Министерство науки и высшего образования Российской Федерации

Федеральное государственное автономное образовательное учреждение высшего образования Национальный исследовательский Нижегородский государственный университет им. Н.И. Лобачевского

Институт информационных технологий, математики и механики

# Отчет по лабораторной работе «Сортировка Шелла с простым слиянием»

#### Выполнила:

студентка группы 381808-1 Бурмистрова Е.О.

Нижний Новгород 2020

## Содержание

Зведение	3
Постановка задачи	. 4
Метод решения	. 5
Схема распараллеливания	. 6
Описание программной реализации	. 7
Подтверждение корректности	8
Результаты экспериментов	9
Заключение	10
Список питературы	11
Триложение	12

#### Введение

На данный момент существует множество различных алгоритмов сортировки. Подобное разнообразие объясняется вариативностью задач и условий их выполнения. Сортировки, имеющие сложность  $N^2$  хорошо справляются с небольшими наборами данных (и, к тому же, обычно не требуют использования дополнительной памяти), а сортировки со сложностью исполнения N(logN) подойдут для больших объемов.

Сортировка Шелла - одна из самых простых в понимании и реализации среди быстрых сортировок. Эта сортировка используется в ядре Linux, и в, как минимум, в одной библиотеке С её код используется для стандартной функции qsort().

Обычно сортировка Шелла часто даже быстрее теоретически более быстрых по порядку методов и начинает чуть уступать им лишь, при обработке довольно больших массивов (порядка 10-в миллионов элементов). Этой сортировке совершенно не нужна дополнительная память и она стабильно ведёт себя для самых разных вариантов заполнения данных, выгодно отличаясь этим от быстрых сортировок.

## Постановка задачи

В данной лабораторной работе было необходимо

- реализовать параллельный метод сортировки Шелла на языке C++ с использованием библиотеки MPI.
- реализовать последовательный алгоритм сортировки Шелла
- сравнить эффективность алгоритмов

#### Метод решения

Сортировка Шелла представляет собой усовершенствованный алгоритм сортировки вставками. Идея метода Шелла состоит в сравнениях и перестановках элементов, расположенных не только рядом, но и на определённом расстоянии друг от друга в сортируемом массиве. Процесс сортировки включает несколько этапов, на каждом из которых производится последовательная сортировка вставками нескольких подсписков элементов, выделяемых в исходном массиве. Например, если в подсписок входит каждый k-й элемент, то получаем k таких подсписков (величина k называется шагом сортировки). Этим достигается частичная упорядоченность элементов массива, что повышает эффективность алгоритма сортировки вставками. Затем величина k уменьшается и процедура повторяется. Окончательный результат получают при k=1. Также необходимо учитывать, что количество подмассивов может быть больше используемого количества процессов. Для того, чтобы в данной ситуации обработать все объекты, необходимо обернуть циклы прохода по массиву циклом, контролирующим число выделяемых процессов.

Для получения отсортированных данных (за исключением 0 процесса, т.к.,его элементы не отправлялись в другой процесс для сортировки) реализуется отдельный цикл, в котором полученные из процессов данные размещаются в исходном векторе в искомом порядке.

#### Схема распараллеливания

На начальном этапе имеем некоторый массив (созданный вручную или сгенерированный), который хранится в 0 процессе.

Если общее количество процессов больше 1 и размер исходного массива больше 1, начинаем процесс параллельной сортировки Шелла, а именно:

- 1. Выбираем начальный шаг (в данном случае он кратен 2ум)
- 2. Заводим внешний цикл while, который будет работать до тех пор, пока шаг нашей сортировки не станет == 0.
- 3. Внутри цикла while заведём цикл do{} while для корректного разбиения проходов по процессам.
- 4. Теперь с текущим шагом проходим по массиву несколько раз и каждый из наборов отправляем в отдельный процесс
- 5. В каждом из процессов сортируем данные и отправляем их обратно в 0 процесс для размещения элементов.

