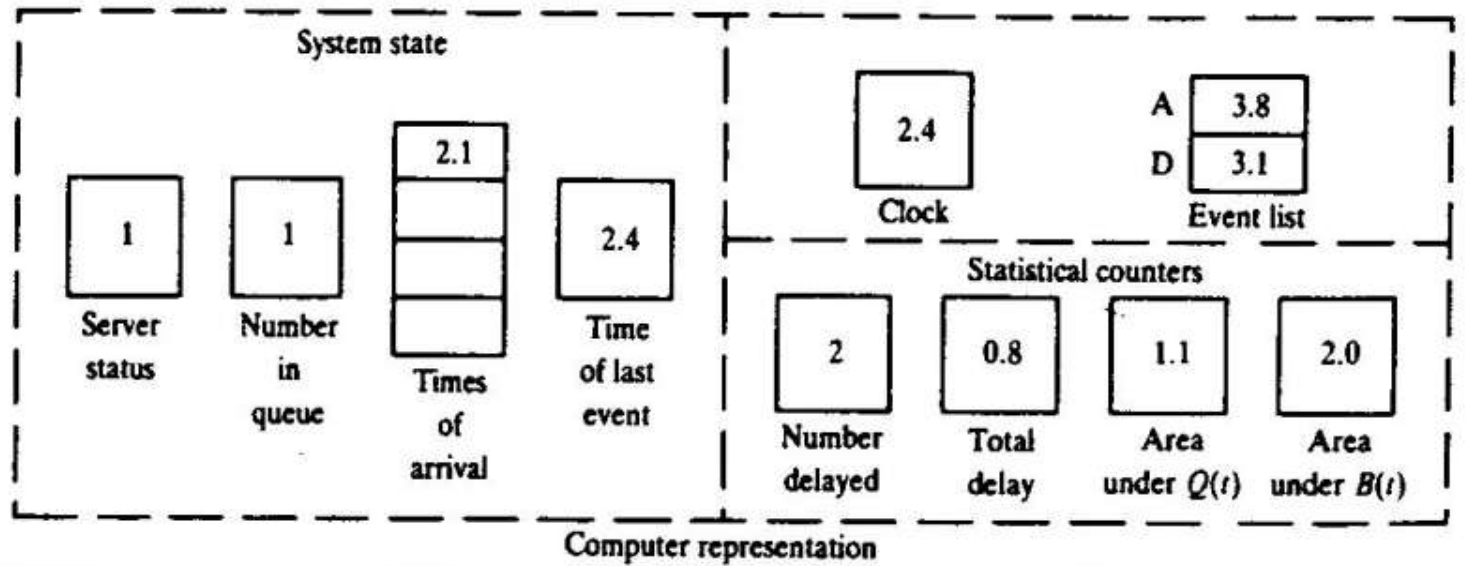
System



Departure  
time = 2.4



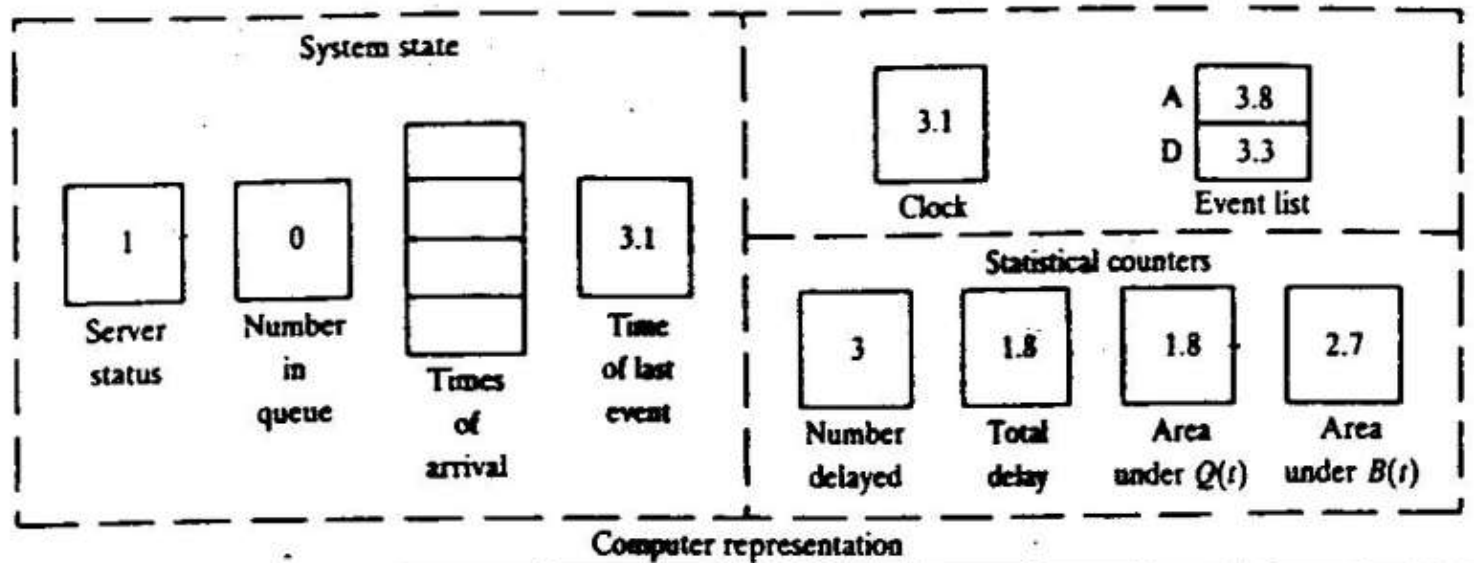
System



Departure  
time = 3.1



System

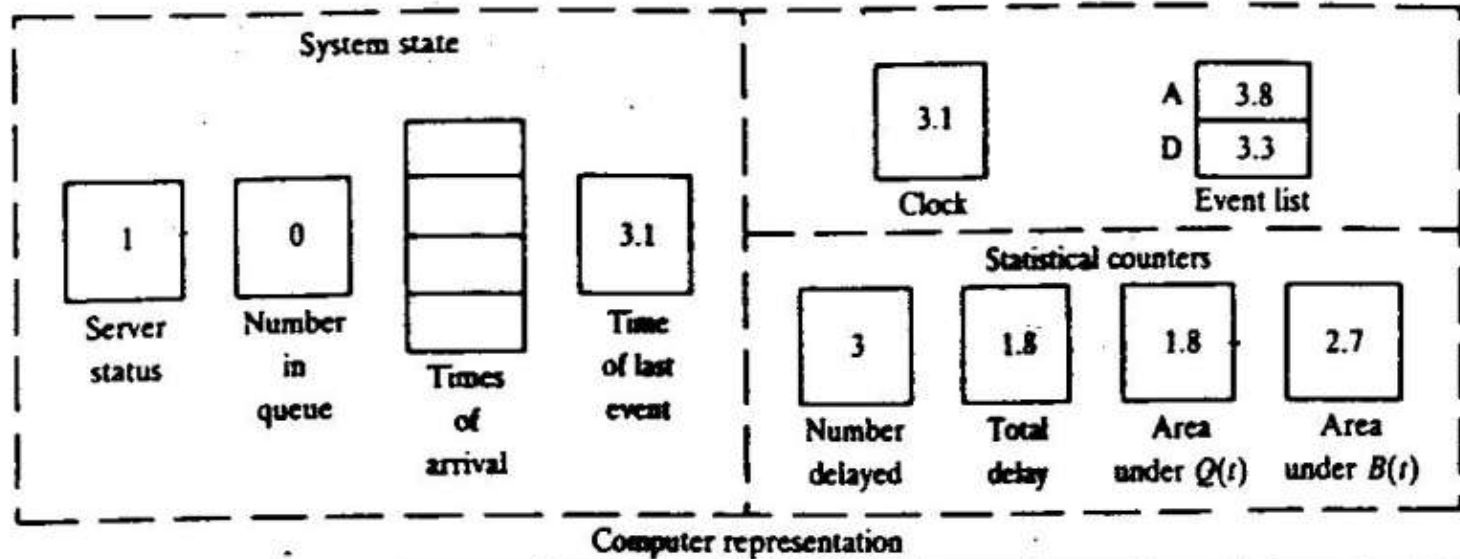


Departure  
time = 3.1



2.1

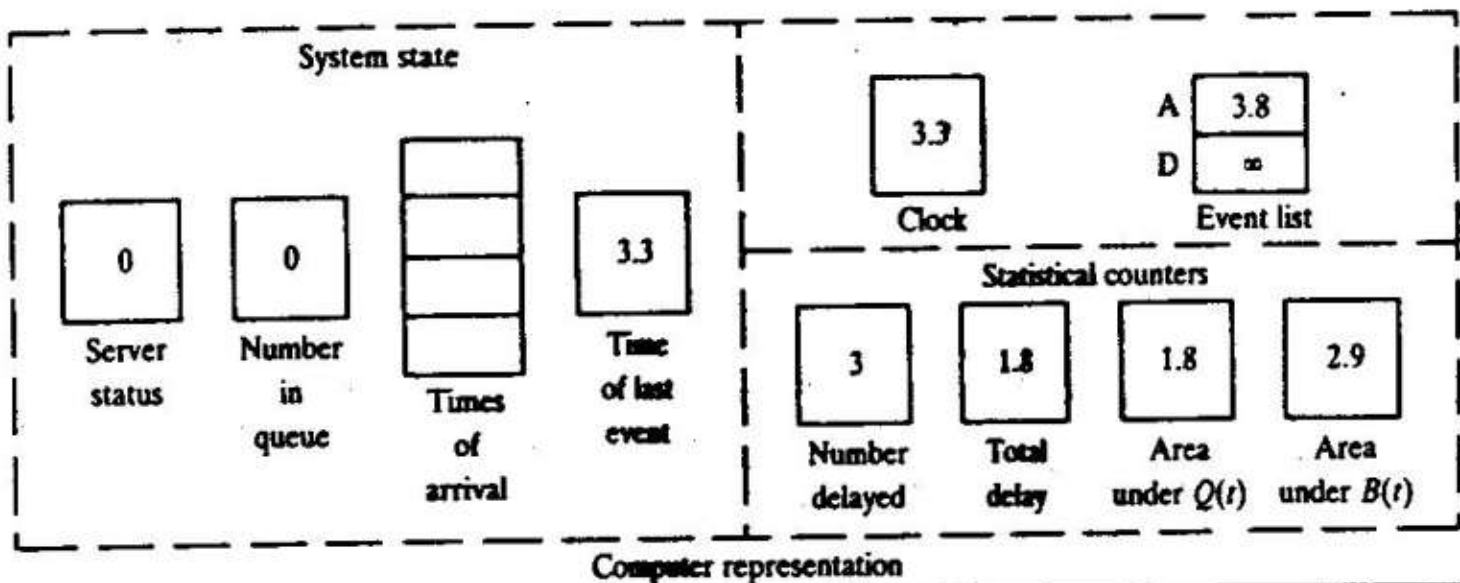
System



Departure  
time = 3.3



