# Московский авиационный институт

(национальный исследовательский университет)

Институт № 8 «Компьютерные науки и прикладная математика»

# Практические работы по курсам «Алгоритмы и структура данных» и «Практикум программирования»

II семестр

Выполнила студент группы М8О-104Б-23

Чечина Лилия Алексеевна

Преподаватель: Аносова Наталья Павловна

Дата:

Оценка:

# СОДЕРЖАНИЕ

ение	
Задание VI. Обработка последовательной файловой структуры	4
Задание VIII. Линейные списки	9
Задание IX. Сортировка и поиск	14
Лабораторная работа №21	20
Лабораторная работа №23	22
Лабораторная работа №24	29
Лабораторная работа №26	33
Заключение	37
Список используемых источников	38

# **ВВЕДЕНИЕ**

# Цель практикума:

Состоит в том, чтобы научиться программировать, понимать принципы работы алгоритмов сортировки и поиска, уметь разрабатывать базы данных, эффективно использовать различные типы структур данных для решения задач различной сложности, научиться работе с Bash.

# Задача курсовой работы:

- 1. Освоение различных методов сортировки данных (например, сортировка пузырьком, сортировка слиянием, быстрая сортировка) для эффективной работы с массивами и структурами данных.
- 2. Изучение алгоритмов поиска элемента в массиве (например, линейный поиск и бинарный поиск) для эффективного доступа к данным.
- 3. Разработка баз данных и использование структур данных (например, очередь, стек, дек) для управления информацией и решения задач.
- 4. Понимание различных типов структур данных, таких как массивы, связные списки, деревья и т. д., и использование их для организации и хранения данных.

# Задание VI. Обработка последовательной файловой структуры Теория:

Бинарный файл - это файл, содержимое которого представлено в двоичном формате, то есть данные в таком файле хранятся в виде нулей и единиц. Бинарные файлы используются для хранения информации, которая не должна быть человекочитаемой, а также для хранения информации в виде последовательности битов.

Для работы с бинарными файлами в языке программирования С используются функции стандартной библиотеки <stdio.h>. Для открытия бинарного файла используется функция fopen() с указанием режима "rb" (для чтения) или "wb" (для записи).

Пример открытия бинарного файла для чтения:

```
FILE *file = fopen("file.bin", "rb");

if (file == NULL) {
    printf("Ошибка открытия файлап");
    return 1;
}

Для чтения из бинарного файла используются функции fread() и fwrite():
// Чтение 10 байт из файла
char buffer[10];
fread(buffer, sizeof(char), 10, file);

Для записи в бинарный файл используется функция fwrite():
// Запись данных в файл
char data[10] = {1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10};
```

fwrite(data, sizeof(char), 10, file);

После окончания работы с бинарным файлом его необходимо закрыть с помощью функции fclose():

fclose(file);

- 1) setfill(") чем заполняется пустое пространство
- 2) setw(число) сколько должен быть вывод по ширине
- 3) тар <тип данных ключа, тип данных значения> название
- 4) for (int j: set){} -- проходка по эл-ам множества

#### Постановка задачи:

Разработать последовательную структуру данных для представления простейшей базы данных на файлах в СП Си в соответствии с заданным вариантом. Составить программу генерации внешнего нетекстового файла заданной структуры, содержащего представительный набор записей (15-20). Распечатать содержимое сгенерированного файла в виде таблицы и выполнить над ним заданное действие для 2–3 значений параметров запроса p и распечатать результат.

Структуры данных и константы, совместно используемые программами, следует вынести в отдельный заголовочный файл.

В процессе отладки и тестирования рекомендуется использовать команды обработки текстовых файлов OC UNIX и переадресацию ввода-вывода. Сгенерированные и отформатированные тестовые данные необходимо заранее поместить в текстовые файлы и распечатывать при протоколировании. Рекомендуется подобрать реальные или правдоподобные тестовые данные. Число наборов тестовых данных должно быть не менее трёх. Имя файла с бинарными данными является обязательным параметром второй программы.

Отчёт должен содержать оценку пространственной и временной сложности использованного алгоритма. В состав отчета также рекомендуется включить графическую иллюстрацию структуры файла и запроса на выборку.

- 12 21. Информация об успеваемости студентов данной группы по всем предметам: фамилия, инициалы, пол, номер группы, отметки по экзаменам и зачетам.
- 20.\* Выяснить, в какой группе учится максимальное число студенток с максимальным на курсе средним баллом.

# Идея решения:

1) Считываем входные данные с текстового файла в массив с элементами типа Student.

Структура Student хранит фамилию, инициалы, пол, номер группы, оценки по экзаменам и зачётам.

2) Создаём и заносим в бинарный файл данные наших переменных. Выводим таблицу из бинарного файла.

- 3) Для нахождения группы с максимальным количеством студентов женского пола с максимальным средним баллом, проходимся по всем элементам базы данных циклом for в поиске максимального среднего балла среди девушек, а также записываем номера их групп в множество. Максимальный средний балл среди студенток найден.
- 4) Проходимся по элементам массива students, избирая девушек с одной группы с максимальным средним баллом и записывая их количество в переменную count.
- 5) Далее создаём словарь, где ключи это номера групп, а количество студенток с максимальным средним баллом явл. значением.
- 6) Проходимся по словарю, если значение ключа >= пред.максимуму, то добавляем в array answer.
- 7) Выводим ответ

# Код программы:

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
struct Student {
 string surname; // Фамилия
 string initials; // Инициалы
 char gender; // Пол
 int groupNumber; // Номер группы
 int examGradesMathAnalys; // Оценка по экзамену математики
 int creditGradesEconomy; // Оценка по зачёту по экономике
 int creditGradesLAAG; // Оценка по зачёту по ЛААГ
 int examGradesDM; // Оценка по экзамену дискретной математики
 int examCompSience; // Оценки по экзамену информатики
};
int main(){
 const int arraySize = 20;
 Student students[arraySize];
 ifstream file("Datebase.txt"); // открываем файл для чтения
 if (!file) {
   cerr << "Error opening file!" << endl;</pre>
   return 1;
```

