# МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ ПЕНЗЕНСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ ИНСТИТУТ ФАКУЛЬТЕТ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ ТЕХНИКИ

	Утвержден на заседании кафедры	
	«Вычислительная техника»	
	""20 г.	
	Заведующий кафедрой	
	М.А. Митрохин	
	740.7 575 TV 740	
	КОМИТЕЛЬНОЙ) ПРАКТИКЕ	
(2022/2023  y)	vчебный год)	
Гераськина Д	<b>Г</b> арья Андреевна	
Направление подготовки <u>09.03.01 «Информ</u>	иатика и вычислительная техника»	
Наименование профиля подготовки <u>«Прог</u>	раммное обеспечение средств	
вычислительной техники и автоматизирова	•	
Форма обучения – <u>очная</u> Срок обучения в соответствии с ФГОС – <u>4 года</u>		
Год обучения1 семестр	2	
Период прохождения практики с 29.06.2023 по 12.07.2023		
Кафедра <u>«Вычислительная техника»</u>		
Заведующий кафедрой <u>д.т.н., профессор, М</u>	<u> Иитрохин М.А.</u>	
(должность, ученая степ	ень, ученое звание, Ф.И.О.)	

(должность, ученая степень, ученое звание)

Руководитель практики д.т.н., профессор, Зинкин С.А.

# МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ ПЕНЗЕНСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ ИНСТИТУТ ФАКУЛЬТЕТ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ ТЕХНИКИ

Утвержден на заседании кафедры		
«Вычислительная техника»		
"	_20	Γ.
Заведующий кафедрой		
	M.	А. Митрохин

# ИНДИВИДУАЛЬНЫЙ ПЛАН ПРОХОЖДЕНИЯ УЧЕБНОЙ (ОЗНАКОМИТЕЛЬНОЙ) ПРАКТИКИ

(2022/2023 учебный год)

Гераськина Дарья Андреевна		
Направление подготовки 09.03.01 « <u>Информатика и вычислительная техника</u> »		
Наименование профиля подготовки <u>«Программное обеспечение средств</u> вычислительной техники и автоматизированных систем»		
Форма обучения – очная Срок обучения в соответствии с $\Phi \Gamma OC - \underline{4} \ roga$		
Год обучения 1 семестр 2		
Период прохождения практики с 29.06.2023 по 12.07.2023		
Кафедра «Вычислительная техника»		
Заведующий кафедрой д.т.н., профессор, Митрохин М.А.		
(должность, ученая степень, ученое звание, Ф.И.О.)		
Руководитель практики д.т.н., профессор, Зинкин С.А.		

(должность, ученая степень, ученое звание)

№	Планируемая	Количество	Календарные сроки	Подпись
п/п	форма работы во	часов	проведения работы	руководителя
	время практики			практики от вуза
1	Выбор темы и	2	29.06.2023 -	
	разработка		29.06.2023	
	индивидуального			
	плана проведения			
	работ			
2	Подбор и изучение	15	30.06.2023 -	
	материала по теме 02.07.23			
	работы			
3	Разработка	43	02.07.23 -	
	алгоритма	алгоритма		
4	Описание	18	6.07.23 –	
алгоритма и			08.07.23	
программы				
5	Тестирование	5	08.07.23 -	
			08.07.23	
6	Получение и	Получение и 10 08.07.23 –		
	анализ результатов	ллиз результатов 10.07.23		
7	Оформление	<b>О</b> формление 15 10.07.23 —		
	отчёта		12.07.2023	
	Общий объём	108		
	часов			

# МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ ПЕНЗЕНСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ ИНСТИТУТ ФАКУЛЬТЕТ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ ТЕХНИКИ

## ОТЧЁТ

# О ПРОХОЖДЕНИИ УЧЕБНОЙ (ОЗНАКОМИТЕЛЬНОЙ) ПРАКТИКИ

(2022/2023 учебный год)

