

# Programação Concorrente

**Dormir e Acordar**

Prof. Eduardo Alchieri

# Dormir e Acordar

- **Dormir e acordar**

- A ideia é evitar a espera ocupada que causa desperdício de CPU
  - Os processos são bloqueados quando não podem entrar na região crítica
- Os processos usam as primitivas sleep e wakeup
  - sleep: bloqueia o processo e o coloca a espera de um sinal de wakeup
  - wakeup: sinaliza (acorda) o processo anteriormente bloqueado por sleep

# Dormir e Acordar

- **Dormir e acordar**

- Exemplo: problema do produtor e consumidor
- O produtor produz dados e os coloca em um buffer de tamanho N (problema também conhecido como buffer limitado)
- O consumidor lê os dados na ordem em que foram gerados, um de cada vez
  - Quando o buffer enche o produtor executa sleep e vai dormir esperando que o consumidor o acorde
    - Um wakeup executado pelo consumidor ao consumir um dado acorda o produtor
  - Quando o buffer está vazio o consumidor executa sleep e vai dormir esperando que o produtor o acorde
    - Um wakeup executado pelo produtor ao produzir um dado acorda o consumidor

# Dormir e Acordar

```
#define N 100
int count = 0;

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item();
        if (count == N) sleep();
        insert_item(item);
        count = count + 1;
        if (count == 1) wakeup(consumer);
    }
}

void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep();
        item = remove_item();
        count = count - 1;
        if (count == N - 1) wakeup(producer);
        consume_item(item);
    }
}
```

*/\* número de lugares no buffer \*/*  
*/\* número de itens no buffer \*/*

*/\* repita para sempre \*/*  
*/\* gera o próximo item \*/*  
*/\* se o buffer estiver cheio, vá dormir \*/*  
*/\* ponha um item no buffer \*/*  
*/\* incremente o contador de itens no buffer \*/*  
*/\* o buffer estava vazio? \*/*

*/\* repita para sempre \*/*  
*/\* se o buffer estiver cheio, vá dormir \*/*  
*/\* retire o item do buffer \*/*  
*/\* decresça de um o contador de itens no buffer \*/*  
*/\* o buffer estava cheio? \*/*  
*/\* imprima o item \*/*

# Dormir e Acordar

- Problemas com o sleep e wakeup
  - Consumidor
    - Testa o valor de count e é preemptado antes de executar sleep
  - Produtor
    - Produz um item, insere-o no buffer e incrementa count
    - Como count == 1, executa wakeup para acordar o consumidor
  - Consumidor
    - Executa sleep e vai dormir
  - Produtor
    - Produz até encher o buffer, executa sleep e vai dormir
  - Ambos dormirão eternamente!!! O sinal de wakeup do produtor foi perdido (não teve efeito), pois o consumidor ainda não estava logicamente dormindo

# Dormir e Acordar

- Variáveis condição
  - Wait
  - Signal
  - Broadcast
  - Precisam ser utilizados em conjunto com locks (mutex)

# Dormir e Acordar

## Exemplo com wait/signal

```
int s; /* Variável compartilhada */
```

### Thread 1:

```
mutex_lock(&lock);  
if (preciso_esperar(s))  
    cond_wait(&cond, &lock);  
mutex_unlock(&lock);
```

### Thread 0:

```
mutex_lock(&lock);  
if (devo_acordar_thread_1(s))  
    cond_signal(&cond);  
mutex_unlock(&lock);
```

# Dormir e Acordar

## Exemplo com wait/signal

```
int s; /* Variável compartilhada */
```

### Thread i:

```
mutex_lock(&lock);  
while (preciso_esperar(s))  
    cond_wait(&cond, &lock);  
mutex_unlock(&lock);
```

### Thread 0:

```
mutex_lock(&lock);  
if (devo_acordar_alguma_thread(s))  
    cond_signal(&cond);  
mutex_unlock(&lock);
```



# Dormir e Acordar

## Exemplo com wait/broadcast

```
int s; /* Variável compartilhada */
```

### Thread i:

```
mutex_lock(&lock);  
while (preciso_esperar(s))  
    cond_wait(&cond, &lock);  
mutex_unlock(&lock);
```

### Thread 0:

```
mutex_lock(&lock);  
if (devo_acordar_uma_ou_mais_threads(s))  
    cond_broadcast(&cond);  
mutex_unlock(&lock);
```

# Dormir e Acordar

- **Exercício**
  - Resolver o problema dos canibais
  - Resolver o problema da montanha russa