```
for (int i = 0; i < arraySize; i++) {
    file >> students[i].surname >> students[i].initials >> students[i].gender >>
students[i].groupNumber
      >> students[i].examGradesMathAnalys >> students[i].creditGradesEconomy >>
students[i].creditGradesLAAG
      >> students[i].examGradesDM >> students[i].examCompSience;
 file.close();
 int max_sr_Grade = 0;
 set <int> group_set;
 for (int i = 0; i < arraySize; i++) {
   if (students[i].gender == 'F'){
      group_set.insert(students[i].groupNumber);
      max_sr_Grade = max(max_sr_Grade, students[i].examGradesMathAnalys +
students[i].creditGradesEconomy + students[i].creditGradesLAAG + students[i].examGradesDM +
students[i].examCompSience);
 int count = 0;
 map <int, int> the_best_girl_group;
 for (int j: group_set){
   for (int i = 0; i < arraySize; i++) {
      if (students[i].groupNumber == j){
        if (students[i].gender == 'F'){
          if (max_sr_Grade == (students[i].examGradesMathAnalys +
students[i].creditGradesEconomy + students[i].creditGradesLAAG + students[i].examGradesDM +
students[i].examCompSience)){
            count += 1;
          }
    the_best_girl_group[j] = count;
    count = 0;
 FILE* F = fopen("students.bin", "wb");
  fwrite(students, sizeof(Student), arraySize, F);
 fclose(F);
  F = fopen("students.bin", "rb");
 Student students2[arraySize];
 fread(students2, sizeof(Student), arraySize, F);
 fclose(F);
  cout << " Family Initials Gender Group ExamMathAnalys creditEconomy ExamLAAG ExamDM</pre>
ExamKT" << "\n";
 for (int i = 0; i < arraySize; i++) {
```

#### Тесты:

# Входные данные:

Family	Initials	Gender	Group	ExamMathAnalys	creditEconomy	ExamLAAG	ExamDM	ExamKT
Antonov	A.A.	M	101	4	5	4	4	3
Petrova	E.G.	F	102	3	3	4	3	5
Sidorov	I.P.	M	101	4	3	5	4	4
Ivanova	T.V.	F	103	5	5	4	3	5
Smirnov	D.M.	M	102	3	4	5	4	3
Kozlova	A.I.	F	101	4	3	3	4	5
Morozov	P.S.	M	102	5	5	3	4	4
Grigoryeva	D.R.	F	103	3	5	5	3	4
Nikolaev	K.A.	M	101	4	3	3	3	4
Vasilieva	E.L.	F	102	5	3	5	4	5
Pavlova	Y.P.	F	101	4	4	4	5	5
Alexandrov	D.V.	M	103	3	4	5	4	5
Sergeeva	N.E.	F	102	4	4	4	4	3
Orlov	S.M.	M	103	5	5	5	4	3
Zakharova	E.A.	F	101	3	5	4	3	3
Kuznetsov	I.N.	M	102	4	3	3	3	4
Antonova	T.S.	F	103	5	3	3	4	3
Zhukov	Y.I.	M	101	4	5	4	5	4
Sokolova	A.O.	F	102	5	3	3	3	3
Ignatiev	P.V.	M	101	3	4	3	3	3

Выходные данные:

101: 1 102: 1 103: 1

#### Выводы:

В ходе выполнения задания из практикума я ознакомилась с основными принципами работы с данными, их организацией и хранением. Задание позволило мне освоить навыки работы с базами данных, структурами и бинарными файлами, а также понять их важность и применение в реальной разработке программного обеспечения. Благодаря выполнению этого задания я укрепила свои знания в области баз данных и научилась эффективно работать с файловой системой компьютера. Это задание помогло улучшить мои навыки программирования.

## Задание VIII. Линейные списки

# Теория:

Очередь (queue) - это абстрактная структура данных, которая представляет собой упорядоченную коллекцию элементов, где каждый элемент имеет уникальный идентификатор и может быть добавлен или удален только из двух концов: переднего (front) и заднего (rear). Очередь поддерживает две основные операции: вставку элемента в конец очереди (enqueue) и извлечение элемента из начала очереди (dequeue).

Двусторонний линейный список (doubly linked list) - это разновидность связного списка, которая состоит из узлов, каждый из которых содержит два указателя: один на предыдущий узел и другой на следующий узел. Это позволяет перемещаться в обоих направлениях по списку, что делает его более гибким, чем односвязный список. Двусторонний линейный список поддерживает операции вставки и удаления элементов в любой позиции списка за константное время.

#### Постановка задачи:

Составить и отладить программу на языке Си для обработки линейного списка заданной организации с отображением списка на динамические структуры (группы 1, 2, 3, 8) или на массив (только с индексным доступом, без применения ссылок и указателей, для групп 4, 5, 6, 7). Навигацию по списку следует реализовать с применением итераторов. Предусмотреть выполнение одного нестандартного и четырех стандартных действий:

- 1. Печать списка.
- 2. Вставка нового элемента в список.
- 3. Удаление элемента из списка.
- 4. Подсчет длины списка.

Двусторонний линейный список с нестандартным действием: удаление каждого k-го элемента списка

# Идея решения:

- 1) Реализовываем сруктуру данных Doubly Linked List, которая имеет следующие методы:
  - printList(): печатает элементы списка
  - addElement(int data): добавляет элемент в конец списка
  - removeElement(int data): удаляет первое вхождение элемента из списка
  - getLength(): возвращает количество элементов в списке
  - deleteEveryKthNode(int k): удаляет каждый k-й узел в списке, начиная с первого узла (головы)

В функции main показывем, как использовать класс Doubly Linked List, добавляя элементы, удаляя элементы, печатая список и удаляя каждый k-й узел.

# Код программы:

```
Node* temp = head;
    head = head->next;
    delete temp;
void printList() {
  Node* current = head;
  while (current != nullptr) {
    cout << current->data << " - ";</pre>
    current = current->next;
void addElement(int data) {
  Node* newNode = new Node(data);
  if (head == nullptr) {
    head = newNode;
    tail = newNode;
  } else {
    newNode->prev = tail;
    tail->next = newNode;
    tail = newNode;
  size++;
bool removeElement(int data) {
  Node* current = head;
  while (current != nullptr) {
    if (current->data == data) {
      if (current->prev != nullptr) {
        current->prev->next = current->next;
      } else {
        head = current->next;
      if (current->next != nullptr) {
        current->next->prev = current->prev;
      } else {
        tail = current->prev;
      delete current;
      size--;
      return true;
    current = current->next;
```

