Филиал федерального государственного бюджетного образовательного учреждения высшего образования «Национальный исследовательский университет «МЭИ» в г. Смоленске

Кафедра вычислительной техники

Направление: 09.04.01. «Информатика и вычислительная техника» Профиль: «Программное обеспечение средств вычислительной техники и автоматизированных систем»

> Практическая работа №2 «Отладка простых программ на вычислительном кластере с использованием OpenMP»

> > по курсу:

«Вычислительные системы»

Студент: Старостенков А.А.

Группа: ВМ-22(маг)

Вариант: 19

Преподаватель: Федулов А.С.

Задание

- 1. Отладить, скомпилировать и запустить на ГВК простые тестовые примеры на языке Си с использованием технологии ОрепМР. В качестве базовых примеров использовать примеры из лекции № 3 по технологии ОрепМР по курсу «Вычислительные системы». При выводе результатов для каждой программы предусмотреть вывод своей фамилии и инициалов (в латинице).
 - 1.1. Определить версию ОренМР (пример 1).
- 1.2. Организовать задержку выполнения программы на заданный интервал времени и измерить этот интервал с помощью функций ОрепМР (пример 2). Интервал задержки в секундах выбрать равным номеру по журналу. Отлаженную программу запустить несколько раз (2-3). Убедиться в том, что результат отличается от запуска к запуску. Объяснить причину этого.
- 1.3. Определить максимально возможное число нитей (потоков), заданное по умолчанию (пример 3). Изменить это число с помощью команды **export OMP_NUM_THREADS=n.** В качестве числа потоков n в параллельной области использовать значение «номер по журналу»+4. Вновь запустить пример 3. Оценить результаты.
- 1.4. В примере 4 проверить определение числа нитей в параллельной области тремя способами: с помощью переменной окружения (присвоить значение «номер по журналу»+2), с помощью функции OpenMP (присвоить значение «номер по журналу»+3), с помощью опции директивы pragma omp parallel (присвоить значение «номер по журналу»+4). Оценить результаты выполнения примера 4.
- 1.5. Пример 5 выполнить с числом потоков в параллельной области, равным номеру по журналу+8. Число потоков в параллельной области задать любым способом из рассмотренных в примере 4.
- 1.6. Пример 6 выполнить с числом потоков в параллельной области, равным номеру по журналу+9.

- 1.7. Программу из примера 7 запустить несколько раз. Убедиться в наличии гонок по данным.
- 1.8. Примеры 9 выполнить с числом потоков в параллельной области, равным номеру по журналу+7. Выполнить программу с опцией reduction и без нее. Объяснить полученные результаты.
 - 1.9. Пример 9.1 выполнить без модификаций.
- 1.10. Пример 10 выполнить без модификаций. Определить число итераций цикла, реализованных каждой нитью.

Ход работы

1.1. Определить версию OpenMP (пример 1). Код:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <omp.h>
#include <time.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
    printf("Starostenkov A.A. VM-22 (mag.)\n");

    printf("Example 1.\n");
#ifdef _OPENMP
    printf("OpenMP Version = %d\n", _OPENMP);
#else
    printf("Sequential Version");
#endif
    return 0;
}
```

```
    [starostenkov_aa@mng1 2]$ ./1
    Starostenkov A.A. VM-22 (mag.)
    Example 1.
    OpenMP Version = 201511
    [starostenkov_aa@mng1 2]$
```

Рисунок 1 – Запрос версии

Успешно, на сервере установлен ОрепМР

1.2. Организовать задержку выполнения программы на заданный интервал времени и измерить этот интервал с помощью функций ОрепМР (пример 2). Интервал задержки в секундах выбрать равным номеру по журналу. Отлаженную программу запустить несколько раз (2-3). Убедиться в том, что результат отличается от запуска к запуску. Объяснить причину этого.

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <omp.h>
#include <time.h>

int main(int argc, char *argv[]){
    printf("\n\nExample 2.\n\n");

    double start_time, end_time, tick;
    start_time = omp_get_wtime(); // Начальная отсечка времени sleep(19);//Задержка на 19 секунд
    // sleep(1); // Задержка на 10 секунду
    end_time = omp_get_wtime(); // Конечная отсечка времени tick = omp_get_wtick(); // Точность таймера printf("Time range %e\n", end_time - start_time);
    printf("Accuracy of timer %e\n", tick);

return 0;
}
```

```
• [starostenkov_aa@mng1 2]$ ./2

Example 2.

Time range 1.900010e+01

Accuracy of timer 1.000000e-09

• [starostenkov_aa@mng1 2]$ [
```

