МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИПЕНЗЕНСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ ИНСТИТУТ ФАКУЛЬТЕТ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ ТЕХНИКИ

утвержден на засе, «Вычислительная	дании кад	редры
техника»		
""	20	г.Заведующий
кафедрой		
	M	А. Митрохин

ОТЧЕТ ПО УЧЕБНОЙ (ОЗНАКОМИТЕЛЬНОЙ) ПРАКТИКЕ

(2023/2024 учебный год)

Балаев Глеб Сергеевич

* · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·			
Направление подготовки 09.03.01 «Информатика и вычислительная техника»			
Наименование профиля подготовки <u>«Программное</u>			
обеспечение средстввычислительной техники и			
автоматизированных систем»			
Форма обучения – <u>очная</u> Срок обучения в соответствии с ФГОС – <u>4 года</u>			
Год обучения 1 семестр 2			
Период прохождения практики с 25.06.2024 по 8.07.2024			
Кафедра <u>«Вычислительная</u> техника»			

Заведующий кафедрой д.т.н., профессор, Митрохин М.А.

(должность, ученая степень, ученое звание, Ф.И.О.)

Руководитель практики к/н, доцент, Карамышева Н.С.

(должность, ученая степень, ученое звание)

МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИПЕНЗЕНСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ ПОЛИТЕХНИЧЕСКИЙ ИНСТИТУТ ФАКУЛЬТЕТ ВЫЧИСЛИТЕЛЬНОЙ ТЕХНИКИ

Утвержден на зас	едании кас	редры
«Вычислительная		
техника»		
""	20	г.Заведующий
кафедрой		
	M	.А. Митрохин

ИНДИВИДУАЛЬНЫЙ ПЛАН ПРОХОЖДЕНИЯ УЧЕБНОЙ(ОЗНАКОМИТЕЛЬНОЙ) ПРАКТИКИ

(2023/2024 учебный год)

Балаев Глеб Сергеевич

Направление подготовки	09.03.01	« <u>Информатика и</u>	вычислитель	ная техника
Наименование профиля и обеспечение средстввычи автоматизированных сис	ислительн			
Форма обучения – очная Срок обучения в соответствии с				
$\Phi\Gamma OC - \underline{4} \ \underline{roдa} \Gamma o$ д				
обучения 1	<u> </u>	_семестр	2	Период
прохождения практики с 25.06.2024 по 8.07.2024				
Кафедра «Вычислительная техника»				
Заведующий кафедрой д.т.н., профессор, Митрохин М.А.				
	(должность,	ученая степень, ученое зво	ание, Ф.И.О.)	
Руководитель практики к/н, доцент, Карамышева Н.С.				

(должность, ученая степень, ученое звание)

		T.0	1 70	
№	Планируемая	Количество	Календарные сроки	Подпись
п/п	форма работы во	часов	проведения работы	руководителя
	время практики			практики от вуза
1	Выбор темы и	2	25.06.24 -	
	разработка		25.06.24	
	индивидуального			
	плана проведения			
	работ			
2	Подбор и изучение	15	26.06.24 -	
	материала по теме		01.07.24	
	работы			
3	Разработка	43	01.07.24 -	
	алгоритма		02.07.24	
4	Описание	18	02.07.24	
	алгоритма и		_	
	программы		03.07.24	
5	Тестирование	5	03.07.24 -	
			05.07.24	
6	Получение и	10	05.07.24 -	
	анализ результатов		06.07.24	
7	Оформление	15	06.07.24 -	
	отчёта		08.07.24	
	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

(2023/2024 учебный год)

Foresp Evol Company
Балаев Глеб Сергеевич
Направление подготовки <u>09.03.01</u> « <u>Информатика и вычислительная техника</u> »
Наименование профиля подготовки «Программное
обеспечение средстввычислительной техники и
автоматизированных систем»
Форма обучения – <u>очная</u> Срок обучения в соответствии с $\Phi \Gamma OC - \underline{4} \ roga$
Год обучения 1 семестр 2
Период прохождения практики с 25.06.2023 по 8.07.2024
Кафедра <u>«Вычислительная</u> <u>техника»</u>
Балаев Г.С. выполнял практическое задание «Двоичная сортировка». На первоначальном этапе был изучен и проанализирован алгоритм двоичной сортировки, был выбран метод решения и язык программирования С++. Также, осуществил работу с реализацией алгоритма сортировки. Оформила отчёт.
Бакалавр Балаев Г.С. ""
Руководитель <u>Карамышева Н.С.</u> "2024 г. практики

