Lista III de Computação Concorrente:

Gabriel da Fonseca Ottoboni Pinho - DRE 119043838 Rodrigo Delpreti de Siqueira - DRE 119022353

01/06/2021

Questão 1

- O carro vindo do Norte poderá iniciar a travessia, pois a ponte está livre (n_sul = 0).
- 2. Eles seguem em frente, pois a ponte está livre (n_sul = 0) e a mutex e foi liberada antes da travessia.
- 3. O carro do sul fica retido no espera, pois n_norte > 0.
- 4. Os carros do sul ficam retidos no espera, pois n_norte > 0.
- 5. Quando o último carro do norte atravessar a ponte, teremos n_norte = 0 e libera será chamada, permitindo que os carros do sul continuem.
- 6. Sim, as variáveis n_sul e n_norte são protegidas pelo semáforo e e a variável cont é protegida por em.
- 7. Sim, caso a chegada de carros em uma direção seja maior que o tempo da travessia, a direção oposta nunca terá a oportunidade de atravessar.

Questão 2

O erro ocorre quando o produtor produz enquanto o consumidor está executando consome_item. Se o item consumido for o último do buffer, n será incrementado pelo produtor durante o consumo, fazendo com que o semáforo d não seja resetado. Com isso, d terá valor 2, o que permite que um item que não existe seja retirado do buffer. Além disso, o if do consumidor utiliza a variável n sem exclusão mútua, o que pode causar outros problemas.

A solução é mover o if para "dentro" da mutex (semáforo s), no início do loop, de modo que a mutex é devolvida antes de sem_wait, mantendo a possibilidade de execução concorrente. A função prod permanece inalterada.

```
void *cons(void *args) {
    int item;
    while (1) {
        sem_wait(&s);
        if (n == 0) {
             sem_post(&s);
             sem_wait(&d);
             sem_wait(&s);
        }
        retira_item(&item);
        n--;
        sem_post(&s);
        consome_item(item):
    }
}
```

Questão 3

- 1. Todos os semáforos devem ser iniciados com o valor 1. Como em_e e em_l fazem o papel de garantir a exclusão mútua das variáveis e e l, eles devem começar com 1. escrita e leitura bloqueiam as threads a fim de garantir os requisitos do padrão leitores e escritores. Para isso, sem_wait(&escrita) bloqueia novos escritores e o semáforo precisa começar com 1.
- 2. Ele consegue ler, pois leitura e escrita terão valor 1, permitindo que

ele não seja bloqueado.

- 3. Ele consegue ler, pois o leitor anterior terá setado leitura de volta para 1 antes de começar a ler, permitindo a concorrência.
- 4. Ele fica retido, pois o primeiro leitor setou escrita para 0 antes de começar a ler. O valor só retorna para 1 após o último leitor terminar sua tarefa.
- 5. Ele fica retido, pois o escritor setou leitura para 0 antes de se bloquear, garantindo a prioridade para escrita.
- 6. O último leitor a terminar vai setar escrita para 1, permitindo que o escritor trabalhe.
- 7. Nas linhas 3 e 5 da função dos leitores, não é necessário utilizar o semáforo em_1, pois leitura já garante a exclusão mútua.

Questão 4

```
int buf[N];
int next_index_p = 0;
int next_index_c[C] = {0};
/* Cada semáforo do array começa com 0 */
sem_t sem[C];
/* Começa com 1 */
sem_t mutex;
/* Começa com N */
sem_t empty_slot;
void produz(int num) {
    sem_wait(&empty_slot);
    sem_wait(&mutex);
    buf[next_index_p] = num;
    next_index_p = (next_index_p + 1) % N;
    sem_post(&mutex);
    for (int i = 0; i < C; i++)
```

```
sem_post(&sem[i]);
}
int consome(int thread_id) {
    sem_wait(&sem[thread_id]);
    sem_wait(&mutex);
    int ret = buf[next_index_c[thread_id]];
    next_index_c[thread_id] = (next_index_c[thread_id] + 1) % N;
    int buf_length;
    sem_getvalue(&empty_slot, &buf_length);
    buf_length = N - buf_length;
    int all_consumed = 1;
    for (int i = 0; i < C; i++) {
        int to_consume;
        sem_getvalue(&sem[i], &to_consume);
        if (to_consume == buf_length) {
            all_consumed = 0;
            break;
        }
    }
    if (all_consumed)
        sem_post(&empty_slot);
    sem_post(&mutex);
    return ret;
}
```