Гераськина Дарья Андреевна
Направление подготовки <u>09.03.01</u> « <u>Информатика и вычислительная техника</u> »
Наименование профиля подготовки <u>«Программное обеспечение средств</u> вычислительной техники и автоматизированных систем»
Форма обучения – <u>очная</u> Срок обучения в соответствии с $\Phi \Gamma OC - \underline{4 \ roga}$
Год обучения <u>1</u> семестр <u>2</u>
Период прохождения практики с 29.06.2023 по 12.07.2023
Кафедра «Вычислительная техника»
Гераськина Д.А. выполяла практическое задание «Шейкерная сортировка» На первоначальном этапе были изучен и проанализирован алгоритм шейкерной сортировки, был выбран метод решения и язык программирования С, на котором была написана программа сортировки массива. Также осуществила работу файлами. Протестировала и отладила программу. Оформила отчёт.
Бакалавр <u>Гераськина Д.А.</u> "" 2023 г.
Руководитель Зинкин С.А "" 2023 г. практики

# МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ ПЕНЗЕНСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ ИНСТИТУТ ФАКУЛЬТЕТ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ ТЕХНИКИ

#### ОТЗЫВ

# О ПРОХОЖДЕНИИ УЧЕБНОЙ (ОЗНАКОМИТЕЛЬНОЙ) ПРАКТИКИ

(2022/2023 учебный год)

Гераськина Дарья Андреевна		
Направление подготовки <u>09.03.01</u> « <u>Информатика и вычислительная техника</u> »		
Наименование профиля подготовки <u>«Программное обеспечение средств</u> вычислительной техники и автоматизированных систем»		
Форма обучения – <u>очная</u> Срок обучения в соответствии с $\Phi \Gamma OC - \underline{4} \Gamma O \underline{A}$		
Год обучения <u>1</u> семестр <u>2</u>		
Период прохождения практики с 29.06.2023 по 12.07.2023		
Кафедра «Вычислительная техника»		
В процессе выполнения практики Гераськина Д. А. решала следующие задачи: выбор решения для разработки алгоритма; добавление в код чтения данных из файла и записи отсортированного массива; тестирование готовой программы на разных входных данных, наборах содержащих от 100 до 1000 элементов.		
За выполнение работы Гераськина Д. А. заслуживает оценки «».  Руковолитель практики д т.н. профессор Зинкин С.А.« » 2023 г.		

# Содержание

Введение	7
Выбор решения	8
Постановка задачи	10
1.1 Преимущества	10
1.2 Недостатки	10
1.3 Типичные сценарии применения	11
Описание программы	12
Схемы программы	15
4.2 Блок-схема алгоритма	15
Тестирование программы	16
5.1 Тестирование на разных наборах данных готовой программы	16
5.2 Анализ полученных результатов тестирование	17
Отладка	19
Совместная работа	20
Заключение	22
Список используемой литературы	23
Приложение А	24
Приложение Б	29

# Введение

Microsoft Visual Studio — это интегрированная среда разработки (IDE), созданная компанией Microsoft. Она используется для разработки различных программных приложений, включая настольные, веб-, мобильные и облачные приложения. Visual Studio предоставляет обширный набор инструментов и функций, которые помогают разработчикам на протяжении всего жизненного цикла разработки программного обеспечения.

Некоторые ключевые особенности Visual Studio включают:

- 1. Редактор кода: Visual Studio предлагает мощный редактор кода с поддержкой IntelliSense, поддерживает несколько языков программирования, включая С#, VB.NET, F#, C++, JavaScript и другие.
  - 2. Инструменты отладки.
  - 3. Система проектов.
  - 4. Интегрированное тестирование.
  - 5. Сотрудничество и контроль версий.
  - 6. Расширяемость.
  - 7. Разработка облачных приложений.

Язык программирования Си (С) является одним из наиболее популярных и влиятельных языков программирования. Он был разработан в начале 1970-х годов Деннисом Ритчи в Bell Labs и с тех пор стал широко используемым в индустрии разработки программного обеспечения.

Язык программирования Си остается популярным среди разработчиков, особенно в области системного программирования, встроенных систем и разработки низкоуровневого ПО. Он также является хорошим выбором для изучения основ программирования, поскольку множество концепций и подходов, применяемых в Си, переносятся на другие языки программирования.

# Выбор решения

Алгоритм шейкерной сортировки (CoctailSort), также известный как сортировка перемешиванием или коктейльная сортировка, является улучшением алгоритма пузырьковой сортировки. Он выполняет сортировку элементов списка путем многократного прохода через список, меняя местами соседние элементы, если они находятся в неправильном порядке.