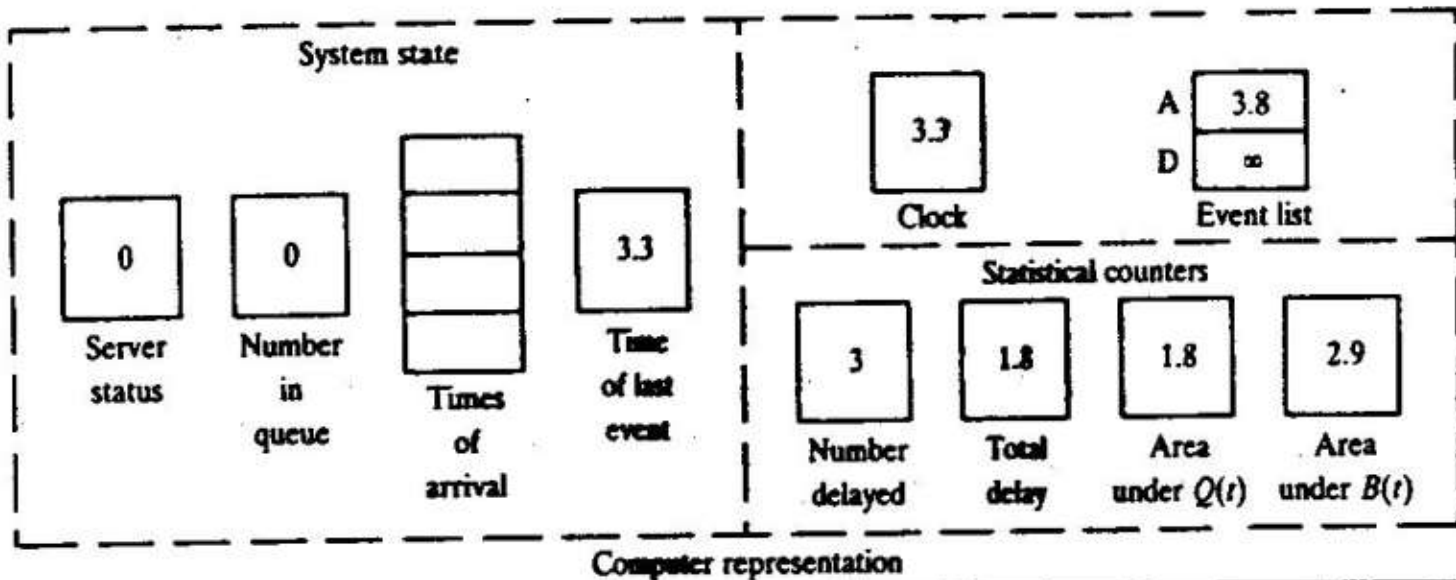
System



Departure  
time = 3.3



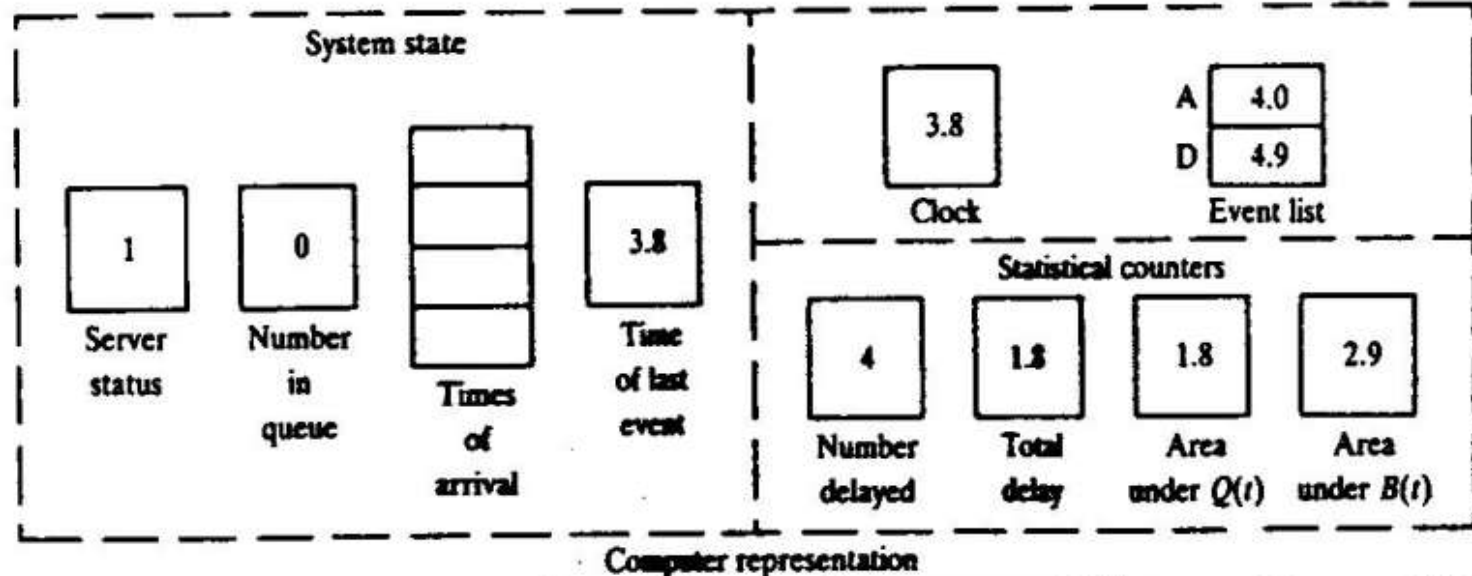
System



Arrival  
time = 3.8



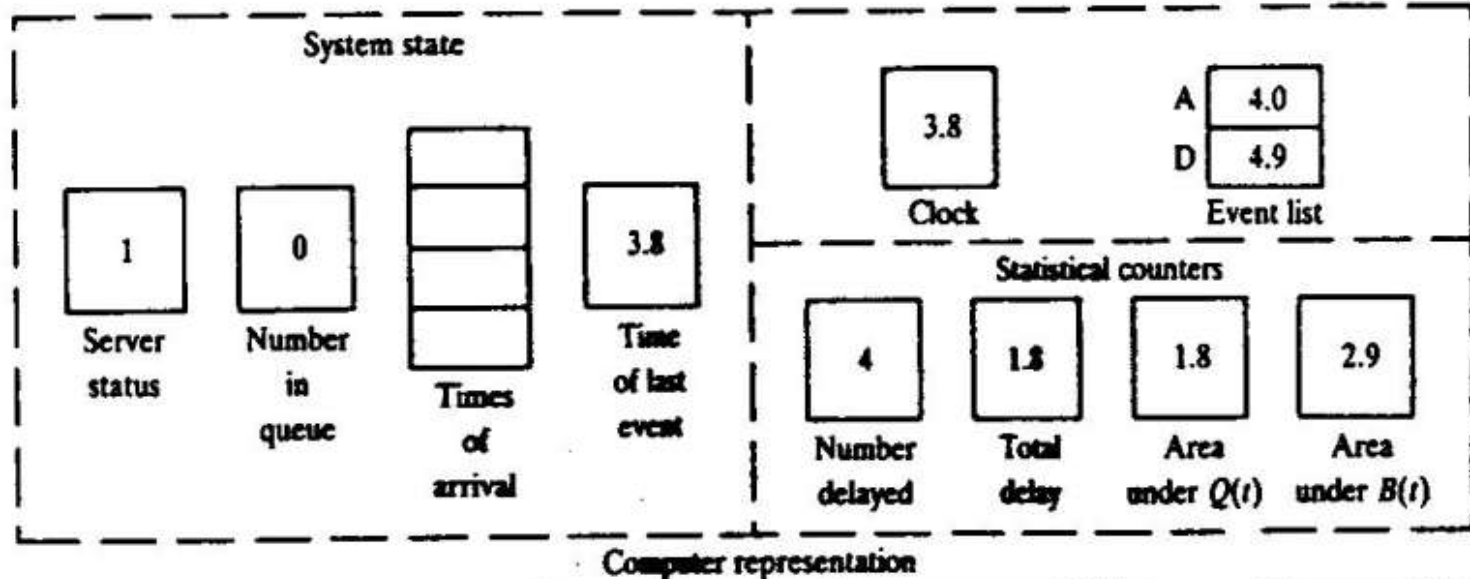
System



Arrival time = 3.8



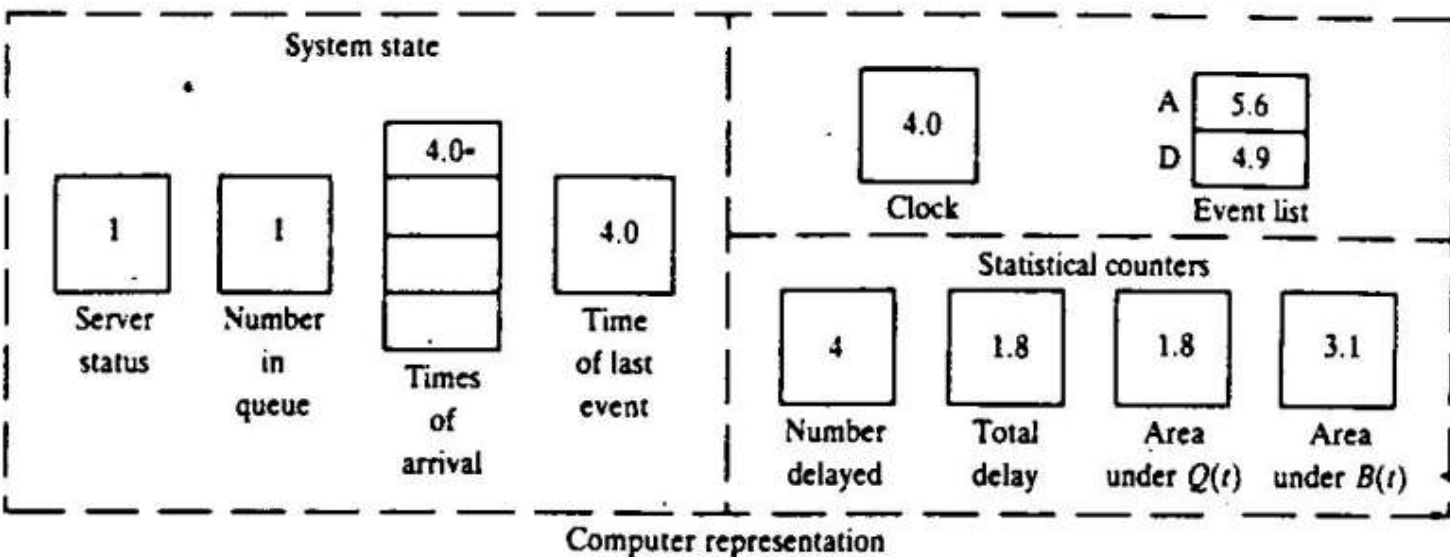
System



Arrival time = 4.0



System



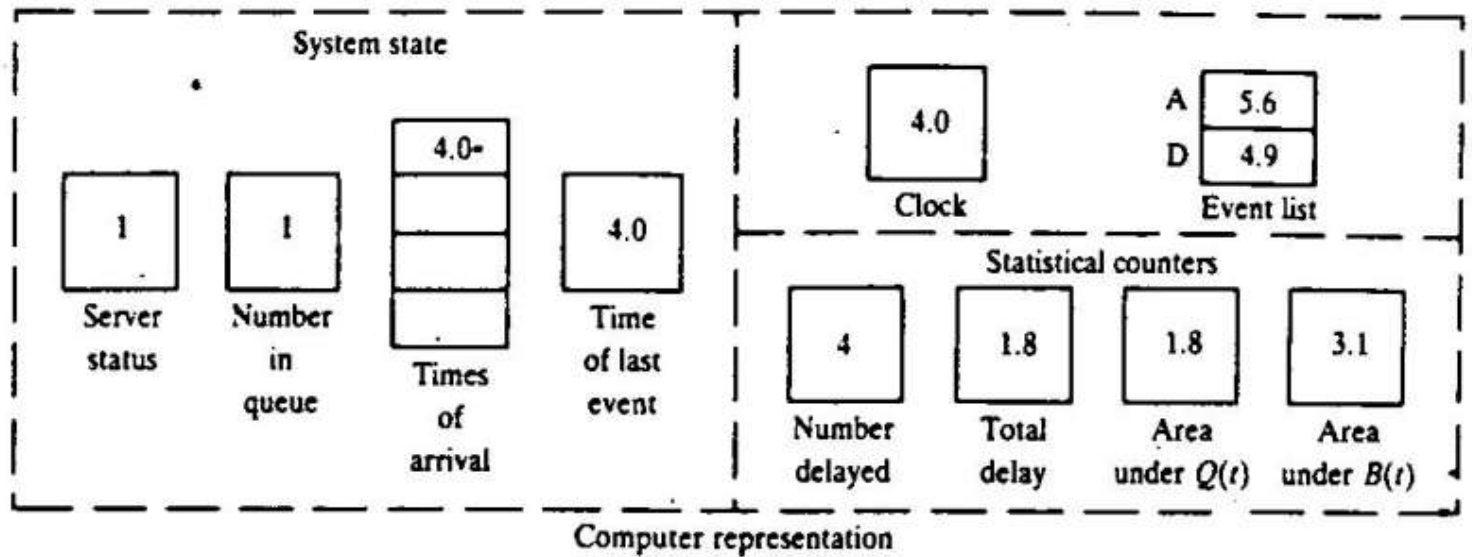
