

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации
Федеральное государственное автономное образовательное учреждение
высшего образования

**"Национальный исследовательский Нижегородский
государственный университет им. Н.И. Лобачевского" (ННГУ)
Институт информационных технологий, математики и механики**

Отчет по лабораторной работе

«Сортировка Хоара с четно-нечетным слиянием Бэтчера»

Выполнил:

Студентка группы 381708-2
Коврижных М. А.

Проверил:

Ассистент кафедры МОСТ,
прикладной математики и информатики
Волокитин В. Д.

Нижний Новгород
2020 г.

Оглавление

Введение	4
1. Постановка задачи	5
2. Описание алгоритма	6
3. Описание схемы распараллеливания	7
4. Описание программной реализации	8
4.1. Описание реализации с использованием OpenMP	8
4.2. Описание реализации с использованием TBB	8
4.3. Описание реализации с использованием std::thread	9
5. Результаты экспериментов	10
Заключение	11
Литература	12
Приложение	13
Исходный код	13
Лабораторная работа №1. Последовательная версия	13
Лабораторная работа №2. Параллельная версия с использованием OpenMP	15
Лабораторная работа №3. Параллельная версия с использованием TBB	20

Лабораторная работа №4. Параллельная версия с использованием std::thread	25
---	----

Введение

Сортировка Хаора (или быстрая сортировка quicksort) - алгоритм сортировки, разработанный английским информатиком Чарльзом Хоаром. Представляет собой один из самых быстрых и универсальных алгоритмов сортировки массивов: в среднем $O(n \log n)$ обменов при упорядочении n элементов.

Популярность данного алгоритма сортировки обусловлена его быстрой работой в среднем случае по сравнению с его конкурентами (MergeSort), а также меньшим использованием дополнительной памяти. Тем не менее, некоторые минусы: большая ассимптотика худшего случая ($O(n^2)$), а также риск переполнения стека, заставляют использовать на практике гибриды данного алгоритма с другими алгоритмами сортировки (например: с HeapSort в Std).

Целью данной работы является реализация последовательной версии алгоритма сортировки Хоара, а также распараллеливание данного алгоритма с использованием четно-нечетного слияния Бетчера и разных технологий выполнения параллельных вычислений.

1. Постановка задачи

В рамках данных лабораторных работ ставится задача: реализовать алгоритм сортировки Хоара с четно-нечетным слиянием Бетчера с использованием различных технологий для выполнения параллельных вычислений.

Для решения данной задачи необходимо выполнить следующие пункты:

- изучить алгоритм сортировки Хоара и реализовать его последовательную версию;
- рассмотреть в чем заключается четно-нечетное слияние Бетчера и написать параллельные реализации алгоритма Хоара с использованием данного слияния с помощью OpenMP, TBB и потоков из стандартной библиотеки языка C++ (`std::thread`);
- выполнить сравнение и сделать выводы об эффективности написанных реализаций;
- проверить корректность работы алгоритма.

2. Описание алгоритма

Быстрая сортировка относится к алгоритмам "разделяй и властвуй". Сам алгоритм можно записать в 3 шага:

1. Выбрать элемент из массива. Назовём его стержнем. В качестве стержневого элемента можно брать любой элемент сортируемого массива. Как правило за стержневый элемент берут средний элемент, либо элемент, индекс которого выбирается генератором случайных чисел.
2. Разбиение: перераспределение элементов в массиве таким образом, что элементы меньше стержневого встают перед ним, а больше или равные после. Для реализации данного шага можно использовать разные виды разбиений, мы будем использовать разбиение Хоара. Оно заключается в следующем: идем по исходному массиву двумя индексами (с начала и с конца), как только нашлась пара элементов, где один больше опорного и стоит перед ним, а второй меньше и стоит после, то меняем эти элементы местами. Разбиение Хоара осуществляется, пока индексы не пересекутся.
3. Рекурсивно применить первые два шага к двум подмассивам слева и справа от стержневого элемента. Рекурсия не применяется к массиву, в котором только один элемент или отсутствуют элементы.

