

UNIVERSIDADE FEDERAL DE SANTA CATARINA CENTRO TECNOLÓGICO DE JOINVILLE

Exercício 5 - EMB 5632 - Sistemas Operacionais

Lucas Gabriel Bernardino - 22101935

1 - Introdução

Esse relatório busca propor uma explicação do funcionamento do meu código para o quinto exercício de sistemas operacionais. A avaliação proposta exigia que o aluno utilizasse o conceito de semáforos com produtores, consumidores e *threads* para realizar operações em uma lista, feita no exercício 5.

2 - Desenvolvimento

2.1 - Explicando o produtor

A função de produção é a responsável por inserir elementos no fim da lista. Assim como a função de consumir, ela será chamada por várias *threads* que tentaram realizar operações na mesma lista.

Figura 1 - Função responsável pela produção.

Fonte: Elaborado pelo autor (2024).

A função inicialmente utiliza o mutex para verificar se *elem_id* é igual a 20, ou seja, se todos os elementos já foram produzidos. Se isso for verdade, então ela altera a variável *canFinish* para true, a qual será utilizada pela função de consumir para terminar a *thread*. A operação de inserir no final da lista está sendo protegida pelos semáforos, com as funções *sem_wait* e *sem_post*.

2.2 - Explicando o consumidor

A função responsável por consumir os elementos da lista precisou ser refeita várias vezes. Inicialmente, não estava sendo utilizada uma *flag* para verificar se a *thread* já poderia ser encerrada, de modo que se estava apenas verificando se o *elem_id* fosse igual a 20. Porém, embora o código não apresentasse nenhum erro ao utilizar a *-fsanitize=thread*, ele não estava funcionando de modo correto, visto que algumas



UNIVERSIDADE FEDERAL DE SANTA CATARINA CENTRO TECNOLÓGICO DE JOINVILLE

Exercício 5 - EMB 5632 - Sistemas Operacionais

vezes o consumo era correto e outras vezes uma *thread* não era encerrada corretamente ou não eram consumidos elementos corretos.

Figura 2 - Função responsável por consumir.

```
for (;;) {
 my_list *p = (my_list *)arg;
  pthread_mutex_lock(mutex: &lock);
  if (canFinish) {
                    "Alcançou limite de producao. Thread [%d] consumidora saindo.\n",
    printf(fo
           p→thread_id);
    count_consm++;
    pthread_mutex_unlock(mutex: &lock);
    break;
  pthread_mutex_unlock(mutex: &lock);
                "[%d]Consumindo...\n", p→thread_id);
  printf(format:
  sem_wait(sem: &sem_cons);
  pthread_mutex_lock(mutex: &lock);
  if (lastThread)
                   "Alcançou limite de producao. Thread [%d] consumidora saindo.\n",
           p→thread_id);
    return NULL;
  pthread_mutex_unlock(mutex: &lock);
  usleep(useconds: 333000);
  remove_first(arg: p);
  printf(format: [\%d]Consumido \%f\n, p \rightarrow thread_id, p \rightarrow value);
  sem_post(sem: &sem_prod);
pthread_mutex_lock(mutex: &lock);
if (count consm = (CONSUMIDORAS - 1)) {
  sem_post(sem: &sem_cons);
  lastThread = true;
pthread_mutex_unlock(mutex: &lock);
return NULL;
```

Fonte: Elaborado pelo autor (2024).

Conforme pode ser visto pela figura, a lógica da função ficou relativamente complexa, e diferente do que foi inicialmente pensado. Inicialmente, a função verifica se a *flag* alterada pela função produzir é verdadeira, e caso seja essa *thread* se encerra. O código funcionava corretamente somente com esse *if*, porém ao utilizar três consumidores ao invés de dois, de modo que o número de consumidores agora era diferente do número de produtores, o código passou a apresentar falha em uma das *threads*, que acabava nunca sendo encerrada. A razão pela qual acredito que essa *thread* não se encerrava era porque ela ficava esperando um sinal da variável *sem_cons*, porém isso não acontecia nunca e então o programa ficava em um loop infinito esperando a *thread* se encerrar. Assim, foi necessário utilizar uma lógica especial para esse caso de dois produtores e três consumidores, na qual existe um contador que é incrementado cada vez que uma thread consumidora se encerra, e quando a condição mostrada na linha 29 é verdadeira, acontece um sinal na variável *sem_cons* e uma mudança na *flag* lastThread, permitindo assim que a última thread possa ser encerrada corretamente.

Mais detalhes da compilação e execução do programa podem ser vistos no vídeo que foi enviado junto com esse relatório