

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: AVL-деревья

Студент гр. 9381

Аухадиев А.А.

Преподаватель

Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2020

Цель работы.

Познакомиться со структурой данных АВЛ-дерева и алгоритмами работы с ними, реализовать алгоритм добавления элемента в АВЛ-дерево на языке C++.

Задание.

15. БДП: АВЛ-дерево; действие: 1+2а

По заданной последовательности элементов Elem построить структуру данных определённого типа – БДП или хеш-таблицу

Для построенной структуры данных проверить, входит ли в неё элемент e типа Elem, и если входит, то в скольких экземплярах. Добавить элемент e в структуру данных. Предусмотреть возможность повторного выполнения с другим элементом.

Описание структуры данных и алгоритма.

1. АВЛ-дерево.

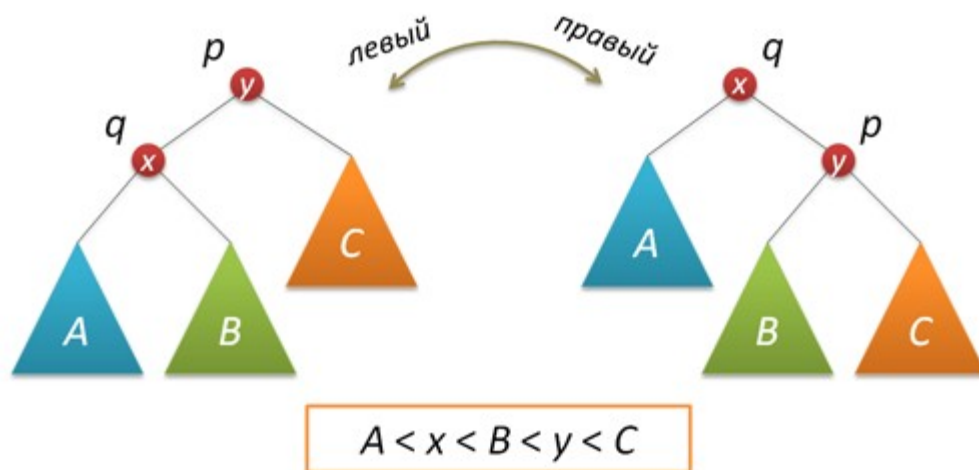
АВЛ-дерево - бинарное дерево поиска, для которого выполняются два требования:

1. Для каждой вершины все вершины из ее левого поддерева меньше по величине, чем ее значение, а все вершины из правого поддерева - больше.
2. Разность высот левого и правого поддерева текущей вершины должно находиться в диапазоне от -1 до 1. При нарушении требования происходит перебалансировка вершин, то есть правые и левые повороты.

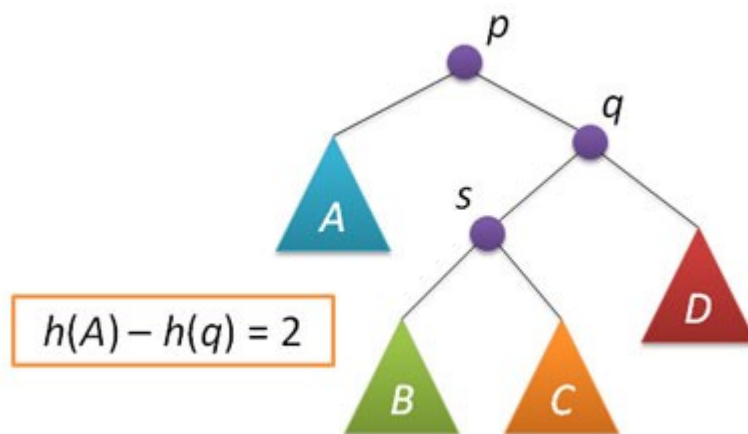
2. Алгоритм поворота дерева.