### Краткое описание шейкерной сортировки:

- 1. Начинаем с исходного списка элементов, который нужно отсортировать.
- 2. Устанавливаем два указателя: один на начало списка (левый указатель), а другой на конец списка (правый указатель).
  - 3. Пока левый указатель меньше правого указателя:
  - 1) Проходим по списку слева направо, сравнивая пары соседних элементов.
  - 2) Если текущий элемент больше следующего элемента, меняем их местами.
  - 3) После каждого прохода справа налево самый большой элемент перемещается в конец списка.
- 4. Уменьшаем правый указатель на 1 (так как самый большой элемент уже находится в конце списка).
  - 5. Пока левый указатель меньше правого указателя:
  - 1) Проходим по списку справа налево, сравнивая пары соселних элементов.
  - 2) Если текущий элемент меньше предыдущего элемента, меняем их местами.
  - 3) После каждого прохода слева направо самый маленький элемент перемещаем в начало списка.

- 6. Увеличиваем левый указатель на 1 (так как самый маленький элемент уже находится в начале списка).
- 7. Повторяем шаги 3-6 до тех пор, пока левый указатель не станет больше или равным правому указателю.

После завершения алгоритма шейкерной сортировки, элементы списка будут упорядочены по возрастанию (или по другому заданному порядку), начиная с первого элемента и заканчивая последним элементом.

### Постановка задачи

#### 1.1 Преимущества

- 1) Простота реализации: Шейкерная сортировка легко реализуется и понимается. Она не требует сложных структур данных или специальных операций.
- 2) Устойчивость: Алгоритм шейкерной сортировки является устойчивым, что означает, что элементы с одинаковыми значениями сохраняют свой относительный порядок после сортировки.
- 3) Хорошая производительность В некоторых случаях: Шейкерная быть эффективна сортировка может частично отсортированных списках или списках с небольшим количеством как она может обнаружить элементов, так предварительно отсортированную часть и прекратить дальнейшую обработку.

#### 1.2 Недостатки

- 1) Низкая эффективность в худшем случае: Шейкерная сортировка имеет квадратичную сложность времени в худшем случае, то есть время выполнения зависит от квадрата количества элементов. Это делает ее неэффективной для больших массивов данных.
- 2) Ограниченная эффективность на случайных данных: По сравнению с некоторыми более сложными алгоритмами сортировки, шейкерная сортировка может быть менее эффективной при работе с случайно упорядоченными данными или данными, содержащими большое количество повторяющихся значений.
- 3) Дополнительные затраты на перемещение элементов: Шейкерная сортировка требует обмена элементов путем их последовательного сравнения и обмена. Это может привести к дополнительным затратам на перемещение элементов в списке.

4) Ограниченный выбор алгоритма: В сравнении с другими сортировками, такими как быстрая сортировка или сортировка слиянием, шейкерная сортировка имеет ограниченные возможности и выбор алгоритмов для различных сценариев сортировки.

В целом, шейкерная сортировка имеет свои преимущества и недостатки, и ее эффективность зависит от размера списка, его упорядоченности и требований к производительности в конкретной задаче сортировки.

#### 1.3 Типичные сценарии применения

Шейкерная сортировка может быть полезной в следующих типичных сценариях:

Частично отсортированные списки: Если вы имеете дело с частично отсортированными списками, где большая часть элементов уже находится близко к своим конечным позициям, шейкерная сортировка может быть эффективной. Она может быстро обнаружить уже отсортированную часть списка и сосредоточиться только на оставшихся элементах.

Малые массивы данных: Шейкерная сортировка может быть применена к небольшим массивам данных, где требуется простота реализации, а производительность не является основным фактором. В таких случаях преимущество простоты и понятности алгоритма может перевешивать его неоптимальную производительность.

Образцовые данные: Если у вас есть образцовые данные, в которых известен порядок элементов, шейкерная сортировка может быть применена для проверки правильности сортировки других алгоритмов. Вы можете использовать шейкерную сортировку для сравнения результатов с другими алгоритмами и убедиться, что они работают правильно.

