МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №5 по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных»

Тема: Бинарные деревья поиска

Студент гр. 9303	 Махаличев Н.А
Преподаватель	 Филатов Ар.Ю

Санкт-Петербург 2020

Цель работы.

Написание бинарного дерева поиска в соответствие с вариантом задания, а также его функционала

Задание.

Вариант 15.

БДП: АВЛ-дерево; действие: 1+2а

- 1) По заданной последовательности элементов Elem построить структуру данных определённого типа – БДП или хеш-таблицу;
- 2) Выполнить одно из следующих действий:
 - а) Для построенной структуры данных проверить, входит ли в неё элемент е типа Elem, и если входит, то в скольких экземплярах. Добавить элемент е в структуру данных. Предусмотреть возможность повторного выполнения с другим элементом.
 - б) Для построенной структуры данных проверить, входит ли в неё элемент е типа Elem, и если входит, то удалить элемент е из структуры данных (первое обнаруженное вхождение). Предусмотреть возможность повторного выполнения с другим элементом.
 - в) Записать в файл элементы построенного БДП в порядке их возрастания; вывести построенное БДП на экран в наглядном виде.
 - г) Другое действие.

Основные теоретические положения.

АВЛ-деревья – сбалансированные по высоте бинарные деревья поиска, имеющее следующее определение:

$$\mathrm{T}-\mathrm{AB}$$
Л-дерево $\Leftrightarrow egin{cases} T\colon |h(T_L)-h(T_R)| \leq 1 \ T_L \ \mathrm{if} \ T_R - \mathrm{AB}$ Л — деревья ,

где T_L и T_R – левое и правое поддерево соответственно, h(T) – высота дерева.

Ключ любого узла АВЛ-дерева больше любого ключа в левом поддереве и меньше любого ключа в правом поддереве, а основной его особенностью является то, что оно является сбалансированным: для любого узла дерева высота его правого поддерева отличается от высоты левого поддерева не более чем на единицу.

При построении дерева используется балансировка — операция, которая в случае разницы высот левого и правого поддеревьев равна двум, изменяет связи предок-потомок в поддереве данной вершины так, что разница становится ≤ 1. Балансировка осуществляется с помощью четырёх видов поворотов:

1) Малое левое вращение используется, когда (h(b) - h(L)) = 2 и $h(c) \le h(R)$. Результат малого левого вращения представлен на рис. 1.

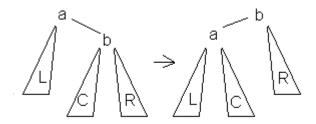


Рисунок 1 – Пример малого левого вращения

2) Большое левое вращение используется, когда (h(b) - h(L)) = 2 и h(c) > h(R). Результат малого левого вращения представлен на рис. 2.

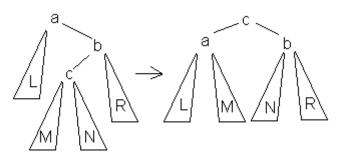


Рисунок 2 – Пример большого левого вращения

3) Малое правое вращение используется, когда (h(b) - h(R)) = 2 и $h(c) \le h(L)$. Результат малого левого вращения представлен на рис. 3.

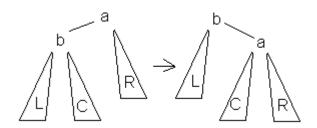


Рисунок 3 – Пример малого правого вращения

4) Большое правое вращение используется, когда (h(b) - h(R)) = 2 и h(c) > h(L). Результат малого левого вращения представлен на рис. 4.

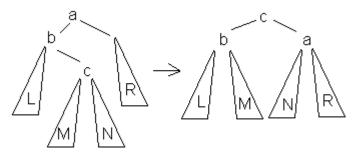


Рисунок 4 – Пример большого правого вращения

Сложность АВЛ-деревьев для поиска, вставки и удаления равна $O(\log_2 n)$.

Выполнение работы.

Создан шаблонный класс Node – узел ABЛ-дерева, в котором определены следующие поля:

- T key ключ текущего узла;
- int height высота текущего поддерева;
- Node *left указатель на левое поддерево;
- Node *right указатель на правое поддерево.

