

Prof. Humberto Brandão
humberto@dcc.ufmg.br

aula disponível no site:
<http://www.dcc.ufmg.br/~humberto/unifal/>

Universidade Federal de Alfenas
Departamento de Ciências Exatas
versão da aula: 0.3

Conceitos vistos na aula anterior...

- Condição de disputa;
- Região crítica;
- Exclusão mútua;

Soluções vistas na aula anterior

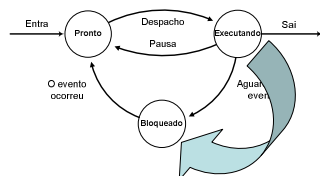
- Desabilitando a interrupção de clock;
- Variáveis de impedimento (de bloqueio):
 - Não garante todos os casos.
- Solução de Peterson:
 - Funciona, mas gasta tempo do processador com um loop que verifica se o processo “bloqueado” pode entrar na região crítica;
 - Ou seja, o processador perde tempo efetuando esperas desnecessárias.

Dormir e Acordar “Sleep and Wakeup”

A partir de agora veremos soluções sem a espera ociosa...

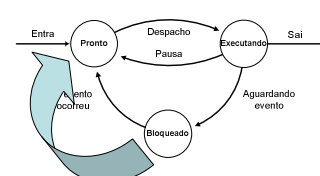
Sleep and wakeup (Conceitos)

- Sleep: é uma chamada de sistema que o processo/thread pode invocar;
 - Com esta chamada seu estado passa a ser bloqueado. O processo/thread que chamou o método é quem dorme.



Sleep and wakeup (Conceitos)

- Wakeup: é uma chamada de sistema que o processo/thread pode invocar;
 - Um parâmetro deve ser informado: qual processo/thread deve ser acordado. Com esta chamada o processo indicado volta para a fila dos processos prontos.



Problema Clássico

Produtor Consumidor

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor

- Dois processos compartilham um *buffer* comum de tamanho fixo...
Processos “produtor” e “consumidor”
 - Este problema pode ser encontrado em inúmeros casos práticos na Ciência da Computação e Engenharias.
- Quando o produtor quer colocar um novo item no *buffer* e ele já está cheio, podemos colocar o processo para dormir (*sleep*);
- De forma equivalente, quando o consumidor quer retirar um item, mas o *buffer* está vazio, podemos colocar o processo consumidor para dormir (*sleep*);

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor

- Se o *buffer* está vazio, e o produtor insere um novo item no *buffer*, o mesmo pode disparar uma chamada de sistema na tentativa de “acordar” consumidores que estavam dormindo...
- De forma análoga, quando o *buffer* está cheio, e o consumidor remove um item do *buffer*, este pode disparar uma chamada de sistema tentando acordar algum produtor que esteja dormindo.

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* gera o próximo item */
        if (count == N) sleep(); /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        insert_item(item); /* ponha um item no buffer */
        count = count + 1; /* incremente o contador de itens no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* o buffer estava vazio? */
    }
}

void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        item = remove_item(); /* retire o item do buffer */
        count = count - 1; /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* o buffer estava cheio? */
        consume_item(item); /* imprima o item */
    }
}
```

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* gera o próximo item */
        if (count == N) sleep(); /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        insert_item(item); /* ponha um item no buffer */
        count = count + 1; /* incremente o contador de itens no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* o buffer estava vazio? */
    }
}

void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        item = remove_item(); /* retire o item do buffer */
        count = count - 1; /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* o buffer estava cheio? */
        consume_item(item); /* imprima o item */
    }
}
```

Processo Ativo

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* gera o próximo item */
        if (count == N) sleep(); /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        insert_item(item); /* ponha um item no buffer */
        count = count + 1; /* incremente o contador de itens no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* o buffer estava vazio? */
    }
}

void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        item = remove_item(); /* retire o item do buffer */
        count = count - 1; /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* o buffer estava cheio? */
        consume_item(item); /* imprima o item */
    }
}
```

O consumidor tenta ler um item, mas o buffer está vazio...

Processo Ativo

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* número de itens no buffer */
        if (count == N) sleep(); /* gera o próximo item */
        insert_item(item);      /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        count = count + 1;      /* ponha um item no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* incremente o contador de itens no buffer */
        /* o buffer estava vazio? */
    }
}
```

Antes que o processo entre no estado bloqueado, o S.O. efetua o escalonamento...

```
void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* repita para sempre */
        item = remove_item();    /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        count = count - 1;      /* retire o item do buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        consume_item(item);     /* o buffer estava cheio? */
        /* imprima o item */
    }
}
```