# Описание программы

В программе для шейкерной сортировки подключены следующие заголовочные файлы: <stdio.h> – стандартный заголовочный файл ввода – вывода; <stdlib.h> - заголовочный файл, который содержит в себе функции, занимающиеся выделением памяти, контролем процесса выполнения программы, преобразованием типов в другие; <string.h> - заголовочный файл, содержащий функции для работы со строками, оканчивающимися на 0, и различными функциями работы с памятью; <locale.h> - заголовочный файл, который используется для задач, связанных с локализацией; <time.h> - заголовочный файл, содержащий типы функции для работы с датой и временем.

```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <locale.h>
#include <time.h>
```

Два макроса отвечающих за количество сортируемых элементов и длину строки.

```
#define a 10000
#define b 100000
```

Далее подключаем русский язык и функции расчета времени, после выполнения работы алгоритма выводим размер массива и затраченное время на выполнение программы.

```
setlocale(LC_ALL, "RUS"); //подключаем русский язык clock_t start_time, end_time; double cpu_time_used; start_time = clock();

end_time = clock(); // Записываем конечное время

cpu_time_used = ((double)(end_time - start_time)) / CLOCKS_PER_SEC; // Вычисляем время выполнения в секундах printf("Размер массива = %d\n", a); printf("Время выполнения программы: %f секунд\n", cpu time used);
```

После мы создаём метку, на которую переходим при наличии ошибки в записи на указанный файл, далее считываем отсортированный массив из файла.

```
label: //метка для перехода при ошибках
    printf("Введите путь или имя файла с расширением: ");
    scanf("%s", filename);
    start time = clock(); // Записываем начальное время
    //<---- чтение из файла строки и её преобразование в
массив чисел ---->
    if ((file = fopen(filename, "r")) == NULL) {
        printf("ошибка при открытии файла %s\n", filename);
        qoto label; //переход мометке для совершения повторного
запроса
    }
    fgets(string, b, file); //чтение чисел в качестве строки
    printf("\t# Исходный массив #\n%s", string);
         fclose(file);
    file = fopen("result.txt", "w");
    n++;
    fprintf(file, "%d", array[0]);
    for (int j = 1; j < n; j++) {
    fprintf(file, ", %d", array[j]); //запись
отсортированных значений в файл
    fclose(file);
   //<---- вывод содержимого отсортированного массива ---
    printf("\t# Отсортированный массив #\n");
    file = fopen("result.txt", "r");
    fgets(string, b, file);
    printf("%s", string);
    fclose(file);
```

#### Алгоритм шейкерной сортировки описан следующим образом:

```
while (1) {
    while (string[i] != ',') {
        item[k] = string[i];
        k++;
        i++;
        if (string[i] == '\n') {break;}
    }
    array[n] = atoi(item); //функция int atoi(char*)
преобразовывает строку в целое число
    if (string[i] == '\n') break;
    n++;
    i++;
```

```
k = 0;
            memset(item, 0, 8); //обнуляем промежуточный массив
        int right = n; //правая граница массива
        //<---->
        while(left < right) {</pre>
            //сортировка массива вправо
            for(int j = left; j < right; j++) {
                if(array[j] > array[j + 1]) {
                                               //если первый
элемент больше второго, то меняем их местами
                    //перестановка по правилу "Трёх стаканов"
                    tmp = array[j];
                    array[j] = array[j + 1];
                    array[j + 1] = tmp;
                    last = j;
            right = last; //двигаем правую границу к индексу
последнего обмена
            //сортировка массива влево
            for(int j = right - 1; j >= left; j--) {
                if(array[j] > array[j + 1]) {
                    //перестановка по правилу "Трёх стаканов"
                    tmp = array[j];
                    array[j] = array[j + 1];
                    array[j + 1] = tmp;
                    last = j;
                }
            left = last++; //двигаем левую границу к индексу
последнего обмена
        }
```

# Схемы программы

# 4.2 Блок-схема алгоритма

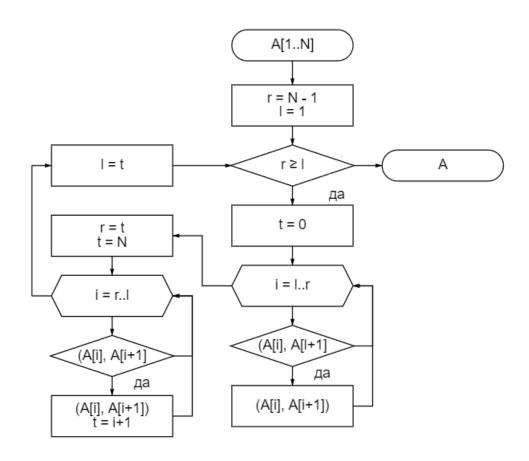


Рисунок 1 — Блок-схема алгоритма

# Тестирование программы

# 5.1 Тестирование на разных наборах данных готовой программы

Тестовый набор данных представлен в таблице 1. Результаты тестирования приведены в Приложении A на рисунках A.1 - A.10 и проанализированы в диаграмме Рисунок 2.