Рисунок 2 – Задержки

Вывод: измеренный временной интервал слегка отличается от запуска к запуску. Это может происходить по целому ряду причин:

- 1. Linux является многопользовательской системой с вытесняющей многозадачностью часть процессорного времени уходит на другие задачи.
- 2. Различное время доступа к памяти, в зависимости от загрузки шин и состояния кэшей процессора
- 3. Состояние конвейера процессора время выполнения одних и тех же машинных команд может быть различным.
- 1.3. Определить максимально возможное число нитей (потоков), заданное по умолчанию (пример 3). Изменить это число с помощью команды export OMP_NUM_THREADS=n. В качестве числа потоков n в параллельной области использовать значение «номер по журналу»+4. Вновь запустить пример 3. Оценить результаты.

```
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
#include <omp.h>
#include <time.h>

int main(int argc, char *argv[])
{
    printf("\n\nExample 3.\n\n");
    omp_set_num_threads(23);
    printf("Sequential region 1\n");
#pragma omp parallel
    { // Hayano nap
        int thread_num = omp_get_thread_num();
        printf("Parallel region: Thread %d\n", thread_num);
    } // Конец пар
    printf("Sequential region 2\n");
    return 0;
}
```

```
Example 3.
 Sequential region 1
 Parallel region: Thread 18
 Parallel region: Thread 17
Parallel region: Thread 1
 Parallel region: Thread 10
 Parallel region: Thread 19
 Parallel region: Thread 14
 Parallel region: Thread 3
 Parallel region: Thread 4
 Parallel region: Thread 9
 Parallel region: Thread 2
 Parallel region: Thread 20
 Parallel region: Thread 6
 Parallel region: Thread 5
 Parallel region: Thread 21
 Parallel region: Thread 22
 Parallel region: Thread 11
 Parallel region: Thread 15
 Parallel region: Thread 0
 Parallel region: Thread 8
 Parallel region: Thread 7
 Parallel region: Thread 13
 Parallel region: Thread 12
 Parallel region: Thread 16
 Sequential region 2
○ [starostenkov aa@mng1 2]$ ■
```

Рисунок 3 – Измененная программа

Ограничили количество потоков 23, что и видно на рисунке, вывелось 23 строки.

1.4. В примере 4 проверить определение числа нитей в параллельной области тремя способами: с помощью переменной окружения (присвоить значение «номер по журналу»+2), с помощью функции OpenMP (присвоить значение «номер по журналу»+3), с помощью опции директивы pragma omp parallel (присвоить значение «номер по журналу»+4). Оценить результаты выполнения примера 4.

```
#include <time.h>
void printThreadsProc()
    num_threads = omp_get_max_threads(); // максимально допустимое число нитей
num_proc = omp_get_num_procs(); // число доступных ядер с учетом гипертрейдинга
     printf("\n-----\n");
printf("number of treads %d\n", num_threads); // равно значению OMP_NUM_THREADS
printf("number of proceccors %d\n", num_proc); // равно значению OMP_NUM_THREADS
int main(int argc, char *argv[])
     printf("\n\nExample 4.\n\n");
     printf("Переменная окружения export OMP_NUM_THREADS=21 (19 + 2) из файла .bashrc\n");
    char *env_num_threads = getenv("OMP_NUM_THREADS");
if (env_num_threads != NULL)
         int num_threads_env = atoi(env_num_threads);
         omp_set_num_threads(num_threads_env);
printf("\n");
         printf("\n");
         printf("\n\n!!!!!!!!\nError! Can't get OMP_NUM_THREADS!\n\n");
#pragma omp parallel
          int thread_num = omp_get_thread_num();
         printf("Parallel region 1: Thread #%d\n", thread_num);
     printf("\n$$$$$$$$$$$$$$$\n");
    printf("\n\nЗадаем 22 потока в параллельной области с помощью \phi-ии omp_set_num_threads\n\n");
     omp_set_num_threads(22);
#pragma omp parallel
         int thread_num = omp_get_thread_num();
         printf("Parallel region 2: Thread #%d\n", thread_num);
#pragma omp parallel num_threads(23)
         int thread_num = omp_get_thread_num();
printf("Parallel region 3: Thread #%d\n", thread_num);
```

```
лишber of treads 22 number of treads 22 number of proceccors 32 number of process 32 number of process 32 number of process 32 number of process 32 number of parallel region 2: Thread #10 number of tread #10 number of tread #10 number of tread #11 number of tread #12 number of process 32 number of parallel region 3: Thread #15 number of parallel region 3: Thread #15 number of parallel region 3: Thread #10 number of parallel region 3: Thread #10 number of parallel region 3: Thread #11 number of parallel region 3: Thread #11 number of parallel region 3: Thread #11 number of parallel region 3: Thread #12 number of parallel region 3: Thread #14 number of parallel region 3: Thread #15 number of parallel region 3: Thread #10 number of parallel region 3: Thread #11 number of p
```

