



МИНИСТЕРСТВО НАУКИ И ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ РОССИЙСКОЙ ФЕДЕРАЦИИ

ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ БЮДЖЕТНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ
ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ
«МИРЭА – РОССИЙСКИЙ ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ»
РТУ МИРЭА

Институт ИКБ

09.03.02 (информационные системы и
Специальность (направление): технологии)

КБ-3 «Разработка программных решений и системного
Кафедра: программирования»

Дисциплина: «Алгоритмы и структуры данных»

Практическая работа на тему:
Программа по деревьям

Студент: 20.12.2024 Крашенинников М.В.

	<i>подпись</i>	<i>Дата</i>	<i>инициалы и фамилия</i>
Группа:	БСБО-16-23	Шифр:	23Б0107

Преподаватель: 20.12.2024 Филатов В.В.

<i>подпись</i>	<i>дата</i>	<i>инициалы и фамилия</i>
----------------	-------------	---------------------------

Москва 2024 г.

1. Задание (вариант 7)

7.	Дерево двоичного поиска	Список сыновей	$A = A \cup_{\text{обр}} B$	обратный обход
----	-------------------------	----------------	-----------------------------	----------------

2. Термины

1. Дерево двоичного поиска (Binary Search Tree, BST):

- Это структура данных в виде дерева, где каждый узел содержит ключ, и для каждого узла выполняется следующее условие:
- Все элементы в левом поддереве узла меньше ключа этого узла.
- Все элементы в правом поддереве узла больше ключа этого узла.
- Дерево двоичного поиска позволяет эффективно искать, вставлять и удалять элементы.

2. Список сыновей (Children List):

- Это подход, при котором каждый узел дерева хранит список всех своих дочерних узлов (сыновей).
- Такой подход используется, например, в деревьях с несколькими дочерними элементами или в специализированных структурах, где каждый узел может иметь любое количество детей.
- В контексте двоичного дерева, это может означать, что каждый узел будет содержать список из двух элементов: для левого и правого поддерева.

3. Обратный обход:

- Обратный обход — это способ обхода дерева, при котором элементы посещаются в обратном порядке по сравнению с обычным обходом. Сначала с левого поддерева, плавно переходя к правому и заканчивая корнем.

3. Описание программы

Основные методы:

`push(const T& key):`

- Этот метод добавляет элемент в дерево. Он ищет подходящее место для нового элемента, сравнивая его с текущими значениями узлов.
- Вставка происходит через рекурсивный спуск влево или вправо в зависимости от значения нового элемента.

`myOperation(Tree<T>& A, const Tree<T>& B):`

- Осуществляет операцию объединения двух деревьев. Сначала выполняется обход дерева В в обратном порядке (post-order), и элементы добавляются в дерево А.
- Вариант решения использует рекурсивную функцию для обхода дерева В, либо можно использовать итератор для обхода.

PARENT(const Node* node):

- Возвращает родительский узел для переданного узла node. Для этого метод выполняет обход дерева и ищет родителя.

LEFT_CHILD(const Node* node):

- Возвращает указатель на левого ребенка узла, если он существует.

RIGHT_SIBLING(const Node* node):

- Возвращает правого брата для переданного узла, если таковой существует.

LABEL(const Node* node):

- Возвращает значение узла (или пустое значение типа T, если узел не существует).

ROOT():

- Возвращает корень дерева.

printTree(const std::string& treeName):

- Выводит дерево в консоль в виде текстовой схемы, показывая родительско-дочерние связи с помощью символов "/". Для этого используется рекурсивная функция buildTreeLines.

printPostOrderByIterator(const std::string& treeName):

- Выводит дерево в обходе post-order с использованием итератора.

printPostOrderByRecursive(const std::string& treeName):

- Рекурсивно выполняет обход дерева в post-order и выводит значения узлов.

MAKENULL():

- Этот метод удаляет все узлы дерева с помощью итератора (или альтернативно с помощью рекурсивного обхода). Он очищает память, выделенную для каждого узла.

Class Iterator: Итератор используется для обхода дерева в post-order. Он работает через стек, чтобы хранить информацию о текущем узле и его потомках. Итератор позволяет проходить по дереву и получать значения узлов с помощью оператора разыменования `operator*`.