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

ОТЗЫВ

О ПРОХОЖДЕНИИ УЧЕБНОЙ (ОЗНАКОМИТЕЛЬНОЙ) ПРАКТИКИ

(2023/2024 учебный год)

Балаев Глеб Сергеевич				
Направление подготовки <u>09.03.01</u> « <u>Информатика и вычислительная техника</u> »				
Наименование профиля подготовки «Программное				
обеспечение средстввычислительной техники и				
автоматизированных систем»				
Форма обучения – <u>очная</u> Срок обучения в соответствии с $\Phi \Gamma OC - \underline{4} \ roga$				
Год обучения 1 семестр 2				
Период прохождения практики с 25.06.2024 по 8.07.2024				
Кафедра <u>«Вычислительная</u> <u>техника»</u>				
В процессе выполнения практики Балаев Г.С. решал следующие				

в процессе выполнения практики Балаев 1.С. решал следующие задачи: реализация алгоритма сортировки.

За период выполнения практики были освоены основные понятия и технологии сортировки вставками, реализованы методы работы с файлами . Во время выполнения работы Балаев Г.С. показала себя ответственным, добросовестным учеником, знающим свой предмет, имеющим представление о современном состоянии науки, владеющим современными общенаучными знаниями по информатике и вычислительной технике, программированию и сортировке.

За выполнение работы Балаев Г.С. заслуживает оценки «_____».

Руководитель	практики	к/н	лоцент	Карамышева	$HC \ll$	>>
і уководитоль	HDan Hint	IX/ III.	допонь	Rabambinicba		//

Содержание

Введ	дение	2
1	Постановка задачи	3
	1.1 Достоинства алгоритма бинарной сортировки	3
	1.2 Недостатки алгоритма бинарной сортировки	3
	1.3 Типичные сценарии применения данного алгоритма	3
2	Выбор решения	4
3	Описание программы	5
4.	Схемы программы	11
5	Тестирование программы	12
6	Отладка	13
7	Совместная разработка	14
Закл	тючение	16
Спи	сок используемой литературы	17
При	ложение А. Листинг программы	18

Введение

В эпоху стремительного развития компьютерных технологий сортировка данных стала одним из ключевых процессов в обработке информации. Эта задача широко распространена в различных профессиональных областях.

Алгоритмы сортировки представляют собой особую категорию алгоритмов, которые находят применение практически во всех аспектах обработки информации. Их тесная взаимосвязь позволяет выделить их в отдельный класс. Основная цель применения алгоритмов сортировки - оптимизация последующего поиска. Например, использование словарей было бы затруднительно без алфавитного порядка слов.

Значимость сортировки заключается в том, что на ее примере можно продемонстрировать множество фундаментальных методов и приемов построения алгоритмов. Сортировка также иллюстрирует разнообразие алгоритмических подходов к решению одной задачи, причем некоторые из них имеют определенные преимущества перед другими. Усложнение алгоритма может значительно повысить его эффективность и быстродействие по сравнению с более простыми методами. В общем понимании, сортировка — это процесс упорядочивания элементов множества в определенной последовательности.

Сортировка с помощью двоичного дерева – это универсальный алгоритм сортировки, который заключается в построении двоичного дерева поиска по ключам массива и сборке результирующего массива путем обхода узлов построенного дерева в необходимом порядке следования ключей. Данная сортировка является оптимальной при получении данных путем непосредственного чтения из потока (файла, сокета, консоли). [1]

1 Постановка задачи

Поставленная задача: необходимо заполнить массив из n-ого количества элементов случайными числами, записать данные элементы в отдельный файл. После этого выполнить двоичную сортировку над данными, находящимися в массиве, записать отсортированные данные в другой файл, посчитать время выполнения.

Использовать сервис GitHub для совместной работы. Создать и выложить коммиты, характеризующие действия, выполненные каждым участником бригады.

Оформить отчет по проведенной практике.

1.1 Достоинства алгоритма бинарной сортировки

- алгоритм эффективен при поиске определенного элемента;
- экономия памяти;
- простая реализация алгоритма.