В процессе добавления или удаления узлов в АВЛ-дереве возможно возникновение ситуации, когда баланс некоторых узлов (разница между высотами левого и правого сыновей) оказывается равными 2 или -2, т.е. возникает расбалансировка поддерева. Для выправления ситуации применяются повороты вокруг тех или иных узлов дерева.

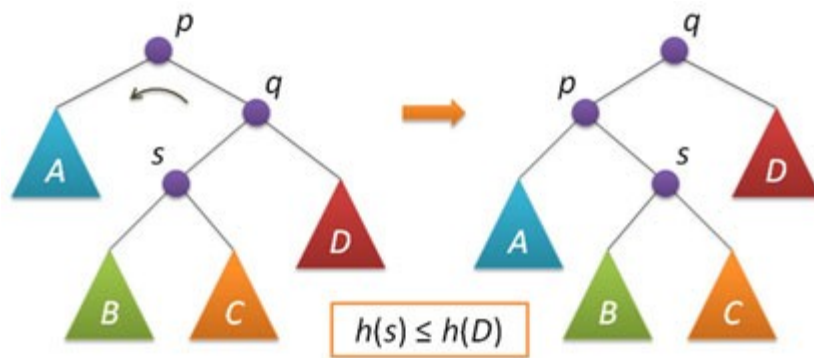
Простой поворот вправо (влево) производит следующую трансформацию дерева:



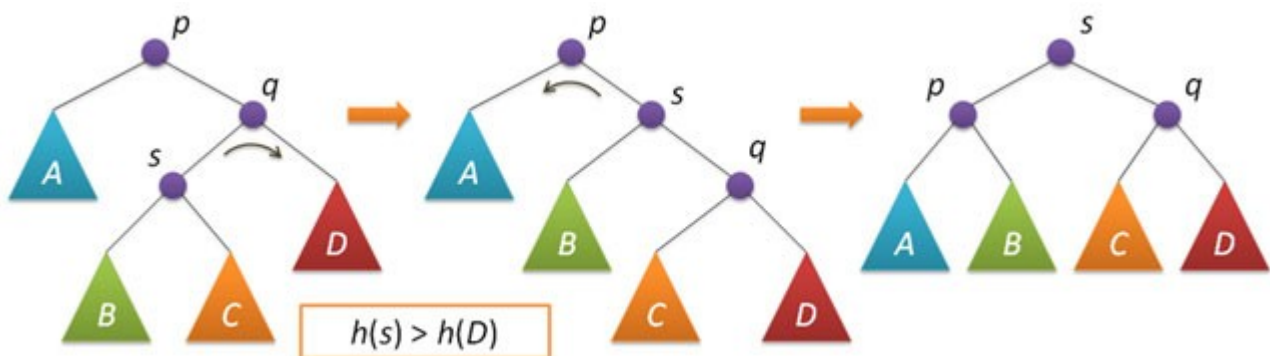
Существует ситуация дисбаланса, когда высота правого поддерева узла p на 2 больше высоты левого поддерева (обратный случай является симметричным и реализуется аналогично). Пусть q — правый дочерний узел узла p , а s — левый дочерний узел узла q .



Для исправления расбалансировки в узле p достаточно выполнить либо простой поворот влево вокруг p , либо так называемый большой поворот влево вокруг того же p . Простой поворот выполняется при условии, что высота левого поддерева узла q больше высоты его правого поддерева: $h(s) \leq h(D)$.



Большой поворот применяется при условии $h(s) > h(D)$ и сводится в данном случае к двум простым — сначала правый поворот вокруг q и затем левый вокруг p .



Описанные алгоритмы поворотов и балансировки не содержат ни циклов, ни рекурсии, а значит выполняются за постоянное время, не зависящее от размера AVL-дерева.

В коде алгоритмы поворота вправо и влево осуществляют функции `rightRotate()` и `leftRotate()` (Описание функций см. ниже).

3. Алгоритм добавления элемента.

