# Computação Concorrente (DCC/UFRJ)

Aula 9: Monitores e mecanismos de sincronização em Java

Prof. Silvana Rossetto

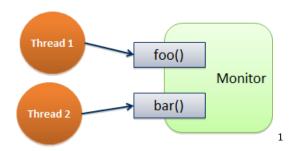
29 de outubro de 2019

## Definição de monitor

#### Módulo de software que consiste de:

- 1 um ou mais procedimentos
- 2 uma sequência de inicialização
- 3 variáveis de condição
- estado interno
  - Um monitor é uma construção de Linguagem de Programação
  - Proposto por Hoare, em 1974

# Visão geral de monitor



<sup>&</sup>lt;sup>1</sup>Fonte: http://lycog.com

## Propriedades de monitores

- Apenas uma operação interna pode estar ativa a cada instante de tempo: se uma thread chama uma operação do monitor e ele está ocupado, a thread é bloqueada
  - permite implementar a sincronização por exclusão mútua
- Qualquer operação pode suspender a si mesma em uma variável de condição
  - permite implementar a sincronização por condição

As variáveis locais (definidas dentro do monitor) são acessíveis apenas pelos procedimentos oferecidos pelo monitor

## Vantagens de monitores

#### Todas as funções de sincronização são confinadas no monitor

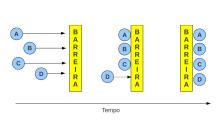
- ...mais fácil verificar a corretude da implementação
- ...uma vez que o monitor foi corretamente programado, o acesso protegido ao recurso compartilhado está garantido para todas as threads

#### "Simulando" monitores em Java

- O acesso aos métodos de uma classe em Java pode ser com exclusão mútua: usar a palavra reservada synchronized
- Objetos Java dispõem das operações de bloqueio/desbloqueio:
   wait, notify e notifyAll

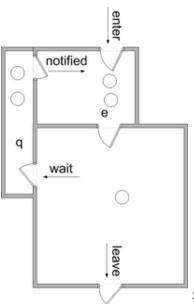
O uso combinado dessas funcionalidades com o **modelo de** classes da linguagem permite construir objetos Java com características de **monitores** 

## Exemplo: barreira usando monitor



```
class Barreira {
 private int numThreads;
 private int cont;
 //...construtor
 Barreira(int n) {
  this.cont = 0:
  this.numThreads = n;
 public synchronized void chegada() {
   this.cont++;
   if (this.cont < this.numThreads)
         this.wait();
   else {
     this.cont = 0:
     this.notifyAll();
```

#### Semântica dos monitores em Java



## Suporte parcial do conceito geral de monitores

- Em Java não existe suporte de compilação para checar e previnir condições de corrida no programa (se algum método de acesso a variáveis compartilhadas não é precedido de synchronized, pode ocorrer condições de corrida)
- Em Java não há variáveis de condição explícitas (quando uma thread executa uma operação wait, ela fica bloqueada na fila de uma variável de condição implícita, associada com o objeto do bloco synchronized)

## Sincronização por exclusão mútua em Java

#### Uso da sentença synchronized:

- todas as execuções de sentenças synchronized que se referem ao mesmo objeto compartilhado excluem a execução simultânea de outras execuções
- funciona como um lock

```
void foo(){
    synchronized(this) {
        X++;
        y = x;
    }
}
```

```
synchonized void bar(){
   y++;
   x += 3;
}
```

## Sincronização condicional em Java

#### Variáveis de condição em Java

- Dentro de um bloco (ou método) synchronized, uma thread pode suspender ela mesma chamando o método wait() sem argumentos
- Para retomar a execução de uma thread suspensa em um dado objeto, outra thread deve executar o método notify() de dentro de um bloco synchronized que se refere ao mesmo objeto

O método **notify** *não* recebe argumentos: uma thread qualquer suspensa na fila do objeto é desbloqueada

### Sincronização condicional em Java

#### Desbloqueio para todas as threads

O método **notifyAll()** desbloqueia todas as threads suspensas no **objeto de sincronização** 

#### Locks e variáveis de condição em Java

- Todo objeto Java pode agir como um lock e como uma variável de condição
- Os métodos wait, notify e notifyAll (da classe Object) são a API para acesso às filas de condição implícitas de cada objeto

