TPC1: Filósofos Jantando

Alunos: Gustavo Willian Martins da Silva e Lorenzo Duarte More

Para o trabalho sobre sistemas concorrentes, solicitou-se a apresentação de duas soluções 0 problema dos filósofos. implementações escolhidas pelo grupo baseiam-se em Dijkstra e hierarquia de recursos. Os códigos apresentados foram modificados para seguir o modelo seguencial disponibilizado: alterou-se o tempo para pensar e comer e limitou-se o número de rodadas em 5. serão descritas as principais A seguir, características dessas implementações. A página 2 contém Figuras com a execução dos códigos, enquanto estes se encontram a partir da página 3.

A solução baseada em Dijkstra com alterações de Tanenbaum, na linguagem utilizada (C++20), tem o objetivo de evitar que dois filósofos peguem um garfo que já esteja sendo usado. Para isso, utiliza um array de semáforos, 1 para cada filósofo, que indica se o filósofo pode comer ou não. Os filósofos se sentam em um círculo em qual eles pensam, tentam pegar os garfos e, se conseguirem, comem e soltam os garfos. O estado de cada filósofo determina sua ação:

- THINKING, pensando;
- HUNGRY, esperando para comer;
- EATING, esta comendo.

A ação de pegar os garfos é controlada por um mutex de acordo com o array de semáforos, que determina a exclusão mútua dessas regiões críticas. Para evitar impasses, é preciso decidir, cuidadosamente, se um filósofo é capaz de comer ou não. Isso só acontece quando os vizinhos acabarem de comer. Após comer a refeição, o filósofo verifica o estado de seus vizinhos, testando se eles podem comer; se sim, eles pegam os garfos.

Não há ocorrência de *deadlock*, pois o filósofo só pode comer quando sabe que ambos os garfos estão disponíveis. A verificação e a atualização do estado do semáforo ocorrem de maneira atômica por conta do *mutex*. Dessa forma, o acesso exclusivo aos garfos é garantido.

Já o starvation pode ocorrer pois não há uma ordem de quem vai ser o próximo a comer. Digamos que um filósofo tenha o azar de um vizinho comer, ele espera até ele acabar, e quando ele tenta comer, o outro vizinho, que estava na mesma situação, começa a comer antes dele. Isso o leva a passar fome.

A solução envolvendo Hierarquia de Recursos propõe uma ordem parcial para os recursos

(garfos), e cada filósofo tenta pegar sempre os mesmos garfos, mas tenta primeiro o garfo com o menor número na ordem. Para exemplificar, o filósofo 1 tenta sempre pegar os garfos 1 e 2, nesta ordem.

Os mecanismos utilizados na sincronização são 6 semáforos binários: 1 para cada garfo e 1 para imprimir mensagem formatada na tela (por exemplo, "filósofo 3 está pensando"). Na linguagem utilizada (C++11), tais mecanismos são implementados através de *mutex*. Dessa forma, apenas um processo entrará em sua seção crítica por vez.

A hierarquia de recursos evita o *deadlock* porque garante que, pelo menos, um filósofo consiga comer independente se os outros filósofos pegarem um garfo ao mesmo tempo. Pense, por exemplo, em uma ordem de 1 a 5 (tanto para garfos quanto para filósofos): começando do filósofo 1, os filósofos pegam seus respectivos garfos com número de ordem menor, o filósofo 5 não poderá pegar o garfo 1, e o garfo 5 estará disponível para o filósofo 4 comer.

Porém, essa solução não é justa e não consegue prevenir *starvation*, tendo em vista que não tem nenhuma garantia de acesso a recursos para processos mais lentos. Ou seja, é possível que um filósofo espere indefinidamente para acessar sua seção crítica e, literalmente, morrer de fome.

É importante destacar que as soluções concorrentes executaram de forma mais rápida, quando comparadas com a solução sequencial disponibilizada. O fato de 2 processos poderem acontecer ao mesmo tempo torna a execução do programa mais dinâmica, pois não existe tanto tempo de espera. As soluções apresentadas terminaram em menos de 1 minuto, enquanto a sequencial demorou mais que o dobro, conforme as Figuras da página 2.

Dijkstra

```
_14
is thinking 2000ms
o is State::HUNGRY
0 is eating 3000ms
 1 is State::HUNGRY
2 is State::HUNGRY
2 is eating 3000ms
3 is State::HUNGRY
4 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
                                                     4 is eating 3000ms
 1 is eating 3000ms
0 is State::HUNGRY
2 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
is thinking 2000ms
                         0 is eating 3000ms
3 is eating 3000ms
4 is State::HUNGRY
1 is State::HUNGRY
0 is thinking 2000ms
 is thinking 2000ms

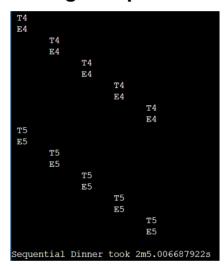
0 is State::HUNGRY
3 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
                                                     2 is eating 3000ms
 is thinking 2000ms
                                                    0 is eating 3000ms
 1 is State::HUNGRY
4 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
                                                   3 is eating 3000ms
2 is State::HUNGRY
0 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
 is thinking 2000ms
                                                 4 is eating 3000ms
3 is State::HUNGRY
1 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
                                                   1 is eating 3000ms
3 is eating 3000ms
is thinking 2000ms
2 is State::HUNGRY
4 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
                                                   0 is eating 3000ms
2 is eating 3000ms
                         1 is State::HUNGRY
3 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
is thinking 2000ms
4 is eating 3000ms
1 is eating 3000ms
0 is State::HUNGRY
2 is State::HUNGRY
is thinking 2000ms
0 is eating 3000ms 3 is eating 3000ms 4 is State::HUNGRY is thinking 2000ms
                                                   2 is eating 3000ms
4 is eating 3000ms
                         3 is State::HUNGRY
3 is eating 3000ms
```