1.2 Недостатки алгоритма бинарной сортировки

- ограничение 2 дочерними узлами;
- высокая алгоритмическая сложность $O(n^2)$;
- сложный алгоритм балансировки.

1.3 Типичные сценарии применения данного алгоритма

- товары в магазине (сортировка по цене, году выпуска, габаритам, весу, срокам поставки);
- студенты в вузе (сортировка по среднему балу, кол-ву прогулов, уровню IQ, числу хвостов, ФИО);
- города/страны (сортировка по населению, рождаемости, ВВП, ВВПна душу населения);

2 Выбор решения

Нашей бригадой было выбрано вести разработку в среде Microsoft Visual Studio на языке C++ с использованием библиотеки SFML. [2]

Для написания данной программы будет использован язык C++.Язык программирования программирования C++представляет высокоуровневый компилируемый язык программирования общего назначения со статической типизацией, который подходит для создания самых различных приложений. На сегодняшний день С++ является одним из самых популярных и распространенных языков. С++ является мощным языком, унаследовав от Си богатые возможности по работе с памятью. Поэтому нередко С++ находит свое применение в системном программировании, в частности, при создании операционных систем, драйверов, различных утилит, антивирусов и т.д. [3]

Microsoft Visual Studio — это программная среда по разработке приложений для ОС Windows, как консольных, так и с графическим интерфейсом.

Для удобства совместной разработки был использован сервис GitHub Desktop. GitHub Desktop — это приложение, которое помогает работать с файлами, размещенными на GitHub или других службах размещения Git. GitHub Desktop можно использовать вместе с любыми инструментами, которые необходимо внести в проект.

3 Описание программы

Структура данных «Node»:

Для реализации алгоритма бинарной сортировки были выбраны структуры. Структура «Node» используется для представления узлов дерева. Она включает четыре поля:

- «int value»: значение, хранящееся в узле.
- «Node* left»: указатель на левое поддерево.
- «Node* right»: указатель на правое поддерево.
- «Node* parent»: указатель на родительский узел.

Код структуры «Node»:

```
Node* createNode(int val, Node* parent = nullptr) {
   Node* newNode = new Node;
   newNode->value = val;
   newNode->parent = parent;
   return newNode;
}
```

Функция «createNode»:

Аргументы функции:

- «val»: Значение, хранящееся в узле.
- «parent»: Указатель на родительский узел (по умолчанию «nullptr).

Возвращаемое значение:

– Указатель на новый узел «Node».

Логика работы:

- 1. Создаем новый динамический объект типа Node, используя оператор new.
- 2. Присваиваем полю value значение val.
- 3. Инициализируем указатель на родителя parent переданным значением.
- 4. Указатели на левое и правое поддеревья (left и right) устанавливаем в nullptr (по умолчанию).
- 5. Возвращаем указатель на созданный узел.

Причины выбора реализации:

- Простота функции: логика создания узла изолирована для повторного использования.
- Использование указателя на родителя упрощает навигацию по дереву.

Код функции «createNode»:

```
Node* createNode(int val, Node* parent = nullptr) {
   Node* newNode = new Node;
   newNode->value = val;
   newNode->parent = parent;
   return newNode;
}
```

Функция «InsertNode»:

Аргументы:

- «Node*& root»: Ссылка на корневой узел дерева.
- «int val»: Значение, которое добавляется в дерево.

Логика работы:

- 1. Если корневого узла нет ('root == nullptr'), создается новый узел и назначается корнем.
- 2. В противном случае начинается поиск подходящего узла для добавления нового элемента:
 - Узел «current» инициализируется как корень.
 - Узел «parent» хранит родительский узел текущего узла.
 - Пока не найдено подходящее место («current != nullptr»):
 - Если значение меньше текущего узла, переход к левому поддереву.
 - о Иначе переход к правому поддереву.
 - После нахождения нужного узла:
 - Если значение меньше узла «parent», новый узел добавляется в левое поддерево.
 - Иначе в правое.

Причины выбора реализации:

- Использование итеративного подхода вместо рекурсивного для избежания переполнения стека вызовов при большом количестве элементов.
- Сохранение указателя на родителя упрощает навигацию и модификацию дерева.

