Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования «Южно-Уральский государственный университет (национальный исследовательский университет)» Высшая школы электроники и компьютерных наук Кафедра системного программирования

ОТЧЕТ

о лабораторной работе №2 по дисциплине «Технологии параллельного программирования»

Выполнил: студент группы k	СЭ-220
	_/Голенищев А. Б. 2024 г.
Отчет принял:	/Жулев А. Э.
	2024 г.

Задание 4. Общие и частные переменные в ОрепMP: программа «Скрытая ошибка»

Представлен вариант кода, где rank является частной переменной, листнинг 1.

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
// Golenishchev Artem, KE-220 Task 4
int main() {
    int k;
    // Ввод количества нитей
    printf("Enter number of threads (k): ");
    scanf("%d", &k);
    // Установка количества нитей
    omp_set_num_threads(k);
    int rank;
    // Параллельная область с указанием области видимости
    printf("Rank is shared: \n");
#pragma omp parallel shared(rank)
        rank = omp_get_thread_num(); // Переменная rank общая для каждой нити
        printf("I am %d thread.\n", rank);
    printf("\nRank is private: \n");
    rank = 0;
#pragma omp parallel private(rank)
   {
        rank = omp_get_thread_num(); // Переменная rank уникальна для каждой нити
        printf("I am %d thread.\n", rank);
    }
    return 0;
}
```

Листнинг 1. Код, где rank имеет разные области видимости

Результат выполнения программы представлен на рисунке 1.

```
♣¬ ^ ∨ 🗓 🛂 - + - 🌣 🗉 Shift+Esc
 cmd X
              OpenMP_Lab2_Golenishchev_KE220 X
Enter number of threads (k): 10
Rank is shared:
I am 0 thread.
 am 2 thread.
 am 7 thread.
 am 6 thread.
  am 4 thread.
 am 1 thread.
    5 thread.
 am 3 thread.
  am 9 thread.
  am 8 thread.
Rank is private:
 am 1 thread.
 am 8 thread.
 am 9 thread.
    2 thread.
 am 5 thread.
    7 thread.
I am 6 thread.
Process exited with code: 0. 0 thread.
```

Рисунок 1. Результат выполнения программы в Qt Creator

На рисунке 1 видно, что в случае области видимости переменной private(rank) потоки с выводом через printf() одновременно работают, из-за чего мы наблюдаем некорректный вывод. Скрытая ошибка должна заключаться в повторении несколькими потоками одного и того же значения в выводе rank в случае области видимости переменной shared(rank). Для поиска скрытой ошибки повторим запуск еще несколько раз, увеличивая значение omp_set_num_threads до количества потоков нашего процессора (24) или больше его. Кроме того, запускать код без изменений бесполезно, для фиксации момента повторений можно использовать sleep() или синхронизацию. Модифицируем код, листнинги 2-3. Запустим варианты кода для поиска скрытой ошибки, рисунки 2-3. Суть скрытой ошибки заключается в том, что при многопоточности значение переменной rank успевает перезаписываться до вывода на экран (гонка данных). Первый способ с использованием sleep() позволяет зафиксировать гонку данных (ее наличие), второй способ позволяет дополнительно зафиксировать момент совпадения записанных значений.

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
#include <windows.h> // Для использования Sleep()
// Golenishchev Artem, KE-220 Task 4
int main() {
   int k;
   // Ввод количества нитей
   printf("Enter number of threads (k): ");
   scanf("%d", &k);
   // Установка количества нитей
   omp_set_num_threads(k);
   int rank;
   // Параллельная область с указанием области видимости
   printf("Rank is shared: \n");
#pragma omp parallel shared(rank)
    {
        rank = omp_get_thread_num(); // Переменная rank общая для всех потоков
        Sleep(100);
                                     // Имитация длительных вычислений (100 миллисекунд)
        printf("I am %d thread.\n", rank);
   return 0;
}
```

Листнинг 2. Код, где мы ловим ошибку с помощью sleep()

