

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

КУРСОВАЯ РАБОТА
по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных»
Тема: AVL-деревья — вставка и исключение

Студент гр. 7303

Юсковец А.В.

Преподаватель

Балтрашевич Т.А.

Санкт-Петербург

2018

ЗАДАНИЕ НА КУРСОВУЮ РАБОТУ

Студент Юсковец А.В.

Группа 7303

Тема работы:

АВЛ-деревья — вставка и исключение

Содержание пояснительной записки:

Введение

Содержание

Разработка класса вершины АВЛ-дерева

Разработка класса АВЛ-дерева

QT

Заключение

Приложение А. Пользовательский интерфейс

Приложение Б. Пример работы программы

Дата выдачи задания:

Дата сдачи реферата:

Дата защиты реферата:

Студент

Юсковец А.В.

Преподаватель

Балтрашевич Т.А.

АННОТАЦИЯ

В данной работе разработан класс АВЛ-дерева на языке C++ в связке с классами и функциями фреймворка QT.

При разработке пользовательского интерфейса использовался фреймворк QT и поставляемый вместе со средой разработки QtCreator программа ElasticNodes.

Как и требовалось в задании, было реализовано:

- демонстрация
- вставка
- удаление

СОДЕРЖАНИЕ

Введение.....	5
1. Разработка класса вершины AVL-дерева.....	6
1.1. Метод <code>updateHeight</code>	6
1.2. Метод <code>removeEdge</code>	6
1.3. Метод <code>removeAllEdges</code>	6
1.4. Метод <code>findEdge</code>	7
1.5. Метод <code>display_tree</code>	7
1.6. Метод <code>mousePressEvent</code>	8
2. Разработка класса AVL-дерева.....	9
2.1. Метод <code>insert(int val)</code>	9
2.2. Метод <code>remove</code>	9
2.3. Метод <code>rebalance</code>	10
2.4. Метод <code>insert(int d, Node *&node)</code>	10
2.5. Метод <code>void remove(int val, Node*& node)</code>	11
2.6. Метод <code>min</code>	12
2.7. Метод <code>destroy</code>	12
2.8. Метод <code>getDiff</code>	12
2.9. Метод <code>updateAllHeights</code>	12
2.10. Метод <code>rotateLeft</code>	12
2.11. Метод <code>rotateRight</code>	13
2.12. Метод <code>rotateRightLeft</code>	13
2.13. Метод <code>rotateLeftRight</code>	13
3. QT.....	14
3.2. Разработка <code>InsertDialog</code>	14
3.2. Вызов <code>InsertDialog</code> из <code>MainWindow</code>	14
3.3. Дополнения <code>GraphWidget</code> . Слот <code>insertNode</code>	14
Заключение.....	15
Приложение А. Пользовательский интерфейс.....	16
Приложение Б. Пример работы программы.....	17

ВВЕДЕНИЕ

В курсовой работе была поставлена задача разработать АВЛ-дерево (реализовать вставку, удаление) и каким-либо способом продемонстрировать проделанную работу с помощью законченного desktop-приложения со своим пользовательским интерфейсом.

1. РАЗРАБОТКА КЛАССА ВЕРШИНЫ АВЛ-ДЕРЕВА

Помимо реализованных методов класса Node было разработано несколько пользовательских, а именно:

- `void updateHeight()`
- `void removeEdge(Edge *edge)`
- `void removeAllEdges()`
- `Edge* findEdge(Node* dest)`
- `void display_tree(Node* parent_pos, double offset)`
- `void mousePressEvent(QGraphicsSceneMouseEvent* event)`

А также был добавлен один сигнал:

- `void rightClicked(Node* node)`

1.1. Метод `updateHeight`

```
void Node::updateHeight() {
    int lHeight = 0;
    int rHeight = 0;
    if (left != nullptr)
        lHeight = left->height;
    if (right != nullptr)
        rHeight = right->height;
    int max = (lHeight > rHeight) ? lHeight : rHeight;
    height = max + 1;
}
```

Данный метод нужен для пересчета высоты поддерева с корнем в данной вершине.