Вставка нового ключа в AVL-дерево выполняется так же, как это делается в простых деревьях поиска: осуществляется проход вниз по дереву, выбираются правое или левое направление движения в зависимости от результата сравнения ключа в текущем узле и вставляемого ключа. Единственное отличие заключается в том, что при возвращении из рекурсии (т.е. после того, как ключ

вставлен либо в правое, либо в левое поддереву, и это дерево сбалансировано) выполняется балансировка текущего узла.

В коде алгоритм добавления элемента в дерево осуществляется с помощью функции `insert()` (Описание функции см. ниже).

Выполнение работы.

1.1. Структура данных

`class Node` - класс, описывающий основные свойства узла AVL-дерева.

Поля класса:

1. `int key_` - значение ключа узла
2. `unsigned char height_` - высота узла
3. `Node* left_` - левый сын
4. `Node* right_` - правый сын
5. `int count_` - количество узлов с таким же значением ключа

Конструктор:

```
Node(int key): key_(key), height_(1), left_(nullptr), right_(nullptr), count_(1)
{
};
```

1.2. Функции для работы с AVL-деревьями

1. `void printTree(Node* root, int n, int flagRight = 0)` - функция вывода AVL-дерева на экран, "лежащим на левом боку". Принимает указатель на AVL-дерево, количество табуляций и флаг, указывающий место для вывода ребра между узлами.

2. `int height(Node* N)` - возвращает значение высоты дерева N.

3. `int max(int a, int b)` - вспомогательная функция, возвращающая большее из чисел a и b.

4. `Node* rightRotate(Node* N)` - функция правого поворота дерева N, возвращает дерево после правого поворота. (Описание алгоритма см. ниже)

5. `Node* leftRotate(Node* N)` - функция левого поворота дерева N, возвращает дерево после левого поворота. (Описание алгоритма см. ниже)

6. `int getBalance(Node* N)` - возвращает баланс узла N (баланс - разница между высотами левого и правого сыновей).

7. `Node* insert(Node* node, int key)` - функция вставки элемента с ключом `key` в дерево `node`, возвращает указатель на дерево с добавленным элементом. (Описание алгоритма см. ниже)

8. `Node* minValueNode(Node* node)` - возвращает узел с минимальным значением ключа (самый левый лист) дерева `node`.

9. `Node* deleteNode(Node* root, int key)` - функция удаления элемента из дерева `root` по ключу `key`, возвращает дерево с удалённым элементом. (Описание алгоритма см. ниже)

10. `void clearTree(Node* root)` - рекурсивное высвобождение выделенной памяти под узлы дерева `root`.

11. `bool isDigit(std::string key)` - проверка строки `key`, если она является числом, возвращает `true`, иначе - `false`.

Разработанный программный код см. в приложении А.

Результаты тестирования см. в приложении Б.

Выводы.

В ходе работы была изучена структура данных АВЛ-дерево, освоены алгоритмы работы с этой структурой данных, написана программа на языке программирования C++, способная добавлять элементы АВЛ-дерева и выводить результат в консоли.