Arrival  
time = 4.0



3.3

4.0

System

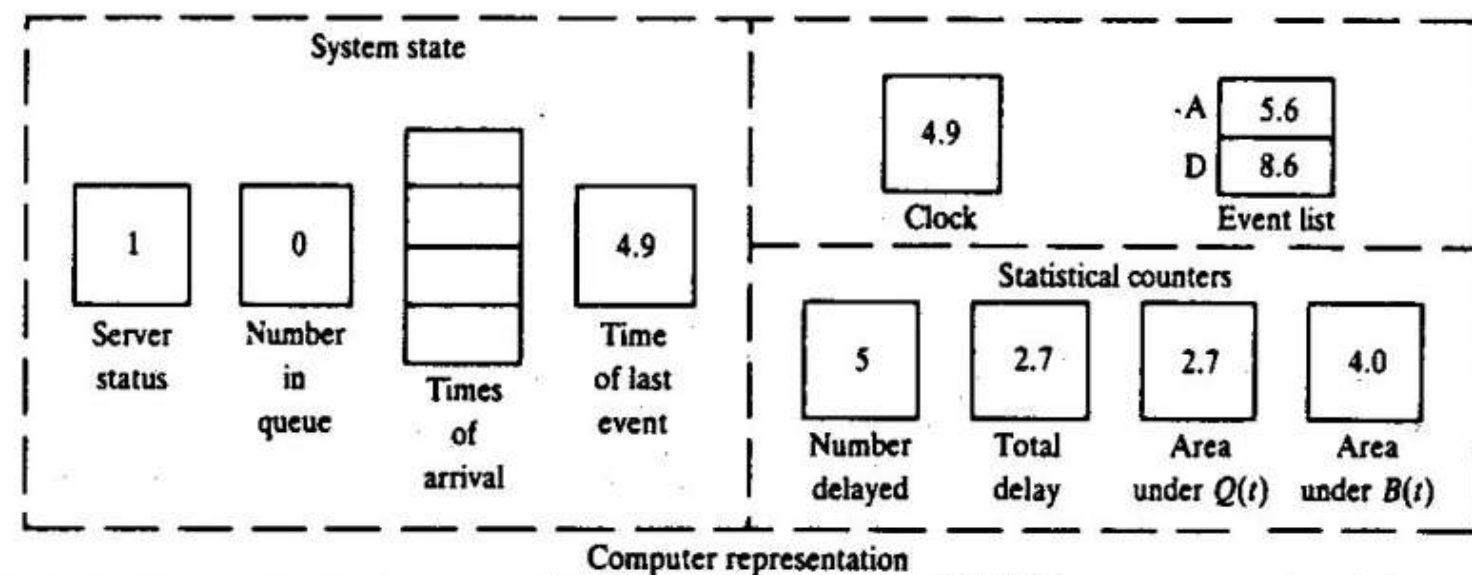


Departure  
time = 4.9



4.0

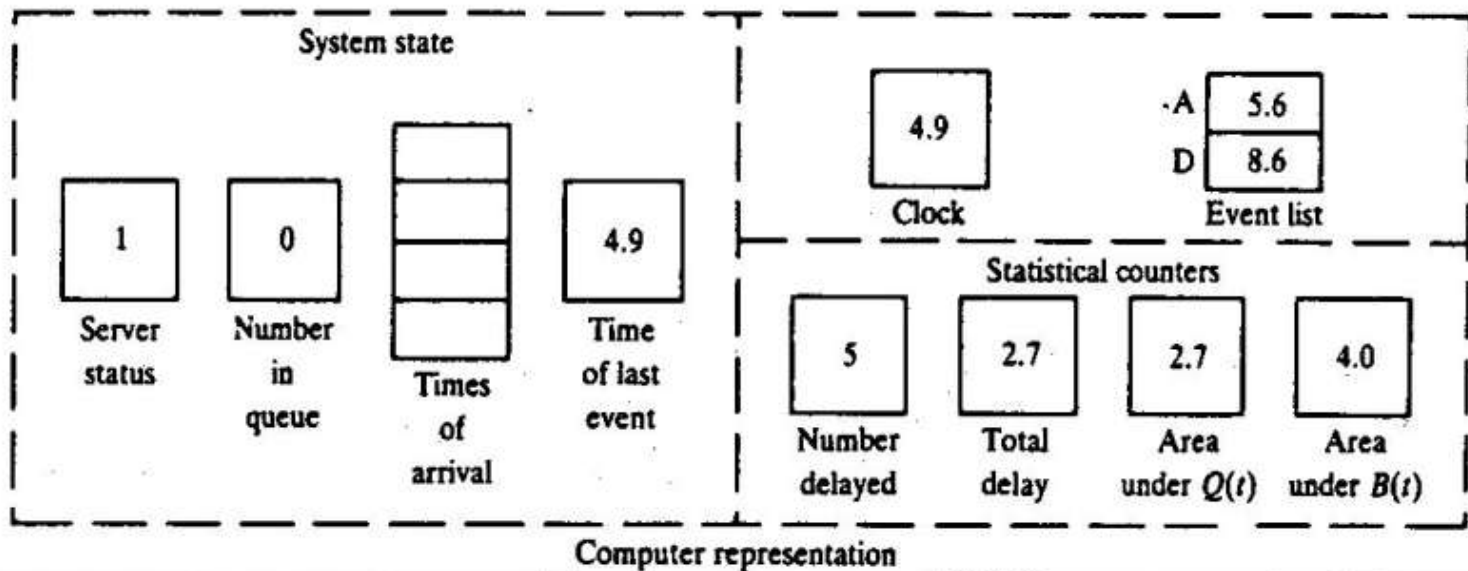
System



Departure  
time = 4.9



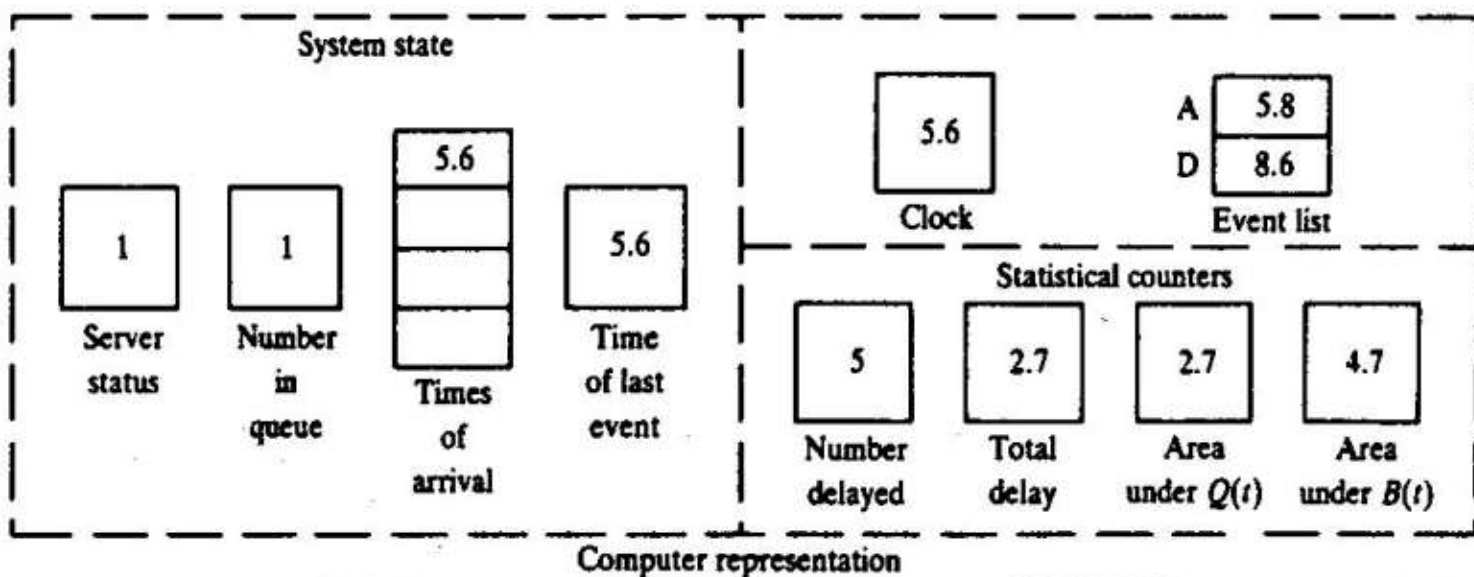
System



Arrival  
time = 5.6



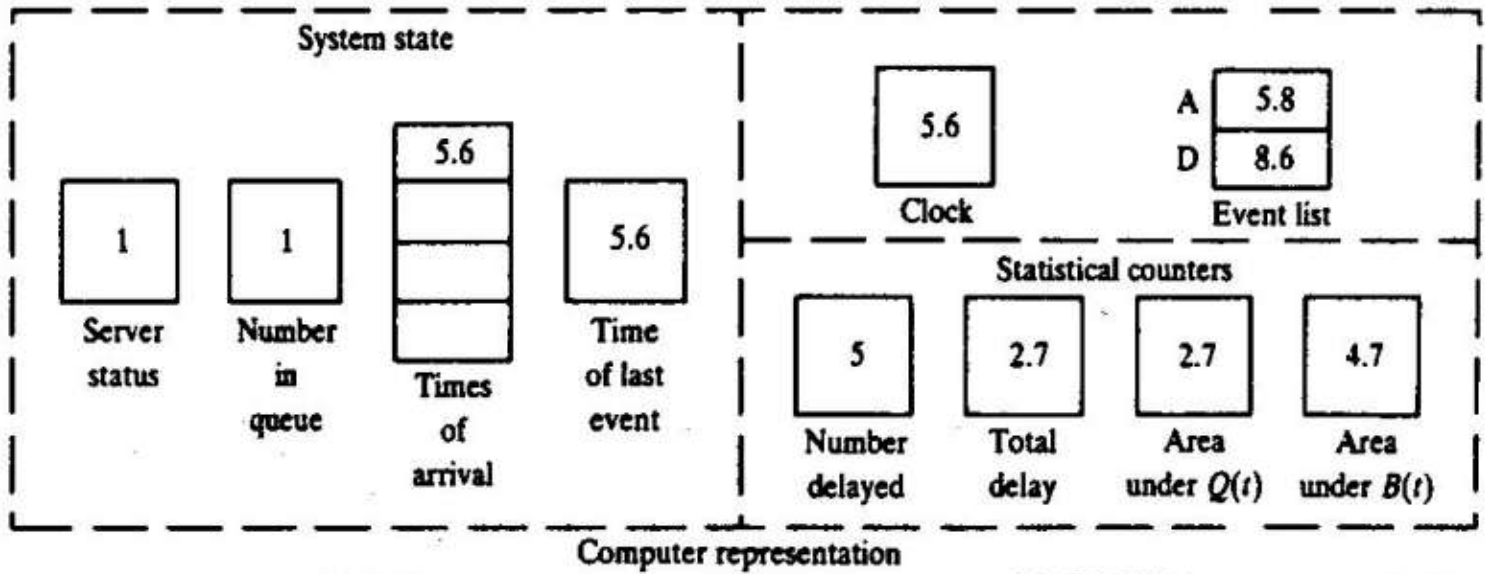
System



