Лабораторная работа №6

"Коллективные операции в *MPI*"

Выполнил студент группы Б20-505 Сорочан Илья

1 Рабочая среда

Технические характеристики:

CPU: 6-core AMD Ryzen 5 4500U Kernel: 5.15.85-1-MANJARO x86_64

Mem: 7303.9 MiB

Используется:

Компилятор: *GCC 12.2.0*

OpenMP: 4.5 MPI: 4.1.4

2 Реализация сортировки Шелла с использованием MPI

2.1 Параллелизация алгоритма

Цикл по различным d будет выполнятся в главном процессе. При этом на каждой своей итерации он будет рассылать фрагменты массива другим потокам. Есть два способа делать это:

- Брать последовательные фрагменты массива;
- Брать d-е элементы относительно i.

2.2 Последовательные фрагменты

Суть данного способа – разделить массив на (почти) равные части между процессами и произвести сортировку на каждом. У данного способа есть 2 существенные проблемы:

- 1. Размер массива может ровно не делиться на количество процессов;
- 2. Фрагменты массива при получении главным потоком нужно дополнительно отсортировать. Простейшая сортировка слиянием.

Первая проблема нивелируется тем, что если число процессов невелико, то оставшиеся элементы можно отдать одному из них не потеряв сильно в производительности.

Вторая проблема гораздо существеннее. После параллельной сортировки сами фрагменты отсортированы, но не относительно друг-друга. В качестве решения можно произвести сортировку слиянием.

Её тоже можно сделать параллельно, но я затрудняюсь это реализовать.

2.3 *d*-е элементы

С помощью векторного типа MPI можно передавать d-е элементы. Тогда сортировка в подпроцессах превращается в обычную сортировку слиянием.

Однако этот подход так же не лишен проблем:

- \bullet Количество и длинна под-векторов, на которые необходимо разбивать меняется каждую итерацию внешнего цикла по d из-за чего произвести равномерное распределение сложнее;
- Если одному процессу передается несколько под-векторов, то не ясно в каком порядке он их вернет.

Вторую проблему можно решить путем задания определенного порядка отправления и возврата.

Первая проблема даже при хорошем распределении останется проблемой. К тому же пересылка большого объема данных звучит не очень хорошо.

2.4 Выбранный алгоритм

Учитывая вышеописанные минусы различных подходов я решил остановится на первом метоле

По своей сути второй метод совершает больше пересылок, когда как первый не использует все процессы в конце.

2.5 Исходный код

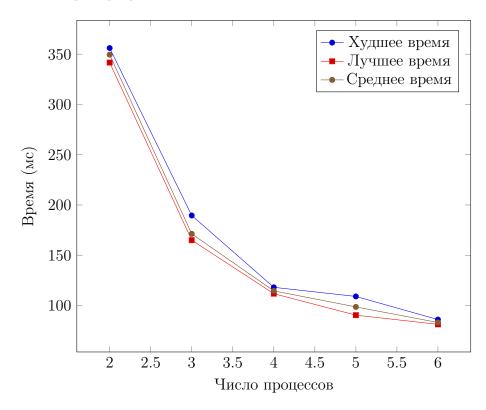
Полный исходный код предоставлен в приложении А.

3 Экспериментальные данные

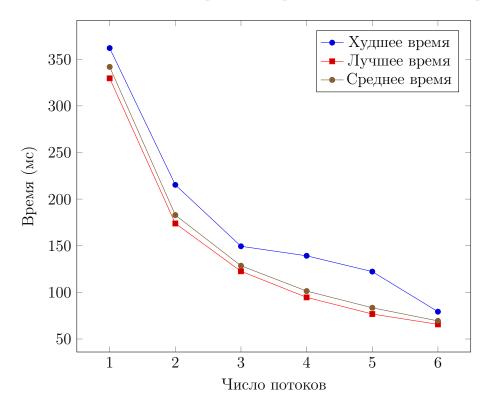
В программах использовалось до 6 потоков/процессов и 10 запусков на поток/процесс.