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: main.cpp

```
#include <iostream>
#include <cctype>
#include <string>
#include <sstream>
#include <fstream>

class Node *globalTree = nullptr;

class Node {
public:
    int key_;           //Значение в узле
    unsigned char height_; //высота узла
    Node* left_;        //левый сын
    Node* right_;        //правый сын
    int count_;          //Количество узлов с одинаковым ключом
    Node(int key): key_(key), height_(1), left_(nullptr), right_(nullptr),
count_(1){};
};

void printTree(Node* root, int n = 0, int flagRight = 0, int key = -1)
{ //Вывод дерева, "лежащего на левом боку"
    if(!root){
        std::cout << "Дерево пусто\n";
        return;
    }
    if(root->right_)
        printTree(root->right_, n+4, 1, key);
    for(auto i = 0; i<n; i++)
        std::cout << " ";
    if(root->key_ == key)
        std::cout << "\x1b[31m" << root->key_ << "(" << root->count_ <<
")" << "\x1b[0m" << '\n';
    else
        std::cout << root->key_ << '(' << root->count_ << ")\n";
    if(flagRight || root->left_) {
        for (auto i = 0; i < n + 1; i++) {
            if (i == n - 3 && flagRight)
                std::cout << '/';
            if (i == n && root->left_)
                std::cout << "\\n";
            std::cout << ' ';
        }
        std::cout << '\n';
    }
    if(root->left_)
        printTree(root->left_, n+4, 0, key);
}

int height(Node* N){ //получение высоты дерева
    if (!N)
        return 0;

    return N->height_;
}

int max(int a, int b){ //Получение максимума из двух чисел
    return (a > b) ? a : b;
}
```

```

Node* rightRotate(Node* N) //Правый поворот
{
    std::cout << "Выполнение правого поворота относительно узла с ключом "
<< N->key_ << '\n';
    printTree(globalTree, 0, 0, N->key_);
    Node* x = N->left_;
    Node* y = x->right_;

    // Выполнить вращение
    x->right_ = N;
    N->left_ = y;

    // Обновление высоты
    N->height_ = max(height(N->left_), height(N->right_)) + 1;
    x->height_ = max(height(x->left_), height(x->right_)) + 1;

    std::cout << "\nДерево после поворота:\n";
    printTree(x);
    // Возвращаем новый корень
    return x;
}

Node* leftRotate(Node* N) //Левый поворот
{
    std::cout << "Выполнение левого поворота относительно узла с ключом "
<< N->key_ << "\n";
    printTree(globalTree, 0, 0, N->key_);
    Node* x = N->right_;
    Node* y = x->left_;

    // Выполнить вращение
    x->left_ = N;
    N->right_ = y;

    // Обновление высоты
    N->height_ = max(height(N->left_), height(N->right_)) + 1;
    x->height_ = max(height(x->left_), height(x->right_)) + 1;

    std::cout << "\nДерево после поворота:\n";
    printTree(x);

    return x;
}

int getBalance(Node* N) //Баланс узла
{
    if (!N)
        return 0;

    return height(N->left_) - height(N->right_);
}

Node* insert(Node* node, int key) {
    if (!node) {
        std::cout << "Добавляем ключ " << key << '\n';
        return (new Node(key));
    }

    // Если ключ уже существует, увеличить счетчик и вернуть
    if (key == node->key_) {
        (node->count_++)++;
        return node;
    }
}

```



```

/* В противном случае движемся вниз по дереву */
if (key < node->key_) {
    std::cout << "Добавляемый ключ " << key << " меньше узла с ключом
" << node->key_ << ", движемся влево\n";
    node->left_ = insert(node->left_, key);
} else{
    std::cout << "Добавляемый ключ " << key << " больше узла с ключом
" << node->key_ << ", движемся вправо\n";
    node->right_ = insert(node->right_, key);
}
/* Обновить высоту этого узла-предка */
node->height_ = max(height(node->left_), height(node->right_)) + 1;

/* Получить коэффициент баланса этого узла-предка, чтобы проверить
уравновешенность*/
int balance = getBalance(node);

// Если этот узел становится несбалансированным, то есть 4 случая
// Левый левый регистр
if (balance > 1 && key < node->left_->key_) {
    std::cout << "В узле с ключом " << node->key_ << ": \nбаланс = "
<< balance
<< " и ключ добавляемого элемента " << key << " меньше
ключа левого сына "
<< node->left_->key_ << " => выполняем поворот вправо\n";
    return rightRotate(node);
}

// правый правый случай
if (balance < -1 && key > node->right_->key_) {
    std::cout << "В узле с ключом " << node->key_ << ": \nбаланс = "
<< balance
<< " и ключ добавляемого элемента " << key << " больше
ключа правого сына "
<< node->right_->key_ << " => выполняем поворот влево\n";
    return leftRotate(node);
}

// левый правый регистр
if (balance > 1 && key > node->left_->key_) {
    std::cout << "В узле с ключом " << node->key_ << ": \nбаланс = "
<< balance <<
<< " и ключ добавляемого элемента " << key << " больше
ключа левого сына"
<< node->left_->key_ << " => выполняем поворот левого
сына влево\n";
    node->left_ = leftRotate(node->left_);
    std::cout << "В узле с ключом " << node->key_ << ": \nбаланс = "
<< balance <<
<< " => выполнем поворот вправо\n";
    return rightRotate(node);
}

// Правый левый регистр
if (balance < -1 && key < node->right_->key_) {
    std::cout << "В узле с ключом " << node->key_ << ": \nбаланс = "
<< balance <<
<< " и ключ добавляемого элемента " << key << " меньше
ключа правого сына"
<< node->right_->key_ << " => выполнем поворот правого
сына вправо\n";

