Monitores: conceito, exemplo e implementação

Alcides Calsavara

Referências Bibliográficas

Foundations of Multithreaded, Parallel, and Distributed Programming. Gregory R. Andrews. Addison Wesley Longman, Inc., 2000. (Capítulo 5)

Principles of Concurrent and Distributed Programming. M. Ben-Ari. Prentice Hall, 1990.

Conceito

Monitores

Visão Geral

- ♦ Mecanismo de mais alto nível de abstração que semáforos
 - ♦ melhora a escrita, a legibilidade e a manutenção do código
 - → reduz a chance de erros de programação
- ♦ Pode ser implementado de forma tão eficiente quanto semáforos
- ♦ Mecanismo de abstração de dados: encapsulamento
 - wm monitor mantém o *estado de um objeto*, e esse estado só é acessível através de *operações* (procedimentos, métodos) do monitor
 - um processo acessa as variáveis mantidas por um monitor somente através de chamadas de operações desse monitor
- ★ Exclusão mútua é implícita: há somente uma execução de operação do monitor por vez

Uso

- ♦ Um monitor é compartilhado por processos concorrentes.
- ✦ Toda a comunicação entre os processos ocorre através do monitor.
- ♦ Os processos que executam em um monitor o fazem com garantia de exclusão mútua: isso evita interferência entre processos.
 - * as operações de um monitor são implicitamente exclusivas
- ♦ Os processos que executam em um monitor podem requerer sincronização condicional: suspender a execução até que o estado do monitor fique adequado aos requisitos da aplicação.

Variável Condicional

- ♦ Usada para suspender um processo que não pode continuar executando com garantia da semântica da aplicação até que o estado do monitor satisfaça alguma condição booleana.
 - * Também é usada para acordar um processo que esteja suspenso, quando a condição torna-se verdadeira.
- ♦ Sintaxe (pseudocódigo): **cond** *cv*
- ♦ Semântica: uma fila de processos suspensos (política FIFO)
- ♦ Operações:
 - → empty(cv) : verifica se a fila está vazia
 - → wait(cv) : bloqueia o processo (insere o processo na fila)
 - * signal(cv): acorda o primeiro processo da fila
 - * signal_all(cv): acorda todos os processos da fila

Sintaxe

DEFINIÇÃO DE UM MONITOR: (como um objeto estático)

```
monitor nome_do_monitor {
    declaração de variáveis permanentes
    comando de iniciação
    procedimentos
}
```

CHAMADA DE OPERAÇÃO POR UM PROCESSO:

chame nome_do_monitor.nome_da_operação(argumentos)

Propriedades Semânticas

- 1. Somente os nomes de operações são visíveis externamente ao monitor.
- 2. Comandos (em iniciação e em operações) dentro do monitor não podem acessar variáveis externas ao monitor.
- 3. Variáveis permanentes são iniciadas antes de qualquer chamada de operação.

Problema do Buffer Limitado

Exemplo

```
monitor BufferLimitado {
  int buf[n];
  int front = 0, rear = 0, count = 0;
  ## rear == (front + count) \% n;
  cond not_full, # sinalizado quando count < n
       not_empty; # sinalizado quando count > 0
  procedimento depositar(int dado)
    enquanto ( count == n ) wait( not_full );
    buf[rear] = dado; rear = (rear+1) % n; count++;
    signal( not_empty );
  procedimento retirar(int& dado)
    enquanto ( count == 0 ) wait( not_empty );
    dado = buf[front]; front = (front+1) % n; count--;
    signal( not_full );
```

Implementação

Monitores

Monitor em Java

- ♦ Um monitor é implementado como uma classe
 - → cada instância da classe é um monitor
- ♦ Abordagens:
 - 1. Sem variáveis condicionais
 - 2. Com variáveis condicionais

Monitor em Java sem variáveis condicionais

- → Há uma fila única de threads suspensas associada ao monitor
- * Métodos do monitor são qualificados como synchronized
 - exclusão mútua implícita
- ♦ Métodos herdados da classe Object
 - ♦ wait: suspende a thread corrente e a insere na fila do monitor
 - * **notify**: remove e acorda a primeira thread da fila do monitor (equivalente ao **signal**)
 - notifyAll: remove e acorda todas as threads da fila do monitor (equivalente ao signal_all)

Monitor em Java com variáveis condicionais

- ✦ Há uma fila de threads suspensas para cada variável condicional
- * Métodos do monitor são programados para exclusão mútua com uso de uma instância da classe **ReentrantLock**
 - * variável do monitor: Lock mutex = new ReentrantLock();
 - início de cada método: mutex.lock();
 - † fim de cada método: mutex.unlock();
- ♦ Definição de uma variável condicional: interface **Condition**

Condition *condicao* = *mutex*.**newCondition**();

- ♦ Métodos da interface **Condition**:
 - * condicao.await: suspende a thread corrente e a insere na fila da variável condicional
 - * condicao.signal: remove e acorda a primeira thread da fila da variável condicional
 - * condicao.signalAll: remove e acorda todas as threads da fila da variável condicional