Код функции «InsertNode»:

```
void insertNode(Node*& root, int val) {
    if (root == nullptr) {
        root = createNode(val);
    }
    else {
        Node* current = root;
        Node* parent = nullptr;
        while (current != nullptr) {
            parent = current;
            if (val < current->value) {
                current = current->left;
            }
            else {
               current = current->right;
            }
        }
        if (val < parent->value) {
            parent->left = createNode(val, parent);
        }
        else {
            parent->right = createNode(val, parent);
        }
    }
}
```

Функция «buildBinarySortTree»:

Аргументы:

- `const std::vector<int>& arr`: Входной массив чисел.

Возвращаемое значение:

– 'Node*': Указатель на корневой узел дерева.

Логика работы:

- 1. Инициализируем переменную root указателем на корневой узел дерева как nullptr, так как дерево изначально пустое.
- 2. Для каждого элемента val в массиве arr вызываем функцию insertNode, которая добавляет элемент в дерево. Если корневой узел пуст (т.е root == nullptr), создаем новый корневой узел с помощью createNode. Если корневой узел уже существует, выполняем итеративный поиск подходящего места для нового узла и вставляем его.
- 3. После обработки всех элементов массива возвращаем указатель на коревой узел дерева.

Причины выбора реализации:

- Простота функции: логика создания узла изолирована для повторного использования.
- Использование указателя на родителя упрощает навигацию по дереву.

Код функции «buildBinarySortTree»:

```
Node* buildBinarySortTree(const std::vector<int>& arr) {
    Node* root = nullptr;
    for (int val : arr) {
        insertNode(root, val);
    }
    return root; // 3. Возвращаем корень дерева
}
```

Функция «collectSortedValues»:

Аргументы:

- Node* root: Указатель на корневой узел бинарного дерева сортировки.
- std::vector<int>& sortedArray: Ссылка на вектор, куда будут собраны отсортированные значения.

Логика работы:

- 1. Если указатель на корневой узел не равен nullptr:
 - 1.1 Сначала рекурсивно вызываем collectSortedValues для левого поддерева.
 - 1.2Добавляем значение текущего узла (root->value) в вектор sortedArray.
 - 1.33атем рекурсивно вызываем collectSortedValues для правого поддерева.
- 2. Если указатель на корневой узел равен nullptr (базовый случай рекурсии), функция завершает работу без изменений.

Причины выбора реализации:

- Использование рекурсии: Позволяет легко обойти дерево в порядке "левый - корень - правый", что гарантирует отсортированный порядок значений.
- Эффективность: Функция добавляет значения в отсортированном порядке благодаря свойствам двоичного дерева поиска.

Код функции «collectSortedValues»:

```
void collectSortedValues(Node* root, std::vector<int>& sortedArray) {
   if (root != nullptr) {
      collectSortedValues(root->left, sortedArray);
      sortedArray.push_back(root->value);
      collectSortedValues(root->right, sortedArray);
   }
}
```

Функция «binaryTreeSort»:

Аргументы:

- const std::vector<int>& arr: Входной массив чисел, которые необходимо отсортировать.

Возвращаемое значение:

- std::vector<int>: Отсортированный вектор чисел.

Логика работы:

- 1. Вызываем функцию buildBinarySortTree, которая строит бинарное дерево сортировки на основе входного массива arr. Это дерево будет содержать все элементы из входного массива в виде узлов.
- 2. Инициализируем пустой вектор sortedArray для хранения отсортированных значений.
- 3. Вызываем функцию collectSortedValues, которая обходит дерево в симметричном порядке (in-order traversal) и добавляет значения узлов в вектор sortedArray. Симметричный обход гарантирует, что значения будут добавлены в отсортированном порядке.
- 4. Возвращаем вектор sortedArray, содержащий отсортированные элементы.

Причины выбора реализации:

- Эффективность: Бинарное дерево поиска позволяет
 выполнять сортировку с эффективностью порядка O(n log n).
- Сохранение порядка: Симметричный обход дерева
 обеспечивает отсортированный порядок элементов.
- Простота кода: Использование функций buildBinarySortTree и collectSortedValues изолирует сложную логику в отдельных функциях, что делает код более понятным и модульным.

Код функции «collectSortedValues »:

```
std::vector<int> binaryTreeSort(const std::vector<int>& arr) {
   Node* root = buildBinarySortTree(arr);
   std::vector<int> sortedArray;
   collectSortedValues(root, sortedArray);
   return sortedArray;
}
```

Листинг программы приведен в приложении А.

