

MC504/MC514 - Sistemas Operacionais

Processos e Threads 2

Islene Calciolari Garcia

Segundo Semestre de 2013

Sumário

- 1 Objetivos
- 2 Revisão create e join
- 3 Pilha de execução
- 4 Múltiplas pilhas
- 5 Condição de corrida
- 6 Exclusão mútua

Objetivos

- Pthreads
 - Revisão create e join
 - Múltiplas pilhas de execução
- Primeiros problemas de condição de corrida
- Algoritmos para exclusão mútua

Create e Join

```
int pthread_create(pthread_t *thread,  
                  pthread_attr_t *attr,  
                  void * (*start_routine)(void *),  
                  void *arg);
```

```
int pthread_join(pthread_t thr,  
                 void **thread_return);
```

Veja o código: `create_join.c`

Pilha de execução:

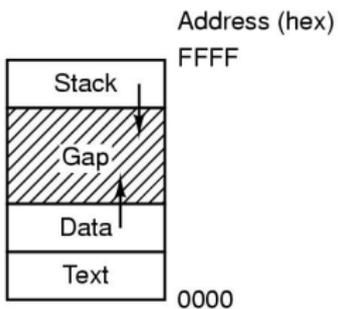
- Espaço para valor de retorno da função
- Argumentos
- Endereço de retorno
- Registradores
- Variáveis locais

Veja o código: `pilha.c`

É muito fácil corromper a pilha

- Basta fazer acesso a posições não alocadas de um vetor
- Veja os códigos: `corrompe_pilha.c` e `corrompe_pilha1.c`

Pilhas independentes



Tanenbaum: Figura 2.8

Veja o código: pilhas.c

Uma thread pode corromper a pilha de outra thread

- Pilhas são independentes, mas não protegidas
- Veja o código: `corrompe_thread.c`

Acesso a recursos compartilhados

- Estudo de caso:

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

```
/* Cada thread tentar executar os seguintes  
comandos sem interferência. */
```

```
s = thr_id;  
printf ("Thr %d: %d", thr_id, s);
```

Condição de disputa

Saída esperada

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

Thread 0

- (i) s = 0;
- (ii) print ("Thr 0: ", s);

Thread 1

- (iii) s = 1;
- (iv) print ("Thr 1: ", s);

Saída: Thr 0: 0
 Thr 1: 1

Condição de disputa

Saída esperada II

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

Thread 0

```
(iii) s = 0;  
(iv) print ("Thr 0: ", s);
```

Thread 1

```
(i) s = 1;  
(ii) print ("Thr 1: ", s);
```

Saída: Thr 1: 1
Thr 0: 0

Condição de disputa

Saída inesperada

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

Thread 0

- (i) s = 0;
- (iii) print ("Thr 0: ", s);

Thread 1

- (ii) s = 1;
- (iv) print ("Thr 1: ", s);

Saída: Thr 0: 1
Thr 1: 1

Veja o código: `inesperada.c`

Escalonamento de threads

- A execução de uma thread pode ser interrompida a qualquer momento.
- Veja o código `preemptivo.c`

Exclusão mútua

- Acesso controlado a recursos compartilhados
- Estudo de caso:

```
volatile int s; /* Variável compartilhada */
while (1) {
    /* Região não crítica */
    /* Protocolo de entrada */
    /* Região crítica */
    s = thr_id;
    printf ("Thr %d: %d", thr_id, s);
    /* Protocolo de saída */
}
```

Exclusão Mútua

- Os algoritmo devem garantir:
 - exclusão mútua
 - ausência de deadlock
 - progresso (uma thread que não esteja interessada na região crítica não pode impedir outra thread de entrar na região crítica)

Tentando implementar um lock

- Lock = variável compartilhada com o seguinte significado:
 - `lock == 0` \Rightarrow região crítica está livre
 - `lock != 0` \Rightarrow região crítica está ocupada
- Protocolo de entrada na região crítica

```
while (lock != 0);
```
- Protocolo de saída da região crítica

```
lock = 0;
```

Tentando implementar um lock

```
volatile int s = 0, lock = 0;
```

Thread 0

```
while (lock == 1);  
lock = 1;  
s = 0;  
print ("Thr 0:" , s);  
lock = 0;
```

- Veja o código: tentativa_lock.c

Thread 1

```
while (lock == 1);  
lock = 1;  
s = 1;  
print ("Thr 1:" , s);  
lock = 0;
```

Solução em hardware

entra_RC:

```
TSL RX, lock
CMP RX, #0
JNE entra_RC
RET
```

deixa_RC:

```
MOV lock, \#0
RET
```

- Não vale para a aula de hoje :-)

Abordagem da Alternância

```
int s = 0;
int vez = 1; /* Primeiro a thread 1 */
```

Thread 0

```
while (true)
    while (vez != 0);
    s = 0;
    print ("Thr 0:" , s);
    vez = 1;
```

Thread 1

```
while (true)
    while (vez != 1);
    s = 1;
    print ("Thr 1:" , s);
    vez = 0;
```

- Veja o código: `alternancia.c`

Abordagem da Alternância

N threads

Thread_i:

```
while (true)
  while (vez != i);
  s = i;
  print ("Thr ", i, ": ", s);
  vez = (i + 1) % N;
```