3.1 Результаты выполнения

Рассмотрим результаты выполнения *MPI*:

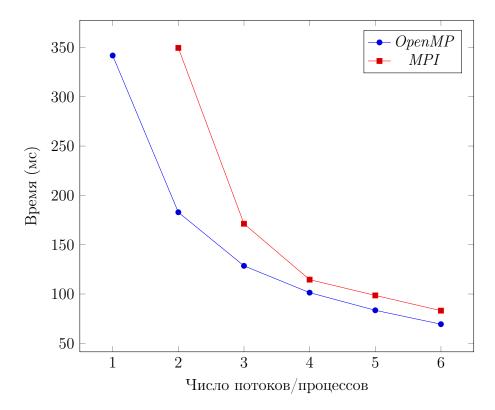


Так же для чистоты эксперимента я решил обновить данные первой лабораторной работы:



В отличии от предыдущей лабораторной положительные тенденции заметны не только у

OpenMP:



При 6-ти потоках их производительность в данной задаче можно считать одинаковой. Однако разработка программы на MPI заняла гораздо больше времени и ресурсов.

4 Заключение

В данной работе была реализована сортировка Шелла при помощи технологии *MPI*. Проведено сравнение с обновленными результатами *OpenMP*. Оформлен отчет.

В ходе работы было выяснено, что применение MPI в данной задаче оправдано. Впрочем из-за сложности данной технологии я все же предпочел бы OpenMP.

Приложение А

Использованные программные коды

Для проверки версии *OpenMP* использовался следующий код: // Print openmp version #include <stdio.h> #if OPENMP = 200505#define _OPENMP_VERSION "2.5" #elif OPENMP = 200805 #define _OPENMP_VERSION " 3.0" #elif OPENMP == 201107 #define _OPENMP_VERSION "3.1" #elif OPENMP == 201307 #define OPENMP VERSION "4.0" #elif OPENMP == 201511 #define OPENMP VERSION "4.5" #elif OPENMP == 201811 #define OPENMP VERSION "5.0" #elif OPENMP = 202011 #define _OPENMP_VERSION "5.1" #else #define OPENMP VERSION "unknown" #endif int main(int argc, char** argv) { printf("OpenMP_Version: _%s\n", _OPENMP_VERSION); return 0; } Для измерения времени исполнения программы с использованием *OpenMP* использовался следующий код(выводит csv в стандартный вывод): #include <stdio.h> #include <std16.h> #include <std1ib.h> #include <omp.h> #define RUNS PER THREAD 10 $\begin{array}{ll} \textbf{const} & \textbf{int} & N = 1000000;\\ \textbf{const} & \textbf{int} & \text{MAX_THREADS} = 6; \end{array}$ const int SEED[RUNS_PER_THREAD] = { 788159773, 2052308573, 1377030627 676203154. 299802456, 1767965774, 1686836254 1335355396, }; void randArr(int *array, int size) {
 for (int i = 0; i < size; ++i)
 array[i] = rand();</pre>

#pragma omp for

Для измерения времени исполнения программы с использованием MPI использовался следующий код(выводит csv в стандартный вывод):

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <limits.h>
#include <mpi.h>
const int N = 1000000;
#define RUNS_PER_PROC 10
const int SEED[RUNS_PER_PROC] = {
       788159773,
       2052308573,
        1377030627
        1699618045
        676203154,
        299802456.
        1767965774
        1838448927
        1335355396.
};
int main(int argc, char** argv) {
    // Init MPI
    int size, rank;
    MPI_Init(&argc, &argv);
    MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
        MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
}
       if (argc != 2) {
    if (!rank)
        printf("Usage: _%s _ [seed_id] \ n", argv [0]);
    return MPI_Finalize();
       int seed = atoi(argv[1]);
            ((seed == 0 && argv [1][0] != '0') || seed < 0 || seed > RUNS PER PROC) {
              if (!rank)
    puts("Incorrect_seed_id");
return MPI_Finalize();
       }
       int *array;
if (!rank) {
    array = 1
              !!rank) {
array = malloc(N * sizeof(int));
srand(SEED[seed]);
for (int i = 0; i < N; ++i)
    array[i] = rand();</pre>
       }
```