Tempo de execução: 41002 ms

Hiereranie de Decure

Hierarquia de R	ecursos
dining Philosophers C++11 with 5 thinks 2000ms 4 thinks 2000ms 1 thinks 2000ms	Resource hierarchy
1 thinks 2000ms 2 thinks 2000ms 3 thinks 2000ms	
5 is hungry 1 is hungry	5 eats 3000ms
4 is hungry 2 is hungry	2 eats 3000ms
3 is hungry 5 thinks 2000ms	4 eats 3000ms
2 thinks 2000ms 5 is hungry	1 eats 3000ms
2 is hungry 4 thinks 2000ms	2 2000
1 thinks 2000ms	3 eats 3000ms 5 eats 3000ms
4 is hungry 1 is hungry 3 thinks 2000ms	
5 thinks 2000ms	2 eats 3000ms 4 eats 3000ms
3 is hungry 5 is hungry 2 thinks 2000ms	
4 thinks 2000ms	1 eats 3000ms 3 eats 3000ms
2 is hungry 4 is hungry 1 thinks 2000ms	J each Jooms
3 thinks 2000ms	5 eats 3000ms
1 is hungry 3 is hungry 5 thinks 2000ms	2 eats 3000ms
5 CHIRS 2000ms	4 eats 3000ms
2 thinks 2000ms 5 is hungry	1 eats 3000ms
2 is hungry 4 thinks 2000ms	3 eats 3000ms
1 thinks 2000ms	3 eats 3000ms 5 eats 3000ms
4 is hungry 1 is hungry 3 thinks 2000ms	
5 thinks 2000ms	2 eats 3000ms 4 eats 3000ms
3 is hungry 5 is hungry 2 thinks 2000ms	
4 thinks 2000ms	1 eats 3000ms
2 is hungry 4 is hungry	3 eats 3000ms
1 thinks 2000ms 3 thinks 2000ms	5 eats 3000ms
1 is hungry 3 is hungry	2 eats 3000ms
o zo nangi j	4 eats 3000ms 1 eats 3000ms
Tempo de execução: 41002 ms	3 eats 3000ms