Для небольшой оптимизации алгоритма по используемой стековой памяти будем использовать прием, который называется "хвостовая элиминация". Суть данного приема в устранении одной ветви рекурсии: вместо того, чтобы после разделения массива вызывать рекурсивно процедуру разделения для обоих найденных подмассивов, рекурсивный вызов делается только для меньшего подмассива, а больший обрабатывается в цикле в пределах этого же вызова процедуры. С точки зрения эффективности в среднем случае разницы практически нет: накладные расходы на дополнительный рекурсивный вызов и на организацию сравнения длин подмассивов и цикла — примерно одного порядка. Зато глубина рекурсии ни при каких обстоятельствах не превысит $\log_2 n$, в то время как в стандартном алгоритме глубина рекурсии достигает n . Применение этого метода не спасёт от катастрофического падения производительности в худшем для алгоритма случае, но переполнения стека не будет.

3. Описание схемы распараллеливания

Для распараллеливания алгоритма сортировки будем делить исходный массив на N частей. Каждая отдельная часть будет сортироваться в отдельном потоке. То есть потоков будет столько же, сколько и частей массива - N .

После того, как части массива отсортированы по отдельности, мы можем приступить к этапу слияния. Для данного этапа будем использовать четно-нечетное слияние Бетчера, которое заключается в том, что два упорядоченных массива, которые необходимо слить, разделяются на чётные и нечётные элементы. Такое слияние может быть выполнено параллельно. Каждые две отдельные части массива будут сливаться с использованием двух потоков: первый поток будет сравнивать четные элементы, второй - нечетные. Чтобы массив стал окончательно отсортированным, достаточно сравнить пары элементов, стоящие на нечётной и чётной позициях. Первый и последний элементы массива проверять не надо, т.к. они являются минимальным и максимальным элементами массивов.

Чётно-нечётное слияние Бэтчера позволяет задействовать 2 потока при слиянии двух упорядоченных массивов. В этом случае слияние n массивов могут выполнять n параллельных потоков. На следующем шаге слияние $n/2$ полученных массивов будут выполнять $n/2$ потоков и т.д. На последнем шаге два массива будут сливать 2 потока.

4. Описание программной реализации

В данном разделе приведены краткие описания схем параллельного выполнения для различных технологий параллельного программирования. Полный код можно найти в приложении.

4.1. Описание реализации с использованием OpenMP

Для распараллеливания алгоритма при помощи технологии OpenMP использовались директивы `#pragma omp parallel`, `#pragma omp for`, `#pragma omp single`, `#pragma omp task`, `#pragma omp taskwait`.

Чтобы выполнить данный алгоритм параллельно с помощью OMP, будем использовать механизм логических задач, директиву `#pragma omp single`. Каждая логическая задача содержит метод `#pragma omp task` в котором будут выполняться вычисления.

Для нашего алгоритма быстрой сортировки нам понадобятся две задачи для слияния: `even` и `odd` - слияние четных и нечетных элементов. А также создадим общую задачу `quick`, которая будет делать рекурсивные вызовы, разбивая исходный массив до тех пор, пока размер отдельной части не будет меньше установленной границы. Мы используем `#pragma omp for` для того, чтобы слить в финальный отсортированный массив параллельно.

4.2. Описание реализации с использованием TBB

Чтобы выполнить данный алгоритм параллельно с помощью TBB, будем использовать механизм логических задач `tbb::task`. Каждая логическая задача содержит метод `task::execute` в котором будут выполняться вычисления.

Для нашего алгоритма быстрой сортировки нам понадобятся две задачи для слияния: `even` и `odd` - слияние четных и нечетных элементов. А также создадим общую задачу `quick`, которая будет делать рекурсивные вызовы, разбивая исходный массив до тех пор, пока размер отдельной части не будет меньше установленной границы (граница зависит от числа потоков). Наконец, чтобы осуществлять последний этап слияния Бетчера (пробег по слитым массивам и сравнение пар элементов) параллельно, нам понадобится использовать механизм распараллеливания циклов от TBB: `tbb::parallel_for`. Данная функция принимает объект `tbb::blocked_range`, задающий количество итераций цикла, а также объект функтор. В качестве функтора мы реализуем анонимную функ-

цию, которая и будет выполнять финальный прогон по массиву с сравнением необходимых элементов.