Arrival  
time = 5.6



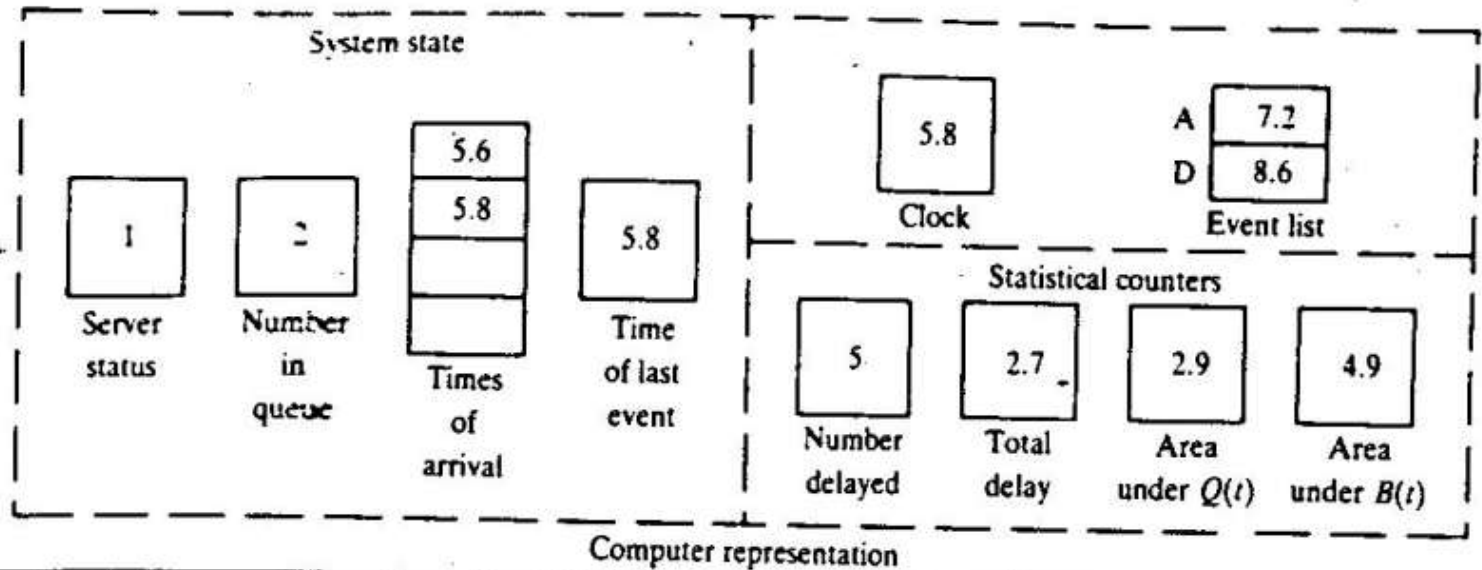
System



Arrival  
time = 5.8



System

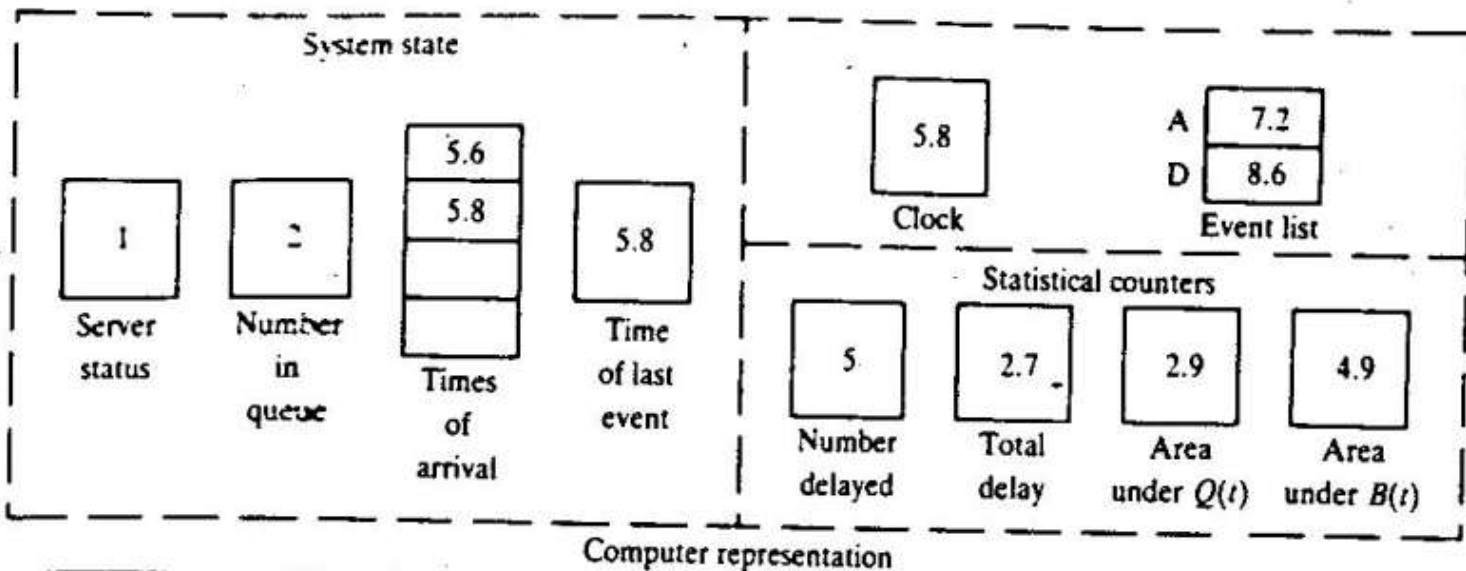




Arrival time = 5.8



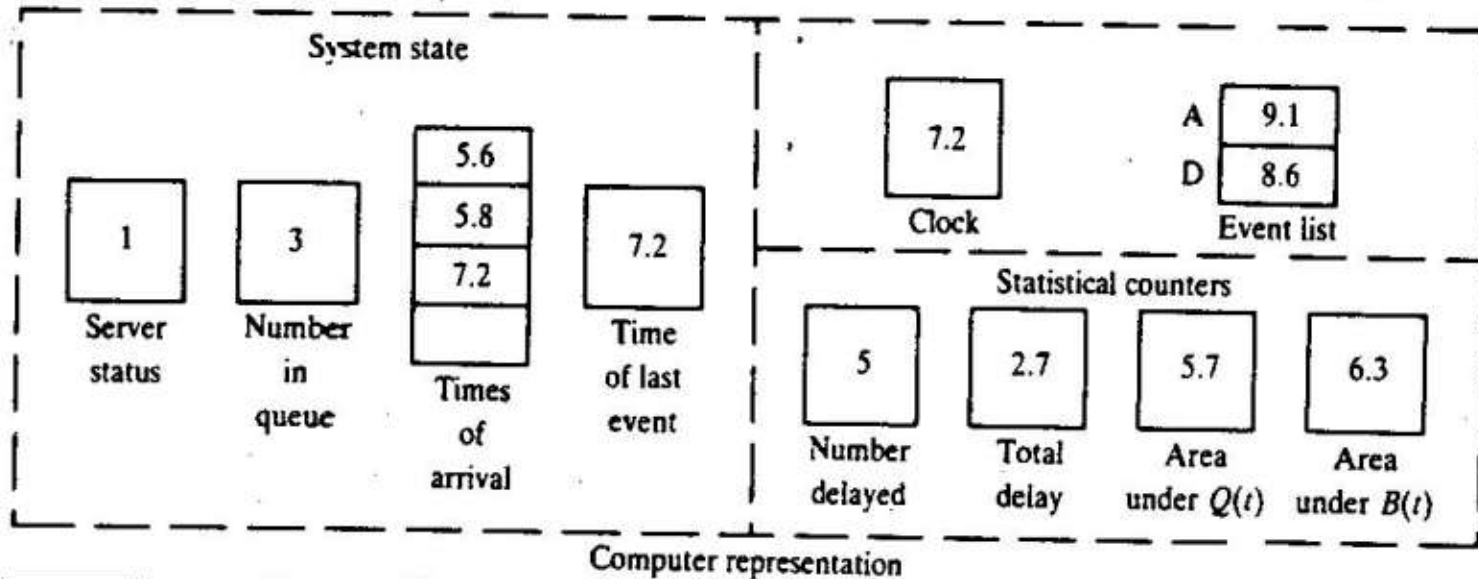
System



Arrival time = 7.2



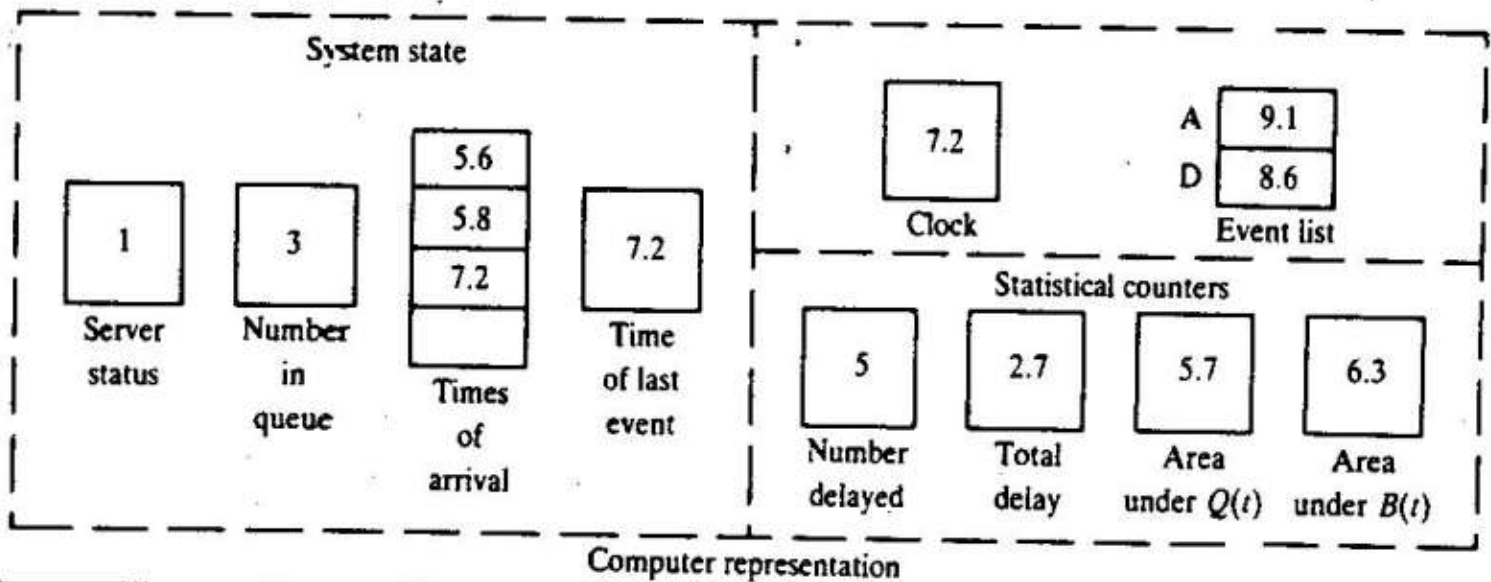
System



Arrival time = 7.2