```
int getLength() {
    return size;
  void deleteEveryKthNode(int k) {
 if (k \le 0) {
  Node* current = head;
  int count = 1;
  while (current != nullptr) {
    if (count \% k == 0) {
      Node* temp = current;
      current = current->next;
      if (temp->prev != nullptr) {
        temp->prev->next = temp->next;
      } else {
        head = temp->next;
      if (temp->next != nullptr) {
        temp->next->prev = temp->prev;
        tail = temp->prev;
      delete temp;
    } else {
      current = current->next;
    count++;
};
int main() {
  DoublyLinkedList list;
  list.addElement(1);
  list.addElement(2);
  list.addElement(3);
  list.addElement(4);
  list.addElement(5);
  list.printList();
```

```
cout << "Length of the list: " << list.getLength() << endl;

cout << "Remove element 3" << endl;
list.removeElement(3);
list.printList();

cout << "Length of the list: " << list.getLength() << endl;
cout << "Remove every k=2 el" << "\n";
list.deleteEveryKthNode(2);
list.printList();
cout << "Push el=27" << "\n";
list.addElement(27);
list.printList();</pre>
```

#### Тесты:

Входные данные:

```
1 - 2 - 3 - 4 - 5 - Length of the list: 5
```

Выходные данные:

```
Remove element 3

1 - 2 - 4 - 5 - Length of the list: 4

Remove every k=2 el

1 - 4 - Push el=27

1 - 4 - 27 -
```

#### Выводы:

В ходе выполнения задания, которое требовало использования двустороннего линейного списка, я успешно реализовала данную структуру самостоятельно с помощью стандартного набора действий, таких как добавление элемента, удаление элемента, поиск элемента и т.д. Помимо стандартных действий я добавил в реализацию списка одно нестандартное действие: удаление каждого k-го элемента.

В результате выполнения этого задания я поняла принципы работы двустороннего линейного списка и научилась эффективно работать со

структурами данных. Также я получила опыт в программировании и улучшила свои навыки разработки алгоритмов.

# Задание IX. Сортировка и поиск

# Теория:

Алгоритм бинарного поиска состоит из следующих шагов:

- 1) Находим середину массива.
- 2) Сравниваем искомое значение с элементом, находящимся в середине массива.
- 3) Если искомое значение равно элементу, то возвращаем его индекс.
- 4) Если искомое значение меньше элемента, то повторяем алгоритм для левой половины массива.
- 5) Если искомое значение больше элемента, то повторяем алгоритм для правой половины массива.
- 6) Если искомое значение не найдено, то возвращаем -1 или другое значение, указывающее на отсутствие элемента в массиве.

Бинарный поиск эффективен для больших массивов, поскольку на каждой итерации он уменьшает объем данных вдвое.

# Постановка задачи:

Составить программу на языке Си с использованием процедур и функций для сортировки таблицы заданным методом и двоичного поиска по ключу в таблице.

Программа должна вводить значения элементов неупорядоченной таблицы и проверять работу процедуры сортировки в трех случаях: (1) элементы таблицы с самого начала упорядочены; (2) элементы таблицы расставлены в обратном порядке; (3) элементы таблицы не упорядочены. В последнем случае можно использовать встроенные процедуры генерации псевдослучайных чисел.

Для каждого вызова процедуры сортировки необходимо печатать исходное состояние таблицы и результаты сортировки. После выполнения сортировки программа должна вводить ключи и для каждого из них выполнять поиск в упорядоченной таблице с помощью процедуры двоичного поиска и печатать найденные элементы, если они присутствуют в таблице.

В процессе отладки и тестирования рекомендуется использовать команды обработки текстовых файлов ОС UNIX и переадресацию ввода-вывода. Тестовые данные необходимо заранее поместить в текстовые файлы.

В качестве текста для записей таблицы взять фрагмент стихотворения (группы 3-5), прозы (группы 1, 2) или изображение ASCII-графики (группы 6-8). Каждый элемент таблицы, содержащий ключ и текст записи, распечатывать в отдельной строке.

#### Идея решения:

Комплексное число представим в виде двух частей: действительной и мнимой.

Каждому комплексному числу соответствует строка. Если отсортировать комплексные числа, то

строки встанут в нужный порядок и получится рисунок.

Пирамидальная сортировка с просеиванием:

- 1) Из данного массива строим кучу
- 2) Берём корень полученной кучи и ставим его в конец нового массива
- 3) Удаляем корень и перестраиваем кучу. И так далее...

Программа выводит массив до сортировки и после.

Также используется бинарный поиск, чтобы найти введённое пользователем комплексное число

Если пользователь вводит "0 0", то выполнение программы завершается.

# Код программы:

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int MAX_SIZE = 1000; //макс кол-во компл. чисел, которые могут быть обработаны
struct Complex { // Структура комплексного числа
 double real; // действительная часть
  double imag; // мнимая часть
};
int compare_complex(const Complex &a, const Complex &b) { // f-ия сравнения комплексных
/* сравнивает два комплексных числа на основе их величин
(возведенных в квадрат, чтобы избежать использования sqrt).*/
 double mod_a_squared = a.real * a.real + a.imag * a.imag;
  double mod_b_squared = b.real * b.real + b.imag * b.imag;
 if (mod_a_squared < mod_b_squared) return -1;</pre>
 if (mod_a_squared > mod_b_squared) return 1;
  return 0;
void heapify(Complex arr[], string lines[], int n, int i) { /* вспомогательная функция для
сортировки кучи, которая обеспечивает сохранение свойства кучи.*/
 int largest = i;
 int left = 2 * i + 1;
 int right = 2 * i + 2;
 if (left < n && compare_complex(arr[left], arr[largest]) > 0) {
    largest = left;
```

```
if (right < n && compare_complex(arr[right], arr[largest]) > 0) {
    largest = right;
  if (largest != i) {
    swap(arr[i], arr[largest]);
    swap(lines[i], lines[largest]);
    heapify(arr, lines, n, largest);
void heapSort(Complex arr[], string lines[], int n) { /*реализует сортировку кучи для сортировки
 for (int i = n / 2 - 1; i \ge 0; i--) {
    heapify(arr, lines, n, i);
  for (int i = n - 1; i > 0; i--) {
    swap(arr[0], arr[i]);
    swap(lines[0], lines[i]);
    heapify(arr, lines, i, 0);
int binarySearch(const Complex arr[], int n, const Complex &key) {
 int l = 0;
  int r = n - 1;
  while (l \le r) {
    int m = l + (r - l) / 2;
    int cmp = compare_complex(arr[m], key);
    if (cmp == 0) {
      return m;
    if (cmp < 0) {
      l = m + 1;
    } else {
      r = m - 1;
int main() {
 ifstream file_in("data_random.txt"); // Считывание файла
  if (!file_in.is_open()) {
```

```
cerr << "Error" << endl;</pre>
  return 1;
Complex complex_numbers[MAX_SIZE];
string lines[MAX_SIZE];
int num_lines = 0;
string line;
while (getline(file_in, line)) {
  istringstream iss(line);
  Complex c;
  if (!(iss >> c.real >> c.imag)) {
    cerr << "Error" << endl;
    return 1;
  if (num_lines < MAX_SIZE) {</pre>
    complex_numbers[num_lines] = c;
    lines[num_lines] = line;
    num_lines++;
file_in.close();
cout << "Input data:" << endl;</pre>
for (int i = 0; i < num_lines; i++) {
  cout << lines[i] << endl;</pre>
heapSort(complex_numbers, lines, num_lines);
ofstream file_out("output.txt"); // Запись файла
if (!file_out.is_open()) {
  cerr << "Error" << endl;</pre>
  return 1;
for (int i = 0; i < num_lines; i++) {
  file_out << lines[i] << endl;</pre>
file_out.close();
cout << "Sorted data: " << endl;</pre>
```

