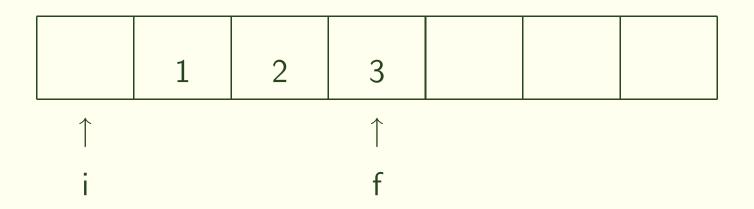
MO806/MC914
Tópicos em Sistemas Operacionais
2s2007

Produtores e Consumidores

Problema do Produtor-Consumidor

- Dois processos compartilham um buffer de tamanho fixo
- O produtor insere informação no buffer
- O consumidor remove informação do *buffer*

Controle do buffer



- i: aponta para a posição anterior ao primeiro elemento
- f: aponta para o último elemento
- c: indica o número de elementos presentes
- N: indica o número máximo de elementos

Buffer vazio





Buffer cheio

Comportamento básico

```
while (true)
    f = (f+1)%N;
    buffer[f] = produz();
    c++;
    while (true)
    i = (i+1)%N;
    consome(buffer [i]);
    c--;
```

Veja código: prod-cons-basico.c

Problemas

- 1. produtor insere em posição que ainda não foi consumida
- 2. consumidor remove de posição já foi consumida

Veja código: prod-cons-basico-bug.c

Algoritmo com espera ocupada

```
int buffer[N];
int c = 0;
int i = 0, f = 0;
```

Produtor

```
while (true)
  while (c == N);
  f = (f+1)%N;
  buffer[f] = produz();
  c++;
```

Consumidor

```
while (true)
    while (c == 0);
    i = (i+1)%N;
    consome(buffer[i]);
    c--;
```

Veja código: prod-cons-basico-busy-wait.c

Condição de disputa

Produtor

- Decremento/incremento não são atômicos
- Veja código: prod-cons-basico-race.c

Possibilidade de Lost Wake-Up

```
int buffer[N];
int c = 0; /* Suponha inc/dec atômico */
int i = 0, f = 0;
```

Produtor

while (true) if (c == N) sleep(); f = (f + 1); buffer[f] = produz(); c++; if (c == 1) wakeup_consumidor();

```
while (true)
  if (c == 0) sleep();
  i = (i+1);
  consome(buffer [i]);
  c--;
  if (c == N - 1)
    wakeup_produtor();
```

Semáforos

- Semáforos são contadores especiais para recursos compartilhados.
- Proposto por Dijkstra (1965)
- Operações básicas (atômicas):
 - decremento (down, wait ou P)
 bloqueia se o contador for nulo
 - incremento (up, signal (post) ou V)nunca bloqueia

Semáforos

Comportamento básico

```
sem_init(s, 5)
```

```
wait(s)
```

```
if (s == 0)
   bloqueia_processo();
else s--;
```

• signal(s)

```
if (s == 0 && existe processo bloqueado)
  acorda_processo();
else s++;
```

Produtor-Consumidor com Semáforos

```
semaforo cheio = 0;
semaforo vazio = N;
```

Produtor:

```
while (true)
  wait(vazio);
  f = (f+1)%N;
  buffer[f] = produz();
  signal(cheio);
```

Veja código: prod-cons-sem.c

```
while (true)
  wait(cheio);
  i = (i+1)%N;
  consome(buffer[i]);
  signal(vazio);
```

Vários produtores e consumidores

```
semaforo cheio = 0, vazio = N;
semaforo lock_prod = 1, lock_cons = 1;
```

Produtor:

```
while (true)
  wait(vazio);
  wait(lock_prod);
  f = (f + 1) % N;
  buffer[f] = produz();
  signal(lock_prod);
  signal(cheio);
```

```
while (true)
  wait(cheio);
  wait(lock_cons);
  i = (i + 1) % N;
  consome(buffer[i]);
  signal(lock_cons);
  signal(vazio);
```

Vários produtores e consumidores

```
semaforo cheio = 0, vazio = N;
semaforo lock_prod = 1, lock_cons = 1;
```

Produtor:

while (true) item = produz(); wait(vazio); wait(lock_prod); f = (f + 1) % N; buffer[f] = item; signal(lock_prod); signal(cheio);

```
while (true)

wait(cheio);
wait(lock_cons);
i = (i + 1) % N;
item = buffer[i];
signal(lock_cons);
signal(vazio);
consome(item);
```