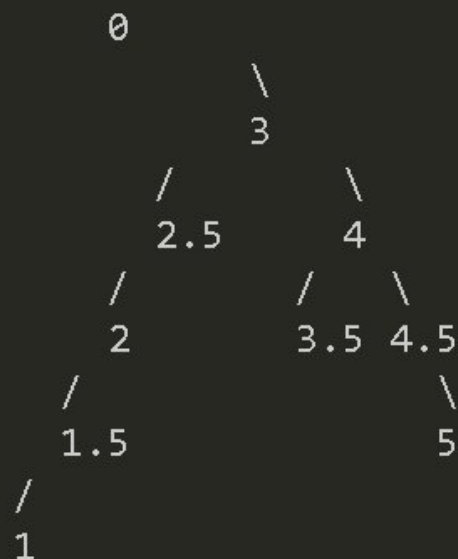
- **moveToNext():** Основная логика перехода к следующему узлу в обходе. Он добавляет детей в стек для обхода и поочередно извлекает элементы.
- **operator++:** Переходит к следующему узлу в обходе.
- **operator!=:** Сравнивает два итератора, чтобы проверить, достигнут ли конец обхода.

4. Скриншот работы программы

```
*****
A:
          5
        /  \
       3    7
      / \  / \
     2  4 6  8
    /      \
   1         9
              \
               10

POSTORDER PRINT BY ITERATOR | A
1 2 4 3 6 10 9 8 7 5
*****
```

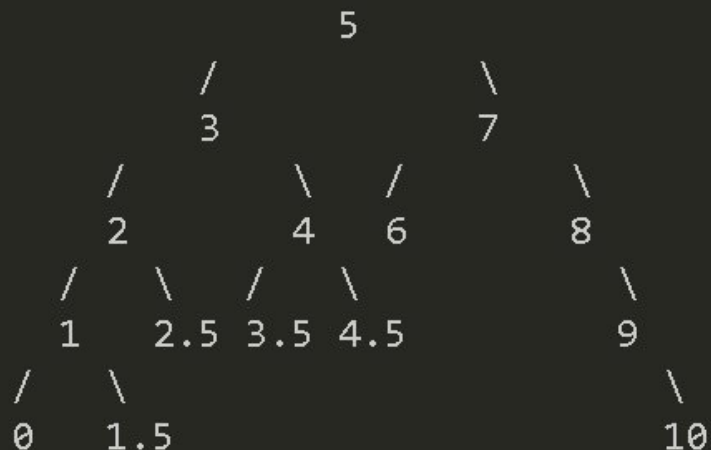
B:



POSTORDER PRINT BY RECURSIVE | B

1 1.5 2 2.5 3.5 5 4.5 4 3 0

UNION A and B:



POSTORDER PRINT BY RECURSIVE | UNION A and B

0 1.5 1 2.5 2 3.5 4.5 4 3 6 10 9 8 7 5

POSTORDER PRINT BY ITERATOR | UNION A and B

0 1.5 1 2.5 2 3.5 4.5 4 3 6 10 9 8 7 5

5. Исходный код

```
/* Программа по деревьям
```

Группа: БСБО-16-23

Студент: Крашенинников М. В.

Вариант: 7

Название дерева: Дерево двоичного поиска

Реализация дерева: Список сыновей

Обход: обратный

Операция: $A = A \cup \text{обр. } B$

*/

```
#include <iostream>
```

```
#include <vector>
```

```
#include <stack>
```

```
#include <string>
```

```
#include <unordered_set>
```

```
#include <functional>
```

```
#include <map>
```

```
#include <sstream>
```

```
const std::string stars(52, '*');
```

```
template <typename I>
```

```
class Tree {
```

```
private:
```

```
    struct Node {
```

```
        std::vector<Node*> children;
```

```
        I value;
```

```
        Node(const I& v) : value(v) {}
```

```

};

Node *LAMBDA = nullptr, *root;

public:

    Tree() : root(nullptr) {}

    ~Tree() { MAKENULL(); }

    class Iterator {
    public:

        const Node* current;

        std::stack<const Node*> nodes;

        std::unordered_set<const Node*> visited;

        Iterator(const Node* root) : current(nullptr) {

            if (root) nodes.push(root);

            moveToNext();

        }

        I operator*() { return current->value; }

        Iterator& operator++() {

            moveToNext();

            return *this;

        }

        bool operator!=(const Iterator& other) const { return current != other.current; }

    private:

        void moveToNext() {

