Programação Concorrente

Semáforos

Prof. Eduardo Alchieri

- Também baseados em um tipo de variável (semáforo) que pode sofrer duas operações básicas: DOWN e UP (generalização das primitivas sleep e wakeup)
 - O semáforo fica associado a um recurso compartilhado, indicando quando o recurso está sendo acessado por um dos processos concorrentes
 - Sempre que deseja acessar o recurso compartilhado, um processos executa uma instrução DOWN
 - Se o semáforo for maior que 0, este é decrementado de 1, e o processo que solicitou a operação pode executar sua região crítica
 - Entretanto, se uma instrução DOWN é executada em um semáforo cujo valor seja igual a 0, o processo que solicitou a operação ficará no estado de espera

- O processo que está acessando o recurso, ao deixar de acessar o recurso, executa uma instrução UP, incrementando o semáforo de 1 e liberando o acesso ao recurso
- A verificação do valor do semáforo, a modificação do seu valor e, eventualmente a colocação do processo para dormir são operações atômicas (são únicas e indivisíveis)
- Os semáforos aplicados ao problema da exclusão mútua são chamados de mutex (mutual exclusion) ou binários, por apenas assumirem os valores 0 e 1

Problema do produtor e consumidor usando semáforos

```
#define N 100
                                                /* número de lugares no buffer */
                                                /* semáforos são um tipo especial de int */
typedef int semaphore:
                                                /* controla o acesso à região crítica */
semaphore mutex = 1;
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) {
                                                /* TRUE é a constante 1 */
          item = produce_item();
                                                /* gera algo para pôr no buffer */
          down(&empty);
                                                /* decresce o contador empty */
          down(&mutex);
                                                /* entra na região crítica */
                                                /* põe novo item no buffer */
          insert_item(item);
          up(&mutex);
                                                /* sai da região crítica */
                                                /* incrementa o contador de lugares preenchidos */
          up(&full);
void consumer(void)
     int item:
     while (TRUE) {
                                                /* laco infinito */
                                                /* decresce o contador full */
          down(&full):
                                                /* entra na região crítica */
          down(&mutex);
          item = remove_item();
                                                /* pega item do buffer */
                                                /* sai da região crítica */
          up(&mutex);
          up(&empty);
                                                /* incrementa o contador de lugares vazios */
          consume_item(item);
                                                /* faz algo com o item */
```

Exercícios

- Problema da escolha das impressoras
- Problema da fórmula 1
- Problema dos pombos
- Problema dos fumantes
- Jantar dos filósofos
- O problema do barbeiro sonolento

- Semáforos possuem um poder computacional equivalente a locks (mutex) e variáveis condição
 - É possível implementar semáforos utilizando locks e variáveis condição
 - É possível implementar locks e variáveis condição utilizando semáforos

Implementar um semáforo usando locks e variáveis condição

```
typedef struct {
  int value;    /* Valor atual do semáforo */
  int n_wait;    /* Número de threads esperando */
  mutex_t lock;
  cond_t cond;
} sem_t;
```

Implementar um semáforo usando locks e variáveis condição

sem_init

Implementar um semáforo usando locks e variáveis condição

sem_wait

```
int sem_wait(sem_t * sem) {
  mutex_lock(&sem->lock);
  if (sem->value > 0)
    sem->value--;
  else {
    sem->n_wait++;
    cond_wait(&sem->cond, &sem->lock);
  mutex_unlock(&sem->lock);
  return 0;
```

Implementar um semáforo usando locks e variáveis condição

sem_post

```
int sem_post(sem_t * sem) {
   mutex_lock(&sem->lock);
   if (sem->n_wait) {
      sem->n_wait--;
      cond_signal(&sem->cond);
   } else
      sem->value++;
   mutex_unlock(&sem->lock);
   return 0;
}
```

Implementar um semáforo usando locks e variáveis condição

sem_trywait

```
int sem_trywait(sem_t * sem) {
  int r;
 mutex_lock(&sem->lock);
  if (sem->value > 0) {
   sem->value--;
   r = 0;
   else
   r = EAGAIN;
 mutex_unlock(&sem->lock);
 return r;
```

Implementar um semáforo usando locks e variáveis condição

sem_getvalue

```
int sem_getvalue(sem_t *sem, int *sval) {
   mutex_lock(&sem->lock);
   *sval = sem->value;
   mutex_unlock(&sem->lock);
   return 0;
}
```

Implementar um semáforo usando locks e variáveis condição

```
sem_destroy
int sem_destroy(sem_t *sem) {
  if (sem->n_wait)
    return EBUSY;
  mutex_destroy(&sem->lock);
  cond_destroy(&sem->cond);
  return 0;
}
```

Implementar um lock (mutex) usando semáforos

```
typedef struct {
   sem_t sem;
} mutex_t;
```

mutex_init e mutex_destroy

```
int mutex_init(mutex_t *lock, mutex_attr* attr) {
  return sem_init(&lock->sem, 0, 1);
}
int mutex_destroy(mutex_t *lock) {
  return sem_destroy(&lock->sem);
}
```

Implementar um lock (mutex) usando semáforos

mutex_lock e mutex_unlock

```
int mutex_lock(mutex_t *lock) {
  return sem_wait(&lock->sem);
}
int mutex_unlock(mutex_t *lock) {
  return sem_post(&lock->sem);
}
```

Implementar variáveis de condição usando semáforos e locks

```
typedef struct {
  mutex_t lock;
  sem_t sem;
  int n_wait;
} cond_t;
```

cond_init

```
int cond_init(cond_t *cond) {
  mutex_init(&cond->lock, NULL);
  sem_init(&cond->sem, 0, 0);
  n_wait = 0;
  return 0;
}
```

Implementar variáveis de condição usando semáforos e locks

cond wait int cond_wait(cond_t *cond, mutex_t *mutex_externo) { mutex_lock(&cond->lock); cond->n_wait++; mutex_unlock(&cond->lock); mutex_unlock(mutex_externo); sem_wait(&cond->sem); mutex_lock(mutex_externo); return 0;

Implementar variáveis de condição usando semáforos e locks

cond_signal int cond_signal(cond_t *cond) { mutex_lock(&cond->lock); if $(cond->n_wait > 0)$ { cond->n_wait--; sem_post(&cond->sem); mutex_unlock(&cond->lock); return 0;

Implementar variáveis de condição usando semáforos e locks

cond_broadcast

```
int cond_broadcast(cond_t *cond) {
  mutex_lock(&cond->lock);
  while (cond->n_wait > 0) {
    cond->n_wait--;
    sem_post(&cond->sem);
  }
  mutex_unlock(&cond->lock);
  return 0;
}
```

- Se são equivalentes, como optar?
 - Locks e variáveis condição
 - Separação clara entre sincronização e exclusão mútua
 - Mais fácil de expressar condições complexas para bloqueio
 - Semáforos
 - Representação mais compacta para contadores