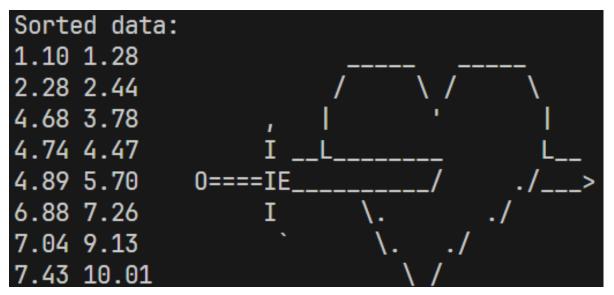
```
ifstream file_out_read("output.txt");
 if (!file_out_read.is_open()) {
   cerr << "Error opening output.txt file for reading." << endl;</pre>
   return 1;
 while (getline(file_out_read, line)) {
    cout << line << endl;
 file_out_read.close();
 Complex key;
 do {
   cout << "Enter the real and imaginary parts of a complex number separated by spaces (or enter</pre>
'0 0' to exit): ":
   cin >> key.real >> key.imag;
   // Если пользователь ввел 0 0, завершаем выполнение
   if (\text{key.real} == 0 \&\& \text{key.imag} == 0) {
      break;
   // Поиск введенного числа
   int index = binarySearch(complex_numbers, num_lines, key);
   if (index != -1) {
      cout << "Complex number found: " << lines[index] << endl;</pre>
      cout << "Complex number not found." << endl;</pre>
 } while (key.real != 0 || key.imag != 0);
Комплексное число представим в виде двух частей: действительной и мнимой.
Каждому комплексному числу соответствует строка. Если отсортировать комплексные числа,
строки встанут в нужный порядок и получится рисунок.
1) Из данного массива строим кучу
2) Берём корень полученной кучи и ставим его в конец нового массива
3) Удаляем корень и перестраиваем кучу. И так далее...
Программа выводит массив до сортировки и после.
Если пользователь вводит "0 0", то выполнение программы завершается.
```

#### Тесты:

# Входные данные:



#### Выходные данные:



```
Enter the real and imaginary parts of a complex number separated by spaces (or enter '0 0' to exit): 7.43 10.01

Complex number found: 7.43 10.01

Inter the real and imaginary parts of a complex number separated by spaces (or enter '0 0' to exit): 5.00 4.00

Complex number not found.

Enter the real and imaginary parts of a complex number separated by spaces (or enter '0 0' to exit): 0 0
```

#### Выводы:

В данной лабораторной работе я изучила способы представления комплексных чисел в компьютере. Также научилась сравнивать между собой комплексные числа и сортировать их с помощью пирамидальной

сортировки с просеиванием, а также находить значения с массиве с использованием бинарного поиска.

Использование пирамидальной сортировки позволяет эффективно упорядочить комплексные числа, а бинарный поиск помогает найти нужное число быстро.

# Лабораторная работа №21

# Теория:

рwd — отображение текущего рабочего каталога
mkdir <name\_of\_directory> — создать директорию
ls — просмотр текущей директории
cd .. — перейти на 1 уровень каталога выше
nano myscript.sh — войти в скрипт
выйти из скрипта: ctrl+x;Y; enter

./myscript.sh — запуск скрипта в данной директории bash script .sh /path/to/directory — запуск скрипта в директории по указанному пути

- -е проверка на существование файла
- -d проверка на то, является ли данный файл каталогом

echo — команда, используемая для отображения строки текста/значений, которые передаются в качестве аргумента в кавычках "аргумент"

- \$1 позиционный параметр, передаваемый скрипту или функции
- \$0 имя текущего скрипта

#### Постановка задачи:

Рекурсивно обойти указанный каталог и вывести на экран полные пути поддиректорий.

# Идея решения:

- 1. Открываем командную строку Linux.
- 2. Командой ls проверяем в какой директории мы находимся.