Таким образом, мы получили следующий алгоритм:

1. Задача `quick` рекурсивно делит исходный массив на порции определенного размера, зависящего от числа потоков. Когда размер части становится меньше граничного значения, вызываем метод последовательной сортировки Хоара для данной части массива и возвращаемся из рекурсии.
2. После того как вызов подзадач на упорядочивание частей массивов завершен, мы можем приступить к слиянию: создаем и выполняем задачи: `even` и `odd`.
3. Наконец, для окончательной сортировки слитых частей вызываем метод `tbb::parallel_for`, передав ему границы обрабатываемой части массива и анонимной лямбда функции. После того как над частями массива выполнены шаги 2 и 3, передаем управление вверх по рекурсии.

Для запуска выполнения задач и ожидания их завершения используются методы: `run` и `run_and_wait`

4.3. Описание реализации с использованием `std::thread`

Схема распараллеливания с использованием технологии `std::thread` будет аналогична технологии OMP и TBB. Для создания потока используем конструктор `std::thread`, в который будем передавать аргументы к функции. А для ожидания завершения потока используем метод `join` для каждого вызванного потока.

5. Результаты экспериментов

Конфигурация системы:

- Процессор: AMD A8-6410 @ 2.00GHz
- Оперативная память: 6 GB
- Операционная система: Windows 7
- Число ядер: 4

Результаты вычислительных экспериментов для массива с $size = 2 * 10^5$ представлены в таблице.

Таблица 1: Результаты вычислительных экспериментов

Кол-во потоков	Последовательный алгоритм	Параллельный алгоритм					
		OpenMP		TBV		std::thread	
		t, c	speedup	t, c	speedup	t, c	speedup
2	7.35	4,147	1.7	4,147	1.7	4,34375	1.6
4	7.35	3.378	2.25	3.356	2.27	3.52	2.12

По результатам проделанных экспериментов можно сделать следующие выводы:

1. На 2 потоках видно, что алгоритм достаточно неплохо параллелится и дает ускорение порядка 1.7 относительно последовательной версии
2. Реализации задачи с использованием TBV и std::thread практически одинаковая, но TBV показывает более высокий результат. Это говорит о том, что в библиотеке TBV лучше организована работа планировщика потоков.
3. Лучшего результата удалось достичь с помощью библиотек OpenMP и TBV.

Заключение

В процессе выполнения данных лабораторных работ была реализована последовательная версия сортировки Хоара, рассмотрен принцип четно-нечетного слияния Бетчера, с помощью которого на основе различных технологий реализована параллельная версия сортировки Хоара.

В результате самыми эффективными реализациями оказались те, которые написаны с помощью технологий OpenMP и ТВВ.

Литература

1. Википедия: свободная электронная энциклопедия на английском языке: URL: https://en.wikipedia.org/wiki/Batcher_odd%E2%80%93even_mergesort
2. Guide into OpenMP: Easy multithreading programming for C++. URL: <https://bisqwit.iki.fi/story/howto/openmp/>
3. Intel Threading Building Blocks User Guide. URL: https://www.threadingbuildingblocks.org/docs/help/tbb_userguide/parallel_for.html