4. Схемы программы

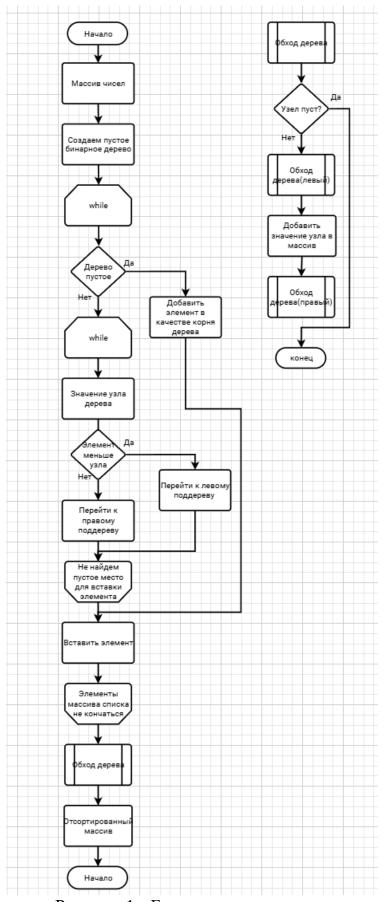


Рисунок 1 - Блок-схема алгоритма

5 Тестирование программы

Тестирование показало, что с увеличением количества элементов пропорционально увеличивается время работы программы, ниже представлен график результатов тестирования.



Рисунок 8 – Результаты тестирования пользовательских значений

6 Отладка

В качестве среды разработки была выбрана программа Microsoft Visual Studio, которая содержит в себе все необходимые средства для разработки и отладки модулей и программ.

Для отладки программы использовались точки остановки и пошаговое выполнение кода программы, анализ содержимого локальных переменных.

Точки останова — это прерывание выполнения программы, при котором выполняется вызов отладчика. Отладчик является инструментом для поиска и устранения ошибок в программе, с помощью которого можно исследовать состояние программы.

Был использован метод бинарного поиска, он включает в себя разделение частей кода для упрощения процесса отладки. Это может быть особенно полезно, если причина ошибки находится в начале языка программирования, а фактическая ошибка ближе к концу.

Команда шаг с заходом (step into) выполняет следующую инструкцию в обычном пути выполнения программы, а затем приостанавливает выполнение программы, чтобы мы могли проверить состояние программы с помощью отладчика. Если выполняемый оператор содержит вызов функции, шаг с заходом заставляет программу перескакивать в начало вызываемой функции, где она приостанавливается

7 Совместная разработка

Для удобства совместной разработки был использован сервис GitHub Desktop.

Разделили роли, назначили исполнителей задачам.



Рисунок 9 – распределение задач

Во время работы над данной практикой наша бригада осуществляла совместную работу в GitHub.

Мною было написан алгоритм сортировки, это было зафиксировано и загруженона удаленный репозиторий Github, на ветку algorithm, после было сделано слияние веток с main.

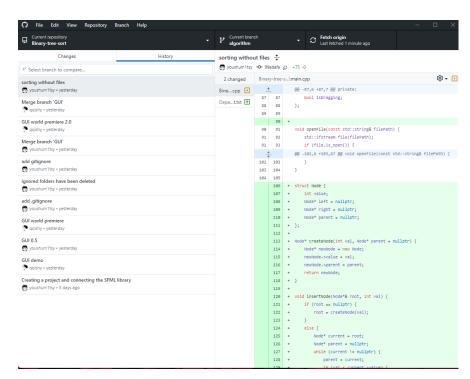


Рисунок 2 – изменения на ветке

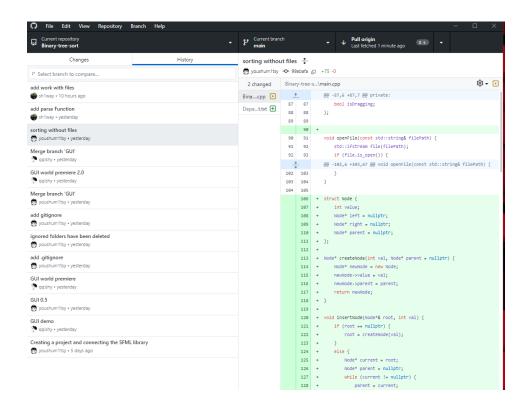


Рисунок 3 – слияние веток

Репозиторий находится на платформе GitHub в общественном доступе[3]

Заключение

При выполнении данной работы были получены навыки совместной работы с помощью сервисов GitHub. Был изучен алгоритм двоичной сортировки.