```

```

        node->right_ = rightRotate(node->right_);
        std::cout << "В узле с ключом " << node->key_ << ": \nбаланс = "
<< balance <<
            " => выполнем поворот влево\n";
        return leftRotate(node);
    }

    /* вернуть (неизмененный) указатель узла */
    return node;
}

// Если дано непустое двоичное дерево, вернуть узел с минимальным
значением ключа, найденного в этом дереве.
Node* minValueNode(Node* node){

    Node* current = node;

    //поиск самого левого листа

    while (current->left_ != NULL)
        current = current->left_;

    return current;
}

void clearTree(Node* root){
    if(!root)
        return;
    if(root->left_)
        clearTree(root->left_);
    if(root->right_)
        clearTree(root->right_);
    delete root;
}

bool isDigit(std::string key) {
    for (auto i = 0; i < key.length(); i++)
        if (!std::isdigit(key[i]))
            return false;
    return true;
}

int main()
{
    char chooseInput = 0;
    char chooseAction = 0;
    std::string key;
    std::string keys;
    std::string fileName;
    std::cout << "Выберите формат ввода(0 - консоль, 1 - файл)\n";
    std::cin >> chooseInput;
    switch(chooseInput) {
        case '0':
            while (chooseAction != '*') {
                std::cout << "Выберите действие: + - добавление элемента,
* - выход из программы\n";
                std::cin >> chooseAction;
                switch (chooseAction) {
                    case '+':
                        std::cout << "Введите значение ключа добавляемого
элемента\n";
                        std::cin >> key;
                        if (!isDigit(key)) {

```

```

        std::cout << "Ключом должно быть целое
положительное число\n";
        continue;
    }
    globalTree = insert(globalTree,
atoi(key.c_str()));
    std::cout << "Получившееся дерево:\n";
    printTree(globalTree, 0);
    break;
case '*':
    std::cout << "Выход из программы\n";
    break;
default:
    std::cout << "Данное действие не поддерживается
программой\n";
    break;
    }
}
break;
case '1': {
    std::cout << "Введите название файла\n";
    std::cin >> fileName;
    std::fstream file(fileName);
    if (!file.is_open()) {
        std::cout << "Файл не может быть открыт\n";
        break;
    }
    std::getline(file, keys);
    if(keys.empty()){
        std::cout << "Строка пуста\n";
        break;
    }
    std::cout << "Элементы дерева:\n" << keys << '\n';
    file.close();
    std::istringstream stream(keys);
    int x = 0;
    while(stream >> x) {
        std::cout << "Добавляемый элемент: " << x << '\n';
        globalTree = insert(globalTree, x);
        std::cout << "Получившееся дерево:\n";
        printTree(globalTree, 0);
    }
    break;
}
default:
    std::cout << "Данный формат ввода не поддерживается
программой\n";
    break;
}
clearTree(globalTree);
return 0;
}