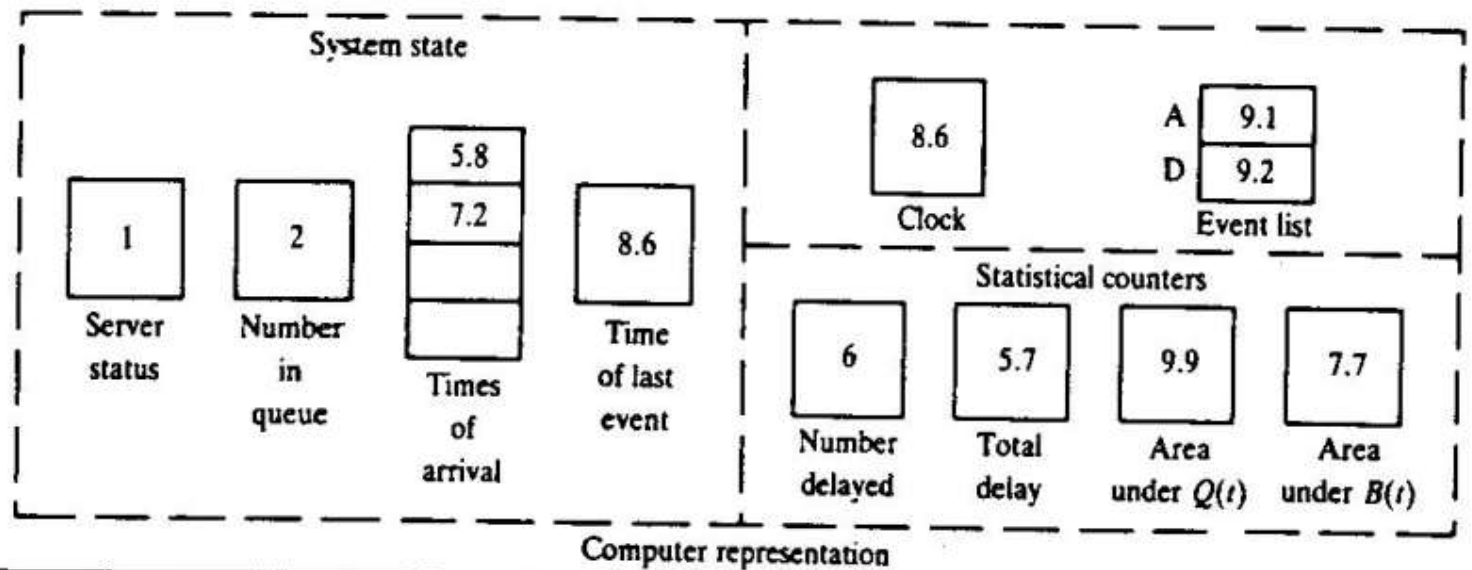
System



Departure time = 8.6



System



# Simulação de sistema de fila com um servidor: implementação

---

- Código no site do livro [Law]

# Simulação de sistema de estoque

---

- Quantos itens comprar por mês (120 meses)?
- Tempo entre demandas: v.a. exponencial i.i.d. com média 0,1 meses
- Demanda: v.a. i.i.d. valendo 1 ( $p=1/6$ ), 2 ( $p=1/3$ ), 3 ( $p=1/3$ ) ou 4 ( $p=1/6$ )
- Tempo de chegada do pedido: v.a. uniforme i.i.d. entre 0,5 e 1 mês
- Custo de compra de  $Z$  itens =  $32 + 3.Z$ , ou 0 ( $Z=0$ )
- Custo de armazenamento = 1 por item por mês
- Custo demanda não atendida = 5 p/ item p/ mês