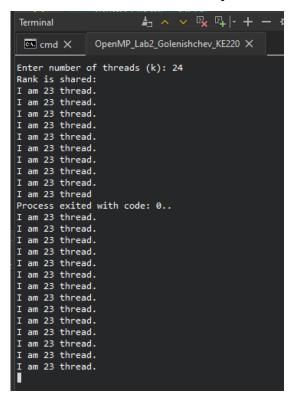


Рисунок 2. Результат выполнения программы с sleep()

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
#include <stdbool.h>
// Golenishchev Artem, KE-220 Task 4
int main() {
    int k;
    // Ввод количества нитей
    printf("Enter number of threads (k): ");
    scanf("%d", &k);
    // Установка количества нитей
    omp_set_num_threads(k);
    int rank;
    bool stop = false;
    // Параллельная область с указанием области видимости
    printf("Rank is shared: \n");
#pragma omp parallel shared(rank, stop)
    {
        for (int i = 0; i < 1000; ++i) { // Ограничение на количество итераций для проверки
            if (stop) continue; // Если ошибка найдена, остальные потоки завершают
выполнение
            rank = omp_get_thread_num();
#pragma omp critical // Синхронизация проверки
                static int previous_rank = -1;
                static bool first_check = true;
                if (!first_check && previous_rank == rank) {
                    printf("Duplicate rank detected: %d. Stopping...\n", rank);
                    stop = true;
                previous_rank = rank;
                first check = false;
            }
            if (!stop) {
                printf("I am %d thread.\n", rank);
            }
        }
    }
    if (!stop) {
        printf("\nNo duplicate ranks detected in shared mode.\n");
    return 0;
}
```

Листнинг 3. Код, где мы ловим ошибку с помощью синхронизации

```
占 🔨 🔍 🛂 🖰 🕇 一 🌣 🗐 Shift+Esc
 Terminal
 cmd X
              OpenMP_Lab2_Golenishchev_KE220 X
Enter number of threads (k): 24
Rank is shared:
I am 0 thread.
I am 10 thread.
I am 9 thread.
I am 12 thread.
I am 15 thread.
I am 14 thread.
I am 3 thread.
I am 17 thread.
I am 16 thread.
I am 2 thread.
I am 18 thread.
I am 23 thread.
I am 7 thread.
I am 19 thread.
I am 21 thread.
Duplicate rank detected: 21. Stopping...
I am 21 thread.
Duplicate rank detected: 6. Stopping...
Process exited with code: 0.uplicate rank detected: 6. Stopping...
```

Рисунок 3. Результат выполнения программы с синхронизацией

Задание 5. Общие и частные переменные в OpenMP: napamemp reduction

Код программы представлен ниже, листнинг 4. Показан результат работы программы, рисунок 4.

```
#include <stdio.h>
#include <omp.h>
// Golenishchev Artem, KE-220 Task 5
int main() {
   int n, k;
   // Ввод числа N и количества нитей k
   printf("Enter an integer N: ");
   scanf("%d", &n);
   printf("Enter an integer number of threads k: ");
   scanf("%d", &k);
   int sum = 0; // Общая сумма
   // Установка количества нитей
   omp_set_num_threads(k);
   printf("Partial sums:\n");
#pragma omp parallel reduction(+:sum)
   {
       // Диапазон чисел для текущей нити
       int start = (n * thread id) / total threads + 1;
       int end = (n * (thread_id + 1)) / total_threads;
       int local_sum = 0; // Частичная сумма для текущей нити
       for (int i = start; i \leftarrow end; ++i) {
           local_sum += i;
       // Добавление локальной суммы в глобальную с использованием reduction
       sum += local sum;
       // Вывод частичной суммы для текущей нити
       printf("[%d]: Sum = %d\n", thread_id, local_sum);
   // Вывод общей суммы
   printf("Result: Sum = %d\n", sum);
   return 0;
}
```

Листнинг 4. Программа вычисления суммы чисел, работающая на к-нитей