Приложение

Исходный код

Лабораторная работа №1. Последовательная версия

Листинг 1: Файл с реализацией

```
1 #include <cstdlib>
2 #include <time.h>
3 #include <stdio.h>
4 #include <limits.h>
5 #include <iostream>
6
7 template<typename T>
8 void swp(T& a, T& b)
9 { T temp = a;
10  a = b;
11  b = temp;
12 }
13
14 int partition(double* arr, int low, int high)
15 {
16     double pivot = arr[high];
17     int i = (low - 1);
18
19     for (int j = low; j <= high - 1; j++)
20     {
21         if (arr[j] < pivot)
22         {
23             i++;
24             swp(arr[i], arr[j]);
25         }
26     }
27     swp(arr[i + 1], arr[high]);
28     return (i + 1);
29 }
30
31 void qsort(double* arr, int low, int high) {
32     if (low < high)
33     {
34         int pi = partition(arr, low, high);
35
36         qsort(arr, low, pi - 1);
37         qsort(arr, pi + 1, high);
38     }
39 }
40
41 void getRandomArray(double* arr, int size)
42 {
43     int i = 0;
44     double number;
45
46     while(i < size)
47     {
48         number = rand() / (RAND_MAX + 1.0);
49         arr[i] = number;
```

```

50             i += 1;
51         }
52     }
53
54     bool isSorted(double* ar, int size) {
55         const double *previous_value = ar;
56
57         while (size) {
58             if (*ar < *previous_value)
59                 return false;
60             previous_value = ar;
61
62             ++ar;
63             --size;
64         }
65         return true;
66     }
67
68     int main(void) {
69         srand(time(NULL));
70
71         int size = 200000;
72         int threads = 4;
73
74         double* seq = new double[size];
75         getRandomArray(seq, size);
76
77         clock_t start = clock();
78         qsrt(seq, 0, size - 1);
79         clock_t end = clock();
80         float seconds = (float)(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
81         printf("(Sequential) time for quicksort = %f \n", seconds);
82
83         if (!isSorted(seq, size)) {
84             printf("Sorted incorrectly\n");
85         } else {
86             printf("Sorted correctly\n");
87         }
88
89         //print everything
90         /*
91         for (int i = 0; i < size; i++)
92             std::cout << seq[i] << " ";
93         std::cout << std::endl;*/
94
95         delete[] seq;
96
97         return 0;
98     }

```

Лабораторная работа №2. Параллельная версия с использованием OpenMP

Листинг 2: Файл с реализацией

```
1 #include <algorithm>
2 #include <cstdlib>
3 #include <time.h>
4 #include <stdio.h>
5 #include <omp.h>
6
7 template<typename T>
8 void swp(T& a, T& b)
9 { T temp = a;
10  a = b;
11  b = temp;
12 }
13
14 void qsrt(double* array, int left, int right) {
15     while (right > left) {
16         int iterate_left = left;
17         int iterate_right = right;
18         double pivot = array[(left + right) >> 1];
19
20         while (iterate_left <= iterate_right) {
21             while (array[iterate_left] < pivot) {
22                 iterate_left += 1;
23             }
24             while (array[iterate_right] > pivot) {
25                 iterate_right -= 1;
26             }
27             if (iterate_left <= iterate_right) {
28                 double temp = array[iterate_left];
29                 array[iterate_left] = array[iterate_right];
30                 array[iterate_right] = temp;
31
32                 iterate_left += 1;
33                 iterate_right -= 1;
34             }
35         }
36
37         if ((iterate_left << 1) > left + right) {
38             qsrt(array, iterate_left, right);
39             right = iterate_left - 1;
40         } else {
41             qsrt(array, left, iterate_left - 1);
42             left = iterate_left;
43         }
44     }
45 }
46
47 void even(double* array, double* tmp, int left_part, int right_part) {
48     int i = 0, j;
49     while (i < left_part) {
50         tmp[i] = array[i];
51         i += 2;
52     }
53
54     double* array2 = array + left_part;
55     int a = 0, b = 0;
```

```

56     i = a;
57
58     for (i; (a < left_part) && (b < right_part); i += 2) {
59         array[i] = tmp[a];
60
61         if (tmp[a] <= array2[b]) {
62             a += 2;
63         } else {
64             array[i] = array2[b];
65             b += 2;
66         }
67     }
68
69     j = b;
70     if (a == left_part) {
71         while(j < right_part) {
72             array[i] = array2[j];
73             j += 2;
74             i += 2;
75         }
76     } else {
77         j = a;
78         while(j < left_part) {
79             array[i] = tmp[j];
80             j += 2;
81             i += 2;
82         }
83     }
84 }
85
86 void odd(double* array, double* tmp, int left_part, int right_part) {
87     int i = 1, j;
88     while(i < left_part) {
89         tmp[i] = array[i];
90         i += (1 << 1);
91     }
92
93     double* array2 = array + left_part;
94     int a = 1, b = 1;
95     i = a;
96
97     for (i; (a < left_part) && (b < right_part); i += (1 << 1)) {
98         array[i] = tmp[a];
99
100        if (tmp[a] <= array2[b]) {
101            a += 2;
102        } else {
103            array[i] = array2[b];
104            b += 2;
105        }
106    }
107
108    j = b;
109    if (a == left_part) {
110        while(j < right_part) {
111            array[i] = array2[j];
112            j += 2;
113            i += 2;
114        }
115    } else {