- 3. С помощью команды mkdir создаём директорию. Затем используем cd, чтоб зайти в неё. Создаём несколько поддиректорий. С помощью команды cd .. поднимаемся на каталог выше.
- 4. Создаём скрипт с помощью команды nano и далее вводим название файла "sh".
- 5. Описываем скрипт, после чего выходим из nano.
- 6. Делаем скрипт исполняемым, с помощью команды +x ./myscript.sh
- 7. Запускаем выполнение скрипта командой bash script .sh /path/to/directory

# Код программы:

```
flowers_queen@ubuntu24:~$ ls
directory1 myscript.sh test type.
flowers_queen@ubuntu24:~$
```

```
flowers_queen@ubuntu24:~$ cd directory1
flowers_queen@ubuntu24:~/directory1$ ls
subdirectory1 subdirectory2 subdirectory3 subdirectory4 subdirectory5
flowers_queen@ubuntu24:~/directory1$ cd ..
flowers_queen@ubuntu24:~$ +x ./myscript.sh
```

```
bash: script.sh: No such file or directory flowers_queen@ubuntu24:~$ bash myscript.sh directory1
.
./subdirectory3
./subdirectory4
./subdirectory5
./subdirectory2
./subdirectory1
```

#### Тесты:

```
flowers_queen@ubuntu24:~$ cd directory1
flowers_queen@ubuntu24:~/directory1$ ls
subdirectory1 subdirectory2 subdirectory3 subdirectory4 subdirectory5
flowers_queen@ubuntu24:~/directory1$ cd ..
flowers_queen@ubuntu24:~$ +x ./myscript.sh
```

```
bash: script.sh: No such file or directory flowers_queen@ubuntu24:~$ bash myscript.sh directory1
.
./subdirectory3
./subdirectory4
./subdirectory5
./subdirectory2
./subdirectory1
```

#### Вывод:

В ходе данной лабораторной работы я закрепила свои знания о Bash. Выполнила поставленную задачу, научилась писать скрипты и работать в nano.

# Лабораторная работа №23

# Теория:

Бинарное дерево - это структура данных, в которой каждый узел содержит не более двух потомков, называемых левым и правым ребёнком. Обычно бинарные деревья используются для хранения данных, которые имеют иерархическую структуру.

Каждый узел бинарного дерева содержит три элемента: значение, указатель на певого потомка и указатель на правого потомка. Значение узла может быть любым объектом, например, числом или строкой. Указатели на потомков могут быть пустыми, если у узла нет потомков.

Бинарные деревья могут быть разными типами, в зависимости от того, как они упорядочены. Например, бинарное дерево поиска - это бинарное дерево, в котором каждый узел больше или равен своим левым потомкам и меньше или равен своим правым потомкам. Это позволяет эффективно выполнять операции поиска, вставки и удаления.

Другой тип бинарного дерева - это сбалансированное бинарное дерево, в котором разница высоты левого и правого поддеревьев не превышает 1. Это позволяет поддерживать высоту дерева в пределах O(log n), где n - количество узлов в дереве. Примерами сбалансированных бинарных деревьев являются AVL-дерево и красно-черное дерево.

#### Определения

Глубиной вершины дерева называется длина пути в эту вершину из корня. Глубиной (высотой) дерева называется максимальная глубина его вершин. Листом или терминальной вершиной дерева называется вершина, не имеющая поддеревьев. Степенью вершины называется число исходящих из нее ветвей. Степенью дерева называется максимальная степень его вершин. Шириной уровия дерева называется число вершин на данной глубине. Шириной дерева называется максимальная ширина по всем уровням. Подобие деревьев отличается от равенства возможным несовпадением значений данных, хранящихся в узлах. AVL-деревом называется двоичное дерево, в котором высоты левого и правого поддеревьев отличаются не более, чем на 1. Двоичное дерево называется В-деревом, если в нем нет ни одного узла степени 1.

#### Постановка задачи:

Составить программу на языке Си для построения и обработки дерева общего вида или упорядоченного двоичного дерева, содержащего узлы типа float, int, char или епшт (для групп 1,8; 3,4; 2,5; 6,7 соответственно). Основные функции работы с деревьями реализовать в виде универсальных процедур или функций. После того, как дерево создано, его обработка должна производиться в режиме текстового меню со следующими действиями:

- добавление нового узла (для двоичного дерева положение нового узла определяется в соответствии с требованием сохранения порядка; для дерева общего вида должен задаваться *отец* добавляемого узла. Добавляемый узел становится самым младиим сыном);
- *текстовая визуализация дерева* (значение каждого узла выводится в отдельной строке, с отступом, пропорциональным глубине узла, в порядке старшинства узлов);
- удаление узла (двоичное дерево перестраивается в соответствии с требованием сохранения целостности и порядка; для дерева общего вида удаляется все поддерево, исходящее из удаляемого узла. Должно быть предусмотрено корректное освобождение памяти);
- вычисление значения некоторой функции от дерева (целой или логической), в соответствии с номером варианта.

#### Идея решения:

Программа реализует структуру данных-дерево со следующими методами:

createNode(int data, struct Node \*parent) - создает новый узел с заданными данными и родительским узлом.

addChild(struct Node \*parent, int data) - добавляет новый дочерний узел с заданными данными к родительскому узлу.

deleteSubtree(struct Node \*parent, struct Node \*node) - удаляет поддерево, корень которого находится в данном узле, и соответствующим образом обновляет дочерний указатель родительского узла.

deleteRoot(struct Node \*\*root) - удаляет все дерево, корневое в данном корневом узле.

printTree(struct Node \*node, int depth) - печатает дерево в порядке приоритета в глубину.

findMaxDepth(struct Node \*node, int depth) - находит максимальную глубину залегания дерева.

Основная функция программы создает пустое дерево, а затем позволяет пользователю взаимодействовать с ним с помощью системы меню. Пользователь может добавлять узлы в дерево, печатать дерево, удалять поддерево, находить максимальную глубину дерева и удалять корневой узел вместе с его поддеревьями.

Чтобы добавить новый узел в дерево, пользователю предлагается ввести данные родительского узла и нового дочернего узла. Затем программа находит родительский узел и добавляет к нему новый дочерний узел.

Чтобы распечатать дерево, программа использует алгоритм поиска в глубину, чтобы обойти дерево и распечатать данные каждого узла вместе с его глубиной.

Для удаления поддерева пользователю предлагается ввести данные узла, поддерево которого должно быть удалено. Затем программа находит узел и удаляет все его поддерево.