Создан шаблонный класс AVLTree, в котором определено поля ABЛ-дерева root, counter, хранящее в себе количество каждого ключа, а также созданы следующие методы для работы с ABЛ-деревом:

- void Read() выполняет считывание АВЛ-дерева из терминала;
- Node<T> *MakeNode(Node<T> *tree, T elem) добавляет узел с ключом elem в дерево tree;
- Node<T> *Balance(Node<T> *tree) метод, выполняющий балансировку АВЛ-дерева;

- int BalanceFactor(Node<T> *tree) возвращает разность высот левого и правого поддеревьев АВЛ-дерева tree;
- int Height(Node<T> *tree) возвращает высоту АВЛ-дерева tree;
- void UpdateHeight(Node<T> *tree) метод выполняет пересчёт высот поддеревьев дерева tree;
- Node<T>*RotateLeft(Node<T>*tree) выполняет левый поворот дерева tree;
- Node<T> *RotateRight(Node<T> *tree) выполняет правый поворот дерева tree;
- void Display(Node<T> *tree, int depth) выводит АВЛ-дерево tree в терминал;
- void Find(Node<T> *tree, T elem) выполняет функцию поиска elem среди ключей АВЛ-дерева tree;

Тестирование.

Тестирование программы представлено в приложении Б.

Выводы.

В процессе выполнения лабораторной работы было изучено понятие АВЛ-дерева, его особенности, определена его сложность.

Была разработана программа, строящая ABЛ-дерево из потока данных, а также, в соответствии с вариантом, считающая количество ключей равных входному элементу и добавляющая входной элемент в ABЛ-дерево.

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Файл main.cpp

```
#include <map>
#include <string>
#include <sstream>
#include <iostream>
#include <stdlib.h>
#include <algorithm>
#define TYPE int
using namespace std;
template<typename T>
class Node{
public:
    Node (T elem);
    T key;
    int height;
    Node *left;
    Node *right;
};
template<typename T>
Node<T>::Node(T elem) {
    this->key = elem;
    this->height = 1;
    this->left = nullptr;
    this->right = nullptr;
}
template<typename T>
class AVLTree{
public:
    AVLTree();
    Node<T> *root;
    std::map<T, int> counter;
    void Read();
    Node<T> *MakeNode(Node<T> *tree, T elem);
    Node<T> *Balance(Node<T> *tree);
    int BalanceFactor(Node<T> *tree);
    int Height(Node<T> *tree);
    void UpdateHeight(Node<T> *tree);
    Node<T> *RotateLeft(Node<T> *tree);
    Node<T> *RotateRight(Node<T> *tree);
    void Display(Node<T> *tree, int depth);
    void Find(Node<T> *tree, T elem);
};
template<typename T>
AVLTree<T>::AVLTree() {
    root = NULL;
template<typename T>
```

```
void AVLTree<T>::Read() {
    TYPE elem = 0;
    string str;
    cout << "Please, enter tree elements: ";</pre>
    getline(cin, str);
     istringstream stream(str);
    while (stream >> elem) {
        cout << "\n-Inserting " << elem << "...\n" << endl;</pre>
        root = MakeNode(root, elem);
        Display(root, 0);
    }
}
template<typename T>
Node<T> *AVLTree<T>::MakeNode(Node<T> *tree, T elem) {
     if (tree == NULL) {
        counter[elem] = 1;
        return new Node<T>(elem);
     } else if (elem < tree->key) {
           tree->left = MakeNode(tree->left, elem);
     } else if (elem > tree->key) {
           tree->right = MakeNode(tree->right, elem);
     } else {
       counter.at(elem)++;
    return Balance(tree);
}
template<typename T>
Node<T> *AVLTree<T>::Balance(Node<T> *tree) {
    UpdateHeight(tree);
     if (BalanceFactor(tree) == -2) {
           if (BalanceFactor(tree->left) > 0)
                tree->left = RotateLeft(tree->left);
           return RotateRight(tree);
     if (BalanceFactor(tree) == 2) {
           if (BalanceFactor(tree->right) < 0)</pre>
                tree->right = RotateRight(tree->right);
           return RotateLeft(tree);
     return tree;
}
template<typename T>
Node<T> *AVLTree<T>::RotateLeft(Node<T> *tree) {
    cout << "--Rotating left next part of tree:\n" << endl;</pre>
    Display(tree, 0);
    Node<T> *newtree = tree->right;
    tree->right = newtree->left;
    newtree->left = tree;
    UpdateHeight(tree);
    UpdateHeight(newtree);
    cout << "\n--Part of tree after left rotating:\n" << endl;</pre>
    Display(newtree, 0);
    cout << "\n----\n\n";</pre>
    return newtree;
```

```
}
template<typename T>
Node<T> *AVLTree<T>::RotateRight(Node<T> *tree) {
    cout << "--Rotating right next part of tree:\n" << endl;</pre>
    Display(tree, 0);
    Node<T> *newtree = tree->left;
    tree->left = newtree->right;
    newtree->right = tree;
    UpdateHeight(tree);
    UpdateHeight(newtree);
    cout << "\n--Part of tree after right rotating:\n" << endl;</pre>
    Display(newtree, 0);
    cout << "\n----\n\n";
    return newtree;
}
template<typename T>
int AVLTree<T>::BalanceFactor(Node<T> *tree) {
    return Height(tree->right) - Height(tree->left);
template<typename T>
int AVLTree<T>::Height(Node<T> *tree) {
    if (tree != NULL) {
        return tree->height;
    return 0;
}
template<typename T>
void AVLTree<T>::UpdateHeight(Node<T> *tree) {
     tree->height = max(Height(tree->left), Height(tree->right))+1;
}
template<typename T>
void AVLTree<T>::Display(Node<T> *tree, int depth) {
    for (int i = 0; i < depth; i++) {
        cout << ". ";
    }
    if (tree == NULL) {
        cout << "(empty)" << endl;</pre>
    if (tree != NULL) {
        cout << tree->key << " (" << counter[tree->key] << ')' << endl;</pre>
        Display(tree->left, depth + 1);
        Display(tree->right, depth + 1);
    }
}
template<typename T>
void AVLTree<T>::Find(Node<T> *tree, T elem) {
    if (counter[elem]) {
        cout << "-This element is contained " << counter[elem] << "</pre>
time(s)" << std::endl;</pre>
    } else {
        cout << "-There is no element = " << elem << std::endl;</pre>
```

```
}
    cout << "-Inserting " << elem << "..." << endl;</pre>
    root = MakeNode(root, elem);
}
int main(){
   AVLTree<TYPE> tree;
    tree.Read();
   TYPE elem = 0;
    string continue ;
    string show ;
    do{
        cout << "\nDo you want to see current tree? ('n' if you don't) -</pre>
";
        getline(cin, show);
        if (show [0] != 'n') {
            cout << "\n CURRENT TREE " << endl;</pre>
            tree.Display(tree.root, 0);
        }
        cout << "\nDo you want to continue? ('n' if you don't) - ";</pre>
        getline(cin, continue);
        if (continue [0] != 'n') {
            cout << "Please, enter element what you want to find - ";
            cin >> elem;
            cin.ignore();
            tree.Find(tree.root, elem);
        }
    } while(continue [0] != 'n');
    cout << "\n FINAL RESULT " << endl;
    tree.Display(tree.root, 0);
    return 0;
}
```