```



```

116         j = a;
117         while(j < left_part) {
118             array[i] = tmp[j];
119             j += 2;
120             i += 2;
121         }
122     }
123 }
124
125 void quick(double* array, double* tmp, int size, int part) {
126
127     #pragma omp parallel
128     #pragma omp single
129     {
130         if (size <= part) {
131             qsrt(array, 0, size - 1);
132         } else {
133             int divide = size >> 1;
134             int partial = divide + divide % 2;
135             #pragma omp task
136             {
137                 quick(array, tmp, partial, part);
138             }
139
140             #pragma omp task
141             {
142                 quick(array + partial, tmp + partial, size - partial, part)
143                 ;
144             }
145             #pragma omp taskwait
146
147             #pragma omp task
148             {
149                 even(array, tmp, partial, size - partial);
150             }
151
152             #pragma omp task
153             {
154                 odd(array, tmp, partial, size - partial);
155             }
156             #pragma omp taskwait
157
158             #pragma omp parallel num_threads(4)
159             {
160                 #pragma omp for
161                 for (int i = 1; i < (size + 1) >> 1; i += 1) {
162                     if (array[i << 1] < array[(i << 1) - 1]) {
163                         swp(array[(i << 1) - 1], array[i << 1]);
164                     }
165                 }
166             }
167         }
168     }
169
170 void quickSort__OMP(double* array, int threads, int size) {
171     double* temporary = new double[size];
172
173     int portion = size / threads;
174     if (size % threads)

```

```

175         portion += 1;
176
177         #pragma omp parallel
178         #pragma omp single
179         {
180             #pragma omp task
181             {
182                 quick(array, temporary, size, portion);
183             }
184         }
185         delete [] temporary;
186     }
187
188     void getRandomArray(double* arr, int size) {
189         int i = 0;
190         double number;
191
192         while(i < size)
193         {
194             number = rand() / (RAND_MAX + 1.0);
195             arr[i] = number;
196             i += 1;
197         }
198     }
199
200     bool isSorted(double* ar, int size) {
201         const double *previous_value = ar;
202
203         while (size) {
204             if (*ar < *previous_value)
205                 return false;
206             previous_value = ar;
207
208             ++ar;
209             --size;
210         }
211         return true;
212     }
213
214
215     int main(void) {
216         srand(time(NULL));
217
218         int size = 200000;
219         int threads = 4;
220
221         double* omp = new double[size];
222         double* seq = new double[size];
223         getRandomArray(omp, size);
224
225         for (int i = 0; i < size; i++)
226         {
227             seq[i] = omp[i];
228         }
229
230         double begin;
231         double finish;
232         begin = omp_get_wtime();
233         quickSort__OMP(omp, threads, size);
234         finish = omp_get_wtime();

```

```

235     printf("(OMP) time for quicksort = %f seconds\n", finish - begin);
236
237     clock_t start = clock();
238     qsrt(seq, 0, size - 1);
239     clock_t end = clock();
240     float seconds = (float)(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
241     printf("(Sequential) time for quicksort = %f \n", seconds);
242
243     if ( isSorted(omp, size) )
244         printf("Correctly sorted\n");
245     else
246         printf("Incorretly sorted\n");
247
248     if ( isSorted(seq, size) )
249         printf("Correctly sorted\n");
250     else
251         printf("Incorretly sorted\n");
252
253
254     for (int i = 0; i < size; i++)
255     {
256         if (omp[i] != seq[i])
257             {
258                 puts("not equal"); break;
259             }
260     }
261
262     delete [] omp;
263     delete [] seq;
264
265     return 0;
266 }