На конкретном примере это выглядит так:

Этап		Элементы массива					
(число потоков)	6	9	8	4	3	1	2
Этап 1 (4 потока)	6				3		
		9				1	
			8				2
				4			
Результат	3	1	2	4	6	9	8
Этап 2 (2 потока)	3		2		6		8
		1		4		9	Г
Результат	2	1	3	4	6	9	8
Этап 3 (1 поток)	2	1	3	4	6	9	8
Результат	1	2	3	4	6	8	9

#### Описание программной реализации

В данной работе реализованы 4 метода:

std::vector<int> gen\_input(int sz) {} - для генерации вектора заданной длины, состоящего из рандомных значений.

std::vector<int> Sequential\_Shell(std::vector<int> vec) {} - для последовательного исполнения алгоритма Шелла над вектором данных заданной длины.

std::vector<int> Sequential\_sort(std::vector<int> vect) {} - для последовательного выполнения сортировки Вставками над вектором данных заданной длины.

std::vector<int> Parallel\_sort(std::vector<int> vect) {} - для параллельного исполнения метода Шелла над вектором заданной длины.

А также 5 тестов:

TEST(Parallel\_sort, sort\_random\_vect) {} - для проверки правильности сортировки вектора

### Подтверждение корректности

Для подтверждения корректности работы были созданы 5 тестов.

```
TEST(Parallel_sort, sort_random_vect) {}
```

TEST(Parallel\_sort, compare\_time\_sort) {}

TEST(Parallel\_sort, compare\_time\_seq\_shell\_w\_seq\_ins) {}

TEST(Parallel\_sort, sort\_one\_elem) {}

TEST(Parallel\_sort, return\_empty\_vect) {}

Именно с их помощью процесс отладки становится нативным и менее затратным по времени.

## Результаты экспериментов

Эксперименты проводились на ПК с следующей конфигурацией:

• Операционная система: Windows 10

• Процессор: Intel(R) Core<sup>тм</sup> i3 M 380 CPU @ 2.53 GHz

• ОЗУ 6 гб

• Версия Visual Studio: 2017

Количество элементов: 1000000

Таблица" Результаты экспериментов"

	Последовательно	Параллельно
1 процесс	2.94784 сек.	2.438 сек.
2 процесса	2.574 сек.	1.987 сек.
4 процесса	1.78495 сек.	1.766 сек.

По данным экспериментам можно проследить прямую зависимость роста производительности от увеличения числа процессов или/ и выбора параллельного метода вместо последовательного.

## Заключение

Реализованные алгоритмы Шелла позволяют оценить разность в производительности для данных подходов, а также изучить конкретные примеры их реализаций.