Чтобы найти максимальную глубину дерева, программа использует рекурсивный алгоритм, который проходит по дереву и отслеживает максимальную глубину, обнаруженную на данный момент.

Для удаления корневого узла вместе с его поддеревьями программа использует функцию освобождения памяти, выделенной для всего дерева. Затем пользователю будет предложено ввести данные нового корневого узла для создания нового дерева.

# Код программы:

```
#include <iostream>
using namespace std;
struct Node {
 int data:
 struct Node* parent;
 struct Node* child;
 struct Node* neighbour;
};
Node* createNode(int data, Node* parent) {
 Node* newNode = new Node; // выделяем память
 newNode->data = data;
 newNode->parent = parent;
 newNode->child = nullptr;
 newNode->neighbour = nullptr;
  return newNode;
void addChild(Node* parent, int data) { // добавить потомка
 Node* newNode = createNode(data, parent);
 if (parent->child == nullptr) {
   parent->child = newNode;
 } else {
   Node* neighbour = parent->child;
   while (neighbour->neighbour != nullptr) {
     neighbour = neighbour->neighbour;
```

```
neighbour->neighbour = newNode;
void deleteSubtree(Node* parent, Node* node) {
 if (node == nullptr) return;
 deleteSubtree(node, node->child);
 deleteSubtree(node, node->neighbour);
  delete node; // освобождаем память, занятую узлом
void deleteRoot(Node* &root) { // удаление корня
 if (root == nullptr) return;
 deleteSubtree(nullptr, root->child);
 delete root;
 root = nullptr;
void printTree(Node* node, int depth) { // Вывод дерева
 if (node == nullptr) return;
 for (int i = 0; i < depth; i++) {
   cout << " ";
 cout << node->data << endl;</pre>
 printTree(node->child, depth + 1);
 printTree(node->neighbour, depth);
int maxDepth = 0;
void findMaxDepth(Node* node, int depth) { // f-ия нахождения максимальной глубины
 if (node == nullptr) {
   return;
 if (depth > maxDepth) {
   maxDepth = depth;
 findMaxDepth(node->child, depth + 1);
 findMaxDepth(node->neighbour, depth);
Node* foundParent = nullptr;
void findParent(Node* node, int data) {
 if (node == nullptr || foundParent != nullptr) return;
```

```
if (node->data == data) {
    foundParent = node;
    return;
 findParent(node->child, data);
  findParent(node->neighbour, data);
Node* deleteNode = nullptr;
Node* parentNode = nullptr;
void findDeleteNode(Node* node, int data, Node* parent) {
 if (node == nullptr || deleteNode != nullptr) return;
 if (node->data == data) {
    deleteNode = node;
    parentNode = parent;
    return;
 findDeleteNode(node->child, data, node);
  findDeleteNode(node->neighbour, data, parent);
int main() {
 Node* root = nullptr;
 int rootData;
 cout << "Enter the root value: ";</pre>
 cin >> rootData;
  root = createNode(rootData, nullptr);
 int menu;
 do {
    cout << "Menu:" << endl;</pre>
    cout << "1. Add node" << endl;
    cout << "2. Display the tree" << endl;</pre>
    cout << "3. Delete subtree" << endl;</pre>
    cout << "4. Find the depth of the maximum vertex" << endl;</pre>
    cout << "5. Remove root Node and all subtrees" << endl;</pre>
    cout << "6. Exit" << endl:
    cout << "Select an action: ";</pre>
    cin >> menu;
    switch (menu) {
      case 1:
        int data, parentData;
        cout << "Enter the new node value: ";</pre>
        cin >> data;
        cout << "Enter the parent node value: ";</pre>
        cin >> parentData;
```

```
foundParent = nullptr;
      findParent(root, parentData);
      if (foundParent == nullptr) {
        cout << "Parent not found." << endl;</pre>
        break;
      addChild(foundParent, data);
      break;
    case 2:
      cout << "Tree:" << endl;</pre>
      printTree(root, 0);
      break;
    case 3:
      int deleteData;
      cout << "Enter the node value to delete subtree: ";</pre>
      cin >> deleteData;
      deleteNode = nullptr;
      parentNode = nullptr;
      findDeleteNode(root, deleteData, nullptr);
      if (deleteNode == nullptr) {
        cout << "Node not found." << endl;</pre>
        break;
         deleteSubtree(parentNode, deleteNode);
      break;
    case 4:
      maxDepth = 0;
      findMaxDepth(root, 0);
      cout << "Max depth: " << maxDepth << endl;</pre>
      break;
    case 5:
      deleteRoot(root);
      cout << "Root Node and all subtrees are removed." << endl;</pre>
      break;
    case 6:
      cout << "Exiting program." << endl;</pre>
      break;
    default:
      cout << "Invalid input, try again." << endl;</pre>
} while (menu != 6);
```

}

#### Тесты:

Enter the root value: 5

Menu:
1. Add node
2. Display the tree
3. Delete subtree
4. Find the depth of the maximum vertex
5. Remove root Node and all subtrees
6. Exit
Select an action: 1
Enter the new node value: 7
Enter the parent node value: 5

Menu:
1. Add node
2. Display the tree

- 2. Display the tree
- '3. Delete subtree
- 4. Find the depth of the maximum vertex
- 5. Remove root Node and all subtrees
- 6. Exit

Select an action: 1

Enter the new node value: 9

Enter the parent node value: 5

#### Menu:

- 1. Add node
- 2. Display the tree
- 3. Delete subtree
- 4. Find the depth of the maximum vertex
- 5. Remove root Node and all subtrees
- Exit

#### Menu:

- 1. Add node
- 2. Display the tree
- 3. Delete subtree
- 4. Find the depth of the maximum vertex
- 5. Remove root Node and all subtrees
- 6. Exit

Select an action: 1

Enter the new node value: 8

Enter the parent node value: 7

#### Menu:

- 1. Add node
- 2. Display the tree
- 3. Delete subtree
- 4. Find the depth of the maximum vertex
- 5. Remove root Node and all subtrees
- 6. Exit

Select an action: 1

Enter the new node value: 10

Enter the parent node value: 9

#### Menu:

- 1. Add node
- 2. Display the tree
- 3. Delete subtree
- 4. Find the depth of the maximum vertex
- 5. Remove root Node and all subtrees
- 6. Exit

Select an action: 1

Enter the new node value: 45

```
Enter the parent node value: 9
1. Add node
2. Display the tree
3. Delete subtree
4. Find the depth of the maximum vertex
5. Remove root Node and all subtrees
6. Exit
Select an action: 2
Tree:
  7
    8
    10
    45
Menu:
1. Add node
2. Display the tree
3. Delete subtree
4. Find the depth of the maximum vertex
5. Remove root Node and all subtrees
6. Exit
Select an action: 6
```

# Вывод:

В ходе данной лабораторной работы мы научились работать с бинарным деревом, реализовывать функции данной структуры, а также определять максимальную глубину.