```

Лабораторная работа №3. Параллельная версия с использованием TBB

Листинг 3: Файл с реализацией

```
1 #include <cstdlib>
2 #include <time.h>
3 #include <stdio.h>
4 #include <limits.h>
5 #include <tbb/tbb.h>
6
7 void quickSort(double* array, int left, int right)
8 {
9     while (right > left)
10     {
11         int iterate_left = left;
12         int iterate_right = right;
13         double pivot = array[(left + right) >> 1];
14
15         while (iterate_left <= iterate_right)
16         {
17             while (array[iterate_left] < pivot)
18             {
19                 iterate_left += 1;
20             }
21             while (array[iterate_right] > pivot)
22             {
23                 iterate_right -= 1;
24             }
25             if (iterate_left <= iterate_right)
26             {
27                 double temp = array[iterate_left];
28                 array[iterate_left] = array[iterate_right];
29                 array[iterate_right] = temp;
30
31                 iterate_left += 1;
32                 iterate_right -= 1;
33             }
34         }
35
36         if ((iterate_left << 1) > left + right)
37         {
38             quickSort(array, iterate_left, right);
39             right = iterate_left - 1;
40         }
41         else
42         {
43             quickSort(array, left, iterate_left - 1);
44             left = iterate_left;
45         }
46     }
47 }
48
49 void even(double* array, double* tmp, int left_part, int right_part)
50 {
51     int i = 0, j;
52     while(i < left_part)
53     {
54         tmp[i] = array[i];
55         i += (1 << 1);
```

```

56     }
57
58     double* array2 = array + left_part;
59     int a = 0, b = 0;
60     i = a;
61
62     for (i; (a < left_part) && (b < right_part); i += (1 << 1))
63     {
64         array[i] = tmp[a];
65
66         if (tmp[a] <= array2[b])
67         {
68             a += (1 << 1);
69         }
70         else
71         {
72             array[i] = array2[b];
73             b += (1 << 1);
74         }
75     }
76
77     j = b;
78     if (a == left_part)
79     {
80         while(j < right_part)
81         {
82             array[i] = array2[j];
83             j += (1 << 1);
84             i += (1 << 1);
85         }
86     }
87     else
88     {
89         j = a;
90         while(j < left_part)
91         {
92             array[i] = tmp[j];
93             j += (1 << 1);
94             i += (1 << 1);
95         }
96     }
97 }
98
99 void odd(double* array, double* tmp, int left_part, int right_part)
100 {
101     int i = 1, j;
102     while(i < left_part)
103     {
104         tmp[i] = array[i];
105         i += (1 << 1);
106     }
107
108     double* array2 = array + left_part;
109     int a = 1, b = 1;
110     i = a;
111
112     for (i; (a < left_part) && (b < right_part); i += (1 << 1))
113     {
114         array[i] = tmp[a];
115

```

```

116         if (tmp[a] <= array2[b])
117             {
118                 a += (1 << 1);
119             }
120             else
121             {
122                 array[i] = array2[b];
123                 b += (1 << 1);
124             }
125     }
126
127     j = b;
128     if (a == left_part)
129     {
130         while(j < right_part)
131         {
132             array[i] = array2[j];
133             j += (1 << 1);
134             i += (1 << 1);
135         }
136     }
137     else
138     {
139         j = a;
140         while(j < left_part)
141         {
142             array[i] = tmp[j];
143             j += (1 << 1);
144             i += (1 << 1);
145         }
146     }
147 }
148
149 void quick(double* array, double* tmp, int size, int part)
150 {
151     if (size <= part)
152     {
153         quickSort(array, 0, size - 1);
154     }
155     else
156     {
157         int divide = size >> 1;
158         int partial = divide + divide % 2;
159
160         tbb::task_group sort;
161         tbb::task_group batcher;
162
163         sort.run([&]{quick(array, tmp, partial, part);});
164         sort.run_and_wait([&]{quick(array + partial, tmp + partial,
165                                     size - partial, part);});
166
167         batcher.run([&]{even(array, tmp, partial, size - partial)
168                        ;});
169         batcher.run_and_wait([&]{odd(array, tmp, partial, size -
170                                     partial);});
171
172         tbb::parallel_for(tbb::blocked_range<int>(1, (size + 1) >> 1), [&](
173             const tbb::blocked_range<int>& r)
174         {
175             int i = r.begin();