Código Sequencial



Código de Dijkstra (C++20)

```
#include <chrono>
#include <iostream>
#include <mutex>
#include <random>
#include <semaphore>
#include <thread>
constexpr const size t N = 5; // number of philosophers (and forks)
int rodadas = 5; // number of philosophers (and forks)
enum class State
  THINKING = 0, // philosopher is THINKING
  HUNGRY = 1, // philosopher is trying to get forks
  EATING = 2, // philosopher is EATING
};
size_t inline left(size_t i)
  // number of the left neighbor of philosopher i, for whom both forks are available
  return (i - 1 + N) % N; // N is added for the case when i - 1 is negative
size_t inline right(size_t i)
  // number of the right neighbour of the philosopher i, for whom both forks are available
  return (i + 1) % N;
}
State state[N]; // array to keep track of everyone's both forks available state
std::mutex critical_region_mtx; // mutual exclusion for critical regions for
// (picking up and putting down the forks)
std::mutex output mtx; // for synchronized cout (printing THINKING/HUNGRY/EATING status)
// array of binary semaphors, one semaphore per philosopher.
// Acquired semaphore means philosopher i has acquired (blocked) two forks
std::binary_semaphore both_forks_available[N]
  std::binary_semaphore{0}, std::binary_semaphore{0},
  std::binary_semaphore{0}, std::binary_semaphore{0},
  std::binary_semaphore{0}
};
size_t my_rand(size_t min, size_t max)
  static std::mt19937 rnd(std::time(nullptr));
  return std::uniform int distribution<>(min, max)(rnd);
}
void test(size ti)
// if philosopher i is hungry and both neighbours are not eating then eat
  // i: philosopher number, from 0 to N-1
  if (state[i] == State::HUNGRY &&
     state[left(i)] != State::EATING &&
     state[right(i)] != State::EATING)
     state[i] = State::EATING;
     both forks available[i].release(); // forks are no longer needed for this eat session
}
void think(size_t i)
```

```
size t duration = 2000;
  {
     std::lock_guard<std::mutex> lk(output_mtx); // critical section for uninterrupted print
     std::cout << i << " is thinking " << duration << "ms\n";
  std::this_thread::sleep_for(std::chrono::milliseconds(duration));
}
void take forks(size t i)
     std::lock_guard<std::mutex> lk{critical_region_mtx}; // enter critical region
     state[i] = State::HUNGRY; // record fact that philosopher i is State::HUNGRY
        std::lock_guard<std::mutex> lk(output_mtx); // critical section for uninterrupted print
        std::cout << "\t\t" << i << " is State::HUNGRY\n";
                           // try to acquire (a permit for) 2 forks
     test(i);
                          // exit critical region
  both_forks_available[i].acquire(); // block if forks were not acquired
}
void eat(size_t i)
{
  size_t duration = 3000;
  {
     std::lock_guard<std::mutex> lk(output_mtx); // critical section for uninterrupted print
     std::cout << "\t\t\t\t" << i << " is eating " << duration << "ms\n";
  std::this thread::sleep for(std::chrono::milliseconds(duration));
}
void put forks(size ti)
  std::lock guard<std::mutex> lk{critical region mtx}; // enter critical region
  state[i] = State::THINKING; // philosopher has finished State::EATING
  test(left(i));
                       // see if left neighbor can now eat
  test(right(i));
                       // see if right neighbor can now eat
                       // exit critical region by exiting the function
}
void philosopher(size_t i)
   // Registra o tempo inicial
  auto start_time = std::chrono::high_resolution_clock::now();
  int i = 0:
  while (j < 5)
                   // repeat forever
                     // philosopher is State::THINKING
     think(i);
     take_forks(i);
                        // acquire two forks or block
     eat(i);
                     // yum-yum, spaghetti
     put_forks(i);
                      // put both forks back on table and check if neighbours can eat
     j++;
 rodadas = rodadas -1;
 if(rodadas == 0){
   // Registra o tempo final
  auto end_time = std::chrono::high_resolution_clock::now();
  // Calcula a diferença de tempo em milissegundos
  auto duration = std::chrono::duration_cast<std::chrono::milliseconds>(end_time - start_time);
  // Exibe o tempo de execução em milissegundos
```

```
std::cout << "Tempo de execução: " << duration.count() << " ms" << std::endl;
}

int main() {

std::cout << "dp_14\n";

std::jthread t0([&] { philosopher(0); }); // [&] means every variable outside the ensuing lambda std::jthread t1([&] { philosopher(1); }); // is captured by reference std::jthread t2([&] { philosopher(2); }); std::jthread t3([&] { philosopher(3); }); std::jthread t4([&] { philosopher(4); });
```

Código de Hierarquia de Recursos (C++11)

```
#include <iostream>
#include <chrono>
#include <mutex>
#include <thread>
#include <random>
#include <ctime>
using namespace std;
int myrand(int min, int max) {
 static mt19937 rnd(time(nullptr));
 return uniform int distribution<>(min,max)(rnd);
void philosopher(int ph, mutex& ma, mutex& mb, mutex& mo) {
 for (int i=0;i < 5;i++) { // prevent thread from termination
  int duration = 2000;
   // Block { } limits scope of lock
   lock guard<mutex> gmo(mo);
   cout<<ph<<" thinks "<<duration<<"ms\n";
  this thread::sleep for(chrono::milliseconds(duration));
   lock_guard<mutex> gmo(mo);
   cout<<"\t\t"<<ph<<" is hungry\n";
  lock_guard<mutex> gma(ma);
  // sleep_for() Delay before seeking second fork can be added here but should not be required.
  lock guard<mutex> gmb(mb);
  duration = 3000;
   lock_guard<mutex> gmo(mo);
   cout<<"\t\t\t"<<ph<<" eats "<<duration<<"ms\n";
  this_thread::sleep_for(chrono::milliseconds(duration));
int main() {
  // Registra o tempo inicial
  auto start_time = std::chrono::high_resolution_clock::now();
 cout<<"dining Philosophers C++11 with Resource hierarchy\n";
 mutex m1, m2, m3, m4, m5; // 5 forks are 5 mutexes
```

```
// for proper output
 mutex mo;
 // 5 philosophers are 5 threads
 thread t1([&] {philosopher(1, m1, m2, mo);});
 thread t2([&] {philosopher(2, m2, m3, mo);});
 thread t3([&] {philosopher(3, m3, m4, mo);});
 thread t4([&] {philosopher(4, m4, m5, mo);});
 thread t5([&] {philosopher(5, m1, m5, mo);}); // Force a resource hierarchy
 t1.join(); // prevent threads from termination
 t2.join();
 t3.join();
 t4.join();
 t5.join();
 // Registra o tempo final
  auto end_time = std::chrono::high_resolution_clock::now();
  // Calcula a diferença de tempo em milissegundos
  auto duration = std::chrono::duration_cast<std::chrono::milliseconds>(end_time - start_time);
  // Exibe o tempo de execução em milissegundos
  std::cout << "Tempo de execução: " << duration.count() << " ms" << std::endl;
}
```

Bibliografia

Códigos: Dining philosophers problem – Wikipédia, a enciclopédia livre (wikipedia.org)