```

ПРИЛОЖЕНИЕ Б
ТЕСТИРОВАНИЕ

№ п/п	Входные данные	Выходные данные
1.	1 2 3	<p>Добавляемый элемент: 1 Добавляем ключ 1 Получившееся дерево: 1(1) Добавляемый элемент: 2 Добавляемый ключ 2 больше узла с ключом 1, движемся вправо Добавляем ключ 2 Получившееся дерево: 2(1) / 1(1) Добавляемый элемент: 3 Добавляемый ключ 3 больше узла с ключом 1, движемся вправо Добавляемый ключ 3 больше узла с ключом 2, движемся вправо Добавляем ключ 3 В узле с ключом 1: баланс = -2 и ключ добавляемого элемента 3 больше ключа правого сына 2 => выполняем поворот влево Выполнение левого поворота относительно узла с ключом 1 3(1) / 2(1) / 1(1) Дерево после поворота: 3(1) / 2(1) \ 1(1) Получившееся дерево: 3(1) / 2(1) \ 1(1)</p>
2.	3 2 1	<p>Добавляемый элемент: 3 Добавляем ключ 3 Получившееся дерево: 3(1)</p>

		<p>Добавляемый элемент: 2</p> <p>Добавляемый ключ 2 меньше узла с ключом 3, движемся влево</p> <p>Добавляем ключ 2</p> <p>Получившееся дерево:</p> <pre> 3(1) \ 2(1) </pre> <p>Добавляемый элемент: 1</p> <p>Добавляемый ключ 1 меньше узла с ключом 3, движемся влево</p> <p>Добавляемый ключ 1 меньше узла с ключом 2, движемся влево</p> <p>Добавляем ключ 1</p> <p>В узле с ключом 3:</p> <p>баланс = 2 и ключ добавляемого элемента 1 меньше ключа левого сына 2 => выполняем поворот вправо</p> <p>Выполнение правого поворота относительно узла с ключом 3</p> <pre> 3(1) \ 2(1) \ 1(1) </pre> <p>Дерево после поворота:</p> <pre> 3(1) / 2(1) \ 1(1) </pre> <p>Получившееся дерево:</p> <pre> 3(1) / 2(1) \ 1(1) </pre>
3.	2 3 1 6 5	<p>Добавляемый элемент: 2</p> <p>Добавляем ключ 2</p> <p>Получившееся дерево:</p> <pre> 2(1) </pre> <p>Добавляемый элемент: 3</p> <p>Добавляемый ключ 3 больше узла с ключом 2, движемся вправо</p> <p>Добавляем ключ 3</p> <p>Получившееся дерево:</p> <pre> 3(1) / 2(1) </pre> <p>Добавляемый элемент: 1</p>

	<p>Добавляемый ключ 1 меньше узла с ключом 2, движемся влево</p> <p>Добавляем ключ 1</p> <p>Получившееся дерево:</p> <pre> 3(1) / 2(1) \ 1(1) </pre> <p>Добавляемый элемент: 6</p> <p>Добавляемый ключ 6 больше узла с ключом 2, движемся вправо</p> <p>Добавляемый ключ 6 больше узла с ключом 3, движемся вправо</p> <p>Добавляем ключ 6</p> <p>Получившееся дерево:</p> <pre> 6(1) / 3(1) / 2(1) \ 1(1) </pre> <p>Добавляемый элемент: 5</p> <p>Добавляемый ключ 5 больше узла с ключом 2, движемся вправо</p> <p>Добавляемый ключ 5 больше узла с ключом 3, движемся вправо</p> <p>Добавляемый ключ 5 меньше узла с ключом 6, движемся влево</p> <p>Добавляем ключ 5</p> <p>В узле с ключом 3:</p> <p>баланс = -2 и ключ добавляемого элемента 5 меньше ключа правого сынаб => выполнем поворот правого сына вправо</p> <p>Выполнение правого поворота относительно узла с ключом 6</p> <pre> 6(1) / \ 3(1) 5(1) / 2(1) \ 1(1) </pre> <p>Дерево после поворота:</p> <pre> 6(1) / 5(1) </pre> <p>В узле с ключом 3:</p> <p>баланс = -2 => выполнем поворот влево</p> <p>Выполнение левого поворота относительно узла с ключом 3</p>
--	---

