

Variáveis de Condição

Sistemas Distribuídos

Variáveis de condição

- permitem que threads suspendam/retomem a sua execução dentro de secções críticas, de acordo com uma dada condição
- métodos: wait(), notify(), notifyAll()
- estão associadas a um monitor/lock; cada objecto tem uma variável de condição intrínseca (wait-set)

Exemplo:

T1

```
metodo1(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=1;
  }
}
```

T2

```
metodo2(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=2;
  }
}
```

T3

```
metodo3(){
  synchronized(obj) {
    obj.x = 1;
    obj.notifyAll();
  }
}
```

obj

x = 0

Monitor: *em espera p/ monitor:*
Wait-Set:

Exemplo:

T1

```
metodo1(){  
  synchronized(obj) {  
    while(obj.x == 0){  
      obj.wait();  
    }  
    obj.x+=1;  
  }  
}
```

Obtém lock intrínseco do objeto **obj**

T2

```
metodo2(){  
  synchronized(obj) {  
    while(obj.x == 0){  
      obj.wait();  
    }  
    obj.x+=2;  
  }  
}
```

Usa variável de condição associada ao lock intrínseco do objeto **obj**

T3

```
metodo3(){  
  synchronized(obj) {  
    obj.x = 1;  
    obj.notifyAll();  
  }  
}
```

obj

x = 0

Monitor: *em espera p/ monitor:*
Wait-Set:

Exemplo:

T1

```
metodo1(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=1;
  }
}
```

T2

```
metodo2(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=2;
  }
}
```

T3

```
metodo3(){
  synchronized(obj) {
    obj.x = 1;
    obj.notifyAll();
  }
}
```

obj

x = 0

Monitor: T1 *em espera p/ monitor:* T2,T3
Wait-Set:

Exemplo:

T1

```
metodo1(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=1;
  }
}
```

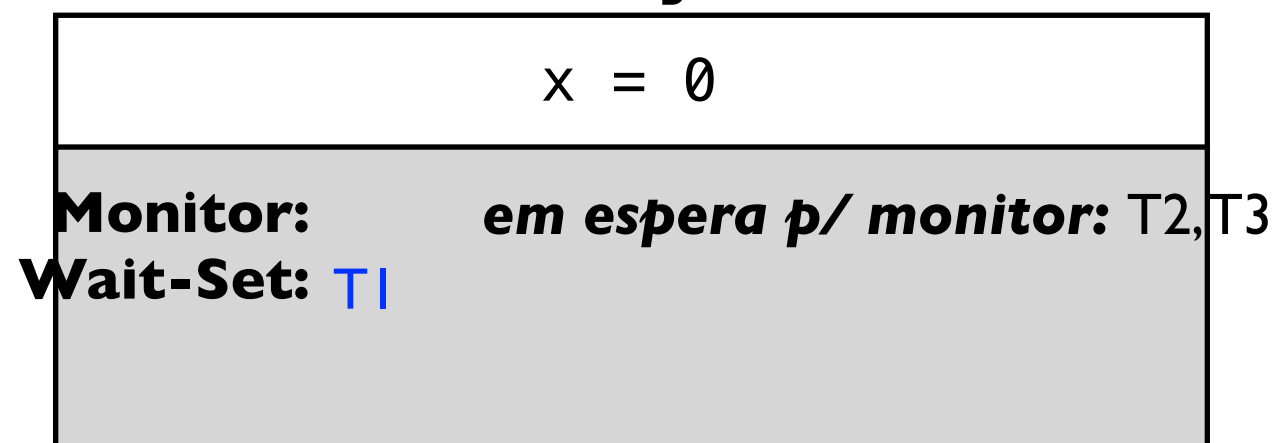
T2

```
metodo2(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=2;
  }
}
```

T3

```
metodo3(){
  synchronized(obj) {
    obj.x = 1;
    obj.notifyAll();
  }
}
```

obj



Exemplo:

T1

```
metodo1(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=1;
  }
}
```

T2

```
metodo2(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=2;
  }
}
```

T3

```
metodo3(){
  synchronized(obj) {
    obj.x = 1;
    obj.notifyAll();
  }
}
```

obj

x = 0

Monitor: T2 *em espera p/ monitor:* T3
Wait-Set: T1

Exemplo:

T1

```
metodo1(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=1;
  }
}
```

T2

```
metodo2(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=2;
  }
}
```

T3

```
metodo3(){
  synchronized(obj) {
    obj.x = 1;
    obj.notifyAll();
  }
}
```

obj

x = 0

Monitor: *em espera p/ monitor: T3*
Wait-Set: T1, T2

Exemplo:

T1

```
metodo1(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=1;
  }
}
```

T2

```
metodo2(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=2;
  }
}
```

T3

```
metodo3(){
  synchronized(obj) {
    obj.x = 1;
    obj.notifyAll();
  }
}
```

obj

x = 1

Monitor: T3 *em espera p/ monitor:*
Wait-Set: T1,T2

Exemplo:

T1

```
metodo1(){  
    synchronized(obj) {  
        while(obj.x == 0){  
            obj.wait();  
        }  
        obj.x+=1;  
    }  
}
```

T2

```
metodo2(){  
    synchronized(obj) {  
        while(obj.x == 0){  
            obj.wait();  
        }  
        obj.x+=2;  
    }  
}
```

T3

```
metodo3(){  
    synchronized(obj) {  
        obj.x = 1;  
        obj.notifyAll();  
    }  
}
```

obj

x = 1

Monitor: T3 *em espera p/ monitor:*
Wait-Set: T1,T2

Exemplo:

T1

```
metodo1(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=1;
  }
}
```

T2

```
metodo2(){
  synchronized(obj) {
    while(obj.x == 0){
      obj.wait();
    }
    obj.x+=2;
  }
}
```

T3

```
metodo3(){
  synchronized(obj) {
    obj.x = 1;
    obj.notifyAll();
  }
}
```

obj

x = 3

Monitor: T2 *em espera p/ monitor: T1*
Wait-Set:

Exemplo:

T1

```
metodo1(){  
    synchronized(obj) {  
        while(obj.x == 0){  
            obj.wait();  
        }  
        obj.x+=1;  
    }  
}
```

T2

```
metodo2(){  
    synchronized(obj) {  
        while(obj.x == 0){  
            obj.wait();  
        }  
        obj.x+=2;  
    }  
}
```

T3

```
metodo3(){  
    synchronized(obj) {  
        obj.x = 1;  
        obj.notifyAll();  
    }  
}
```

obj

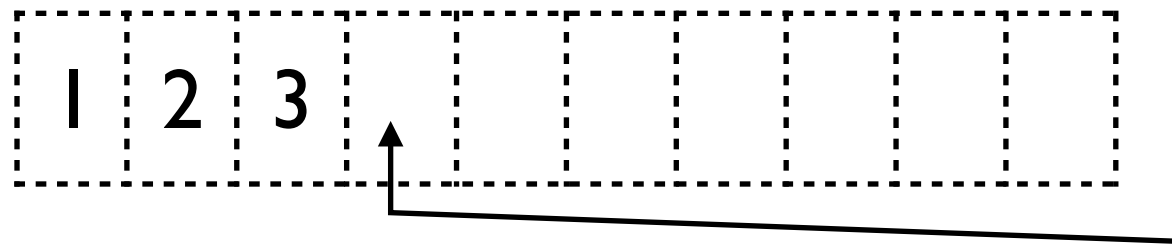
x = 4

Monitor: T1 *em espera p/ monitor:*
Wait-Set:

Exercícios

1) Implemente uma classe `BoundedBuffer` que ofereça as operações `void put(int v)` e `int get()` sobre um array cujo tamanho é definido no momento da construção de uma instância. O método `put` deverá bloquear enquanto o array estiver cheio e o método `get` deverá bloquear enquanto o array estiver vazio. Os métodos oferecidos podem estar sujeitas a invocações de threads concorrentes sobre uma instância partilhada. A classe `BoundedBuffer` deverá garantir a correcta execução em cenário multi-thread.

Exercícios



BoundedBuffer

(LIFO - Last In First Out)

```
private int[] values  
int poswrite;
```

Condições a respeitar:

- **put(v)**: Bloquear enquanto o array estiver cheio;
- **get()**: Bloquear enquanto o array estiver vazio.

Usando *wait* e *notify/notifyAll* e exclusão mútua;

```
void put(int v); ← Produtor  
int get();       implements Runnable  
                ↑  
                Consumidor  
                implements Runnable
```

Teste:

- BoundedBuffer com 10 posições
- Consumidor invoca get 20x
- Produtor invoca put 20x

Exercícios

2) Considere um cenário produtor/consumidor sobre o BoundedBuffer do exercício anterior, com P produtores e C consumidores, com um número total de threads $C + P = N$ e tempos de produção e consumo T_p e T_c . Obtenha experimentalmente o número óptimo de threads de cada tipo a utilizar para maximizar o débito.

