# Лабораторная работа №7: Совместное применение OpenMP и MPI

ИКС ИБ Б20-505 Барабанов Андрей

2022

# Содержание

| 1        | Pa                   | очая среда                | 3  |
|----------|----------------------|---------------------------|----|
| <b>2</b> | Описание хода работы |                           |    |
|          | 2.1                  | Описание работы алгоритма | 4  |
|          | 2.2                  | Блок-схема алгоритма      | 5  |
| 3        | Данные               |                           |    |
|          | 3.1                  | Входные данные            | 6  |
|          | 3.2                  | Экспериментальные данные  | 7  |
| 4        | Графики 8            |                           |    |
|          | 4.1                  | Гистограмма               | 8  |
| 5        | Программные коды     |                           |    |
|          | $5.\overline{1}$     | build.sh                  | 9  |
|          | 5.2                  | lab7.c                    | 10 |
|          |                      | plot.py                   |    |
| 6        | Зак                  | лючение                   | 15 |

## 1 Рабочая среда

• Модель процессора: Intel(R) Core(TM) i7-10750H CPU @ 2.60GHz

• Объём оперативной памяти: 16,0 ГБ

• Тип оперативной памяти: DDR4

• Версия операционной системы: ManjaroLinux 22.0.0

• Разрядность операционной системы: х86\_64

• Среда разработки: GCC 12.2.0

• Версия OpenMPI: 4.1.4

• Версия OpenMP: 4.5

```
[barlk@manjaro →]$ free -h
total used free shared buff/cache available
Mem: 15Gi 2,2Gi 11Gi 132Mi 2,2Gi 12Gi
Swap: 0B 0B 0B
```

```
[barik@manjaro ~1$ cat /etc/lsb-release
DISTRIB_ID=ManjaroLinux
DISTRIB_RELEASE=22.0.0
DISTRIB_COBNAME-Sikaris
DISTRIB_CDESCRIFTION="Manjaro Linux"
```

```
[barlk@manjaro #]$ gcc --version
gcc (GCC) 12.2.0
соругіght (C) 2022 Free Software Foundation, Inc.
Это свободно распространяемое программное обеспечение. Условия копирования
приведены в исходных текстах.
Без гарантии каких-либо качеств, включая
коммерческую ценность и применимость для каких-либо целей.
```

```
[bar1kgmanjaro lab5]$ mpirun --version
mpirun (Open MPI) 4.1.4
Report bugs to http://www.open-mpi.org/community/help/
```

```
[barlk@manjaro ~]$ echo | cpp -fopenmp -dM | grep -i open
#define _OPENMP 201511
```

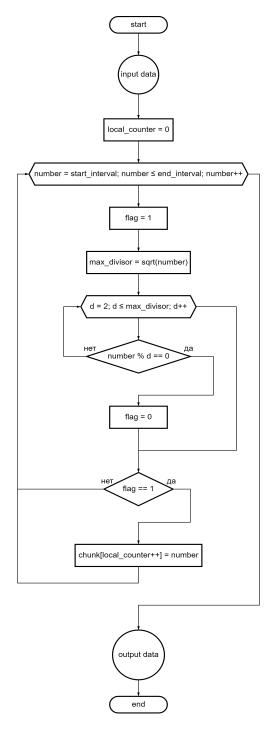
#### 2 Описание хода работы

#### 2.1 Описание работы алгоритма

В данной лабораторной работе необходимо было разработать простейший алгоритм поиска простых чисел из заданного промежутка с помощью применения технологий MPI и OpenMP. Действия алгоритма состоят в следующем:

- 1. Первый этап: с помощью MPI разделяется работа по просмотру заданной области поиска, для этого определяются начальные и конечные числа диапазона для каждого потока, то есть:
  - $\label{eq:constint_start_interval} \begin{array}{l} {\tt const\ int\ start\_interval} = {\tt rank\ *\ length\_range\ /\ size\ +\ start\_range\ /\ size\ +\ start\_range\ -\ 1.} \end{array}$
- 2. Второй этап: для кажого числа из заданного промежутка в кадом потоке MPI с помощью цикла перебираются его потенциальные делители. С помощью технологии OpenMP создаётся несколько процессов в одном потоке:
  - #pragma omp parallel for num\_threads(n) shared(flag, number) default(none).
  - Простое число записывается в массив chunk, определённый для каждого потока.
- 3. Третий этап: собираем все найденные простые числа с кажого потока в корневой поток. Так как каждый массив может иметь разную длину необходимо воспользоваться опцией MPI\_Gatherv(chunk, local\_counter, MPI\_INTEGER, array, counters, offsets, MPI\_INTEGER, 0, MPI\_COMM\_WORLD), а для этого ещё нужно сформировать массивы смещений и количества элементов в каждом потоке offsets и counters.