## Список литературы

https://habr.com/ru/post/467473/

https://www.mpich.org/static/docs/v3.2/www3/

## Приложение

```
shell_sort.h
```

```
// Copyright 2020 Ekaterina Burmistrova
#ifndef MODULES_TASK_3_BOURMISTROVA_E_SHELL_SORT_SHELL_SORT_H_
#define MODULES TASK 3 BOURMISTROVA E SHELL SORT SHELL SORT H
#include <vector>
std::vector<int> gen input(int sz);
std::vector<int> Sequential Shell(std::vector<int> vec);
std::vector<int>Sequential sort(std::vector<int> vec);
std::vector<int> Parallel sort(std::vector<int> vect);
#endif // MODULES TASK 3 BOURMISTROVA E SHELL SORT SHELL SORT H
shell sort.cpp
// Copyright 2020 Ekaterina Burmistrova
#include <mpi.h>
#include <math.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <utility>
#include <vector>
```

```
#include <random>
#include <string>
#include <algorithm>
#include <cstdlib>
#include <ctime>
#include <cmath>
#include <iostream>
#include "../../modules/task 3/bourmistrova e shell sort/shell sort.h"
std::vector<int> gen input(int sz) {
       std::mt19937 gener;
       gener.seed(static cast<unsigned int>(time(0)));
       std::vector<int> vect(sz);
       for (int i = 0; i < sz; i++) {
       vect[i] = gener() \% 1000;
       }
       return vect;
}
std::vector<int> Sequential Shell(std::vector<int> vec) {
       std::vector<int> tmp(vec.size());
       int length = vec.size();
       int h = length/2;
       while (h > 0) {
       for (int i = h; i < length; i++) {
       for (int j = i; j > 0 && j - h >= 0; j -= h) {
```

```
if(vec[j] < vec[j - h])
                                 std::swap(vec[j], vec[j - h]);
        }
        h = h / 2; // decreasing h
        copy(vec.begin(), vec.end(), tmp.begin());
        return tmp;
}
std::vector<int> Sequential_sort(std::vector<int> vect) {
        std::vector<int> tmp(vect.size());
        int size = vect.size();
        int k;
        for (int i = 1; i < size; i++) {
        k = 1;
        while ((i - k \ge 0) \&\& (vect[i - k + 1] < vect[i - k])) {
        int n = \text{vect}[i - k + 1];
        vect[i - k + 1] = vect[i - k];
        vect[i - k] = n;
        k++;
```

```
copy(vect.begin(), vect.end(), tmp.begin());
       return tmp;
}
std::vector<int> Parallel_sort(std::vector<int> vect) {
       int mynode;
       int totnodes;
       std::vector<int> local vect; // local vector
       std::vector<int> tmp;
       int vect_size = vect.size();
       int tmp size count = vect.size(); // is used for count preparation and also repres
number of go-throgths
       MPI Comm size(MPI COMM WORLD, &totnodes);
       MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &mynode);
       if (vect size \leq 1) {
       if (mynode == 0) {
       tmp = Sequential_sort(vect);
       return tmp;
       }
       if (mynode == 0) {
       if (totnodes == 1) {
       tmp = Sequential_Shell(vect);
```

```
std::cout << "Totnodes == 1" << std::endl;
return tmp;
int lvect_size; // local vector size
int count; // number of used processes for do{} while loop
int tag = 0; // tag for send/recv operations
int counter = 0;
int countProc = 0;
while (tmp size count > 0) {
tmp_size_count = tmp_size_count / 2;
countProc = tmp_size_count % totnodes;
if (tmp_size_count < totnodes) {</pre>
count = tmp_size_count;
} else {
count = totnodes;
tag = 0;
counter = 0;
lvect_size = vect_size / tmp_size_count;
int rest = vect size % tmp size count;
do {
if (counter + countProc == tmp size count)
```

```
count = countProc;
       for (int proc = 0; proc < count; proc++) {
               if (mynode == 0) {
               local vect.clear();
               for (int i = 0; i < \text{vect size}; i+= \text{tmp size count}) {
               local vect.push back(vect[proc + counter + i]);
               }
               if (proc == 0) {
               local vect = Sequential sort(local vect);
               lvect size = local vect.size();
               for (int i = 0; i < lvect size; i++) {
                      vect[counter + tmp size count * i] = local vect[i];
               }
               } else {
               MPI Send(&local vect[0], local vect.size(), MPI INT, proc, tag,
MPI COMM WORLD);
               }
               } else {
               if (mynode == proc) {
               MPI Status status;
               local vect.resize(lvect size + rest);
               MPI Recv(&local vect[0], count, MPI INT, 0, tag, MPI COMM WORLD,
&status);
               std::cout << "In process " << mynode;
               local_vect.resize(count);
               local vect = Sequential sort(local vect);
```

```
MPI_Send(&local_vect[0], local_vect.size(), MPI_INT, 0, proc + tag,
MPI_COMM_WORLD);
              }
       }
       counter += totnodes;
       tag++;
       } while (counter < tmp size count);</pre>
