

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

Отчёт по лабораторной работе

«Сортировки»

Выполнил:

студент группы 3822Б1ПМ1

Сомов Я.В.

Проверил:

преподаватель кафедры МОСТ

Волокитин В.Д.

Нижний Новгород

2022 г.

Оглавление

1	Постановка задачи	3
2	Метод решения	4
2.1	Пузырьковая сортировка	4
2.2	Сортировка выбором	4
2.3	Сортировка Хоара	4
2.4	Сортировка слиянием	5
3	Руководство пользователя	6
4	Описание программной реализации	8
5	Подтверждение корректности	10
6	Результаты экспериментов	11
7	Заключение	12
8	Приложение	13

1. Постановка задачи

Сортировка — это процесс упорядочивания данных по определённому критерию. Конечная цель — облегчение поиска, обработки или представления данных. Сортировки часто необходимы для решения прикладных задач: вывод информации о ценах на товары в порядке возрастания, работа с большими базами данных (сложные запросы могут выполняться быстрее, если данные заранее были отсортированы) и т.п.

В настоящее время разработано и применяется на практике множество различных алгоритмов, каждый из которых имеет свои преимущества и недостатки, поэтому особую ценность представляет оценка скорости времени их выполнения. В данной лабораторной работе для изучения выбраны следующие алгоритмы: пузырьковая сортировка, сортировка выбором, сортировка Хоара (quicksort), сортировка слиянием. Предполагается, что алгоритмы будут работать с данными типа `double` — восьмибайтовыми числами с плавающей запятой.

Цель работы — доказать, что теоретическая оценка сложности данных алгоритмов верна.

Для достижения цели необходимо решить следующие задачи:

- изучить данные алгоритмы сортировки;
- реализовать алгоритмы для работы с числами с плавающей запятой на языке C;
- экспериментальным путём подтвердить теоретическую оценку сложности алгоритмов.

2. Метод решения

2.1 Пузырьковая сортировка

Алгоритм пузырьковой сортировки состоит из повторяющихся проходов по данному массиву. Во время каждого прохода производится сравнение рядом стоящих элементов, и если они не стоят по порядку, то элементы переставляются местами. Алгоритм выполняется до тех пор, пока на очередном проходе не окажется, что обмены больше не нужны.

Можно заметить, что после i -ой итерации внешнего цикла i последних элементов в массиве уже отсортированы и находятся на своём месте. Поэтому нет смысла обходить каждый раз массив от начала до конца, и на каждом следующем проходе число обрабатываемых элементов следует уменьшать на 1.

Для пузырьковой сортировки время работы в среднем составляет $T = O(n^2)$.

2.2 Сортировка выбором

Алгоритм условно делит массив на две части: отсортированную, которая выстраивается слева направо в начале массива, и неотсортированную, занимающую остальную часть массива. Изначально подмассив отсортированных элементов пуст, а подмассив неотсортированных элементов — это весь исходный массив. На каждом i -м шаге алгоритм находит минимальный элемент в подмассиве неотсортированных элементов и меняет его местами с i -м элементом массива, тем самым сдвигая границу между подмассивами вправо. Алгоритм продолжает работу до тех пор, пока подмассив неотсортированных элементов не станет пустым.

Для сортировки выбором время работы в среднем составляет $T = O(n^2)$.

2.3 Сортировка Хоара

Работа алгоритма основана на принципе «разделяй и властвуй». В массиве выбирается так называемый опорный элемент, после чего производится разбиение таким образом, что элементы, меньшие опорного, помещаются перед ним, а большие — после него. К двум подмассивам, образовавшимся слева и справа от опорного элемента, рекурсивно применяется алгоритм сорти-

ровки. Рекурсия не применяется к подмассиву, в котором отсутствуют элементы, или в котором содержится только один элемент.

Для сортировки Хоара время работы в среднем составляет $T = n \log(n)$.