### 2.2 Блок-схема алгоритма



## 3 Данные

### 3.1 Входные данные

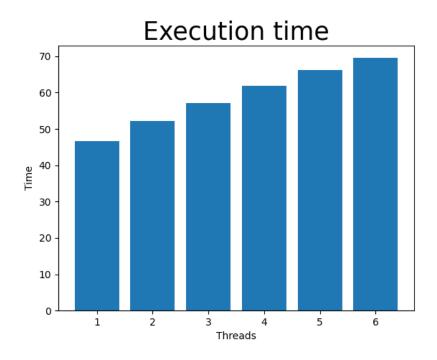
- 1. Число процессов МРІ: 6
- 2. Число потоков OpenMP: 2
- 3. Размер рабочей области: [100000000, 300000000]
- 4. Принцип её разделения: заданный промежуток разбивается на количество потоков в порядке возрастания.

### 3.2 Экспериментальные данные

- 1. Время работы последовательного алгоритма: 322.704087 с.
- 2. Время работа параллельного алгоритма: 67.646763 с.
- 3. Ускорение параллельного алгоритма: 4,770429
- 4. Эффективность параллельного алгоритма: 0,795072

# 4 Графики

## 4.1 Гистограмма



## 5 Программные коды

#### 5.1 build.sh

```
#!/usr/bin/zsh

N_START=1000000000
N_END=300000000
THREADS_NUMBER=6
PROCESSORS_NUMBER=12

echo "Compiling..."
mpicc -o prog7 -lm src/lab7.c

echo "Working..."
mpirun -nq $THREADS_NUMBER ./prog7 $N_START $N_END $THREADS_NUMBER $PROCESSORS_NUMBER sprocessors_Number sprocessors_Num
```

#### 5.2 lab7.c

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <math.h>
#include <mpi.h>
#include <omp.h>
int main(int argc, char **argv) {
    MPI_Init(&argc, &argv);
    // Initialization of thread rank and number of threads.
    int rank, size;
    MPI Comm rank (MPI COMM WORLD, &rank);
    MPI Comm size (MPI COMM WORLD, &size);
    // Checking number of threads for MPI.
    int threads number = atoi(argv[3]);
       if (!rank)
        if (threads number != size) {
            fprintf(stderr, "Error! \_Invalid \_number \_of \_threads. \n");
            MPI Abort (MPI COMM WORLD, MPI ERR OTHER);
        }
    // Checking
                  ondition
                            between number of threads and number of processes.
    int processors number = atoi(argv[4]);
    if (!rank)
        if (!(processors number > threads number)) {
            fprintf(stderr, "Error!_Invalid_number_of_processors.\n");
            MPI Abort (MPI COMM WORLD, MPI ERR OTHER);
        }
    // Initialization number of processes for OpenMP.
    int n = processors_number / threads_number;
    // Initialization starting and ending indexes for each thread.
    int start range = atoi(argv[1]);
    int end range = atoi(argv[2]);
    int length range = end range - start range;
    const int start_interval = rank * length_range / size + start_range;
    const int end_interval = (rank + 1) * length_range / size + start_range - 1;
    // Allocation of memory for timing.
    double *timing;
```