       if (tmp size count < totnodes) {
       count = tmp_size_count;
       } else {
       count = totnodes;
       }
       counter = 0;
       tag = 0;
       if (mynode == 0) {
       do {
              if (counter + countProc == tmp size count)
              count = countProc;
              for (int proc = 1; proc < count; proc++) {
              MPI_Status status;
              local_vect.resize(lvect_size);
              MPI_Recv(&local_vect[0], lvect_size, MPI_INT, proc,
```

```
proc + tag, MPI_COMM_WORLD, &status);
              for (int i = 0; i < lvect_size; i++) {
              vect[proc + tmp_size_count * i + counter] = local_vect[i];
              }
              counter = counter + totnodes;
              tag++;
       } while (counter < tmp size count);
       }
       if (lvect_size == vect_size)
       tmp_size_count = 0;
       }
       tmp = vect;
       return tmp;
}
main.cpp
// Copyright 2020 Ekaterina Burmistrova
#include <gtest-mpi-listener.hpp>
#include <gtest/gtest.h>
#include <math.h>
#include <algorithm>
#include <vector>
#include "./shell sort.h"
```

```
TEST(Parallel sort, sort random vect) {
       int mynode;
       MPI Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &mynode);
       std::vector<int> vect;
       std::vector<int> res;
       if (mynode == 0) {
       vect = \{ 7, 11, -45, 0, 23, 44, -100 \};
      res = \{-100, -45, 0, 7, 11, 23, 44\};
       double MPISortedS = MPI Wtime();
       std::vector<int> test vec = Parallel sort(vect);
       double MPISortedE = MPI_Wtime();
       if (mynode == 0) {
       std::cout << std::fixed << std::setprecision(8) << "MPI Sort Time :
       << MPISortedE - MPISortedS << std::endl;
       ASSERT_EQ(test_vec, res);
}
TEST(Parallel_sort, compare_time_sort) {
       int mynode;
       MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &mynode);
       std::vector<int> vect;
       std::vector<int> vect2;
```

```
if (mynode == 0) {
       vect = gen_input(5);
       vect2.resize(vect.size());
       copy(vect.begin(), vect.end(), vect2.begin());
       }
       double MPISortedS = MPI Wtime();
       std::vector<int> test vec = Parallel sort(vect);
       double MPISortedE = MPI Wtime();
       if (mynode == 0) {
       double SortedS = MPI Wtime();
       vect2 = Sequential Shell(vect2);
       double SortedE = MPI Wtime();
       std::cout << std::fixed << std::setprecision(8) << "MPI Sort Time :
       << MPISortedE - MPISortedS << std::endl;
       std::cout << std::fixed << std::setprecision(8) << "Mine :
       << SortedE - SortedS << std::endl;
       ASSERT_EQ(test_vec, vect2);
}
TEST(Parallel sort, compare time seq shell w seq ins) {
       int mynode;
       MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &mynode);
       std::vector<int> vect;
       std::vector<int> tmp;
```

```
std::vector<int> vect2;
       if (mynode == 0) {
       vect = \{ 10, 6, 17, -2, -2 \};
       vect2 = vect;
       if (mynode == 0) {
       double ShellS = MPI_Wtime();
       tmp = Sequential Shell(vect);
       double ShellE = MPI_Wtime();
       double InsS = MPI Wtime();
       vect2 = Sequential_sort(vect2);
       double InsE = MPI Wtime();
       std::cout << std::fixed << std::setprecision(8) << "Shell Sort Time :
       << ShellE - ShellS << std::endl;
       std::cout << std::fixed << std::setprecision(8) << "Insertions Sort Time : "
       << InsE - InsS << std::endl;
       ASSERT_EQ(tmp, vect2);
}
TEST(Parallel_sort, sort_one_elem) {
       int mynode;
       MPI Comm rank(MPI COMM WORLD, &mynode);
       std::vector<int> vect;
       std::vector<int> res;
```

```
if (mynode == 0) {
       vect = \{ -3 \};
       res = \{ -3 \};
       }
       std::vector<int> test_vec = Parallel_sort(vect);
       if (mynode == 0) {
       ASSERT EQ(test vec, res);
       }
}
TEST(Parallel sort, return empty vect) {
       int mynode;
       MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &mynode);
       std::vector<int> vect;
       std::vector<int> res;
       if (mynode == 0) {
       std::vector<int> vect = { };
       std::vector<int> res = { };
       }
       std::vector<int> test_vec = Parallel_sort(vect);
       if (mynode == 0) {
       ASSERT_EQ(test_vec, res);
       }
}
```

```
int main(int argc, char **argv) {
    ::testing::InitGoogleTest(&argc, argv);
    MPI_Init(&argc, &argv);

    ::testing::AddGlobalTestEnvironment(new GTestMPIListener::MPIEnvironment);
    ::testing::TestEventListeners& listeners =
    ::testing::UnitTest::GetInstance()->listeners();

listeners.Release(listeners.default_result_printer());
listeners.Release(listeners.default_xml_generator());

listeners.Append(new GTestMPIListener::MPIMinimalistPrinter);

return RUN_ALL_TESTS();
}
```