Таблица 1 – Тестовый набор данных

№ теста	Размер массива size	Время выполнения сортировки в секундах
1	100	0.025
2	200	0.043
3	300	0.065
4	400	0.095
5	500	0.130
6	600	0.139
7	700	0.181
8	800	0.241
9	900	0.251
10	1000	0.254

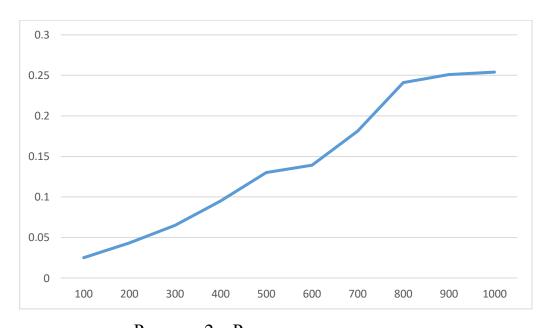


Рисунок 2 – Результаты тестирования

#### 5.2 Анализ полученных результатов тестирование

Алгоритм шейкерной сортировки имеет следующую производительность и число базовых операций в различных сценариях:

#### Количество базовых операций (перестановок):

- 1. В наилучшем случае, когда список уже отсортирован, шейкерная сортировка выполнит только один проход по списку без какихлибо перестановок. Количество базовых операций будет равно числу элементов в списке.
- 2. В наихудшем случае, когда список отсортирован в обратном порядке, требуется полный проход в обе стороны и несколько итераций для перемещения каждого элемента на свое место. Количество базовых операций будет равно двукратному квадрату числа элементов в списке.
- 3. В случае случайного набора данных, количество базовых операций будет зависеть от конкретного расположения элементов в списке. В среднем, оно также будет близко к двукратному квадрату числа элементов.

#### Производительность в секундах:

- 1. Время выполнения шейкерной сортировки зависит от реализации алгоритма и характеристик компьютера, на котором он выполняется. В лучшем случае, когда список уже отсортирован, шейкерная сортировка может быть очень быстрой и зависит преимущественно от количества элементов в списке. Время выполнения для уже отсортированного списка будет разумно малым.
- 2. В наихудшем случае, когда список отсортирован в обратном порядке, шейкерная сортировка будет иметь более длительное

- время выполнения. Оно также зависит от числа элементов в списке, но будет значительно больше, чем в наилучшем случае.
- 3. Для случайных наборов данных время выполнения шейкерной сортировки будет находиться где-то между наилучшим и наихудшим случаями, в зависимости от степени неупорядоченности данных.