Semáforos

- Exclusão mútua
- Sincronização

Mutex locks

- ⇒ Exclusão mútua
 - pthread_mutex_lock
 - pthread_mutex_unlock

Variáveis de condição

- \Rightarrow Sincronização
 - pthread_cond_wait
 - pthread_cond_signal
 - pthread_cond_broadcast
 - precisam ser utilizadas em conjunto com mutex_locks

Thread 0 acorda Thread 1

```
/* Veja cond_signal.c */
int s;
Thread 1:
 mutex_lock(&mutex);
  if (preciso_esperar(s))
     cond_wait(&cond, &mutex);
   mutex_unlock(&mutex);
Thread 0:
 mutex_lock(&mutex);
  if (devo_acordar_thread_1(s))
     cond_signal(&cond);
 mutex_unlock(&mutex);
```

```
int c = 0; /* Contador de posições ocupadas */
mutex_t lock_c; /* lock para o contador */

cond_t pos_vazia; /* Para o produtor esperar */
cond_t pos_ocupada; /* Para o consumidor esperar */
```

```
int f = 0;
Produtor:
    mutex_lock(&lock_c);
    if (c == N)
      cond_wait(&pos_vazia, &lock_c);
    f = (f+1)\%N;
    buffer[f] = produz();
    C++;
    if (c == 1)
      cond_signal(&pos_ocupada);
    mutex_unlock(&lock_c);
```

```
int i = 0;
Consumidor:
    mutex_lock(&lock_c);
    if (c == 0)
      cond_wait(&pos_ocupada, &lock_c);
    i = (i+1)\%N;
    consome(buffer[i]);
    if (c == N-1)
      cond_signal(&pos_vazia);
    c--;
    mutex_unlock(&lock_c);
```

```
cond_t pos_vazia, pos_ocupada; mutex_t lock_v, lock_o;
int i = 0, f = 0, nv = N, no = 0;
Produtor:
    mutex_lock(&lock_v);
    if (nv == 0) cond_wait(&pos_vazia, &lock_v);
    nv--;
    mutex_unlock(&lock_v);
    f = (f+1)\%N;
    buffer[f] = produz();
    mutex_lock(&lock_o);
    no++;
    cond_signal(&pos_ocupada);
    mutex_unlock(&lock_o);
```

```
mutex_lock(&lock_o);
if (no == 0) cond_wait(&pos_ocupada, &lock_o);
no--;
mutex_unlock(&lock_o);
i = (i+1)%N;
consome(buffer[i]);
mutex_lock(&lock_v);
nv++;
cond_signal(&pos_vazia);
mutex_unlock(&lock_v);
```

Thread 0 acorda alguma thread

```
/* Veja cond_signal_n.c */
int s;
Thread i:
 mutex_lock(&mutex);
  if (preciso_esperar(s))
     cond_wait(&cond, &mutex);
 mutex_unlock(&mutex);
Thread 0:
 mutex_lock(&mutex);
  if (devo_acordar_alguma_thread(s))
     cond_signal(&mutex);
 mutex_unlock(&mutex);
```

Produtores-Consumidores Será que funciona?

```
cond_t pos_vazia, pos_ocupada;
mutex_t lock_v, lock_o;
int nv = N, no = 0;

mutex_t lock_i, lock_f;
int i = 0, f = 0;
```

Produtor:

```
item = produz();
mutex_lock(&lock_v);
if (nv == 0) cond_wait(&pos_vazia, &lock_v);
nv--;
mutex_unlock(&lock_v);
mutex_lock(&lock_f);
f = (f+1)\%N;
buffer[f] = item;
mutex_unlock(&lock_f);
mutex_lock(&lock_o);
no++;
cond_signal(&pos_ocupada);
mutex_unlock(&lock_o);
```

```
mutex_lock(&lock_o);
if (no == 0) cond_wait(&pos_ocupada, &lock_o);
no--;
mutex_unlock(&lock_o);
mutex_lock(&lock_i);
i = (i+1)\%N;
item = buffer[i];
mutex_unlock(&lock_i);
mutex_lock(&lock_v);
nv++;
cond_signal(&pos_vazia);
mutex_unlock(&lock_v);
consome(item);
```