```
if (!rank) {
        timing = (double *) malloc(size * sizeof(double));
        if (!timing) {
            fprintf(stderr, "Error! Failed to allocate memory. \n");
            MPI Abort (MPI COMM WORLD, MPI ERR NO MEM);
        }
    }
    // Allocation of memory for array.
    int *array;
    if (!rank) {
        array = (int *) malloc(length range * sizeof(int));
        if (!array) {
            fprintf(stderr, "Error! Failed to allocate memory. \n");
            MPI Abort (MPI COMM WORLD, MPI ERR NO MEM);
        }
    }
    // Allocation of memory for chunk of array.
    int *chunk = (int *) malloc(length range * sizeof(int));
    if (!chunk) {
        fprintf(stderr, "Error! Failed to allocate memory. \n");
        MPI Abort (MPI COMM WORLD, MPI ERR NO MEM);
    }
    // Start of timing for each thread.
    double start time = MPI Wtime();
    int flag;
    int counter = 0;
    int local counter = 0;
    // Finding prime numbers in chunk of array.
#pragma omp parallel for num_threads(n) shared(flag, number) default(none)
    for (int number = start interval; number <= end_interval; number++) {</pre>
        flag = 1;
        int max divisor = sqrt(number);
        for (int d = 2; d \le max divisor; d++)
            if (number \% d = 0) {
                 flag = 0;
                break;
        if (flag) {
```

```
chunk[local_counter] = number;
        local counter++;
    }
}
// End of timing for each thread.
double end time = MPI Wtime();
double period = end time - start time;
// Collecting all periods for each thread into single array - timing.
MPI_Gather(&period, 1, MPI_DOUBLE, timing, 1, MPI_DOUBLE, 0, MPI_COMM_WORLD)
// Allocation of memory for counters.
int *counters = (int *) malloc(size * sizeof(int));
if (!counters) {
    fprintf(stderr, "Error!_Failed_to_allocate_memory.\n");
    MPI_Abort (MPI_COMM_WORLD, MPI_ERR_NO_MEM);
}
// Collecting all local counters into single array - counters.
MPI Gather(&local counter, 1, MPI INTEGER, counters, 1, MPI INTEGER, 0, MPI C
// Sending counters to each thread.
MPI_Bcast(counters, size, MPI_INTEGER, 0, MPI_COMM_WORLD);
// Allocation of memory for offsets.
int *offsets = (int *) malloc(size * sizeof(int));
if (!offsets) {
    fprintf(stderr, "Error! Failed to allocate memory. \n");
    MPI_Abort (MPI_COMM_WORLD, MPI_ERR_NO_MEM);
}
// Initialization offsets for each chunk.
int tmp = 0;
for (int i = 0; i < size; i++) {
    offsets[i] = tmp;
    tmp += counters[i];
}
// Initialization of total number of prime numbers.
MPI_Reduce(&local_counter, &counter, 1, MPI_INTEGER, MPI_SUM, 0, MPI_COMM_WC
// Collecting all chunks of array into single array.
MPI Gatherv(chunk, local counter, MPI INTEGER, array, counters, offsets, MPI
// Output of result.
```

```
if (!rank) {
        printf("Range_of_numbers:_[%d;_%d).\n", start range, end range);
        printf("Found_prime_numbers:_");
        for (int i = 0; i < counter; i++)
            printf("%d_", array[i]);
        printf("\n");
        FILE *fd = fopen("timing.txt", "w");
        fprintf(fd, "%d\n", size);
        for (int i = 0; i < size; i++)
            fprintf(fd, "%lf_", timing[i]);
    }
    // Free memory.
    free (chunk);
    free (counters);
    free (offsets);
    if (!rank) {
        free(timing);
        free (array);
    }
    // Termination MPI.
    MPI Finalize();
    return 0;
}
```

#### 5.3 plot.py

```
def read_file(filename):
    with open(filename) as file:
        threads = [x + 1 for x in range(int(file.readline()))]
        times = [float(x) for x in file.read().split()]
    return threads, times

def draw_plots(threads, times):
    plt.title('Execution_time', fontsize=25)
    plt.xlabel('Threads')
    plt.ylabel('Time')
    plt.bar(threads, times)
    plt.savefig('images/histogram/histogram.png')
    plt.close()

if __name__ == '__main__':
    data = read_file('timing.txt')
    draw_plots(data[0], data[1])
```

### 6 Заключение

В результате проделанной работы мы получили, что при помощи сочетания MPI и OpenMP можно также получить эффективные параллельные программы. Однако, результаты работы данного алгоритма можно улучшить, если изменить принцип разделения рабочей области для каждого потока. Последние потоки всегда будут работать медленнее чем первые, потому что они имеют боллее большие числа, значит, потенциальных делителей у них больше и время работы возрастатет. Чтобы избежать этого необходимо добавлять каждый п-ый элемент в определённый поток, где п - количество потоков.