		<pre> 6(1) / 5(1) / 3(1) / 2(1) \ 1(1) Дерево после поворота: 6(1) / 5(1) \ 3(1) Получившееся дерево: 6(1) / 5(1) / \ 3(1) 2(1) \ 1(1) </pre>
4.	9 10 8 1 5	<p>Добавляемый элемент: 9 Добавляем ключ 9 Получившееся дерево:</p> <pre> 9(1) </pre> <p>Добавляемый элемент: 10 Добавляемый ключ 10 больше узла с ключом 9, движемся вправо Добавляем ключ 10 Получившееся дерево:</p> <pre> 10(1) / 9(1) </pre> <p>Добавляемый элемент: 8 Добавляемый ключ 8 меньше узла с ключом 9, движемся влево Добавляем ключ 8 Получившееся дерево:</p> <pre> 10(1) / 9(1) \ 8(1) </pre>

	<p>Добавляемый элемент: 1</p> <p>Добавляемый ключ 1 меньше узла с ключом 9, движемся влево</p> <p>Добавляемый ключ 1 меньше узла с ключом 8, движемся влево</p> <p>Добавляем ключ 1</p> <p>Получившееся дерево:</p> <pre> 10(1) / 9(1) \ 8(1) \ 1(1) </pre> <p>Добавляемый элемент: 5</p> <p>Добавляемый ключ 5 меньше узла с ключом 9, движемся влево</p> <p>Добавляемый ключ 5 меньше узла с ключом 8, движемся влево</p> <p>Добавляемый ключ 5 больше узла с ключом 1, движемся вправо</p> <p>Добавляем ключ 5</p> <p>В узле с ключом 8:</p> <p>баланс = 2 и ключ добавляемого элемента 5 больше ключа левого сына1 => выполняем поворот левого сына влево</p> <p>Выполнение левого поворота относительно узла с ключом 1</p> <pre> 10(1) / 9(1) \ 8(1) \ 5(1) / 1(1) </pre> <p>Дерево после поворота:</p> <pre> 5(1) \ 1(1) </pre> <p>В узле с ключом 8:</p> <p>баланс = 2 => выполнем поворот вправо</p> <p>Выполнение правого поворота относительно узла с ключом 8</p> <pre> 10(1) / 9(1) \ 8(1) \ 5(1) </pre>
--	---

		<p style="text-align: center;">\</p> <p style="text-align: center;">1(1)</p> <p>Дерево после поворота:</p> <p style="text-align: center;">8(1)</p> <p style="text-align: center;">/</p> <p style="text-align: center;">5(1)</p> <p style="text-align: center;">\</p> <p style="text-align: center;">1(1)</p> <p>Получившееся дерево:</p> <p style="text-align: center;">10(1)</p> <p style="text-align: center;">/</p> <p style="text-align: center;">9(1)</p> <p style="text-align: center;">\</p> <p style="text-align: center;">8(1)</p> <p style="text-align: center;">/</p> <p style="text-align: center;">5(1)</p> <p style="text-align: center;">\</p> <p style="text-align: center;">1(1)</p>
5.	9 10 q e	<p>Добавляемый элемент: 9</p> <p>Добавляем ключ 9</p> <p>Получившееся дерево:</p> <p style="text-align: center;">9(1)</p> <p>Добавляемый элемент: 10</p> <p>Добавляемый ключ 10 больше узла с ключом 9, движемся вправо</p> <p>Добавляем ключ 10</p> <p>Получившееся дерево:</p> <p style="text-align: center;">10(1)</p> <p style="text-align: center;">/</p> <p style="text-align: center;">9(1)</p>