ПРИЛОЖЕНИЕ Б ТЕСТИРОВАНИЕ ПРОГРАММЫ

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Тестирование программы

№ п/п	Входные данные	Выходные данные	Комментарии
1	1 2 3	-There is no element = 4	Получен
4 5	4	-Inserting 4	ожидаемый
	-There is no element = 5	вывод	
	1	-Inserting 5	
		-This element is contained 1	
		time(s)	
		-Inserting 3	
		FINAL_RESULT	
		2 (1)	
		. 1 (2)	
		(empty)	
		(empty)	
		. 4 (1)	
		3 (1)	
		(empty)	
		(empty)	
		5 (1)	
		(empty)	
		(empty)	
2		-There is no element = 1	Получен
	1	-Inserting 1	ожидаемый
	1	-This element is contained 1	вывод
		time(s)	
		-Inserting 1	

Продолжение табл. 1

		FINAL_RESULT	
		1 (2)	
		. (empty)	
		. (empty)	
3	10 -2 3 7 -11 14	-This element is contained 1	Получен
	-11	time(s)	ожидаемый
	0	-Inserting -11	вывод
	110	-There is no element = 0	
		-Inserting 0	
		-There is no element = 110	
		-Inserting 110	
		FINAL_RESULT	
		3 (1)	
		2 (1)	
		11 (2)	
		(empty)	
		(empty)	
		0(1)	
		(empty)	
		(empty)	
		. 10 (1)	
		7 (1)	
		(empty)	
		(empty)	
		14(1)	
		(empty)	
		110 (1)	
		(empty)	

Продолжение табл. 1

		(empty)	
4	5555555555	-This element is contained 11	Получен
	5	time(s)	ожидаемый
		-Inserting 5	вывод
		FINAL_RESULT	
		5 (12)	
		. (empty)	
		. (empty)	