2.4 Сортировка слиянием

Алгоритм сортировки слиянием работает следующим образом. Вначале исходный массив делится на N одноэлементных подмассивов, затем происходит последовательное слияние образованных подмассивов в новые упорядоченные подмассивы до тех пор, пока не останется единственный подмассив. Главная особенность алгоритма сортировки слиянием — необходимость в использовании дополнительной памяти, что в целом замедляет время работы программы и может вызывать проблемы при работе с большими массивами данных.

Для сортировки слиянием время работы в среднем составляет $T = n \log(n)$.

3. Руководство пользователя

Работа пользователя с программой осуществляется посредством интерфейса командной строки (Command line interface, CLI). Вначале программа запрашивает от пользователя размер массива, который впоследствии будет заполнен случайно сгенерированными числами. В случае ввода неверного значения (любое значение, меньшее или равное нулю) программа выведет сообщение об ошибке.

```
Введите размер массива: 100000
```

Затем программа запросит у пользователя количество итераций, то есть число повторений работы программы. На каждой новой итерации программа будет создавать новый массив и заново заполнять его числами. Если пользователь желает, чтобы алгоритм проработал один раз, то он должен ввести значение 1. В случае ввода некорректного значения программа выведет сообщение об ошибке.

```
Введите размер массива: 100000
Введите количество итераций: 5
```

После этого программа спросит у пользователя, какой алгоритм будет применяться. Чтобы выбрать алгоритм, необходимо ввести соответствующую алгоритму цифру. В случае ввода любой цифры, кроме 1, 2, 3, 4, программа выведет сообщение об ошибке.

```
Введите размер массива: 100000
Введите количество итераций: 5
Введите используемую сортировку:
1. Сортировка выбором
2. Пузырьковая сортировка
3. Сортировка Хоара
4. Сортировка слиянием
3
```

В случае, если все данные были введены корректно, программа приступит к созданию массива, заполненного числами с плавающей запятой, отсортирует массив с помощью указанного

алгоритма, повторит этот процесс заданное пользователем число раз. Во время работы программы будет выводиться информация о ходе работы: текущее выполняемое действие, затраченное на выполнение сортировки время. Если по какой-то причине алгоритм не смог отсортировать массив, будет выведено сообщение об ошибке, а выполнение программы будет прервано.

```
Итерация #1: Создание массива размера 100000...
Сортировка...
Проверка...
Массив отсортирован правильно.
Приблизительное затраченное время: 0,019000
Итерация #2: Создание массива размера 100000...
Сортировка...
Проверка...
Массив отсортирован правильно.
Приблизительное затраченное время: 0,018000
Итерация #3: Создание массива размера 100000...
Сортировка...
Проверка...
Массив отсортирован правильно.
Приблизительное затраченное время: 0,019000
Итерация #4: Создание массива размера 100000...
Сортировка...
Проверка...
Массив отсортирован правильно.
Приблизительное затраченное время: 0,019000
Итерация #5: Создание массива размера 100000...
Сортировка...
Проверка...
Массив отсортирован правильно.
Приблизительное затраченное время: 0,018000
```

В случае успешного завершения работы программы будут выведены сообщение об успешном завершении работы программы и статистика по времени работы, включающая в себя лучшее (минимальное), среднее, худшее (максимальное) время выполнения алгоритма.

```
Выполнение программы завершено. Полученные результаты:
Лучшее время:
0,018000
Среднее время:
0,018600
Худшее время: 0,019000
```

4. Описание программной реализации

Проект состоит из единственного файла `main.c`, содержащего программную реализацию четырёх алгоритмов сортировок: выбором, пузырьковую, Хоара, слиянием. Реализованные алгоритмы работают с числами с плавающей запятой типа `double` и сортируют массивы по возрастанию.

В таблице 4 содержится основная информация о реализованных функциях: типы возвращаемых значений, прототипы подпрограмм, краткое описание. Важное примечание: для использования алгоритма Хоара или алгоритма сортировки слиянием следует использовать `quicksort` и `mergesort`, а не `__quicksort` и `__mergesort`.