1.2. Метод `removeEdge`

```
void Node::removeEdge(Edge *edge) {
    if (edge) {
        graph->_scene->removeItem(edge);
        edgeList.removeOne(edge);
    }
}
```

Данный метод удаляет переданное ребро у вершины, а также стирает его с графической сцены.

1.3. Метод `removeAllEdges`

```
void Node::removeAllEdges() {
    for (Edge* edge : edgeList)
        removeEdge(edge);
    if (left) left->removeAllEdges();
    if (right) right->removeAllEdges();
}
```

Данный метод удаляет все ребра, которые имеет данная вершина.

1.4. Метод findEdge

```
Edge* Node::findEdge(Node *dest) {
    for (Edge* edge : edgeList) {
        if (edge->destNode() == dest || edge->sourceNode() == dest ||
            edge->destNode() == this || edge->sourceNode() == this)
            return edge;
    }

    return nullptr;
}
```

Данный метод находит ребро, которое соединяет данную вершину с переданной, в случае неудачи возвращается нулевой указатель.

1.5. Метод display_tree

```
void Node::display_tree(Node* parent, double offset) {
    if (parent) {
        QPointF parent_pos = parent->pos();
        if (value < parent->value)
            setPos(parent_pos.x() - offset, parent_pos.y() + DIAMETR*3);
        else
            setPos(parent_pos.x() + offset, parent_pos.y() + DIAMETR*3);
    }
    else
        setPos(300, DIAMETR + DIAMETR/3);

    update();

    if (left) {
        graph->_scene->addItem(new Edge(this, left));
        left->display_tree(this, offset/2);
    }
    if (right) {
        graph->_scene->addItem(new Edge(this, right));
        right->display_tree(this, offset/2);
    }
}
```

Данный метод отображает поддерево на графической сцене опираясь на координаты родительской вершины и отступ по оси абсцисс. С каждым рекурсивным вызовом отступ по оси абсцисс делится на два, а по оси ординат отступ константный.

1.6. Метод *mousePressEvent*

```
void Node::mousePressEvent(QGraphicsSceneMouseEvent* event) {  
    if(event->button() == Qt::RightButton) {  
        emit rightClicked(this);  
    }  
}
```

Данный метод используется при удалении конкретной вершины на графической сцене. При нажатии правой кнопкой мыши по вершине — испускается сигнал `rightClicked`.

2. РАЗРАБОТКА КЛАССА АВЛ-ДЕРЕВА

Было разработано несколько методов для поддержания корректного состояния и удобной работы с деревом:

публичные методы:

- `void insert(int val)`
- `void remove(int val)`
- `void rebalance(Node *&node)`

приватные методы:

- `void insert(int d, Node *&node)`
- `void remove(int val, Node *& node)`
- `int min(Node *& node)`
- `void destroy(Node *&node)`
- `int getDiff(Node *node)`
- `void updateAllHeights(Node *& node)`

а также несколько методов АВЛ-дерева:

- `Node* rotateLeft(Node *&node)`
- `Node* rotateRight(Node *&node)`
- `Node* rotateRightLeft(Node *&node)`
- `Node* rotateLeftRight(Node *&node)`

2.1. Метод `insert(int val)`

```
void insert(int val) {
    insert(val, root);
    updateAllHeights(root);
    root->removeAllEdges();
    root->display_tree(nullptr, 300);
}
```

Данная функция просто вызывает приватный метод вставки, в котором заключена вся логика, затем перерисовывается дерево.

2.2. Метод `remove`

```
void remove(int val) {
    remove(val, root);
    updateAllHeights(root);
    if (root) {
        root->removeAllEdges();
        root->display_tree(nullptr, 300);
    }
}
```

Аналогично методу `insert`.