```

```

        while (!nodes.empty()) {

            const Node* node = nodes.top();

            if (visited.find(node) == visited.end()) {

                visited.insert(node);

                if (node->children.size() == 2 && node->children[1])
nodes.push(node->children[1]);

                if (node->children.size() >= 1 && node->children[0])
nodes.push(node->children[0]);

            } else {

                current = node;

                nodes.pop();

                return;

            }

        }

        current = nullptr;

    }

};

Iterator begin() const { return Iterator(root); }

Iterator end() const { return Iterator(nullptr); }

Node* PARENT(const Node* node) const {

    if (!root || !node || node == root) return LAMBDA;

    for (Iterator it = begin(); it != end(); ++it) {

        const Node* current = it.current;

```



```

        if (!current) continue;

        for (const Node* child : current->children) {

            if (child == node) {

                return const_cast<Node*>(current);

            }

        }

    }

    return LAMBDA;

}

Node* LEFT_CHILD(const Node* node) const {

    return (!root || !node || node->children.empty()) ? LAMBDA : node->children[0];

}

Node* RIGHT_SIBLING(const Node* node) const {

    if (!root || !node) return LAMBDA;

    Node* parent = PARENT(node);

    if (!parent) return LAMBDA;

    if (parent->children.size() == 2 && parent->children[0] == node) {

        return parent->children[1];

    }

    return LAMBDA;

}

```

```
I LABEL(const Node* node) const { return !node ? I() : node->value; }
```

```
static Tree<I> CREATE(Node*& node, Tree<I>& T1, Tree<I>& T2) {
```

```
    Tree<I> newTree;
```

```
    if (!node) return newTree;
```

```
    newTree.root = node;
```

```
    if (T1.root) node->children.push_back(T1.root);
```

```
    if (T2.root) node->children.push_back(T2.root);
```

```
    T1.root = T2.root = nullptr;
```

```
    return newTree;
```

```
}
```

```
Node* ROOT() const { return root; }
```

```
void push(const I& key) {
```

```
    if (!root) {
```

```
        root = new Node(key);
```

```
        return;
```

```
    }
```

```
    Node* current = root;
```

```
    while (true) {
```

```
        if (key < current->value) {
```

```
            if (current->children.empty()) current->children.resize(2, nullptr);
```

```
            if (!current->children[0]) {
```

```

        current->children[0] = new Node(key);

        break;

    } else {

        current = current->children[0];

    }

} else if (key > current->value) {

    if (current->children.size() < 2) current->children.resize(2, nullptr);

    if (!current->children[1]) {

        current->children[1] = new Node(key);

        break;

    } else {

        current = current->children[1];

    }

} else {

    break;

}

}

}

```

```

static void myOperation(Tree<I>& A, const Tree<I>& B) {

    std::function<void(const Node*)> postOrder = [&](const Node* current) {

        if (!current) return;

        if (!current->children.empty() ) postOrder(current->children[0]);

        if (current->children.size() == 2 ) postOrder(current->children[1]);

        A.push(current->value);
    };
}

```

```

};

postOrder(B.ROOT());

// альтернативное решение:
// for (auto it = B.begin(); it != B.end(); ++it) A.push(*it);
}

void printPostOrderByIterator(const std::string& treeName) const {
    if (!root) {
        std::cout << treeName << " is empty :(\n";
        return;
    }

    std::cout << "POSTORDER PRINT BY ITERATOR | " << treeName << std::endl;

    for (auto it = begin(); it != end(); ++it) {
        std::cout << *it << ' ';
    }

    std::cout << std::endl << stars << std::endl;
}

void printPostOrderByRecursive(const std::string& treeName) const {
    if (!root) {
        std::cout << treeName << " is empty :(\n";
        return;
    }
}