Таблица 1: Реализованные в программе функции

Тип возвращаемого значения	Прототип функции	Описание
int	<code>equals(double a, double b)</code>	Проверяет два числа с плавающей запятой на равенство.
int	<code>compare(const void* a, const void* b)</code>	Компаратор, работающий с библиотечной функцией <code>qsort</code>
void	<code>swap(double* a, double* b)</code>	Меняет местами значения переменных
double*	<code>create_array(size_t size)</code>	Создаёт массив указанного размера, заполняет его числами и возвращает указатель на массив
size_t	<code>partition(double* arr, size_t left, size_t right)</code>	Выбирает срединный элемент массива в качестве опорного, затем разбивает массив на две части: подмассивы элементов больших опорного и элементов меньших опорного, возвращает номер позиции опорного элемента после проведения разбиения
void	<code>__quicksort(double* arr, size_t left, size_t right)</code>	Сортирует массив с помощью алгоритма сортировки Хоара

продолжение на следующей странице

Таблица 1 – *продолжение*

Тип возвраща- емого значе- ния	Прототип функции	Описание
void	quicksort(double* arr, size_t size)	Конечная процедура сортировки Хоара
void	merge(double* in, double* out, size_t left, size_t mid, size_t right)	Объединяет два данных массива в один упорядоченный
void	__mergesort(double* in, double* out, size_t size)	Сортирует массив с помощью алгоритма сортировки слиянием
void	mergesort(double* arr, size_t size)	Конечная процедура сортировки слиянием
void	bubblesort(double* arr, size_t size)	Сортирует массив с помощью алгоритма пузырьковой сортировки
void	selectionsort(double* arr, size_t size)	Сортирует массив с помощью алгоритма сортировки выбором
int	check_array(double* arr, double* cpy, size_t size)	Проверяет правильность выполнения алгоритма сортировки

