

Volnys Borges Bernal volnys@lsi.usp.br

Departamento de Sistemas Eletrônicos Escola Politécnica da USP



Agenda

- □ Condições de disputa
- □ Região Crítica

Sobre esta apresentação

- □ Esta apresentação ...
 - ❖ Não apresenta todos os detalhes sobre este tópico.
 - ❖ É um resumo para auxiliar a apresentação do tópico em sala de aula.
- □ Para estudo, deve ser utilizada uma das seguintes referências:
 - ❖ Capítulos 1 e 2 do livro:
 - ANDREW S. TANENBAUM; Sistemas Operacionais Modernos. Prentice-Hall
 - Capítulos 1 e 2 do livro:
 - ANDREW S. TANENBAUM; Sistemas Operacionais. Prentice-Hall.

Condições de disputa (*Race Conditions*)

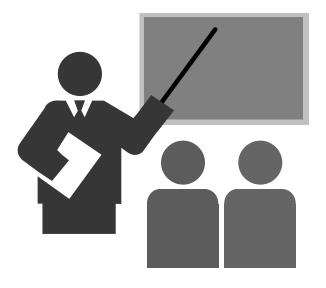


Condições de disputa

- □ Condição de disputa é
 - Uma situação de conflito ...
 - ❖ No acesso a um determinado recurso (variável, estrutura, arquivo, ...)
 - Recurso este compartilhado
 - **❖** Por duas ou mais entidades de processamento (processos, *threads*, ...)
 - Que pode causar resultados não esperados
- **□** Importante:
 - Threads de um mesmo processo possuem diversos recursos compartilhados
 - Área de dados
 - Arquivos abertos
 - etc
 - Quando existem acessos de escrita a estes recursos compartilhados podem ocorrer potenciais situações de condição de disputa

Condições de disputa

- Existem inúmeras situações na qual existe condição de disputa.
- □ A seguir, serão apresentados 3 exemplos de condição de disputa:
 - **❖** Exemplo 1: Contador
 - ❖ Exemplo 2: Manipulação de lista ligada
 - ❖ Exemplo 3: Variável de proteção



□ Descrição

- Dois threads realizam determinadas tarefas.
- ❖ Após realizar cada tarefa incrementam um contador c.
- ❖ Variável c é global (compartilhada entre os dois threads)

```
Thread1:

...
repetir
    <Realiza tarefa>
    c = c + 1
...
```

```
Thread2:
...
repetir
    <Realiza tarefa>
    c = c + 1
...
```

□ Versão do programa em assembler

```
Thread1:

repete: ...

realiza tarefa

...

LOAD AC,(c)

ADD AC,1

STORE (c),AC

JUMP repete

...
```

```
Thread2:

repete: ...

realiza tarefa

...

LOAD AC,(c)

ADD AC,1

STORE (c),AC

JUMP repete

...
```

□ Problema: condição de disputa sobre o contador "c"

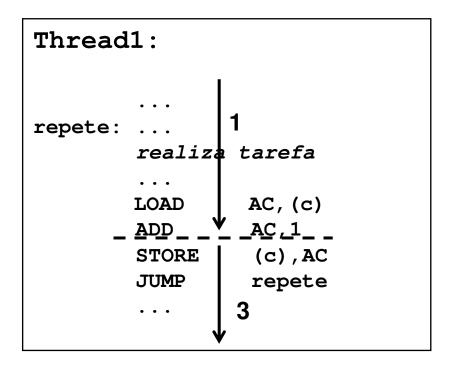
Em sistemas monoprocessadores

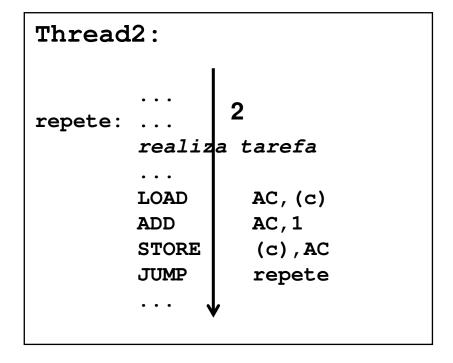
- Concorrência:
 - troca de contexto durante a atualização do contador "c"

Em sistemas multiprocessadores

- Concorrência:
 - o troca de contexto durante a atualização do contador "c"
- Paralelismo:
 - o incremento simultâneo do contador "c"

□ Condição de disputa na concorrência:





□ Condição de disputa no paralelismo

```
Thread1:

repete: ...

realiza tarefa
...

LOAD $\forall AC, (c)
ADD $\forall 2AC, 1
STORE $\forall 3 (c), AC
JUMP repete
...
```

```
Thread2:

repete: ...

realiza tarefa
...

LOAD $\forall 1 \text{ AC, (c)} \text{ ADD } $\forall 2 \text{ AC, 1} \text{ STORE } $\forall 3 \text{ (c), AC} \text{ JUMP } repete
...
```

Exemplo 2: Lista ligada



Exemplo 2: Lista ligada

- □ Exemplo 2: Manipulação de lista ligada
 - Quando dois ou mais threads manipulam uma lista ligada, com pelo menos um thread modificando a lista ligada.

```
Thread1:
...
<manipula lista ligada>
...
```

```
Thread2:
...
<manipula lista ligada>
...
```

Exemplo 2: Lista ligada

 Problema: condição de disputa durante a manipulação da lista ligada:

Em sistemas monoprocessadores

 Concorrência: A troca de contexto durante a modificação da lista pode deixa-la em um estado inconsistente

Em sistemas multiprocessadores

- Concorrência:
 - A troca de contexto durante a modificação da lista pode deixa-la em um estado inconsistente
- Paralelismo:
 - A modificação da lista por um dos threads pode deixa-la em um estado inconsistente.



