Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования

ТОМСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ СИСТЕМ УПРАВЛЕНИЯ И РАДИОЭЛЕКТРОНИКИ (ТУСУР)

Кафедра автоматизированных систем управления (АСУ)

СИНХРОНИЗАЦИЯ ПОТОКОВ В ОРЕММР

Отчёт о лабораторной работе № 5 по дисциплине «Параллельное программирование»

Сту	дент	гр. 431-3
		Д.П. Андреев
«]	»	2024
Про	вери	ИЛ
Доп	ент	каф. АСУ, к.т.н
		С.М. Алфёров
((>>	2024

1 Цель лабораторной работы

Цель: освоить методы синхронизации в параллельных программах в задаче Производитель-Потребитель и других задачах, выполняемых на множестве параллельных секций в среде OpenMP.

2 Задание

Задание на лабораторную работу: Используя ОрепМР написать реализацию защищённого буффера для задачи Производителя-Подребителя. Вариант 9 - Читатели-писатели. Приоритет писателей. Два замка и критическая секция (п.3.2).

3 Использованные OpenMP функции

В программе для численного интегрирования были использованы несколько ключевых функций и директив ОрепМР, которые обеспечивают параллельное выполнение, управление потоками и сбор результатов вычислений.

- 1) **omp parallel section**: Директива #pragma omp parallel section указывает компилятору, что секции кода, внутри этой параллельной области, могут быть выполнены параллельно.
- 2) **omp section**: Директива #pragma omp section Эта директива определяет отдельную секцию в блоке кода. Каждая секция будет выполнена в отдельном потоке, но все секции начинают выполняться одновременно.

Условные переменные и замки использовались из стандартной библиотеки C++23.