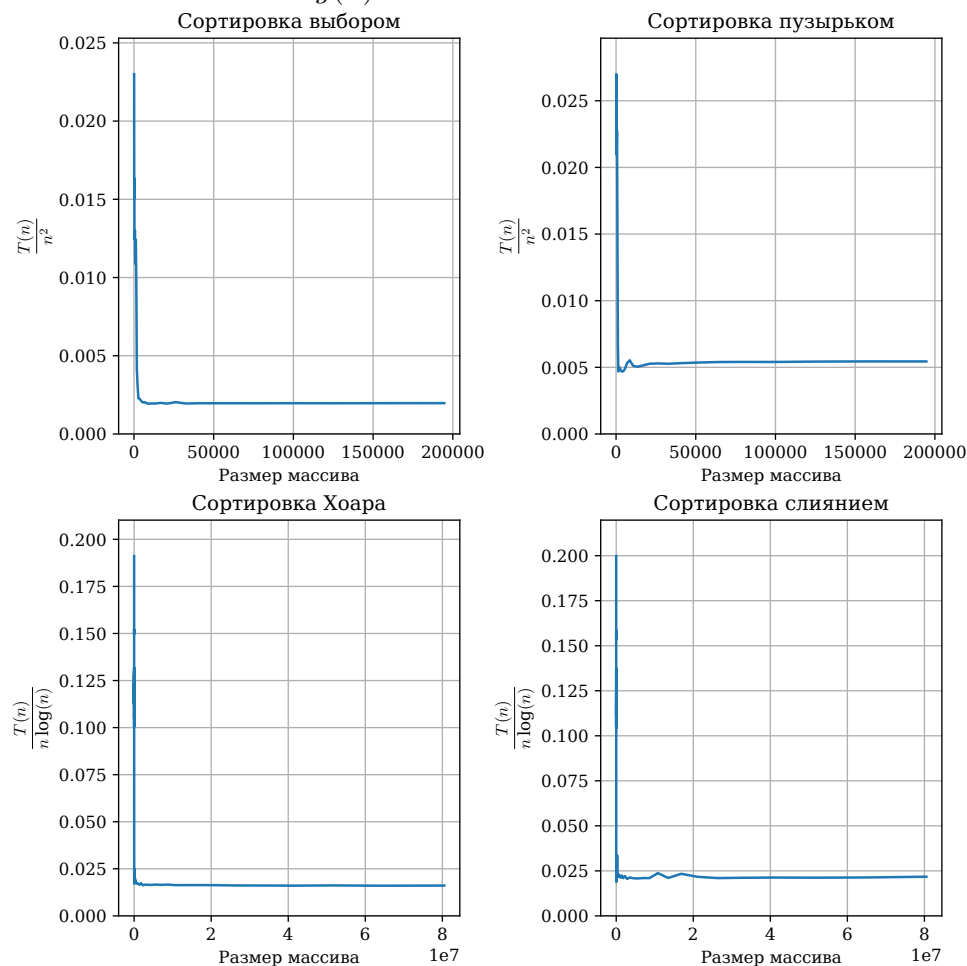
5. Подтверждение корректности

Для подтверждения корректности работы программы была написана функция `check_array`, использующую встроенную в стандартную библиотеку языка C функцию `qsort`. На вход подаются два массива: копия изначального неотсортированного массива и собственно отсортированный массив. Копия сортируется с помощью функции `qsort`, затем запускается поэлементное сравнение массивов. Если найдено хотя бы одно различное значение, значит исходный массив не был отсортирован, работа программы прерывается и выводится сообщение об ошибке. Если различия не были найдены, работа программы продолжается.

6. Результаты экспериментов

Чтобы подтвердить теоретическую оценку сложности алгоритмов, достаточно рассмотреть отношение $\frac{T(n)}{g(n)}$, где n — количество элементов в массиве, $T(n)$ — реально затраченное время на работу алгоритма, $g(n)$ — функция, с помощью которой оценивается время работы алгоритма. Если теоретическая оценка верна, то существует $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{T(n)}{g(n)}$, равный некой константе.

Рис. 1: Отношение $\frac{T(n)}{g(n)}$ для различных алгоритмов сортировки



На рисунке 1 представлены результаты эксперимента: поведение $\frac{T(n)}{g(n)}$ при росте размера массива. При достаточно больших n отношение стремится к некой малой константе, большей нуля что является непосредственным подтверждением правильности теоретической оценки времени работы рассмотренных алгоритмов.

7. Заключение

В результате проведения лабораторной работы была достигнута поставленная цель и выполнены следующие исследовательские задачи:

- изучены следующие алгоритмы: пузырьковой сортировки, сортировки выбором, сортировки Хоара, сортировки слиянием
- создана программная реализация выбранных алгоритмов сортировок
- подтверждена в результате проведённого эксперимента теоретическая оценка времени работы указанных алгоритмов.