```

```

172         while (i < r.end())
173             {
174                 if (array[i << 1] < array[(i << 1) - 1])
175                     {
176                         std::swap(array[(i << 1) - 1], array[i <<
177                             1]);
178                     }
179                 i += 1;
180             }
181     });
182 }
183 void quickSort__TBB(double* array, int threads, int size)
184 {
185     double temporary[size];
186
187     int portion = size / threads;
188     if (size % threads)
189         portion += 1;
190
191     tbb::task_group g;
192     g.run_and_wait([&]{ quick(array, temporary, size, portion); });
193 }
194
195 void getRandomArray(double* arr, int size)
196 {
197     int i = 0;
198     double number;
199
200     while(i < size)
201     {
202         number = rand() / (RAND_MAX + 1.0);
203         arr[i] = number;
204         i += 1;
205     }
206 }
207
208 void isSorted(double* arr, int size)
209 {
210     int i = 0;
211
212     while(i < size - 1)
213     {
214         if (arr[i] > arr[i + 1]) { printf("\n Incoretly sorted %f > %f \n"
215             , arr[i], arr[i + 1]); return; }
216         i += 1;
217     }
218     printf("\nCorrectly sorted\n");
219 }
220 int main(void) {
221     srand(time(NULL));
222
223     int size = 200000;
224     int threads = 4;
225
226     double* tbb = new double[size];
227     double* seq = new double[size];
228     getRandomArray(tbb, size);
229

```

```

230     for (int i = 0; i < size; i++)
231     {
232         seq[i] = tbb[i];
233     }
234
235     tbb::tick_count t0 = tbb::tick_count::now();
236     quickSort__TBB(tbb, threads, size);
237     tbb::tick_count t1 = tbb::tick_count::now();
238     printf("(TBB) time for quicksort = %g seconds\n", (t1 - t0).seconds());
239
240     clock_t start = clock();
241     quickSort(seq, 0, size - 1);
242     clock_t end = clock();
243     float seconds = (float)(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
244     printf("(Sequential) time for quicksort = %f \n", seconds);
245
246     isSorted(tbb, size);
247     isSorted(seq, size);
248
249     for (int i = 0; i < size; i++)
250     {
251         if (tbb[i] != seq[i])
252         {
253             puts("not equal"); break;
254         }
255     }
256
257     delete[] tbb;
258     delete[] seq;
259
260     return 0;
261 }

```

Лабораторная работа №4. Параллельная версия с использованием std::thread

Листинг 4: Файл с реализацией

```
1 #include <cstdlib>
2 #include <time.h>
3 #include <stdio.h>
4 #include <limits.h>
5 #include <thread>
6
7 template<typename T>
8 void swp(T& a, T& b)
9 { T temp = a;
10  a = b;
11  b = temp;
12 }
13
14 void quickSort(double* array, int left, int right)
15 {
16     while (right > left)
17     {
18         int iterate_left = left;
19         int iterate_right = right;
20         double pivot = array[(left + right) >> 1];
21
22         while (iterate_left <= iterate_right)
23         {
24             while (array[iterate_left] < pivot)
25             {
26                 iterate_left += 1;
27             }
28             while (array[iterate_right] > pivot)
29             {
30                 iterate_right -= 1;
31             }
32             if (iterate_left <= iterate_right)
33             {
34                 double temp = array[iterate_left];
35                 array[iterate_left] = array[iterate_right];
36                 array[iterate_right] = temp;
37
38                 iterate_left += 1;
39                 iterate_right -= 1;
40             }
41         }
42
43         if ((iterate_left << 1) > left + right)
44         {
45             quickSort(array, iterate_left, right);
46             right = iterate_left - 1;
47         }
48         else
49         {
50             quickSort(array, left, iterate_right - 1);
51             left = iterate_right;
52         }
53     }
54 }
55
```

```

56 void even(double* array, double* tmp, int left_part, int right_part)
57 {
58     int i = 0, j;
59     while(i < left_part)
60     {
61         tmp[i] = array[i];
62         i += (1 << 1);
63     }
64
65     double* array2 = array + left_part;
66     int a = 0, b = 0;
67     i = a;
68
69     for (i; (a < left_part) && (b < right_part); i += 2)
70     {
71         array[i] = tmp[a];
72
73         if (tmp[a] <= array2[b])
74         {
75             a += 2;
76         }
77         else
78         {
79             array[i] = array2[b];
80             b += 2;
81         }
82     }
83
84     j = b;
85     if (a == left_part)
86     {
87         while(j < right_part)
88         {
89             array[i] = array2[j];
90             j += 2;
91             i += 2;
92         }
93     }
94     else
95     {
96         j = a;
97         while(j < left_part)
98         {
99             array[i] = tmp[j];
100             j += 2;
101             i += 2;
102         }
103     }
104 }
105
106 void odd(double* array, double* tmp, int left_part, int right_part)
107 {
108     int i = 1, j;
109     while(i < left_part)
110     {
111         tmp[i] = array[i];
112         i += 2;
113     }
114
115     double* array2 = array + left_part;