Рисунок 5 - Изменение потоков

Программа работает, число потоков изменяется тремя разными способами. Видно, что Опция num_threads() имеет приоритет над функцией omp_set_num_threads(), которая, в свою очередь, приоритетна над переменной окружения OMP NUM THREADS.

1.5. Пример 5 выполнить с числом потоков в параллельной области, равным номеру по журналу+8. Число потоков в параллельной области задать любым способом из рассмотренных в примере 4.

Код

```
Number of tread 17
Number of tread 2
Number of tread 2
Number of tread 2
Number of tread 8
Number of tread 20
Number of tread 9
Number of tread 9
Number of tread 5
Number of tread 5
Number of tread 17
Number of tread 19
Number of tread 13
Number of tread 22
Number of tread 22
Number of tread 25
Number of tread 25
Number of tread 16
Number of tread 16
Number of tread 10
Number of tread 1
Number of tread 11
Number of tread 12
Number of tread 11
Number of tread 14

[starostenkov_aa@mng1 2]$
```

Рисунок 6 – Изменение потоков

Результаты различаются от запуска к запуску. Это происходит от того, что потоки не синхронизированы между собой и в качестве текущего берётся первый попавшийся свободный поток.

Пример 6 выполнить с числом потоков в параллельной области, равным номеру по журналу+9.

```
int main(int argc, char *argv[]){
   printf("\n\nExample 6.\n");
   omp_set_num_threads(28); // 10
   printThreadsProc();
int n = 1;
printf("n in sequential region (begin): %d\n", n);
#pragma omp parallel private(n)
                n = omp_get_thread_num();
printf("Value of n in tread (output): %d\n", n);
```

```
number of proceccors 32
n in sequential region (begin): 1
Value of n in tread (input): 0
Value of n in tread (input): 15
Value of n in tread (input): 0
Value of n in tread (input): 11
Value of n in tread (input): 0
Value of n in tread (input): 0
Value of n in tread (input): 11
Value of n in tread (input): 12
Value of n in tread (input): 13
Value of n in tread (input): 14
Value of n in tread (input): 19
Value of n in tread (input): 18
Value of n in tread (input): 18
Value of n in tread (input): 18
Value of n in tread (input): 0
```

Рисунок 7 - Потоки

1.7. Программу из примера 7 запустить несколько раз. Убедиться в наличии гонок по данным.

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    printf("\n\nExample 7.\n");
    int count = 0;
#pragma omp parallel shared(count)
    {
        count = count + 1;
    }
    printf("Number of treads: %d\n", count);

    printf("\n\n----\nEND.\n----\n");
    return 0;
}
```

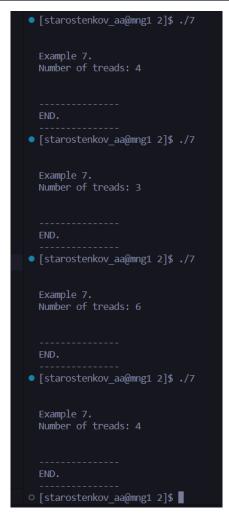


Рисунок 8 – Гонки данных

Наблюдаются гонки данных, выводится в программе то 4, то 5 поток.

1.8. Примеры 9 выполнить с числом потоков в параллельной области, равным номеру по журналу+7. Выполнить программу с опцией reduction и без нее. Объяснить полученные результаты.

Код

```
#include <stdlib.h>
#include <omp.h>

void printThreadsProc()