2.3. Метод *rebalance*

```
void rebalance(Node *&node) {
    int hDiff = getDiff(node);
    if (hDiff > 1){
        if (getDiff(node->left) > 0) node = rotateRight(node);
        else node = rotateLeftRight(node);
    } else if(hDiff < -1) {
        if (getDiff(node->right) < 0) node = rotateLeft(node);
        else node = rotateRightLeft(node);
    }
}
```

Метод, отвечающий за балансирование дерева. Метод `getDiff` будет рассмотрен далее.

2.4. Метод *insert(int d, Node *&node)*

```
void insert(int d, Node *&node){
    if (node == nullptr){
        node = new Node(d, gw);
        gw->_scene->addItem(node);
        node->updateHeight();
    }
    else {
        if (d < node->value){
            insert(d, node->left);
            node->updateHeight();
            rebalance(node);
        }
        else if (d > node->value){
            insert(d, node->right);
            node->updateHeight();
            rebalance(node);
        }
    }
}
```

Метод принимает значение для новой вершины и корень поддерева, в которое эту вершину нужно вставить. В случае, если мы дошли до листа, создается новый экземпляр Node и отрисовывается на сцене. В соответствии со свойством двоичного дерева поиска вершина вставляется в левое или правое поддерево.

2.5. Метод *void remove(int val, Node*& node)*

```
void remove(int val, Node*& node) {
    if (node) {
        if (val < node->value) {
            remove(val, node->left);
            node->updateHeight();
            rebalance(node);
        }
        else if (val > node->value) {
            remove(val, node->right);
        }
    }
}
```

```

        node->updateHeight();
        rebalance(node);
    }
    else {
        if (node->left && node->right) {
            Node* current_node = node;
            int min_node_value = min(node->right);

            remove(min_node_value, node);
            current_node->value = min_node_value;

            current_node->updateHeight();
            rebalance(current_node);
        }
        else if (node->left || node->right) {
            Node* node_to_remove = node;
            if (node->left) {
                node = node_to_remove->left;
                node_to_remove->left = nullptr;
            }
            else if (node->right) {
                node = node_to_remove->right;
                node_to_remove->right = nullptr;
            }

            node->updateHeight();
            rebalance(node);
            destroy(node_to_remove);
        }
        else {
            destroy(node);
        }
    }
}
}
}

```

Удаление происходит в соответствии со свойством довичного дерева поиска. В случае, если нашлась вершина, алгоритм ветвится на три части:

1. Если удаляем лист — достаточно просто удалить лист методом `destroy`.
2. Если у удаляемой вершины 1 ребенок — удаляется лист и в эту вершину помещается значение ребенка.
3. Если у удаляемой вершины 2 ребенка — то значение этой вершины меняется со значение наименьшего листа в правом поддереве, затем удаляется это лист и дерево начинает балансироваться.

2.6. Метод `min`

```

int min(Node*& node) {
    if (node)
        return node->left ? min(node->left) : node->value;
}

```

Возвращается самый левый лист в дереве.

2.7. Метод *destroy*

```
void destroy(Node *&node) {  
    if (node != nullptr){  
        destroy(node->left);  
        destroy(node->right);  
  
        gw->_scene->removeItem(node);  
        delete node;  
        node = nullptr;  
    }  
}
```

Данный метод рекурсивно удаляет все поддереву из динамической памяти, а также с графической сцены.

2.8. Метод *getDiff*

```
int getDiff(Node *node) {  
    int lHeight = 0;  
    int rHeight = 0;  
    if (node->left != nullptr)  
        lHeight = node->left->height;  
    if (node->right != nullptr)  
        rHeight = node->right->height;  
    return lHeight - rHeight;  
}
```

Данный метод возвращает разницу в высоте левого и правого поддереву.

2.9. Метод *updateAllHeights*

```
void updateAllHeights(Node*& node) {  
    if (node) {  
        updateAllHeights(node->left);  
        updateAllHeights(node->right);  
        node->updateHeight();  
        rebalance(node);  
    }  
}
```

Данная функция обходит все дерево и балансирует его начиная с листьев.

