# Computação Concorrente (DCC/UFRJ)

Aula 6: Problemas clássicos de concorrência usando locks e variáveis de condição

Prof. Silvana Rossetto

1 de dezembro de 2015

#### **Barreiras**



### Sincronização com barreira

- Vários problemas computacionais são resolvidos usando algoritmos iterativos que sucessivamente computam aproximações melhores para uma resposta procurada (ex., resolução de sistemas de equações lineares usando o método de Jacobi)
- Esses algoritmos manipulam um vetor de valores e a cada iteração executam a mesma computação sobre todos os elementos do vetor, melhorando os valores anteriores
- É possível usar várias threads para computar partes disjuntas da solução de forma concorrente/paralela
- Um requisito é que cada iteração depende da anterior, então as threads devem aguardar a próxima iteração



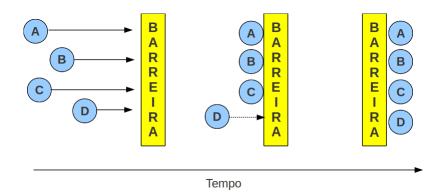
# Sincronização por barreira

Para garantir que as threads trabalhem sempre em fase (na mesma iteração) é necessário usar um tipo de sincronização chamada sincronização por barreira

#### Barreira

Um tipo de sincronização coletiva que suspende a execução das threads de um aplicação em um dado ponto do código e somente permite que as threads prossigam quando todas elas tiverem chegado naquele ponto

# Exemplo sincronização por barreira



### Implementação de sincronização por barreira

- Uma maneira simples de implementar uma barreira é usar um contador que é inicializado com o número total de threads envolvidas
- 2 Cada thread decrementa o contador após alcançar a barreira e então se bloqueia esperando o contador chegar a zero
- Quando o contador chega a zero todas as threads são desbloqueadas

#### Exercício

- Implemente uma função void barreira(int nthreads) para implementar sincronização coletiva
- O parâmetro nthreads informa o número total de threads que devem participar da barreira
- Todas as threads deverão chamar essa função no ponto do código onde a sincronização por barreira é requerida
- Dica: use locks e variáveis de condição

## Exemplo de implementação de barreira

```
int threads=0:
pthread_mutex_t mutex;
pthread_cond_t cond_bar;
void barreira(int nthreads) {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   threads++;
   if (threads < nthreads) {
      pthread_cond_wait(&cond_bar, &mutex);
   } else {
      threads=0;
      pthread_cond_broadcast(&cond_bar);
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
}
```

# O problema dos produtores e consumidores



### O problema dos produtores e consumidores

#### Definição

- Uma área de dados é compartilhada entre produtores e consumidores
- Os produtores geram e inserem novos elementos nessa área de dados compartilhada
- Os consumidores retiram e consomem esses elementos

### O problema dos produtores e consumidores

#### Condições do problema

- Os produtores não podem inserir novos elementos quando a área de dados já está cheia
- ② Os consumidores não podem retirar elementos quando a área de dados já está vazia
- Os elementos devem ser retirados na mesma ordem em que foram inseridos
- Os elementos inseridos n\u00e3o podem ser perdidos (sobreescritos por novos elementos)
- Um elemento só pode ser retirado uma única vez

#### Exercício

Implemente o código para as threads **produtoras** e **consumidoras** nos seguintes casos:

- apenas um produtor e um consumidor
- 2 mais de um produtor e mais de um consumidor

## Exemplo de função para inserir elemento

```
void Insere (int item) {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   while(count == N) {
     pthread_cond_wait(&cond_prod, &mutex);
  Buffer[in] = item;
   in = (in + 1) \% N:
   count++;
   pthread_cond_signal(&cond_cons);
  pthread_mutex_unlock(&mutex);
```

### Exemplo de função para retirar elemento

```
int Retira (void) {
   int item;
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   while(count == 0) {
     pthread_cond_wait(&cond_cons, &mutex);
   item = Buffer[out];
   Buffer[out] = 0;
   out = (out + 1) % N;
   count--;
   pthread_cond_signal(&cond_prod);
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
   return item;
```

### O problema dos leitores e escritores



### O problema dos leitores e escritores

#### Definição

- Uma área de dados (ex., arquivo, bloco da memória, tabela de uma banco de dados) é compartilhada entre diferentes threads
- As threads leitoras apenas lêem o conteúdo da área de dados
- As threads escritoras apenas escrevem conteúdo na área de dados

#### exemplo de aplicação

em um sistema de reservas de passagens aéreas, um grande número de usuários pode inspecionar concorrentemente os assentos disponíveis, mas um usuário que está reservando um assento deve ter acesso exclusivo ao controle desse assento

### O problema dos leitores e escritores

#### Condições do problema

- Os leitores podem ler simultaneamente uma região de dados compartilhada
- Apenas um escritor pode escrever a cada instante em uma região de dados compartilhada
- Se um escritor está escrevendo, nenhum leitor pode ler a mesma região de dados compartilhada

# Código das threads

```
void *leitor (void *arg) {
  while(1) {
    InicLeitores();
    //le algo...
    FimLeitores();
    //faz outra coisa...
void *escritor (void *arg) {
  while(1) {
    InicEscritores();
    //escreve algo...
    FimEscritores();
    //faz outra coisa...
```

#### Exercício

Implemente o código das funções:

- InicLeitores
- FimLeitores
- InicEscritores
- FimEscritores

### Exemplo de funções acesso de leitura

```
void InicLeitores() {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   while(escr > 0) {
     pthread_cond_wait(&cond_leit, &mutex);
   leit++;
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
void FimLeitores() {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   leit--;
   if(leit==0) pthread_cond_signal(&cond_escr);
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
```

### Exemplo de funções acesso de escrita

```
void InicEscritores (int id) {
  pthread_mutex_lock(&mutex);
   while((leit>0) || (escr>0)) {
     pthread_cond_wait(&cond_escr, &mutex);
   escr++;
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
void FimEscritores (int id) {
   pthread_mutex_lock(&mutex);
   escr--;
   pthread_cond_signal(&cond_escr);
   pthread_cond_broadcast(&cond_leit);
   pthread_mutex_unlock(&mutex);
```

## Referências bibliográficas

 An Introduction to Parallel Programming, Peter Pacheco, Morgan Kaufmann, 2011