# Отладка

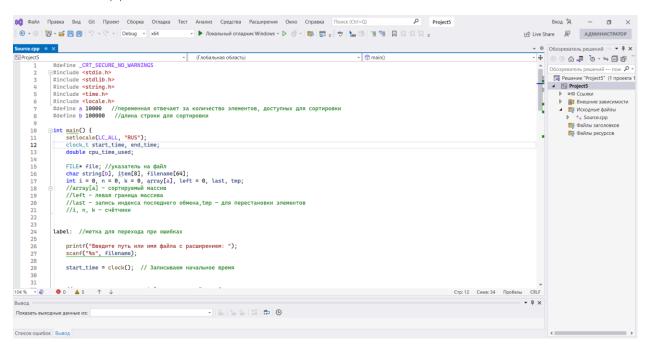


Рисунок 3 – Окно кода

```
Выбрать Консоль отладки Microsoft Visual Studio

Введите путь или имя файла с расширением: C:\Users\user\Desktop\input1.txt

# Исходный массив #

-1959, -542, -669, -513, 160, 717, 473, 344, -51, -548, 703, -869, 270, -181, 957, -509, -6, 937, -175, 434, -625, -403, 901, -847, -708, -624, 413, -293, 709, 886, 445, 716, -236, 533, 869, 903, 655, -714, 27, 890, -311, 800, 307, -682, 66 5, -338, 134, 708, -761, -135, 535, 631, -354, -259, -973, -147, -281, 737, 516, -222, -690, 34, -821, 842, -712, -909, 36, -62, 255, -363, 433, 794, 883, -274, -642, 343, -1, 86, -619, 547, 620, -383, -928, 945, -253, 835, -36, 373, 925, -705, -64, -577, -386, 318, 535, 528, -890, -919, -82, -467

# Отсортированный массив #

-1959, -973, -928, -919, -909, -890, -869, -847, -821, -761, -714, -712, -708, -705, -690, -682, -669, -642, -625, -624, -619, -577, -548, -542, -513, -509, -467, -403, -386, -383, -363, -354, -338, -311, -293, -281, -274, -259, -253, -236, -222, -181, -175, -147, -135, -82, -64, -62, -51, -36, -6, -1, 27, 34, 36, 86, 134, 160, 255, 270, 307, 318, 343, 344, 373, 413, 433, 434, 445, 473, 516, 528, 533, 535, 535, 547, 620, 631, 655, 665, 703, 708, 709, 716, 717, 737, 794, 800, 835, 842, 869, 883, 886, 890, 901, 903, 925, 937, 945, 957

#Bазмер массива = 100

Время выполнения программы: 0,025000 секунд
```

Рисунок 4 – Консоль отладки

# Совместная работа

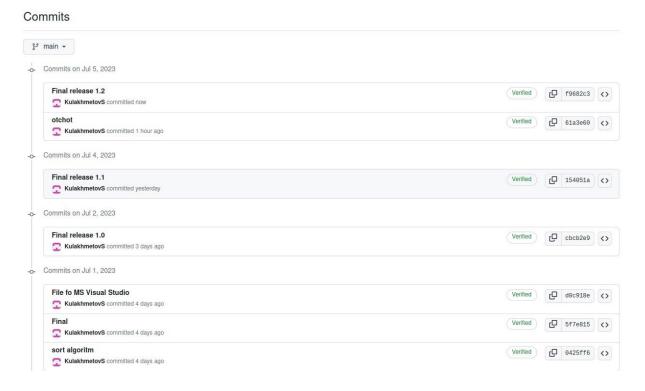


Рисунок 5 – Совместная работа Github

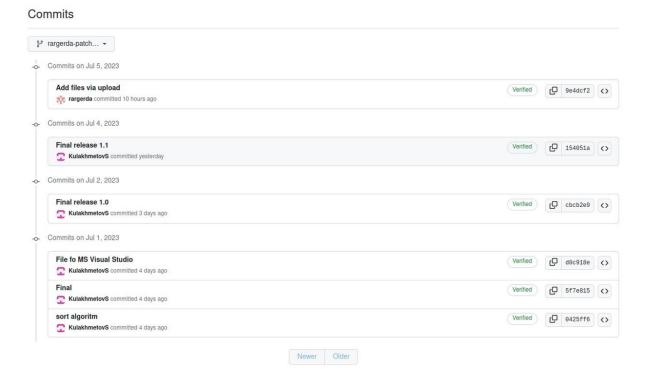


Рисунок 6 – Совместная работа Github

#### Commits



Рисунок 7 – Совместная работа Github

# Заключение

В результате анализа данных, полученных в результате тестирования алгоритма шейкерной сортировки, можно сделать вывод, что время, затраченное на работу программы относительно количества элементов увеличивается линейно, то есть с увеличением количества элементов пропорционально увеличивается время работы программы.

Таким образом, в процессе создания данного проекта разработана программа, реализующая алгоритм шейкерной сортировки.

При выполнении данной работы были получены навыки разработки программ в среде разработки Microsoft Visual Studio и углублены знания языка программирования Си.

# Список используемой литературы

- 1. Мельников Б. Ф. Алгоритмы M.: БXB, 2003. -192c.
- 2. Кормен Т., Лейзерсон Ч., Ривест Р. Алгоритмы: Построение и анализ М.: МЦНМО, 2001. 960 с.
- 3. Никлаус Вирт. Алгоритмы и структуры данных М.:ДМК-Пресс,2016. -272c.
- 4. Харви Дейтел, Пол Дейтел. Как программировать на C/C++. М.: Бином, 2022г. 1002с.