## A operação Object.wait

- wait() atomicamente libera o lock e pede ao Sistema
   Operacional para suspender a thread corrente permitindo que
   outras threads adquiram o lock e modifiquem o estado do
   objeto protegido
- Depois de ser desbloqueada, a thread readquire o lock antes de retomar a sua execução a partir do ponto em que foi bloqueada

## Exemplo

#### Produtor/Consumidor em Java

```
class BufferLimitado {
  static final int N = 10; //tamanho do buffer
  private int[] buffer = new int[N];
 private int count=0, in=0, out=0;
  // Construtor
  BufferLimitado() {
   for (int i=0; i<N; i++)
       ... //inicia o buffer
```

### Produtor/Consumidor em Java

```
Insere
     public synchronized void Insere (int elemento) {
        trv {
          while (count == N) {
               wait(); } //bloqueio condição lógica
          buffer[in] = elemento;
          in=(in+1)\%N; count++;
          notifyAll();
        } catch (InterruptedException e) { }
```

notifyAll() poderia ser substituído por notify()?

### Produtor/Consumidor em Java

#### Retira

```
public synchronized int Remove () {
 int elemento;
 try {
    while (count==0) {
         wait(); } //bloqueio condição lógica
    elemento = buffer[out%N];
    out=(out+1)%N; count--;
   notifyAll();
    return elemento;
  } catch(InterruptedException e) {return -1;}
```

notifyAll() poderia ser substituído por notify()?

## notify X notifyAll

- Como há apenas uma variável de condição implícita associada a um objeto de locação, pode ocorrer de duas ou mais threads estarem esperando na mesma variável, mas por condições lógicas distintas
- Por isso, o uso das operações notify e notifyAll deve ser feito com cuidado

### Impacto de desempenho com notifyAll

- Uma chamada notifyAll acorda (desbloqueia/sinaliza)
   todas as threads esperando naquele objeto, mesmo que estejam em subgrupos de espera distintos
- Esse tipo de semi-espera-ocupada pode causar impactos no desempenho da aplicação (ex., uma thread é acordado, ganha o controle da CPU e verifica que deve voltar a se bloquear, todo esse processamento poderia ser economizado)

#### Possibilidade de erro com notify

Por outro lado, se **notify** for usado ao invés de **notifyAll**, a única thread acordada pode ser membro de um subgrupo errado (que não tem a condição lógica para prosseguir naquele momento)

# Quando usar notify() ao invés de notifyAll()

O uso de **notify** (ao invés de **notifyAll**) pode ser feito quando os seguintes requisitos são atendidos:

- 1 todas as threads esperam pela mesma condição lógica;
- 2 cada notificação deve permitir que apenas uma thread volte a executar.

```
class Leitor extends Thread {
  //objeto monitor para coordenar a lógica de execução
 LE monitor;
 Leitor (LE m) {
   this.monitor = m;
 }
  public void run () {
   try {
     for (;;) {
        this.monitor.EntraLeitor();
        // !!! parte do codigo que faz a leitura !!!
        this.monitor.SaiLeitor();
   } catch (InterruptedException e) { return; }
```

```
class Escritor extends Thread {
  //objeto monitor para coordenar a lógica de execução
 LE monitor;
 Escritor (LE m) {
   this.monitor = m;
 }
  public void run () {
   try {
     for (;;) {
        this.monitor.EntraEscritor();
        // !!! parte do codigo que faz a escrita !!!
        this.monitor.SaiEscritor();
   } catch (InterruptedException e) { return; }
```

```
class LeitorEscritor {
 static final int L = 4;
 static final int E = 3;
 public static void main (String[] args) {
   int i;
   LE monitor = new LE(); // monitor
   Leitor[] 1 = new Leitor[L]: // leitores
   Escritor[] e = new Escritor[E]; // escritores
   for (i=0; i<L; i++) {
      1[i] = new Leitor(monitor); l[i].start();
   for (i=0; i<E; i++) {
       e[i] = new Escritor(monitor); e[i].start();
```

Implemente o código da classe LE com os métodos:

- EntraLeitor
- SaiLeitor
- EntraEscritor
- SaiEscritor

# Referências bibliográficas

- Programming Language Pragmatics, Scott, Morgan-Kaufmann, ed. 2, 2006
- 2 Java Concurrency in Practice, Goetz et. al., Addison Wesley, 2006