2.10. Метод *rotateLeft*

```
Node* rotateLeft(Node *&node) {  
    Node* temp = node->right;  
    node->right = temp->left;  
    temp->left = node;  
  
    node->updateHeight();  
    temp->updateHeight();  
  
    return temp;  
}
```

Данный метод представляет собой левое вращение.

2.11. Метод *rotateRight*

```
Node* rotateLeft(Node *&node) {  
    Node* temp = node->left;  
    node->left = temp->right;  
    temp->right = node;  
  
    node->updateHeight();  
    temp->updateHeight();  
  
    return temp;  
}
```

Данный метод представляет собой правое вращение.

2.12. Метод *rotateRightLeft*

```
Node* rotateRightLeft(Node *&node) {  
    Node* temp = node->right;  
    node->right = rotateRight(temp);  
    return rotateLeft(node);  
}
```

Данный метод представляет собой правое-левое вращение.

2.13. Метод *rotateLeftRight*

```
Node* rotateLeftRight(Node *&node) {  
    Node* temp = node->right;  
    node->right = rotateRight(temp);  
    return rotateLeft(node);  
}
```

Данный метод представляет собой левое-правое вращение.

3. QT

Интерфейсы основного окна и диалогового окна для вставки новых элементов приведены в приложении А.

В исходном коде классов Node, Edge и GraphWidget были удалены функции, отвечающие за динамическую отрисовку. Причиной этому послужило плохая наглядность дерева, при движении вершин. Статическую картинку оказалось намного проще анализировать.

3.2. Разработка InsertDialog

Для реализации вставки новых элементов в дерево было реализовано диалоговое окно со слотом `void on_insertButton_clicked()` и сигналом `void insertSignal(int value)`.

Исходный код слота:

```
void InsertDialog::on_insertButton_clicked() {  
    emit insertSignal(ui->spinBox->value());  
}
```

При нажатии на кнопку *insert* испускается сигнал со значением введенным в поле для ввода значения очередной вершины. Данный сигнал затем обрабатывается в GraphWidget.

3.2. Вызов InsertDialog из MainWindow

```
void MainWindow::on_actionInsert_triggered() {  
    InsertDialog* insertDialog = new InsertDialog(this);  
    connect(insertDialog, SIGNAL(insertSignal(int)),  
            graph, SLOT(insertNode(int)));  
  
    insertDialog->show();  
}
```

Создается экземпляр InsertDialog, затем сигнал `insertSignal` связывается со слотом GraphWidget `insertNode`.

3.3. Дополнения GraphWidget. Слот insertNode

```
void GraphWidget::insertNode(int value) {  
    tree.insert(value);  
}
```

Данный слот получает `value` из InsertDialog и просто вставляет элемент в дерево.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Было проведено много работы по отладке разработанного класса АВЛ-дерева, собрано много материалов и учтено множество ошибок. Прделанная работа полностью соответствует поставленному заданию.

При разработке был получен опыт работы с готовым кодом (ElasticNodes). Также получен опыт интеграции собственного программного кода в уже готовую инфраструктуру.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ПОЛЬЗОВАТЕЛЬСКИЙ ИНТЕРФЕЙС