□ Descrição

- Dois threads definem uma variável compartilhada para controle do uso do recurso.
- ❖ Se a variável for 1 significa que o recurso está ocupado, se for zero está livre.

```
Thread1:

...
while (ocupado == 1);
ocupado = 1;
<usa recurso>
ocupado = 0;
...
```

```
Thread2:

...
while (ocupado == 1);
ocupado = 1;
<usa recurso>
ocupado = 0;
...
```

Problema: Condição de disputa sobre a variável "ocupado"

Em sistemas monoprocessadores

- Concorrência:
 - Troca de contexto durante a alteração da variável "ocupado" para 1

Em sistemas multiprocessadores

- Concorrência:
 - Troca de contexto durante a alteração da variável "ocupado" para 1
- Paralelismo:
 - Dois threads alterando simultaneamente a variável "ocupado" para 1

□ Condição de disputa quando existe concorrência

```
Thread2:

...
while (ocupado = 1);
ocupado = 1;
<usa recurso>
ocupado = 0;
...
```

□ Condição de disputa quando existe paralelismo

```
Thread1:

...
while (ocupado == 1); 1
ocupado = 1;
<usa recurso>
ocupado = 0;
...
```

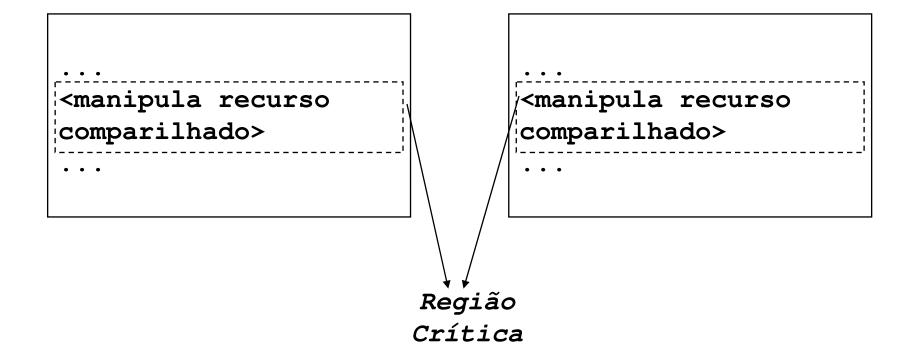
```
Thread2:

while (ocupado == 1); 1
ocupado = 1;
<usa recurso>
ocupado = 0;
...
```



- □ Região critica é ...
 - Uma região de código ...
 - ❖ Na qual existe acesso a recursos compartilhados ...
 - ❖ Na qual existe condição de disputa
- Objetivo da região crítica
 - Identificar a região de código na qual existe potencialmente ocorrência de condição de disputa devido ao acesso por duas ou mais entidades
 - Possibilitar a utilização de soluções de sincronização para evitar condição de disputa na região crítica
- □ Obs:
 - Entidades
 - Processos, threads,

 Exemplo de região de código na qual existe acesso a recursos compartilhados que pode causar problema de condição de disputa



□ Exemplo 1:

Contador de tarefas

```
Thread1:

repetir

RC_1

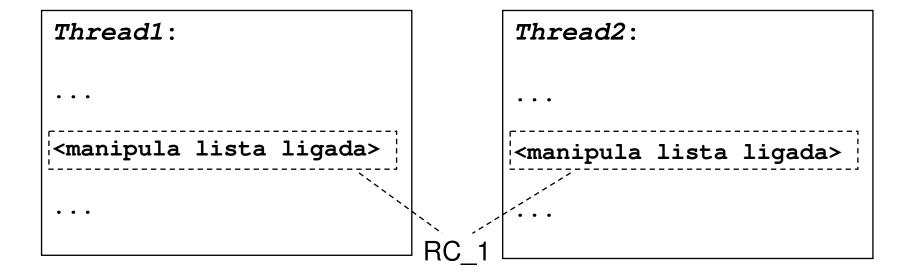
Thread2:

...

c = c + 1

RC_1
```

- □ Exemplo 2:
 - ❖ Manipulação de lista ligada



- □ Exemplo 3:
 - ❖ Variável de proteção

Referências Bibliográficas



Referências Bibliográficas

□ ANDREW S. TANENBAUM; Sistemas Operacionais Modernos. Prentice-Hall.

❖ Capítulo 2

- □ ANDREW S. TANENBAUM; Sistemas Operacionais. Prentice-Hall.
 - ❖ Capítulo 2