# Приложение А

```
Выбрать Консоль отладки Microsoft Visual Studio — Х
Введите путь или имя файла с расширением: C:\Users\user\Desktop\input1.txt
# Исходный массив #
-1959, -542, -669, -513, 160, 717, 473, 344, -51, -548, 703, -869, 270, -181, 957, -509, -6, 937, -175, 434, -625, -403, 901, -847, -708, -624, 413, -293, 709, 886, 445, 716, -236, 533, 869, 903, 655, -714, 27, 890, -311, 800, 307, -682, 66 5, -338, 134, 708, -761, -135, 535, 631, -354, -259, -973, -147, -281, 737, 516, -222, -690, 34, -821, 842, -712, -909, 36, -62, 255, -363, 433, 794, 883, -274, -642, 343, -1, 86, -619, 547, 620, -383, -928, 945, -253, 835, -36, 373, 925, -705, -64, -577, -386, 318, 535, 528, -890, -919, -82, -467
# Отсортированный массив #
-1959, -973, -928, -919, -909, -890, -869, -847, -821, -761, -714, -712, -708, -705, -690, -682, -669, -642, -625, -624, -619, -577, -548, -542, -513, -509, -467, -403, -386, -383, -363, -354, -338, -311, -293, -281, -274, -259, -253, -236, -222, -181, -175, -147, -135, -82, -64, -62, -51, -36, -6, -1, 27, 34, 36, 86, 134, 160, 255, 270, 307, 318, 343, 344, 373, 413, 433, 434, 445, 473, 516, 528, 533, 535, 535, 547, 620, 631, 655, 665, 703, 708, 709, 716, 717, 737, 794, 800, 835, 842, 869, 883, 886, 890, 901, 903, 925, 937, 945, 957
Размер массива = 100
Время выполнения программы: 0,025000 секунд
```

### Рисунок А.1 – Результаты тестирования

Рисунок А.2 – Результаты тестирования

### Рисунок А.3 – Результаты тестирования

Рисунок А.4 – Результаты тестирования

Begart myrs wn west \$\text{\$\text{\$a\$}\$} \text{\$a\$} \text{\$b\$} \text{\$c\$} \te

## Orcopreposalemail Maccine ## Soft-original Maccine ## Orcopreposalemail Maccine ## Orcopreposalemail

# Рисунок А.5 – Результаты тестирования

8 Orcoproposamelle Naccore 8 Orcoproposamelle Na

# Рисунок А.6 – Результаты тестирования

## Orcopressional Marcene ## Torcopressional Mar

Рисунок А.7 – Результаты тестирования

Bedgane Kowcom craspon Microsoft Visual Studie

Decame trys: none and administic paceagreement: Cilibres \unservines tribuser\understand \understand \

5261, 5290, 5291, 5313, 5333, 5336, 5349, 5357, 5366, 5481, 5458, 5599, 5540, 5576, 5584, 5616, 5648, 5656, 5657, 5694, 5733, 5762, 5789, 5829, 5824, 5868, 5990, 5931, 5993, 5966, 5971, 5977, 5985, 5985, 6915, 6915, 6918, 6108, 6144, 6146, 6181, 6187, 6190, 6226, 6270, 6382, 6390, 6312, 6389, 6343, 6369, 6413, 6423, 6469, 6474, 6485, 6522, 6526, 6604, 6688, 6694, 6770, 6771, 6798, 6832, 6837, 6887, 6887, 6887, 6894, 6931, 6932, 6945, 6962, 6973, 6989, 7082,

### Рисунок А.8 – Результаты тестирования

87, 108, 151, 156, 161, 232, 313, 314, 347, 349, 357, 744, 383, 431, 445, 488, 496, 593, 596, 512, 514, 515, 528, 576, 592, 594, 601, 610, 623, 643, 741, 752, 755, 758, 789, 812, 832, 853, 869, 891, 894, 995, 930, 937, 961, 981, 1088, 1018, 1021, 1026, 1046, 1067, 1069, 1079, 1171, 1172, 1144, 1176, 1195, 1202, 1252, 1285, 1288, 1291, 1295, 1296, 1317, 1329, 1322, 1322, 1332, 1383, 1432, 1463, 1466, 1475, 1592, 1519, 1548, 1555, 1569, 1585, 1616, 1684, 1691, 1702, 1703, 1711, 1712, 1744, 1808, 1893, 2008, 2010, 2000, 2023, 2075, 2124, 2140, 2167, 2169, 2173, 2173, 2172, 2199, 2211, 2224, 2247, 2258, 2269, 2261, 2333, 2336, 2337, 2342, 2349, 2357, 2366, 2362, 2477, 2478, 2258, 2264, 2576, 2556, 2565, 2669, 2676, 2656, 2657, 2747, 2733, 2762, 2769, 2811, 2833, 2840, 2852, 2668, 2678