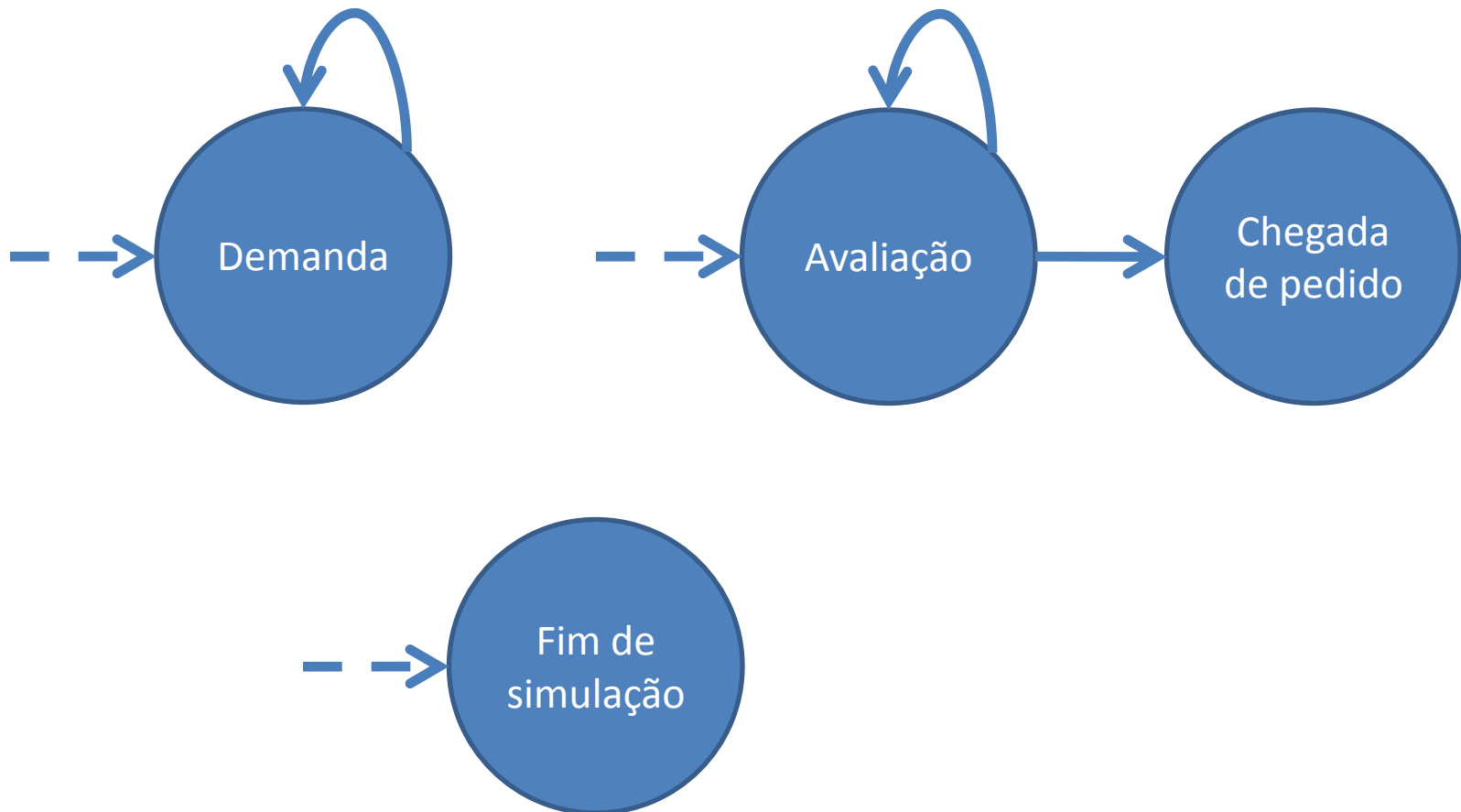
# Simulação de sistema de estoque

---

- Estoque inicial: 60 itens
- Política de reposição (S,s):
  - $Z = S - I$ , se  $I < s$ , ou zero caso contrário
  - Onde  $I$  é o nível do estoque
  - Avaliação uma vez por mês
- Alternativas: conjunto definido de pares (S,s)
- Performance: custo total (soma dos custos médios mensais de compra, armazenamento e demanda perdida)

# Simulação de sistema de estoque: eventos

---



# Rotina do evento DEMANDA

---

- Gere o tamanho da demanda
- Decremente o nível do estoque por esta demanda
- Escalone o próximo evento de demanda

# Rotina do evento AVALIAÇÃO

---

- Se o nível do estoque é menor que  $s$ :
  - Determine tamanho do pedido ( $= S - I$ )
  - Adicione o custo desta compra
  - Escalone o evento de chegada deste pedido
- Escalone o próximo evento de avaliação



# Rotina do evento

## CHEGADA DE PEDIDO

---

- Incremente o nível do estoque com o tamanho do último pedido
- Indique que não existe próximo evento (tempo infinito)
- Obs.: note que o tempo de entrega do pedido é inferior a 1 mês, e todo mês ocorre avaliação

# Rotina de atualização dos acumuladores com médias no tempo

---

- Executado antes de qualquer rotina de evento
- Se o nível do estoque estava positivo
  - Incremente custo de armazenamento
- Se o nível do estoque estava negativo
  - Incremente custo de demanda não atendida

# Simulação de computador time-sharing

---

- Uma CPU e  $n$  terminais
- O operador de cada terminal “pensa” por um tempo com dist. exp. com média 25s, e envia um job para a CPU
  - Volta a “pensar” quando seu job termina
- Tempo de execução do job tem dist. exp. com média 0,8s

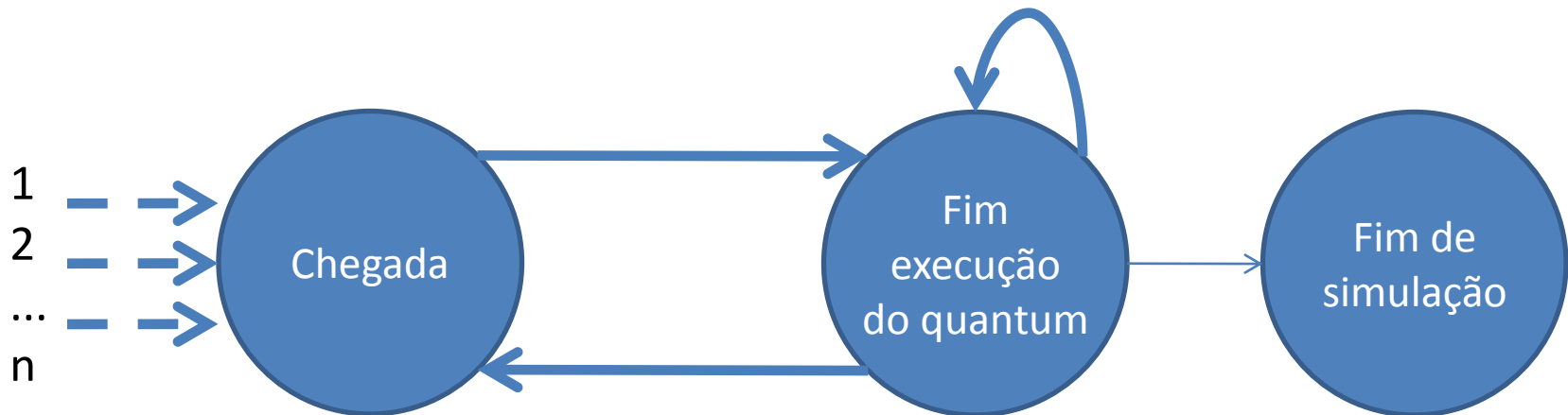
# Simulação de computador time-sharing

---

- Execução dos jobs pendentes em round-robin:
  - Quantum  $q=1s$  por job, se job restante  $> q$
  - Swap time  $t=0,015s$
- Performance:
  - Tempo de resposta médio esperado
  - Média no tempo do número de jobs na fila
  - Utilização esperada da CPU
- Alternativas:  $n=10,20,\dots,80$
- Quantos terminais de modo que o tempo de resposta seja no máximo 30s ?
- Fim de simulação: 1000 jobs completados

# Simulação de computador time-sharing: eventos

---



# Rotina do evento CHEGADA

---

- Coloque job na fila
- Se a CPU está ociosa,
  - Chame rotina START

# Rotina START

---

- Remova job da fila e calcule tempo de CPU
- Decremente o tempo restante deste job
- Coloque job na CPU
- Escalone evento FIM EXECUÇÃO DO QUANTUM para este job

# Rotina do evento FIM EXECUÇÃO DO QUANTUM

---

- Remova o job da CPU
- Se o job precisa de mais tempo,
  - Coloque o job no final da fila
  - Chame rotina START
- Senão
  - Calcule tempo de resposta
  - Escalone evento CHEGADA para este job
  - Incremente contador de jobs concluídos
  - Se número suficiente de jobs, escalone fim de simulação para este instante
  - Senão, se tem jobs na fila chame rotina START



# Simulação de banco com múltiplos caixas e troca de fila

---

- Banco com 5 caixas, abre 9h e fecha 17h
- Opera até que todos os clientes no banco às 17h sejam atendidos
- Tempo entre chegadas: exp. com média 1min
- Tempo atendimento: exp. com média 4,5min
- Cada caixa tem uma fila
- Quem chega escolhe a menor fila
  - Em caso de empate, a mais a esquerda