Processo Ativo

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* número de itens no buffer */
        if (count == N) sleep(); /* gera o próximo item */
        insert_item(item);      /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        count = count + 1;      /* ponha um item no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* incremente o contador de itens no buffer */
        /* o buffer estava vazio? */
    }
}
```

```
void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* repita para sempre */
        item = remove_item();    /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        count = count - 1;      /* retire o item do buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        consume_item(item);     /* o buffer estava cheio? */
        /* imprima o item */
    }
}
```

Processo Ativo

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* número de itens no buffer */
        if (count == N) sleep(); /* gera o próximo item */
        insert_item(item);      /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        count = count + 1;      /* ponha um item no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* incremente o contador de itens no buffer */
        /* o buffer estava vazio? */
    }
}
```

O item é produzido

```
void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* repita para sempre */
        item = remove_item();    /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        count = count - 1;      /* retire o item do buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        consume_item(item);     /* o buffer estava cheio? */
        /* imprima o item */
    }
}
```

Processo Ativo

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* número de itens no buffer */
        if (count == N) sleep(); /* gera o próximo item */
        insert_item(item);      /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        count = count + 1;      /* ponha um item no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* incremente o contador de itens no buffer */
        /* o buffer estava vazio? */
    }
}
```

O buffer está vazio, então a condicional falha...

```
void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* repita para sempre */
        item = remove_item();    /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        count = count - 1;      /* retire o item do buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        consume_item(item);     /* o buffer estava cheio? */
        /* imprima o item */
    }
}
```

Processo Ativo

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* número de itens no buffer */
        if (count == N) sleep(); /* gera o próximo item */
        insert_item(item);      /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        count = count + 1;      /* ponha um item no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* incremente o contador de itens no buffer */
        /* o buffer estava vazio? */
    }
}
```

O item é inserido no buffer

```
void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* repita para sempre */
        item = remove_item();    /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        count = count - 1;      /* retire o item do buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        consume_item(item);     /* o buffer estava cheio? */
        /* imprima o item */
    }
}
```

Processo Ativo

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#define N 100          /* número de lugares no buffer */
int count = 0;        /* número de itens no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* número de itens no buffer */
        if (count == N) sleep(); /* gera o próximo item */
        insert_item(item);      /* se o buffer estiver cheio, vá dormir */
        count = count + 1;      /* ponha um item no buffer */
        if (count == 1) wakeup(consumer); /* incremente o contador de itens no buffer */
        /* o buffer estava vazio? */
    }
}
```

count recebe 1!!!

```
void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        if (count == 0) sleep(); /* repita para sempre */
        item = remove_item();    /* se o buffer estiver vazio, vá dormir */
        count = count - 1;      /* retire o item do buffer */
        if (count == N - 1) wakeup(producer); /* decresça de um o contador de itens no buffer */
        consume_item(item);     /* o buffer estava cheio? */
        /* imprima o item */
    }
}
```

Processo Ativo

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#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);
    }
}
```

Processo Ativo

Se o item foi produzido, o outro processo deve acordar...

Mas repare, ele ainda não dormiu de fato...

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#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);
    }
}
```

Processo Ativo

O processo produtor tenta acordar o processo consumidor, mas o sinal é perdido, pois o outro processo ainda não dormiu...

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#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);
    }
}
```

Processo Ativo

Em loop, O processo produtor vai produzir itens até que o buffer esteja cheio...

no buffer? /
buffer? /

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#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);
    }
}
```

Processo Ativo

Se o buffer está cheio, o processo irá dormir (estado bloqueado)

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#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);
    }
}
```

Processo Bloqueado

Processo Ativo

O processo consumidor assume o processador e também dorme...

Um Problema Clássico: Produtor-Consumidor utilizando *sleep/wakeup*

```
#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);
    }
}
```

Processo Bloqueado

Processo Bloqueado

Situação indesejável!!!
Os processos dormem eternamente
DEADLOCK!!!!

Semáforos

Semáforos

- O Holandês Dijkstra alcançou em 1965 uma solução para a competição em regiões críticas, sem utilizar a espera ocupada;
- Sua proposta incluiu um novo tipo de variável:
 - O semáforo (variável inteira positiva):
 - Pode indicar a quantidade de itens utilizados no buffer, por exemplo;
 - acompanhado de duas operações básicas:
 - `down(Semáforo s);`
 - `up(Semáforo s);`

Semáforos Operação `down`

```
public synchronized void down( Semáforo s ) throws Exception{
    //garante a atomicidade da execução do método...
    synchronized( this ){
        //enquanto não tem acesso ao semáforo... a thread aguarda...
        while( s.contador == 0 ){
            this.wait();
        }
        //quando a thread tem acesso,
        //o semáforo eh decrementado em uma unidade...
        s.contador--;
    }
}
```