{
   int num_threads, num_proc;
   num_threads = omp_get_max_threads(); // максимально допустимое число нитей num_proc = omp_get_num_procs(); // число доступных ядер с учетом гипертрейдинга printf("\number of threads %d\n", num_threads); // равно значению OMP_NUM_THREADS printf("number of processors %d\n", num_proc); // равно значению OMP_NUM_THREADS printf("number of processors %d\n", num_proc); // равно значению OMP_NUM_THREADS printf("number of processors %d\n", num_proc); // равно значению OMP_NUM_THREADS printf("number of processors %d\n", num_proc); // равно значению OMP_NUM_THREADS printf("number of processors %d\n", num_proc); // равно значению OMP_NUM_THREADS printf("\n\nExample 9.\n");

int main(int argc, char *argv[]) {
   printf("\n\nExample 9.\n");
   omp_set_num_threads(26);
   printThreadsProc();
   int count = 0;
   #pragma omp parallel reduction(+ : count) {
        count++;
        printf("Value of count: %d\n", count);
        printf("Number of treads: %d\n", count);
        printf("Number of treads: %d\n", count);
        printf("\n\n------\n");
        return 0;
}
```

```
number of threads 26
number of processors 32

Value of count: 1
```

Рисунок 9 - C reduction

```
#include <stdio.h>
#include <stdib.h>
#include <stdlib.h>
#include <omp.h>

void printThreadsProc()
{
    int num_threads, num_proc;
    num_threads = omp_get_max_threads(); // максимально допустимое число нитей num_proc = omp_get_num_procs(); // число доступных ядер с учетом гипертрейдинга

printf("\n-----\n");
printf("number of threads %d\n", num_threads); // равно значению OMP_NUM_THREADS
printf("number of processors %d\n", num_proc); // равно значению OMP_NUM_THREADS
printf("-----\n");
}
int main(int argc, char *argv[])
{
    printf("\n\nExample 9.\n");
    omp_set_num_threads(26);
    printThreadsProc();
    int count = 0;
#pragma omp parallel
//reduction(+ : count)
    {
        count++;
        printf("Value of count: %d\n", count);
    }
    printf("Number of treads: %d\n", count);

    printf("\n\n-----\nEND.\n-----\n");
    return 0;
}
```

```
number of threads 26
number of processors 32

Value of count: 1
Value of count: 14
Value of count: 19
Value of count: 24
Value of count: 8
Value of count: 9
Value of count: 10
Value of count: 10
Value of count: 11
Value of count: 12
Value of count: 13
Value of count: 15
Value of count: 15
Value of count: 15
Value of count: 17
Value of count: 18
Value of count: 2
Value of count: 20
Value of count: 23
Value of count: 23
Value of count: 25
Value of count: 26
Number of treads: 26

END.

□ [starostenkov_aa@mng1 2]$ □
```

Рисунок 10 – Без reduction

При использовании опции reduction произошло корректное суммирование значений переменной count от каждого потока. Без опции reduction программа превратилась в ошибочную и непредсказуемую: переменная count стала глобальной, потоки стали беспорядочно её перезаписывать, в том числе, «вклиниваясь» во время записи этой же переменной другими потоками. Извлечь полезных результатов из такой программы нельзя.

1.9. Пример 9.1 выполнить без модификаций. Код

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    printf("\n\nExample 9.\n");
    omp_set_num_threads(26);
    printThreadsProc();
    int count = 0;
#pragma omp parallel reduction(+ : count)
    {
        count++;
        printf("Value of count: %d\n", count);
    }
    printf("Number of treads: %d\n", count);
    printf("\n\n-----\nEND.\n----\n");
    return 0;
}
```

```
Example 9.
 number of threads 26
 number of processors 32
 Value of count: 1
 Number of treads: 26
  END.
[starostenkov_aa@mng1 2]$
```

Рисунок 11 - Потоки

1.10. Пример 10 выполнить без модификаций. Определить число итераций цикла, реализованных каждой нитью.

Код

```
int main(int argc, char *argv[])
{
    printf("\n\nExample 10.\n");

    int A[20], B[20], C[20], i, n;

    /* Заполнение массивов */
    for (i = 0; i < 20; i++)
    {
        A[i] = i;
        B[i] = i + 1;
        C[i] = 0;
    }
    omp_set_num_threads(5); // 5 потоков

#pragma omp parallel shared(A, B, C) private(i, n)
        { /* Номер текущей нити */
            n = omp_get_thread_num();

#pragma omp for
        for (i = 0; i < 20; i++)
        {
             C[i] = A[i] + B[i];
                  printf("Tread %d number of array element %d\n ", n, i);
        }
    }

    printf("\n\n-----\nEND.\n----\n");
    return 0;
}
```

Рисунок 12 – работы директивы for

Эта программа демонстрирует работу директивы for. 5 потоков суммируют два вектора по 20 элементов. ОрепМР позаботился о том, чтобы равномерно распределить выполнение цикла между потоками. Число 20 делится на 5, так что каждому потоку выпало равное количество выполнений.