```
// local proc slice
      int *slice;
if (rank) {
    slice = malloc(length * sizeof(int));
      double start;
      if (!rank)
start = MPI_Wtime();
          parallel shell sort
     // collect array
for (int p = 0; p < WORKERS - 1; ++p)
    MPI_Recv(array + length * p, length, MPI_INTEGER, p + 1, 0, MPI_COMM_WORLD, &s);
MPI_Recv(array + pad, N - pad, MPI_INTEGER, WORKERS, 0, MPI_COMM_WORLD, &s);</pre>
      } else {
    // recv array
    MPI_Recv(slice, length, MPI_INTEGER, 0, 0, MPI_COMM_WORLD, &s);
            for (int d = length / 2; d > 0; d /= 2)
    for (int i = d; i < length; ++i)
        for (int j = i - d; j >= 0 && slice[j] > slice[j + d]; j -= d) {
            int temp = slice[j];
            slice[j] = slice[j + d];
            slice[j] + d];
                        }
            // send array MPI_Send(slice , length , MPI_INTEGER, 0 , 0 , MPI_COMM_WORLD);
      }
         merge
      // merge
if (!rank) {
    int *idx = (int *)malloc(WORKERS * sizeof(int));
    for (int i = 0; i < WORKERS; ++i) idx[i] = 0;</pre>
            int *tmp = array;
            array = (int *) malloc(N * sizeof(int));
            int val = tmp[idx[p] + length * p];
if (val < min) {</pre>
                              min = val;
pid = p;
                        }
                  }
                  // search last worker
if (idx[WORKERS - 1] < length) {
    int val = tmp[idx[WORKERS - 1] + length * (WORKERS - 1)];
    if (val < min) {
        min = val;
    }
                              pid = WORKERS - 1;
                        }
                  }
                  double end = MPI_Wtime();
printf("%.3f", (end - start) * 1000);
// for (int i = 0; i < N; ++i)
// printf("%d ", array[i]);
// puts("");</pre>
      }
            return MPI_Finalize();
      А так же для этой цели использовался скрипт:
import os, sys, subprocess
MAX PROCS = 6
\overline{RUNS\_PER\_PROC} \, = \, 10
      run (procs, Tun_ta).

proc = subprocess.run(["mpirun", "-c", str(procs), "-mca",\
"opal_warn_on_missing_libcuda", "0", "main", str(run_id)], capture_output=True, text=True)

return float(proc.stdout)
os.system("mpicc_mpi main.c_-o_main")
print("Threads, Worst_(ms), Best_(ms), Avg_(ms)")
for procs in range(1, MAX PROCS):
```

}

```
sum = 0
worst = 0
best = 100000
for run_id in range(RUNS_PER_PROC):
    time = run(procs + 1, run_id)
    if time > worst:
        worst = time
    if time < best:
        best = time
    sum += time

print(procs + 1, worst, best, "{:.3 f}".format(sum / RUNS_PER_PROC), sep=',')</pre>
```

Приложение Б

Таблицы с практическими результатами

OpenMP:

Threads	Worst (ms)	Best (ms)	Avg (ms)
1	361.97	329.58	341.79
2	215.3	173.91	182.88
3	149.45	122.65	128.56
4	139.22	94.68	101.41
5	122.29	76.81	83.51
6	79.31	65.7	69.43

MPI:

Threads	Worst (ms)	Best (ms)	Avg (ms)
2	356.08	341.62	349.52
3	189.54	165	171.24
4	118.09	111.76	114.59
5	109.02	90.4	98.6
6	86.03	81.27	83.13