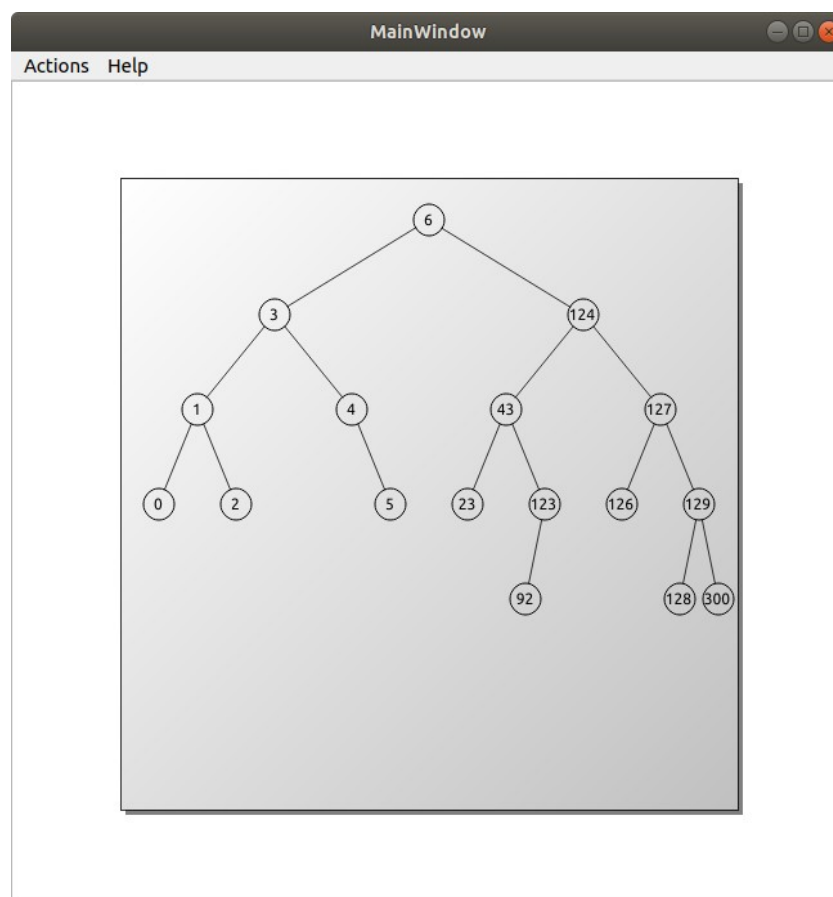


Рисунок 1 — Основное окно

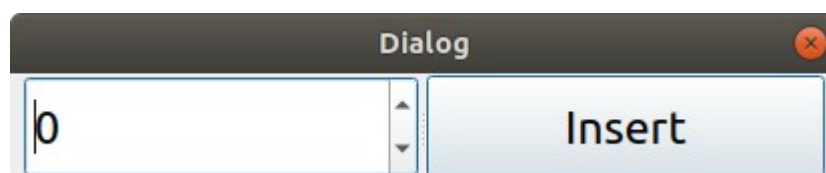


Рисунок 2 — Диалоговое окно вставки

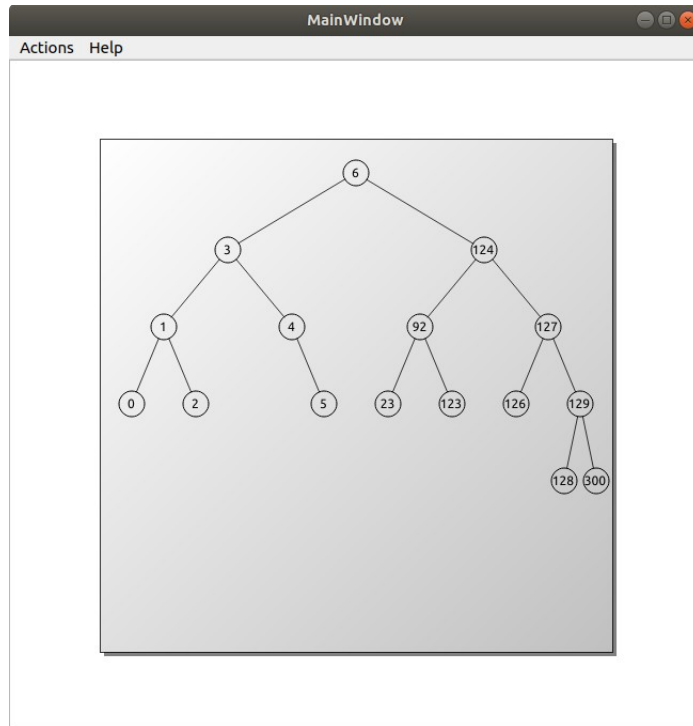
ПРИЛОЖЕНИЕ Б

ПРИМЕР РАБОТЫ ПРОГРАММЫ

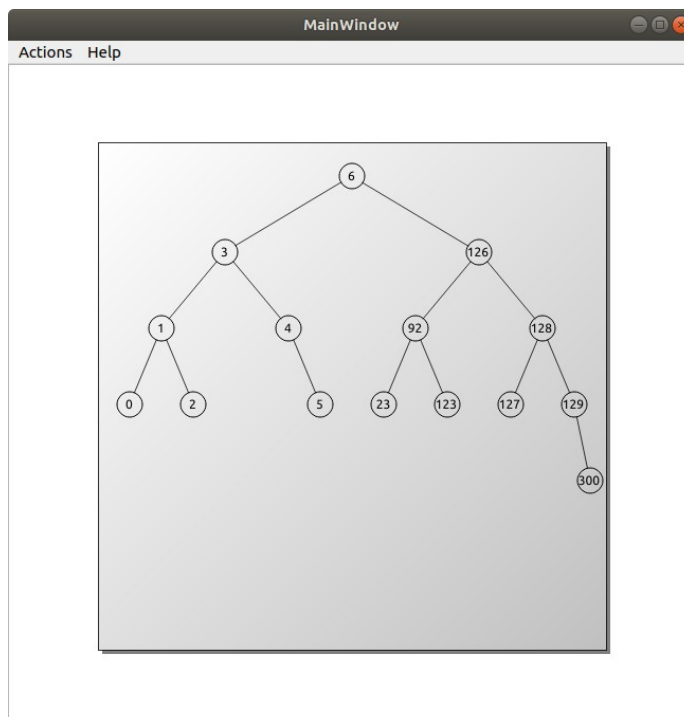
В данном приложении будет продемонстрировано вставка и удаление нескольких вершин.

В начале работы дерево выглядит как на рис. 1.