```

```

std::cout << "POSTORDER PRINT BY RECURSIVE | " << treeName << std::endl;

std::function<void(const Node*)> printRec = [&](const Node* current) {

    if (!current) return;

    if (!current->children.empty() ) printRec(current->children[0]);

    if (current->children.size() == 2 ) printRec(current->children[1]);

    std::cout << current->value << ' ';

};

printRec(root);

std::cout << std::endl << stars << std::endl;
}

void printTree(const std::string& treeName) const {

    std::cout << stars << std::endl;

    if (!root) {

        std::cout << treeName << " is empty :(\n";

        return;

    }

    std::cout << treeName << ":\n";

    std::function<void(const Node*, int, int, std::map<int, std::string>&)>
buildTreeLines =

    [&](const Node* node, int depth, int position, std::map<int, std::string>&
levels) {

        if (!node) return;

```

```

        std::ostringstream oss;

        oss << node->value;

        std::string value = oss.str();

        if (levels.count(depth) == 0) {

            levels[depth] = std::string(position, ' ') + value;

        } else {

            if (static_cast<int>(levels[depth].size()) < position) {

                levels[depth] += std::string(position - levels[depth].size(), ' ')
+ value;

            } else {

                levels[depth] += value;

            }

        }

        if (!node->children.empty()) {

            int spacing = std::max(2, 6 - depth);

            int leftPosition = position - spacing;

            int rightPosition = position + spacing;

            if (node->children.size() >= 1 && node->children[0]) {

                if (static_cast<int>(levels[depth + 1].size()) < leftPosition) {

                    levels[depth + 1] += std::string(leftPosition - levels[depth +
1].size(), ' ') + "/";

                } else {

                    levels[depth + 1] += "/";

                }

                buildTreeLines(node->children[0], depth + 2, leftPosition, levels);

```

```

    }

    if (node->children.size() >= 2 && node->children[1]) {
        if (static_cast<int>(levels[depth + 1].size()) < rightPosition) {
            levels[depth + 1] += std::string(rightPosition - levels[depth +
1].size(), ' ') + "\\";
        } else {
            levels[depth + 1] += "\\";
        }
        buildTreeLines(node->children[1], depth + 2, rightPosition,
levels);
    }
}

};

std::map<int, std::string> levels;

buildTreeLines(root, 0, 40, levels);

for (const auto& [_ , line] : levels) {
    std::cout << line << std::endl;
}

}

private:

void MAKENULL() {
    for (auto it = begin(); it != end(); ) {
        const Node* current = it.current;

        ++it;

        delete current;
    }
}

```

```

    }

    root = nullptr;

    // альтернативное решение через рекурсию обратным обходом
}

};

int main() {
    Tree<double> A;

    const double valuesA[10] = {5.0, 3.0, 7.0, 2.0, 4.0, 6.0, 1.0, 8.0, 9.0, 10.0};

    for (int i = 0; i != 10; ++i) A.push(valuesA[i]);

    A.printTree("A");

    A.printPostOrderByIterator("A");

    Tree<double> B;

    const double valuesB[10] = {0.0, 3.0, 2.5, 4.0, 2.0, 1.5, 3.5, 4.5, 5.0, 1.0};

    for (int i = 0; i != 10; ++i) B.push(valuesB[i]);

    B.printTree("B");

    B.printPostOrderByRecursive("B");

    Tree<double>::myOperation(A, B);

    A.printTree("UNION A and B");

    A.printPostOrderByRecursive("UNION A and B");

    A.printPostOrderByIterator("UNION A and B");

    return 0;
}

```


6. Вывод

Эта практика помогла мне лучше понять, как работает дерево двоичного поиска и как его эффективно обходить с помощью разных методов, таких как рекурсивный и итеративный обход. Я научился реализовывать операцию объединения деревьев и понял, как важно сохранять структуру дерева при добавлении новых элементов. Также я понял, как использовать итераторы для удобного обхода и извлечения данных из дерева. Этот опыт улучшил мои навыки в управлении деревьями и их эффективном использовании в алгоритмах.

7. Литература

Кормен Т. Х., Лейзерсон Ч. Е., Ривест Р. L., Штайн К. — *Введение в алгоритмы*, стр. 539, Глава 12. Деревья поиска.

Хиршберг Д. С., Чьенг В. В. — *Деревья и алгоритмы на них*, стр. 186, Глава 7. Алгоритмы обхода и модификации деревьев.

Лекции и практики – преподаватель Филатов В. В.