# Рисунок А.9 – Результаты тестирования

8 Отсустирующимий массив 8
1.0999, 9977, 9977, 9977, 9977, 9977, 9978, 9951, 9953, 9533, 9539, 9519, 9519, 9517, 9586, 9887, 9887, 9887, 9887, 9887, 9888,

Рисунок А.10 – Результаты тестирования

# Приложение Б

#### Листинг

```
#define CRT SECURE NO WARNINGS
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>
#include <time.h>
#include <locale.h>
#define a 10000 //переменная отвечает за количество элементов,
доступных для сортировки
#define b 70000 //длина строки для сортировки
int main() {
    setlocale(LC ALL, "RUS");
    clock t start time, end time;
    double cpu time used;
   FILE* file; //указатель на файл
    char string[b], item[8], filename[64];
    int i = 0, n = 0, k = 0, array[a], left = 0, last, tmp;
    //array[a] - сортируемый массив
    //left - левая граница массива
    //last - запись индекса последнего обмена, tmp - для
перестановки элементов
    //i, n, k - счётчики
label: //метка для перехода при ошибках
   memset(string, 0, b);
   memset(item, 0, 8);
   i = 0;
   n = 0;
    k = 0;
    printf("Введите путь или имя файла с расширением: ");
    scanf("%s", filename);
    start time = clock(); // Записываем начальное время
    //<---- чтение из файла строки и её преобразование в
массив чисел ---->
    if ((file = fopen(filename, "r")) == NULL) {
       printf("ошибка при открытии файла %s\n", filename);
        goto label; //переход мометке для совершения повторного
запроса
    fgets(string, b, file); //чтение чисел в качестве строки
```

```
fclose(file);
    while (1) { //тут начинается магия
        while (string[i] != ',') {
            item[k] = string[i];
           k++;
            i++;
            if (string[i] == '\n') { break; }
        }
       array[n] = atoi(item); //функция int atoi(char*)
преобразовывает строку в целое число
        if (array[n] == NULL) { //проверка на коррекность
вводимых данных
           printf("Данные в файле не корректны!\nИсправьте их
или выберите другой файл!\n");
           goto label; //переход по метке в случае ошибки
        }
        if (string[i] == '\n') break;
       n++;
        i++;
       k = 0;
       memset(item, 0, 8); //обнуляем промежуточный массив
    }
    int right = n; //правая граница массива
    //<---->
    while (left < right) {</pre>
        //сортировка массива вправо
        for (int j = left; j < right; j++) {
            if (array[j] > array[j + 1]) { //если первый
элемент больше второго, то меняем их местами
               //перестановка по правилу "Трёх стаканов"
               tmp = array[j];
               array[j] = array[j + 1];
               array[j + 1] = tmp;
               last = j;
        right = last; //двигаем правую границу к индексу
последнего обмена
        //сортировка массива влево
        for (int j = right - 1; j >= left; j--) {
            if (array[j] > array[j + 1]) {
               //перестановка по правилу "Трёх стаканов"
               tmp = array[j];
               array[j] = array[j + 1];
```

```
array[j + 1] = tmp;
                last = j;
        }
        left = last++; //двигаем левую границу к индексу
последнего обмена
    }
    //<---- запись полученного результата в файл -----
    file = fopen("result.txt", "w");
    n++;
    fprintf(file, "%d", array[0]);
    for (int j = 1; j < n; j++) {
        fprintf(file, ", %d", array[j]); //запись
отсортированных значений в файл
    fclose(file);
    printf("\t# Исходный массив #\n%s", string);
    //<---- вывод содержимого отсортированного массива ---
   printf("\t# Отсортированный массив #\n");
    file = fopen("result.txt", "r");
    fgets(string, b, file);
    printf("%s", string);
    fclose(file);
    end time = clock(); // Записываем конечное время
    cpu time used = ((double)(end time - start time)) /
CLOCKS \overline{\text{PER}} SEC; // Вычисляем время выполнения в секундах
    printf("\n");
    printf("Pasmep массива = dn', n);
    printf("Время выполнения программы: %f секунд\n",
cpu time used);
    return 0;
}
```