```

```

116     int a = 1, b = 1;
117     i = a;
118
119     for (i; (a < left_part) && (b < right_part); i += 2)
120     {
121         array[i] = tmp[a];
122
123         if (tmp[a] <= array2[b])
124         {
125             a += 2;
126         }
127         else
128         {
129             array[i] = array2[b];
130             b += 2;
131         }
132     }
133
134     j = b;
135     if (a == left_part)
136     {
137         while (j < right_part)
138         {
139             array[i] = array2[j];
140             j += 2;
141             i += 2;
142         }
143     }
144     else
145     {
146         j = a;
147         while (j < left_part)
148         {
149             array[i] = tmp[j];
150             j += 2;
151             i += 2;
152         }
153     }
154 }
155
156 void quick(double* array, double* tmp, int size, int part) {
157     if (size <= part) {
158         quickSort(array, 0, size - 1);
159     } else {
160         int divide = size >> 1;
161         int partial = divide + divide % 2;
162
163         std::thread sortL(quick, array, tmp, partial, part);
164         std::thread sortR(quick, array + partial, tmp + partial, size -
            partial, part);
165         sortL.join();
166         sortR.join();
167
168         std::thread batcherE(even, array, tmp, partial, size - partial);
169         std::thread batcherO(odd, array, tmp, partial, size - partial);
170         batcherE.join();
171         batcherO.join();
172
173         auto lambda = [&]() {
174             int i = 1;

```

```

175         while (i < (size + 1) >> 1) {
176             if (array[i << 1] < array[(i << 1) - 1]) {
177                 swp(array[(i << 1) - 1], array[i << 1]);
178             }
179             i += 1;
180         }
181     };
182     std::thread prll(lambda);
183     prll.join();
184 }
185 }
186 void quickSort__STD(double* array, int threads, int size)
187 {
188     double* temporary = new double[size];
189
190     int portion = size / threads;
191     if (size % threads)
192         portion += 1;
193
194     std::thread start(quick, array, temporary, size, portion);
195     start.join();
196     delete[] temporary;
197 }
198
199 void getRandomArray(double* arr, int size)
200 {
201     int i = 0;
202     double number;
203
204     while(i < size) {
205         number = rand() / (RAND_MAX + 1.0);
206         arr[i] = number;
207         i += 1;
208     }
209 }
210
211 bool isSorted(double* ar, int size) {
212     const double *previous_value = ar;
213
214     while (size) {
215         if (*ar < *previous_value)
216             return false;
217         previous_value = ar;
218
219         ++ar;
220         --size;
221     }
222     return true;
223 }
224
225 int main(void) {
226     srand(time(NULL));
227
228     int size = 20000;
229     int threads = 4;
230
231     double* std = new double[size];
232     double* seq = new double[size];
233     getRandomArray(std, size);
234

```

```

235     for (int i = 0; i < size; i++) {
236         seq[i] = std[i];
237     }
238
239     clock_t start, end;
240     float seconds;
241
242     start = clock();
243     quickSort__STD(std, threads, size);
244     end = clock();
245     seconds = (float)(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
246     printf("(STD) time for quicksort = %f \n", seconds);
247
248     start = clock();
249     quickSort(seq, 0, size - 1);
250     end = clock();
251     seconds = (float)(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
252     printf("(Sequential) time for quicksort = %f \n", seconds);
253
254     if (isSorted(std, size) )
255         printf("Correctly sorted\n");
256     else
257         printf("Incorretly sorted\n");
258
259     if (isSorted(seq, size) )
260         printf("Correctly sorted\n");
261     else
262         printf("Incorretly sorted\n");
263
264     for (int i = 0; i < size; i++) {
265         if (std[i] != seq[i]) {
266             puts("not equal"); break;
267         }
268     }
269
270     delete[] std;
271     delete[] seq;
272
273     return 0;
274 }

```