# Лабораторная работа №24

# Теория:

Преобразование арифметических выражений с помощью дерева - это процесс, при котором арифметическое выражение представляется в виде дерева, где каждый узел соответствует оператору или операнду выражения. Это позволяет удобно выполнять различные операции над выражением, такие как вычисление его значения, оптимизация, преобразование в другие формы и т.д.

Для построения дерева арифметического выражения обычно используются два типа узлов: узлы операторов (например, узлы для операций сложения, вычитания, умножения и деления) и узлы операндов (числовые значения или переменные).

Преобразование арифметических выражений с помощью дерева может включать в себя выполнение следующих операций:

- 1. Вычисление значений выражения: обход дерева снизу вверх, начиная с листьев (узлов-операндов) и вычисляя значения операторов на каждом уровне, пока не будет получен результат выражения.
- 2. Оптимизация выражения: преобразование дерева для упрощения и сокращения выражения, например, сведение подряд идущих операций умножения и деления, упрощение константных выражений и т.д.
- 3. Преобразование выражения в другую форму: например, в постфиксную или префиксную нотацию.
- 4. Построение дерева выражения из другого представления, например, из инфиксной записи выражения.

Преобразование арифметических выражений с использованием дерева - это мощный инструмент, который помогает удобно работать с выражениями и выполнять различные операции над ними.

#### Постановка задачи:

Упростить выражение ((a/b)/c) до (a/(b\*c)) с помощью дерева.

# Идея решения:

- 1) Создаём структуру Node, содержащую данные, указатели на правый и левый потомки.
- 2) Ф-ия slice возвращает подстроку из строки
- 3) Ф-ия buildTree, когда встречаем оператор без скобок, создаём новый узел и рекурсивно строим левое и правое поддеревья.
- 4) Ф-ия printInOrder печатает данные в узлах дерева в порядке обхода: сначала левое поддерево, затем узел, затем правое поддерево.

Если узел содержит оператор, то он заключается в скобки.

5) Ф-ия simplifyFraction упрощает выражение дроби, представленное деревом, проверяет,

содержит ли узел оператор деления с дробью в левой части.

Если это так, заменяет деление умножением и обновляет левый и правый дочерние узлы.

6) В int main() выводим строку до преобразования, применяем написанные раннее функции, выводим строку после преобразования.

# Код программы:

```
#include <iostream>
#include <string>
using namespace std;
struct Node {
  string data;
  Node* left:
  Node* right;
  Node(string val) : data(val), left(nullptr), right(nullptr) {}
  Node(string val, Node* l, Node* r) : data(val), left(l), right(r) {}
};
string slice(const string& s, int start, int end) { // возвращает подстроку из строки
// s между индексами start и end, исключая скобки.
 string a;
  for (int x = \text{start}; x < \text{end}; x++) {
    if (s[x] != '(' \&\& s[x] != ')') {
      a += s[x];
  return a;
Node* buildTree(string expression) {
  Node* root = nullptr;
  bool f = false:
  int parenCount = 0;
  создаём новый узел и рекурсивно строим левое и правое поддеревья.*/
  for (int i = 0; i < expression.length(); i++) {
    if (expression[i] == '/' && parenCount == 0) {
      root = new Node("/");
      root->left = buildTree(slice(expression, 0, i));
      root->right = buildTree(slice(expression, i + 1, expression.length()));
      break;
    } else if (expression[i] == '(') {
      parenCount++;
    } else if (expression[i] == ')') {
      parenCount--;
  if (root == nullptr) {
    root = new Node(expression);
```

```
return root;
/*печатает данные в узлах дерева в порядке обхода:
сначала левое поддерево, затем узел, затем правое поддерево.
Если узел содержит оператор, то он заключается в скобки.*/
void printInOrder(Node* root) {
 if (root == nullptr) {
   return;
 bool isOperator = (root->data == "/" || root->data == "*");
 if (isOperator && root->left) {
   cout << "(";
 printInOrder(root->left);
 cout << root->data;
 printInOrder(root->right);
 if (isOperator && root->right) {
   cout << ")";
 (*функция упрощает выражение дроби, представленное деревом, проверяет,
содержит ли узел оператор деления с дробью в левой части.
и правый дочерние узлы.*/
void simplifyFraction(Node* root) {
 if (root == nullptr) return;
 if (root->data == "/" && root->left && root->left->data == "/") {
   root->right = new Node("*", root->left->right, root->right);
   root->left = root->left->left;
int main() {
 string expression = (a/b)/c;
 Node* root = buildTree(expression);
 cout << "Before simplification: ";</pre>
 cout << "(" << expression << ")" << "\n";
 simplifyFraction(root);
 cout << "After simplification: ";</pre>
 printInOrder(root);
  cout << "\n";
```

```
// Программа принимает строку в виде дробного выражения, // строит дерево выражения, затем выполняет упрощение многочленов // с использованием дерева. Программа упрощает // выражение ((a/b)/c) до (a/(b*c)).
```

#### Тесты:

```
Before simplification: a/(b/c)
After simplification: a * c / b
```

#### Вывод:

В ходе данной лабораторной работы мы научились работать с деревьями и преобразовывать арифметические выражения с их помощью.

# Лабораторная работа №26

# Теория:

В информатике очередь — это линейная структура данных, которая следует принципу FIFO (First-In-First-Out). Это означает, что первый элемент, который добавляется в очередь, удаляется первым.