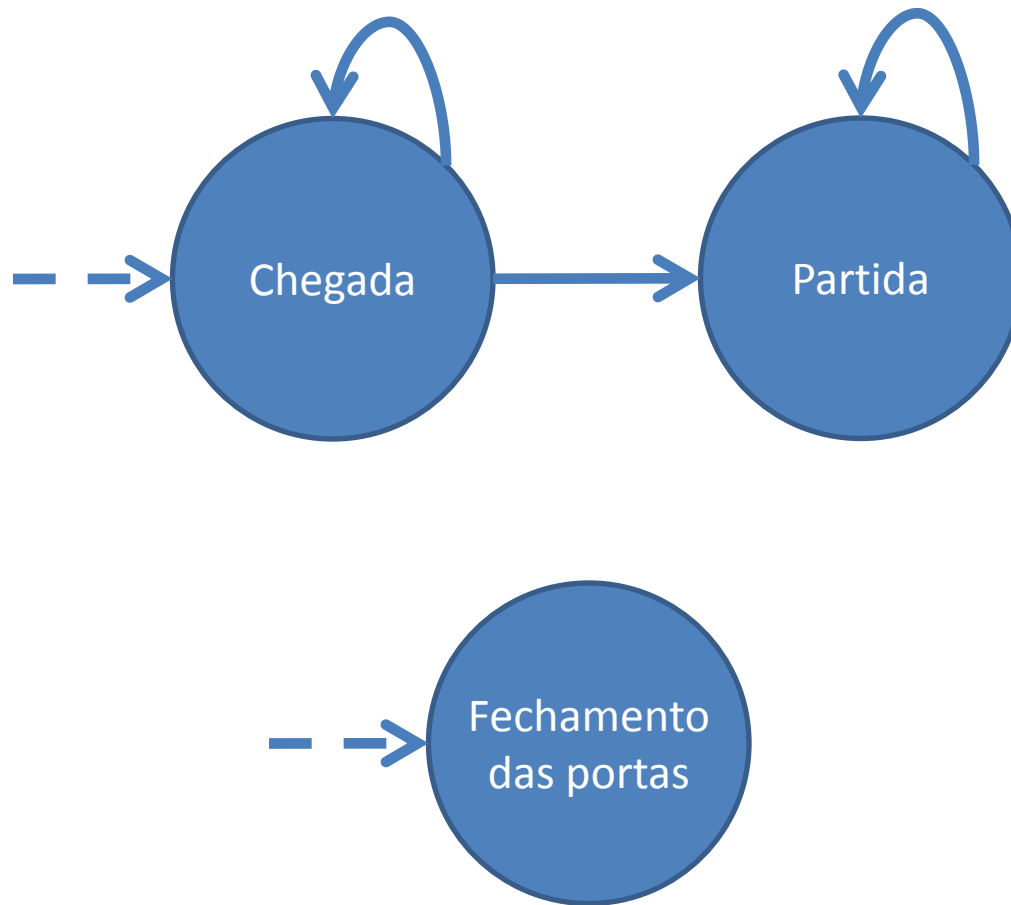
# Simulação de banco com múltiplos caixas e troca de fila

---

- Quando termina um atendimento, a fila deste caixa  $x$  pode ficar 2 clientes menor que de outros (seja  $S$  este conjunto destes caixas)
  - Assim, o último cliente (na fila de  $S$  que está mais próxima de  $x$ ) troca para a fila de  $x$
  - Em caso de empate, a fila mais a esquerda
- Alternativas: número de caixas = 4,5,6 e 7
- Performance:
  - Média no tempo do número de clientes na fila
  - Estimativa do tempo médio e máximo na fila

# Simulação de banco com múltiplos caixas e troca de fila: eventos

---



# Rotina do evento CHEGADA

---

- Escalone a próxima chegada
- Se algum caixa está livre,
  - Faça o atraso deste cliente igual a zero
  - Marque este caixa como ocupado
  - Escalone o evento PARTIDA deste cliente
- Senão,
  - Coloque este cliente na menor fila mais a esquerda

# Rotina do evento PARTIDA

---

- Se a fila deste caixa estiver vazia,
  - Marque este caixa como ocioso
- Senão,
  - Retire o primeiro cliente da fila
  - Calcule o tempo na fila deste cliente
  - Escalone o evento PARTIDA deste cliente
- Chame a rotina TROCA\_FILA

# Rotina TROCA\_FILA

---

- Se existe algum cliente  $c$  para trocar de fila,
  - Remova o cliente  $c$  do final da fila
  - Se o caixa  $x$  que vai receber o cliente está ocupado,
    - Coloque o cliente no final da fila de  $x$
  - Senão,
    - Calcule o tempo em fila do cliente  $c$
    - Marque o caixa como ocupado
    - Escalone o evento PARTIDA do cliente  $c$

# Rotina do evento

## FECHAMENTO DAS PORTAS

---

- Indique que nenhum outro evento CHEGADA pode ser executado

# Simulação de uma fábrica

---

- Usado para identificar gargalos no processo
  - Rede de filas com múltiplos servidores
- 5 grupos contendo 3,2,4,3 e 1 máquinas idênticas
- Tempo entre chegadas: exp. com média 0,25h
- 3 tipos de jobs com probabilidades 0.3,0.5,0.2
- Rotas:
  - Job tipo 1 -> grupos 3,1,2,5
  - Job tipo 2 -> grupos 4,1,3
  - Job tipo 3 -> grupos 2,5,1,4,3



# Simulação de uma fábrica

---

- Se o job encontra todas as máquinas do grupo ocupadas, entra na fila do grupo
- Tempo para executar tarefa: v.a. 2-Erlang com média que depende do job e do grupo
  - Job tipo 1 -> 0.5, 0.6, 0.85, 0.5
  - Job tipo 2 -> 1.1, 0.8, 0.75
  - Job tipo 3 -> 1.2, 0.25, 0.7, 0.9, 1.0
- Simulação de 365 dias, 8h por dia

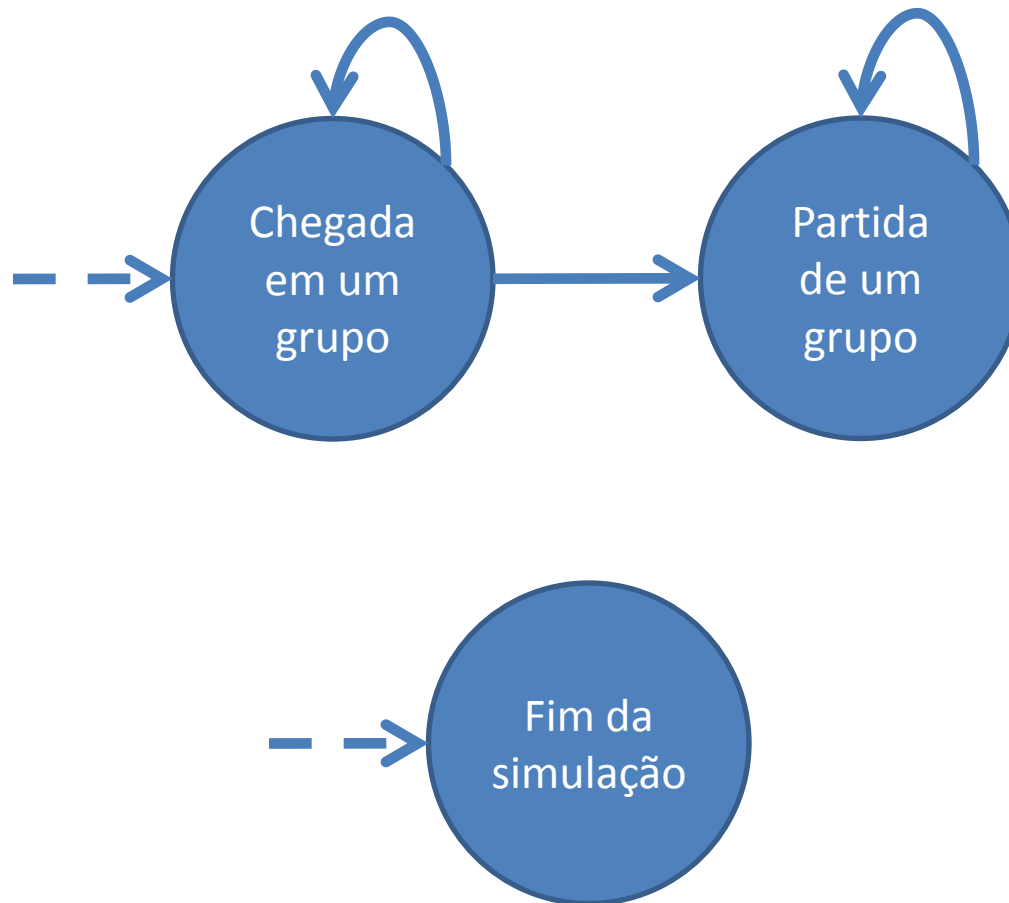
# Simulação de uma fábrica

---

- Performance:
  - Estimativa do atraso total médio de um job
- Podemos comprar mais uma máquina.  
De qual grupo comprar?
  - Alternativas: estado atual e 1 máquina a mais em cada grupo

# Simulação de uma fábrica: eventos

---



# Rotina do evento

## CHEGADA EM UM GRUPO

---

- Se for a chegada de um novo job,
  - Escalone a próxima chegada de novo job
  - Gere o tipo deste job e marque TASK=1
- Determine o grupo corrente deste job
- Se todas as mqs do grupo estão ocupadas,
  - Coloque este job no final da fila do grupo
- Senão,
  - Indique atraso zero para este job
  - Marque uma mq ociosa do grupo como ocupada
  - Escalone o evento PARTIDA para este job

# Rotina do evento

## PARTIDA DE UM GRUPO

---

- Determine o grupo de partida do job
- Se a fila deste grupo está vazia,
  - Marque uma máquina deste grupo como ociosa
- Senão,
  - Remova o primeiro job da fila
  - Calcule o atraso deste job
  - Escalone um evento PARTIDA para este job
- Se o job partindo tem mais alguma tarefa,
  - Incremente a variável TASK deste job
  - Chame a rotina CHEGADA indicando não ser novo job