Мною был создан алгоритм бинарной сортировки.

При выполнении практической работы были улучшены базовые навыки программирования на языке C++. Улучшены навыки отладки, тестирования программ и работы со сложными типами данных.

В дальнейшем программу можно улучшить путем подключения упрощающих реализацию данной сортировки библиотек и улучшения графического интерфейса.

Список используемой литературы

- 1. К 78 Алгоритмы. Просто как дважды два / И. В. Красиков, И. Е. Красикова. М. : Эксмо, 2007. 256 с. (Просто как дважды два).
- 2. Артур Морейра, Ян Халлер, Хенрик Фогелиус Хансон. Разработка игр на языке SFML. — Издательство Packt, 2013 — 296р.
- 3. Youshum1tsu. Binary tree sort: репозиторий исходного кода [Электронный ресурс]. URL: https://github.com/youshum1tsy/Binary-tree-sort

Приложение А. Листинг программы

```
#include
<SFML/Graphics.hpp>
#include <string>
#include <cmath>
#include <iomanip>
#include <sstream>
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <windows.h>
namespace MenuConstants {
    const int MainMenu = 0;
   const int RandomMenu =
1;
    const int File1 = 2;
    const int File2 = 3;
}
class Slider {
public:
    Slider(float x, float
y, float width, float
height, sf::Font& font) :
minValue(0),
maxValue(100000),
currentValue(0),
isDragging(false) {
```

```
track.setSize(sf::Vector2f(
width, height / 4));
track.setPosition(x, y +
height / 2 -
track.getSize().y / 2);
track.setFillColor(sf::Colo
r(200, 200, 200));
knob.setSize(sf::Vector2f(h
eight, height));
knob.setOrigin(knob.getSize
().x / 2, knob.getSize().y
/ 2);
        knob.setPosition(x,
y + height / 2);
knob.setFillColor(sf::Color
(100, 100, 100));
valueText.setFont(font);
valueText.setCharacterSize(
24);
valueText.setFillColor(sf::
Color::Black);
valueText.setPosition(x, y)
- 30);
        updateValueText();
```

```
}
    void handleEvent(const
sf::Event& event) {
        if (event.type ==
sf::Event::MouseButtonPress
ed) {
            sf::Vector2f
mousePos(event.mouseButton.
x, event.mouseButton.y);
            if
(knob.getGlobalBounds().con
tains(mousePos)) {
                isDragging
= true;
            }
        else if (event.type
sf::Event::MouseButtonRelea
sed) {
            isDragging =
false;
        }
        else if (event.type
== sf::Event::MouseMoved) {
            if (isDragging)
{
                float newX
static_cast<float>(event.mo
useMove.x);
```

newX =

```
std::max(track.getPosition(
).x, std::min(newX,
track.getPosition().x +
track.getSize().x));
knob.setPosition(newX,
knob.getPosition().y);
currentValue =
static_cast<int>(minValue +
(maxValue - minValue) *
((newX -
track.getPosition().x) /
track.getSize().x));
updateValueText();
        }
    }
    void
draw(sf::RenderWindow&
window) const {
        window.draw(track);
        window.draw(knob);
window.draw(valueText);
    }
    int getValue() const {
        return
currentValue;
    }
    void setValue(int
```

```
value) {
        currentValue =
std::max(minValue,
std::min(maxValue, value));
        float newX =
track.getPosition().x +
track.getSize().x *
((currentValue - minValue)
static_cast<float>(maxValue
- minValue));
knob.setPosition(newX,
knob.getPosition().y);
        updateValueText();
private:
    void updateValueText()
{
std::vector<int> data;
clock.restart();
parseNumbersFromFile("../De
pendencies/FILES/UnsortedSe
t2.txt", data);
        else if
(currentMenu ==
MenuConstants::File1) {
           for (int i = 0;
i < 4; ++i) {
window.draw(text);
```

```
window.draw(OtherMenul[i]);
       }
       else if
(currentMenu ==
MenuConstants::File2) {
      for (int i = 0;
i < 4; ++i) {
window.draw(text);
window.draw(OtherMenu2[i]);
           }
       }
       window.display();
    }
   return 0;
```