```
Terminal

Termin
```

Рисунок 4. Результат выполнения программы расчета суммы чисел

Программа параллельно вычисляет сумму чисел от 1 до NNN, распределяя работу между kkk нитями. Каждый поток обрабатывает свой диапазон чисел, вычисляет частичную сумму и выводит её. Суммы нитей автоматически объединяются в общую сумму с использованием директивы reduction(+:sum), которая безопасно складывает локальные суммы всех потоков в одну общую переменную после завершения параллельной области. Результат работы каждого потока и итоговая сумма выводятся на экран.

Ответы на вопросы к лабораторной работе:

1. Для чего нужны частные переменные? Не противоречит ли их существование реализуемой ОрепМР модели программирования в общей памяти? Приведите содержательный пример частной переменной.

Частные переменные необходимы, чтобы каждому потоку выделять свою локальную копию данных, что предотвращает конфликты и обеспечивает независимость вычислений. Их существование не противоречит модели общей памяти ОрепМР, так как локальные копии переменных размещаются в памяти отдельных потоков.

```
#pragma omp parallel for private(i)
for (i = 0; i < N; ++i) {
    // Каждая нить использует локальную копию переменной i
}</pre>
```

2. Какие новые области видимости появляются в параллельной программе? Как они задаются?

В параллельном программировании shared() хранит данные в сегменте стека главной нити, а private() внутри сегмента стека нити.



3. Продемонстрируйте конфликт обращений к переменной rank в написанной программе? Всегда ли он возникает? Как его предотвратить?

Конфликт возникает, если несколько потоков одновременно читают и записывают одно и то же значение переменной rank. Это приводит к неопределённому поведению. Конфликт не возникнет, если потоки не пересекаются по времени выполнения или используется синхронизация. Предотвращается private(rank).

```
int rank = 0;
#pragma omp parallel
{
    rank += omp_get_thread_num(); // Одновременная запись несколькими
потоками
    printf("Thread %d: rank = %d\n", omp_get_thread_num(), rank);
}
```

4. Как оформляются в программе входные данные, промежуточные переменные и результаты выполнения параллельного региона?

Входные данные: Передаются в параллельную область как shared, чтобы они были доступны всем потокам.

Промежуточные переменные: Обычно объявляются как private, чтобы потоки выполняли независимые вычисления.

Результаты: Объединяются через reduction или синхронизируются с помощью директивы critical.

Пример:

```
#pragma omp parallel reduction(+:sum)
{
   int local_sum = 0;
   for (int i = start; i < end; i++) {
      local_sum += i;
   }
   sum += local_sum; // Частичная сумма добавляется к общей.
}</pre>
```

5. Какие дополнительные действия выполняет директива, если она имеет параметр reduction? Чем инициализируются частные переменные, создаваемые параметром reduction?

Директива reduction автоматически:

- 1. Создаёт частные копии переменной для каждого потока.
- 2. Инициализирует эти переменные в зависимости от операции (например, 0 для +, 1 для *).
- 3. Выполняет объединение частных значений в конце параллельного региона.

Пример:

```
int sum = 0;
#pragma omp parallel for reduction(+:sum)
for (int i = 1; i <= 10; i++) {
    sum += i; // Каждый поток работает с локальной копией sum.
}
// В конце значения объединяются, и sum содержит итоговую сумму.</pre>
```

Выводы:

Изучили основные механизмы управления потоками в OpenMP, такие как использование общих (shared) и частных (private) переменных, распределение задач между потоками, а также предотвращение конфликтов при одновременном доступе к данным. Особое внимание было уделено параметру reduction, который позволяет автоматически создавать локальные копии переменных, выполнять параллельные вычисления корректно объединять результаты. Ha практике было И продемонстрировано, как эффективно распределять вычисления между потоками, минимизировать ошибки доступа к памяти и организовать синхронный сбор результатов для получения корректного результата.