Очередь состоит из двух основных операций:

Постановка в очередь: Эта операция добавляет элемент в конец очереди.

Вывод из очереди: Эта операция удаляет элемент из передней части очереди.

Вот простая аналогия, которая поможет вам визуализировать, как работает очередь: представьте себе очередь людей, ожидающих покупки билетов на концерт. Первый человек, который пришел, также является первым, кто покупает билет, за ним следует второй человек и так далее. Именно так работает очередь.

Сортировка пузырьком - это простой алгоритм сортировки, который работает путем последовательного сравнения и обмена соседних элементов в массиве.

Алгоритм сортировки пузырьком работает следующим образом:

Начинаем с первого элемента массива и сравниваем его с соседним элементом.

Если первый элемент больше соседнего, то мы меняем их местами.

Затем переходим к следующей паре элементов и повторяем процесс.

Продолжаем этот процесс до тех пор, пока не пройдем весь массив.

После каждого прохода по массиву, наибольший элемент будет перемещен в конец массива.

Процесс повторяется, пока массив не будет отсортирован.

Сортировка пузырьком имеет сложность O(n^2), что делает ее неэффективной для больших массивов данных. Однако, она проста в реализации и может быть полезна для небольших массивов данных.

# Постановка задачи:

Составить и отладить модуль определений и модуль реализации по заданной схеме модуля определений для абстрактного (пользовательского) типа данных (стека, очереди, списка или дека, в зависимости от варианта задания). Составить программный модуль, сортирующий экземпляр указанного абстрактного типа данных заданным методом, используя только операции. импортированные из модуля UUDT.

Очередь, задача: сравнивать каждые 2 подряд идущие элемента, если первый больше второго,

то менять их местами, метод сортировки пузырьком.

Очередь отображается на массив.

# Идея решения:

- 1) Создаём структуру очереди
- 2) Создаём и реализовываем функции для очереди: new\_Queue, is\_Empty, delete\_Queue
- 3) Создаём и реализовываем функцию сортировки пузырьком bubble\_Sort
- 4) Создаём функцию Creation для создания, заданной пользователем очереди
- 5) В int main() показываем пользователю введённую им очередь до сортировки и после, применяя функцию bubble\_Sort, затем освобождаем память с помощью delete Queue

# Код программы:

/\* Очередь, задача: сравнивать каждые 2 подряд идущие элемента, если первый больше второго, то менять их местами, метод сортировки пузырьком \*/ #include <bits/stdc++.h> using namespace std;

```
struct Queue {
 int length;
 int* data;
 int start;
 int depth;
};
Queue* new_Queue(int length){
 if (length < 0){
    return nullptr; // возвращаем nullptr, если длина очереди меньше 0
 Queue* queue_ = new Queue; // динамически выделяем память для структуры Queue
 queue_->length = length;
 queue_->data = nullptr;
 if (length > 0){
   queue_->data = new int[length];
    queue_->start = 0;
    queue_->depth = length - 1;
 return queue_;
bool is_Empty(const Queue &q){
 return (q.depth == 0);
void delete_Queue(Queue &queue_) {
 if (queue_.length != 0) delete [] queue_.data;
 queue_.data = nullptr;
 queue_.depth = 0;
 queue_.start = 0;
  queue_.length = 0;
void bubble_Sort(int list[], int list_len) // f-ия для сортировки пузырьком
 while(list_len--)
    bool swapped = false;
    for(int i = 0; i < list_len; i++)
      if(list[i] > list[i + 1])
        swap(list[i], list[i + 1]);
        swapped = true;
```

```
if(swapped == false)
      break;
Queue* Creation(){
 cout << "Enter queue length: " << "\n";</pre>
 int n:
  cin >> n;
  Queue* queue_ = new_Queue(n);
 is_Empty(*queue_);
 cout << "Enter queue items separated by spaces: " << "\n";</pre>
 for (int i = 0; i < queue_->length; i++){
   cin >> queue_->data[i];
  return queue_;
int main(){
 Queue* queue_ = Creation();
  cout << "Bubble sorted queue: " << "\n";</pre>
 bubble_Sort(queue_->data, queue_->length);
 for (int i = 0; i < queue_->length; i++){
   cout << queue_->data[i] << " ";</pre>
 delete_Queue(*queue_);
  // Если бы передала queue по ссылке f-ции deleteQueue, то эта была бы ссылка на указатель
Идея решения:
1) Создаём структуру очереди
2) Создаём и реализовываем функции для очереди: new_Queue, is_Empty, delete_Queue
3) Создаём и реализовываем функцию сортировки пузырьком bubble_Sort
4) Создаём функцию Creation для создания, заданной пользователем очереди
5) B int main() показываем пользователю введённую им очередь до сортировки и после,
применяя функцию bubble_Sort, затем освобождаем память с помощью delete_Queue
```

#### Тесты:

Enter queue items separated by spaces: 3 2 4 1 6
Bubble sorted queue: 1 2 3 4 6

#### Вывод:

В ходе выполнения данной лабораторной работы мы изучили сортировку пузырьком, повторили структуру данных: очередь.

#### Заключение

В ходе выполнения практикума по программированию я обучилась разработке собственных структур данных, различным методам сортировок, работе с бинарными файлами, работе с базами данных. Также улучшила свои навыки разработки.

Этот опыт значительно улучшил мои навыки программирования и дал возможность применить полученные знания на практике. Работа с данными структурами и алгоритмами позволила мне лучше понять основы программирования и значимость оптимизации кода. В результате я глубже поняла важность эффективности и элегантности решений.

# Список используемых источников:

- 1. https://en.cppreference.com/w/cpp/language/struct
- 2. https://www.geeksforgeeks.org/data-file-handling-c-cc/
- 3. https://github.com/search?q=doubly+linked+list+c%2B%2B
- 4. https://en.wikipedia.org/wiki/Heapsort
- 5. https://en.wikipedia.org/wiki/Bubble\_sort
- 6. https://en.cppreference.com/w/cpp/container/map
- 7. https://en.cppreference.com/w/cpp/io/manip/setw, https://en.cppreference.com/w/cpp/io/manip/setfill