4 Листинг программы

```
Main_Sync.cpp:
      #include <iostream>
      #include <fstream>
      #include <omp.h>
      #include <unistd.h>
      #include <thread>
      //Вариант № 16: Читатели-писатели. Приоритет писателей. Два замка и критическая секция (п.3.2)
      // Как только появился хоть один писатель, никого больше не пускать. Все остальные могут простаивать.
      using namespace std;
      //inline static auto random_sleep(int min, int max) -> void {
      // std::this_thread::sleep_for(std::chrono::milliseconds(min + rand() % (max - min + 1)));
      //}
      int Nrdr = 0; //активные читатели
      int info = 0:
      ofstream file;
      omp_lock_t readers; // определяем специальный тип данных под замки
      omp_lock_t writers;
      void Reader(int iter num)//Читатель
      #pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все присутствующие
здесь потоки
        {
                cout << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is waiting" << endl;</pre>
                file << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is waiting" << endl;
        }
        usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1)); // задержка
        omp_set_lock(&readers); // Блокируем читателей для нормального увеличения счётчика и работы с
блоком писателя
        Nrdr += 1;
        omp_unset_lock(&readers); // остальные могут заходить и повышать счётчик
      #pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все присутствующие
здесь потоки
        {
                cout << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") walked in" << endl;
```

```
file << "Reader " << omp get thread num() << " (iter: " << iter num << ") walked in" << endl;
        }
        usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1));
      #pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все присутствующие
здесь потоки
        {
                int my_info = info;
                usleep(50 + rand() \% (1000 - 50 + 1));
                file << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is reading data: " <<
my_info \ll "\n";
                cout << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is reading data: " <<
my_info << endl;
                usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1)); // задержка
        }
        omp_set_lock(&readers); //Также блокируем для уменьшения счётчика
        Nrdr = 1;
        omp_unset_lock(&readers);
      #pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все присутствующие
здесь потоки
        {
                cout << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") left." << endl;
                file << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") left." << endl;
        }
      }
      void Writer(int iter_num)//Писатель
      {
        // блокируем всех остальных
        omp_set_lock(&writers);
        omp_set_lock(&readers);
      //#pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все присутствующие
здесь потоки
      // {
      // }
      #pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все присутствующие
здесь потоки
        {
                cout << "Writer " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") Walked in" << endl;
```

```
file << "Writer " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") Walked in" << endl;
                 // записываем
                 int my_info = info;
                 usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1));
                 file << "Writer " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is writing data: " <<
++my_info << "\n";
                 cout << "Writer" << omp\_get\_thread\_num() << " (iter: " << iter\_num << ") is writing data: " <<
my_info << endl;
                 info = my_info;
         }
        // разблокируем читателей и писателей
        omp_unset_lock(&readers);
        usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1)); // задержка
        omp_unset_lock(&writers);
        usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1));
       }
       int main(int argc, char* argv[])
        int n; //Число итераций для читателей и писателей
        omp_init_lock(&readers); //инициализируем второй замок
        omp_init_lock(&writers);
        file.open("output.txt");
        if (argc == 2)
                 n = atoi(argv[1]);
        else {
                 cout << "Enter num of iters: ";</pre>
                 cin >> n;
         }
       #pragma omp parallel num_threads(8)
       #pragma omp sections nowait
       #pragma omp section
                          {
                                   for (int i = 0; i < n; i++)
                                            Writer(i);
       #pragma omp section
                          {
```

```
for (int i = 0; i < n; i++)
                                         Reader(i);
                         }
       #pragma omp section
                         {
                                 for (int i = 0; i < n; i++)
                                         Writer(i);
       #pragma omp section
                                 for (int i = 0; i < n; i++)
                                         Reader(i);
                         }
                }
        }
        file.close();
        cout << "End! \n";
Main_NoSync.cpp:
        #include <iostream>
        #include <fstream>
        #include <omp.h>
        #include <unistd.h>
        #include <thread>
        //Вариант № 16: Читатели-писатели. Приоритет писателей. Два замка и критическая секция (п.3.2)
        // Как только появился хоть один писатель, никого больше не пускать. Все остальные могут
        простаивать.
        using namespace std;
        int Nrdr = 0;
        int info = 0;
        ofstream file;
        //omp_lock_t readers; // определяем специальный тип данных под замки
        //omp_lock_t writers;
```

```
void Reader(int iter num)
//#pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все
присутствующие здесь потоки
        //{
                cout << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is waiting" <<
endl;
                file << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is waiting" <<
endl;
        //}
        //Sleep(300); // задержка
        //omp_set_lock(&readers); // Блокируем читателей для нормального увеличения счётчика и
работы с блоком писателя
        Nrdr += 1;
        //omp_unset lock(&readers); // остальные могут заходить и повышать счётчик
//#pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все
присутствующие здесь потоки
        //{
                cout << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") walked in" <<
endl;
                file << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") walked in" <<
endl;
        //}
        usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1));
//#pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все
присутствующие здесь потоки
        //{
                int my_info = info;
                usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1));
                file << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is reading data:
" << my_info << "\n";
                cout << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is reading data:
" << my_info << endl;
                //Sleep(300); // задержка
        //}
        //omp_set_lock(&readers); //Также блокируем для уменьшения счётчика
        Nrdr = 1;
```

```
//omp unset lock(&readers);
//#pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все
присутствующие здесь потоки
        //{
                cout << "Reader " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") left." << endl;
                file << "Reader" << omp\_get\_thread\_num() << " (iter: " << iter\_num << ") left." << endl;
        //}
}
void Writer(int iter_num)
{
        // блокируем всех остальных
        //omp_set_lock(&writers);
        //omp_set_lock(&readers);
//#pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все
присутствующие здесь потоки
        //{
                cout << "Writer " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") Walked in" <<
endl;
                file << "Writer " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") Walked in" <<
endl;
        //}
//#pragma omp critical //выполняется только одним потоком за раз, чтобы не писали все
присутствующие здесь потоки
        //{
                int my info = info;
                usleep(50 + \text{rand}() \% (1000 - 50 + 1));
                // записываем
                file << "Writer " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is writing data:
" << ++my_info << "\n";
                cout << "Writer " << omp_get_thread_num() << " (iter: " << iter_num << ") is writing data:
" << my_info << endl;
                info = my_info;
        //}
        // разблокируем читателей и писателей
        //omp_unset_lock(&readers);
                //Sleep(300);// задержка
```

```
//omp_unset_lock(&writers);
}
int main(int argc, char* argv[])
{
        int n; //Число итераций для читателей и писателей
        //omp init lock(&readers); //инициализируем второй замок
        //omp_init_lock(&writers);
        file.open("output.txt");
        if (argc == 2)
                 n = atoi(argv[1]);
        else {
                 cout << "Enter num of iters: ";</pre>
                 cin >> n;
         }
#pragma omp parallel num_threads(8)
        {
#pragma omp sections nowait
#pragma omp section
                          {
                                   for (int i = 0; i < n; i++)
                                            Writer(i);
                          }
#pragma omp section
                          {
                                   for (int i = 0; i < n; i++)
                                            Reader(i);
                          }
#pragma omp section
                          {
                                   for (int i = 0; i < n; i++)
                                            Writer(i);
```

```
\label{eq:pragma} \mbox{$\#$pragma omp section} $$ for (int i = 0; i < n; i++) $$ Reader(i); $$ } $$ file.close(); $$ cout << "End!\n"; $$ }
```