8. Приложение

```
1  #include "stdio.h"
2  #include "stdlib.h"
3  #include "string.h"
4  #include "time.h"
5  #include "locale.h"
6  #include "math.h"
7
8  #define EPSILON 2.220446e-16
9
10 // Операция меньше или равно для двух чисел с плавающей запятой
11 #define less_eq(a, b) ((a - b < 0) || (fabs(a - b) < EPSILON))
12
13 // Проверка на равенство двух чисел с плавающей запятой
14 int equals(double a, double b) { return (fabs(a - b) < EPSILON); }
15
16 // Функция compare для корректной работы с функцией qsort из "stdlib.h"
17 int compare(const void* a, const void* b)
18 {
19     if (*(double*)a - *(double*)b < 0)
20         return -1;
21     else if (fabs(*(double*)a - *(double*)b) < EPSILON)
22         return 0;
23     else
24         return 1;
25 }
26
27 // Функция перестановки двух переменных типа double
28 void swap(double* a, double* b)
29 {
30     double temp = *a;
31     *a = *b;
32     *b = temp;
33 }
34
35 // Создание массива double размерности size и заполнение случайными элементами
36 double* create_array(size_t size)
37 {
38     double* arr = (double*)malloc(sizeof(double) * size);
39     srand(time(NULL));
40     for (size_t i = 0; i < size; i++)
41         arr[i] = (double)rand() / (double)RAND_MAX;
42     return arr;
43 }
44
45 // Вспомогательная функция partition
46 size_t partition(double* arr, size_t left, size_t right)
47 {
48     double mid = arr[left + (right - left) / 2];
49     left--;
50     right++;
```

```

51
52     while (1)
53     {
54         do { left++; } while (arr[left] < mid);
55         do { right--; } while (arr[right] > mid);
56         if (left >= right) return right;
57         swap(&arr[left], &arr[right]);
58     }
59 }
60
61 // Собственно алгоритм сортировки Хоара
62 // Используется внутри функции quicksort
63 void __quicksort(double* arr, size_t left, size_t right)
64 {
65     if (left < right)
66     {
67         size_t pivot = partition(arr, left, right);
68         __quicksort(arr, left, pivot);
69         __quicksort(arr, pivot+1, right);
70     }
71 }
72
73 // Алгоритм сортировки Хоара
74 void quicksort(double* arr, size_t size)
75 {
76     __quicksort(arr, 0, size-1);
77 }
78
79 // Вспомогательная функция терге для слияния массивов в один упорядоченный
80 void merge(double* in, double* out, size_t left, size_t mid, size_t right)
81 {
82     size_t l_curr = left;
83     size_t r_curr = mid;
84
85     for(size_t i = left; i < right; i++)
86     {
87         if ((l_curr != mid) && (r_curr != right))
88         {
89             if (less_eq(in[l_curr], in[r_curr]))
90                 out[i] = in[l_curr++];
91             else
92                 out[i] = in[r_curr++];
93         }
94
95         else if (l_curr != mid)
96             out[i] = in[l_curr++];
97         else
98             out[i] = in[r_curr++];
99     }
100 }
101
102 // Собственно сортировка слиянием
103 // Используется внутри функции mergesort
104 void __mergesort(double* in, double* out, size_t size)
105 {
106     size_t step = 1;
107     while (step < size)
108     {
109         for (size_t i = 0; i < size; i += 2 * step)
110             merge(in, out, i, min(i + step, size), min(i + 2 * step,
111 ↪ size));

```

```

111         memcpy(in, out, sizeof(double) * size);
112         step *= 2;
113     }
114 }
115
116 // Алгоритм сортировки слиянием
117 void mergesort(double* arr, size_t size)
118 {
119     double* tmp = (double*)malloc(sizeof(double) * size);
120     memcpy(tmp, arr, sizeof(double) * size);
121     __mergesort(arr, tmp, size);
122     free(tmp);
123 }
124
125 // Алгоритм сортировки пузырьком
126 void bubblesort(double* arr, size_t size)
127 {
128     int flag = 0;
129     for (size_t i = 0; i < size; i++)
130     {
131         for (size_t j = 0; j < size - 1 - i; j++)
132             if (less_eq(arr[j + 1], arr[j]))
133             {
134                 swap(&arr[j], &arr[j + 1]);
135                 flag = 1;
136             }
137         if (!flag) return;
138     }
139 }
140
141 // Алгоритм сортировки выбором
142 void selectionsort(double* arr, size_t size)
143 {
144     size_t current_min_ind = 0;
145     for (size_t i = 0; i < size - 1; i++)
146     {
147         current_min_ind = i;
148         for (size_t j = i + 1; j < size; j++)
149         {
150             if (less_eq(arr[j], arr[current_min_ind]))
151                 current_min_ind = j;
152         }
153         swap(&arr[i], &arr[current_min_ind]);
154     }
155 }
156
157 // Проверка правильности работы выбранного алгоритма
158 int check_array(double* arr, double* cpy, size_t size)
159 {
160     qsort((void*)cpy, size, sizeof(double), compare);
161     for (size_t i = 0; i < size; i++)
162         if (!equals(arr[i], cpy[i]))
163             return 0;
164     return 1;
165 }
166
167 int main()
168 {
169     double* arr;
170     double* copy;