- Veja o código: `alternanciaN.c`

Limitações da Alternância

- Uma thread fora da RC pode impedir outra thread de entrar na RC
- Se uma thread interromper o ciclo a outra não poderá mais entrar na RC

Vetor de Interesse

```
int s = 0;  
int interesse[2] = {false, false};
```

Thread 0

```
while (true)  
    interesse[0] = true;  
    while (interesse[1]);  
    s = 0;  
    print("Thr 0:" , s);  
    interesse[0] = false;
```

Thread 1

```
while (true)  
    interesse[1] = true;  
    while (interesse[0]);  
    s = 1;  
    print("Thr 1:" , s);  
    interesse[1] = false;
```

- Veja o código: interesse.c

Limitações do Vetor de Interesse

- O algoritmo anterior garante exclusão mútua, mas...
- se as duas threads ficarem interessadas ao mesmo tempo haverá *deadlock*.
- Podemos tentar sanar este problema da seguinte forma:
Se as duas threads ficarem interessadas ao mesmo tempo, elas irão baixar o interesse, esperar um pouco e tentar novamente.
- Veja o código: `interesse2.c`

Vetor de Interesse II

```
int s = 0;
int interesse[2] = {false, false};
```

Thread 0

```
while (true)
    interesse[0] = true;
while (interesse[1])
    interesse[0] = false;
    sleep(1);
    interesse[0] = true;
s = 0;
print("Thr 0:" , s);
interesse[0] = false;
```

Thread 1

```
while (true)
    interesse[1] = true;
while (interesse[0])
    interesse[1] = false;
    sleep(1);
    interesse[1] = true;
s = 1;
print("Thr 1:" , s);
interesse[1] = false;
```

Limitações do Vetor de Interesse II

- O algoritmo anterior garante exclusão mútua, mas...
- se as duas threads andarem sempre no mesmo passo haverá *livelock*.
- Podemos tentar outra abordagem que é:
Se as duas threads ficarem interessadas ao mesmo tempo, entrará na região crítica a thread cujo identificador estiver marcado na variável vez.
- Veja o código: `interesse_vez.c`

Vetor de Interesse e Alternância

```
int s = 0, vez = 0;
```

```
int interesse[2] = {false, false};
```

Thread 0

```
while (true)
    interesse[0] = true;
    if (interesse[1])
        while (vez != 0);
    s = 0;
    print("Thr 0:", s);
    vez = 1;
    interesse[0] = false;
```

Thread 1

```
while (true)
    interesse[1] = true;
    if (interesse[0])
        while (vez != 1);
    s = 1;
    print("Thr 1:", s);
    vez = 0;
    interesse[1] = false;
```

Limitações da combinação anterior

- O algoritmo anterior não garante exclusão mútua. Você consegue indicar um cenário?
- Podemos tentar melhorar o algoritmo:
Se as duas threads ficarem interessadas ao mesmo tempo, elas deverão baixar o interesse e esperar por sua vez.
- Veja o código: `quase_dekker.c`

Quase o algoritmo de Dekker

```
int s = 0, vez = 0, interesse[2] = {false, false};
```

Thread 0

```
while (true)
    interesse[0] = true;
    while (interesse[1])
        interesse[0] = false;
        while (vez != 0);
        interesse[0] = true;
s = 0;
print ("Thr 0:" , s);
vez = 1;
interesse[0] = false;
```

Thread 1

```
while (true)
    interesse[1] = true;
    while(interesse[0])
        interesse[1] = false;
        while(vez != 1);
        interesse[1] = true;
s = 1;
print ("Thr 1:" , s);
vez = 0;
interesse[1] = false;
```

Limitações do algoritmo anterior

- O algoritmo anterior garante exclusão mútua?
- É possível que uma thread ganhe sempre a região crítica enquanto a outra fica só esperando?
- Podemos melhorar o algoritmo:
 - Se as duas threads ficarem interessadas ao mesmo tempo, a thread da vez não baixa o interesse.*
- Veja o código: `dekker.c`

Algoritmo de Dekker

```
int s = 0, vez = 0, interesse[2] = {false, false};
```

Thread 0

```
while (true)
    interesse[0] = true;
    while (interesse[1])
        if (vez != 0)
            interesse[0] = false;
            while (vez != 0);
            interesse[0] = true;
s = 0;
print ("Thr 0:" , s);
vez = 1;
interesse[0] = false;
```

Thread 1

```
while (true)
    interesse[1] = true;
    while(interesse[0])
        if (vez != 1)
            interesse[1] = false;
            while(vez != 1);
            interesse[1] = true;
s = 1;
print ("Thr 1:" , s);
vez = 0;
interesse[1] = false;
```

Algoritmo do Desempate (1981)

```
int s = 0, ultimo = 0, interesse[2] = {false, false};
```

Thread 0

```
while (true)
    interesse[0] = true;
    ultimo = 0;
    while (ultimo == 0 &&
           interesse[1]);
    s = 0;
    print ("Thr 0:" , s);
    interesse[0] = false;
```

Thread 1

```
while (true)
    interesse[1] = true;
    ultimo = 1;
    while (ultimo == 1 &&
           interesse[0]);
    s = 1;
    print ("Thr 1:" , s);
    interesse[1] = false;
```