5 Примеры работы программы

На рисунке 5.1 представлен результат выполнения задачи с использованием синхронизации выполнения потоков. Все запуски осуществлялись на 8 потоках.

```
🗗 cluster.asu.tusur.ru - PuTTY
adp4313@asu.local@cluster:~/lab5>
adp4313@asu.local@cluster:~/lab5> mpiCC -fopenmp
adp4313@asu.local@cluster:~/lab5> ./main Sync 5
Reader 0 (iter: 0) is waiting
Writer 4 (iter: 0) Walked in
Writer 4 (iter: 0) is writing data: 1
Reader 5 (iter: 0) is waiting
Reader 0 (iter: 0) walked in
Writer 7 (iter: 0) Walked in
Writer 7 (iter: 0) is writing data: 2
Reader 5 (iter: 0) walked in
Reader 0 (iter: 0) is reading data: 2
Writer 4 (iter: 1) Walked in
Writer 4 (iter: 1) is writing data: 3
Reader 5 (iter: 0) is reading data: 3
Writer 7 (iter: 1) Walked in
Writer 7 (iter: 1) is writing data: 4
Reader 0 (iter: 0) left.
Reader 5 (iter: 0) left.
Reader 5 (iter: 1) is waiting
Reader 0 (iter: 1) is waiting
Writer 4 (iter: 2) Walked in
Writer 4 (iter: 2) is writing data: 5
Reader 0 (iter: 1) walked in
Reader 5 (iter: 1) walked in
Reader 0 (iter: 1) is reading data: 5
Reader 5 (iter: 1) is reading data: 5
Writer 7 (iter: 2) Walked in
Writer 7 (iter: 2) is writing data: 6
Reader 5 (iter: 1) left.
Reader 5 (iter: 2) is waiting
Reader 0 (iter: 1) left.
Reader 0 (iter: 2) is waiting
Writer 4 (iter: 3) Walked in
Writer 4 (iter: 3) is writing data: 7
Reader 5 (iter: 2) walked in
Reader 0 (iter: 2) walked in
Reader 5 (iter: 2) is reading data: 7
Writer 7 (iter: 3) Walked in
Writer 7 (iter: 3) is writing data: 8
Reader 0 (iter: 2) is reading data: 8
Writer 4 (iter: 4) Walked in
Writer 4 (iter: 4) is writing data: 9
Reader 5 (iter: 2) left.
Reader 5 (iter: 3) is waiting
Reader 0 (iter: 2) left.
Reader 0 (iter: 3) is waiting
Writer 7 (iter: 4) Walked in
Writer 7 (iter: 4) is writing data: 10
```

Рисунок 5.1 – Результат работы программы (с синхронизацией)

При запуске режима без синхронизации изменение данных во время работы одного или другого потока с ними — не контролируется. Поэтому возможны ситуации, когда читатель прочитает не обновлённые данные при изменении их писателем. На рисунке 5.2 приведён такой пример, где внизу видна такая ситуация.

```
adp4313@asu.local@cluster:~/lab5> ./main NoSync 5
Reader Writer 04Writer (iter: (iter: 0) Walked inReader 062 (iter: ) is
0) Walked in
0) is waiting
Reader 2 (iter: 0) walked in
Reader 4 (iter: 0) walked in
Reader 4 (iter: 0) is reading data: 0
Reader 4 (iter: 0) left.
Writer Reader 64 (iter: (iter: 10) is waiting) is writing data: Writer 1
0 (iter: 0) is writing data: 1
Writer 0 (iter: 1) Walked in
Reader 4 (iter: 1) walked in
Reader 2 (iter: 0) is reading data: 0
Reader 2 (iter: 0) left.
Writer 6 (iter: 1) Walked in
Reader 2 (iter: 1) is waiting
Reader 2 (iter: 1) walked in
Writer 0 (iter: 1) is writing data: 2
Writer 0 (iter: 2) Walked in
Writer 0 (iter: 2) is writing data: 3
Writer 0 (iter: 3) Walked in
Writer 6 (iter: 1) is writing data: 2
Writer 6 (iter: 2) Walked in
Reader 2 (iter: 1) is reading data: 2
Reader 2 (iter: 1) left.
Reader 2 (iter: 2) is waiting
Writer 0 (iter: 3) is writing data: 4
Writer 0 (iter: 4) Walked in
Reader 2 (iter: 2) walked in
Reader 4 (iter: 1) is reading data: 2
Reader 4 (iter: 1) left.
Reader 4 (iter: 2) is waiting
Reader 4 (iter: 2) walked in
Writer 6 (iter: 2) is writing data: 3
Writer 6 (iter: 3) Walked in
Reader 2 (iter: 2) is reading data: 4
Reader 2 (iter: 2) left.
Reader 2 (iter: 3) is waiting
Reader 2 (iter: 3) walked in
Writer 0 (iter: 4) is writing data: 5
Reader 4 (iter: 2) is reading data: 5
Reader 4 (iter: 2) left.
Reader 4 (iter: 3) is waiting
Reader 4 (iter: 3) walked in
Writer 6 (iter: 3) is writing data: 4
```

Рисунок 5.2 – Результат работы программы (без синхронизации)

6 Выводы

В результате выполнения лабораторной работы были освоены методы синхронизации в параллельных в задаче Производитель-Потребитель и других задачах, выполняемых на множестве параллельных секций в среде OpenMP.