Semáforos Operação `down`

```
public synchronized void down( Semáforo s ) throws Exception{
    //garante a atomicidade da execução do método...
    synchronized( this ){
        //enquanto não tem acesso ao semáforo... a thread aguarda...
        while( s.contador == 0 ){
            this.wait();
        }
        //quando a thread tem acesso,
        //o semáforo eh decrementado em uma unidade...
        s.contador--;
    }
}
```

Esta função deve ser
indivisível.
Atômica

Semáforos Operação `down`

```
public synchronized void down( Semáforo s ) throws Exception{
    //garante a atomicidade da execução do método...
    synchronized( this ){
        //enquanto não tem acesso ao semáforo... a thread aguarda...
        while( s.contador == 0 ){
            this.wait();
        }
        //quando a thread tem acesso,
        //o semáforo é decrementado em uma unidade...
        s.contador--;
    }
}
```

Mas ser indivisível, não cai na
necessidade de desabilitar
interrupção de relógio?????

Semáforos Operação `down`

```
public synchronized void down(
    //garante a atomicidade da e
    synchronized( this ){
        //enquanto não tem acesso ao
        while( s.contador == 0
            this.wait();
        }
        //quando a thread tem ace
        //o semáforo é decrementa
        s.contador--;
    }
}
```

Mas aqui a operação é rápida, e
se a interrupção de relógio for
desabilitada por um breve
instante, não haverá
problemas..

A nível de processo, são
implementadas como chamadas
de sistema (*up/down*);

Assim, processos de usuário
não podem utilizar "de qualquer
forma" a interrupção de clock
diretamente;

Semáforos Operação up

Esta função deve ser indivisível

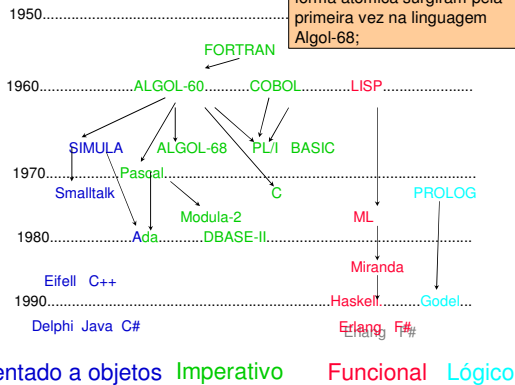
```
public synchronized void up( Semaforo num ){
    //garante a atomicidade da execução do método...
    synchronized(this){
        //quando a thread libera o semáforo,
        //ele é incrementado em uma unidade...
        //isso possibilita que outra thread
        //(que está dormindo) possa acessar
        //a região crítica controlada pelo semáforo.
        num.contador++;

        //acorda todas as outras threads que estão dormindo...
        //uma delas vai obter acesso a região crítica...
        this.notifyAll();
    }
}
```

Criando...

- Um acesso a um arquivo compartilhado por dois processos...
- Vamos pensar...

Up and Down



Solução do Problema Produtor-Consumidor Utilizando Semáforos

- A solução utiliza 3 semáforos:
- *full*: para contar o número de elementos do *buffer* que estão preenchidos;
- *empty*: para contar o número de elementos do *buffer* que estão vazios;
- *mutex*: para assegurar que produtor e consumidor não tenham acesso ao *buffer* ao mesmo tempo;

Solução do Problema Produtor-Consumidor Utilizando Semáforos

```
#define N 100 /* número de lugares no buffer */
typedef int semaphore; /* semáforos são um tipo especial de int */
semaphore mutex = 1; /* controla o acesso à região crítica */
semaphore empty = N; /* conta os lugares vazios no buffer */
semaphore full = 0; /* conta os lugares preenchidos no buffer */

void producer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) {
        item = produce_item(); /* TRUE é a constante 1 */
        /* gera algo para pôr no buffer */
        down(&empty); /* decrece o contador empty */
        down(&mutex); /* entra na região crítica */
        insert_item(item); /* põe novo item no buffer */
        up(&mutex); /* sai da região crítica */
        up(&full); /* incrementa o contador de lugares preenchidos */
    }
}

void consumer(void)
{
    int item;

    while (TRUE) { /* laço infinito */
        down(&full); /* decrece o contador full */
        /* entra na região crítica */
        item = remove_item(); /* pega o item do buffer */
        up(&mutex); /* deixa a região crítica */
        up(&empty); /* incrementa o contador de lugares vazios */
        consume_item(item); /* faz algo com o item */
    }
}
```

Referencia

- Sistemas Operacionais Modernos. Tanenbaum, A. S. 2ª edição. 2003