```

```

171     double approx_time = 0, average_time = 0, best_time = 1.79769e+308, worst_time
↪ = 0;
172     size_t array_size;
173     size_t iteration_count;
174     int choice;
175     int flag = 1;
176     clock_t start, end;
177     void (*sort) (double*, size_t) = NULL;
178
179     setlocale(LC_ALL, "ru_RU.utf8");
180     // Пользователь вводит размер массива,
181     printf("Введите размер массива: ");
182     scanf_s("%Iu", &array_size);
183     // ...затем вводит количество повторений работы программы
184     printf("Введите количество итераций: ");
185     scanf_s("%Iu", &iteration_count);
186     // ...затем выбирает алгоритм сортировки из четырёх предложенных
187     printf("Введите используемую сортировку:\n1. Сортировка выбором\n2. Пузырьковая
↪ сортировка\n3. Сортировка Хоара\n4. Сортировка слиянием\n");
188     scanf_s("%d", &choice);
189
190     // Обработка выбора
191     switch (choice)
192     {
193     case 1:
194         sort = selectionsort;
195         break;
196     case 2:
197         sort = bubblesort;
198         break;
199     case 3:
200         sort = quicksort;
201         break;
202     case 4:
203         sort = mergesort;
204         break;
205     default:
206         flag = 0;
207         break;
208     }
209
210     if (array_size <= 0)
211         flag = 0;
212     if (iteration_count <= 0)
213         flag = 0;
214
215     if (flag)
216     {
217         for (size_t iteration = 0; iteration < iteration_count; iteration++)
218         {
219             // На каждой итерации создаётся новый массив и его копия
220             // Исходный массив сортируется с помощью выбранного алгоритма
221             // Копия массива сортируется с помощью библиотечной функции
↪ qsort
222             // Копия и исходный массив сравниваются.
223             // Если между ними нашлись различия, работа программы
↪ прерывается и выводится сообщение об ошибке
224
225             if (!flag) break;
226             printf("Итерация #%Iu: Создание массива размера %Iu...\n",
↪ iteration + 1, array_size);

```



```

227         arr = create_array(array_size);
228         copy = (double*)malloc(sizeof(double) * array_size);
229         if(copy)
230             memcpy(copy, arr, sizeof(double) * array_size);
231         else
232         {
233             flag = 0;
234             break;
235         }
236
237         printf("Сортировка...\n");
238         start = clock();
239         sort(arr, array_size);
240         end = clock();
241         printf("Проверка...\n");
242
243         if (check_array(arr, copy, array_size))
244         {
245             printf("Массив отсортирован правильно.\n");
246             approx_time = (double)(end - start) / CLOCKS_PER_SEC;
247             printf("Приблизительное затраченное время: %lf\n",
↪ approx_time);
248
249             worst_time = max(approx_time, worst_time);
250             best_time = min(approx_time, best_time);
251             average_time = (average_time * iteration + approx_time)
↪ / (iteration + 1);
252         }
253         else
254         {
255             printf("Массив не был отсортирован.\n");
256             flag = 0;
257         }
258
259         free(arr);
260         free(copy);
261     }
262
263     printf("Выполнение программы завершено. Полученные результаты:\nЛучшее
↪ время: %lf\nСреднее время: %lf\nХудшее время: %lf\n", best_time, average_time,
↪ worst_time);
264 }
265
266     else
267         printf("Произошла ошибка.\n");
268
269     return 0;
270 }

```