Exercício 2

Cenário de Teste:

$T_c = 0.5\text{seg}$ \leftarrow tempo de espera entre cada get (tempo de consumo)

$T_p = 1\text{seg}$ \leftarrow tempo de espera entre cada put (tempo de produção)

$\text{totalOps} = 100$ \leftarrow no total, produzir 100 items e consumir 100 items

$N = C + P = 10$ \leftarrow total de threads

$C = ?$

$P = ?$

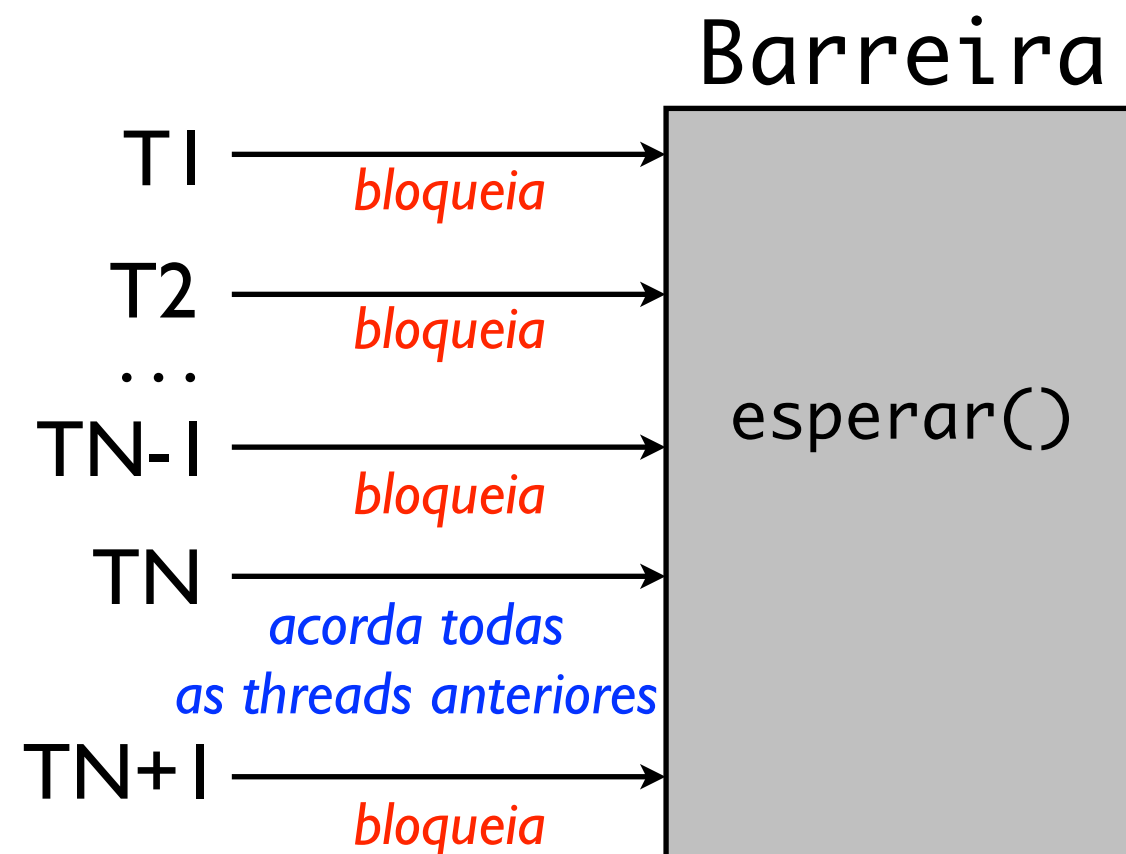
Objectivo:

Descobrir **C** e **P** de forma a maximizar o débito (ops/seg):

$$\text{débito} = \frac{\text{totalOps}}{(\text{tempoFim} - \text{tempoInicio})}$$

Exercícios

3) Implemente uma classe Barreira que ofereça um método `esperar()` cujo objectivo é garantir que cada thread que o invoque se bloqueie até que o número de threads nesta situação tenha atingido o valor `N` passado ao construtor de uma sua instância. Um objecto Barreira deverá poder ser reutilizado em sucessivas invocações de `esperar()`.



Pontos-Chave

- permitem que threads suspendam/retomem a sua execução **dentro de secções críticas**, de acordo com uma dada condição
- **estão associadas a um monitor/lock**; é necessário obter o lock antes de utilizar a variável de condição
- a condição deve ser testada sempre com **while**, para impedir inesperados causados por interrupções
- métodos: **wait()**, **notify()**, **notifyAll()**