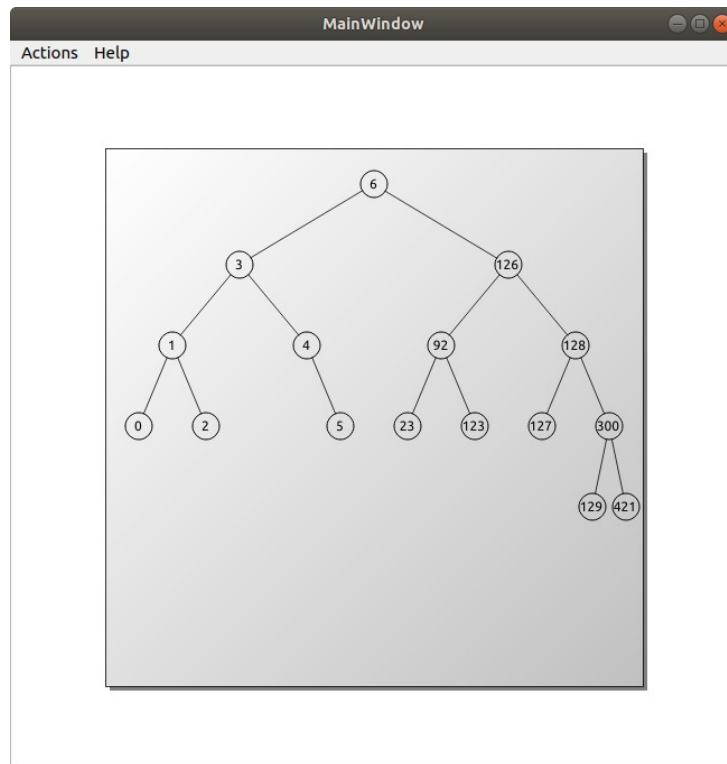
Попробуем удалить вершину 43. Как и ожидалось лист 92 и вершина 43 поменялись местами.



После удаления вершины 124 дерево балансируется:



Теперь вставим вершину, причем подберем значение так, чтобы разбалансировать дерево, например 421 . Произойдет разбалансировка в правом поддереве.



И еще раз удалим вершину 127 , чтобы произошла разбалансировка.

