



МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение
высшего образования

«МИРЭА – Российский технологический университет»

РТУ МИРЭА

Институт Информационных технологий

Кафедра Математического обеспечения и стандартизации информационных
технологий

Отчет по практической работе №5

по дисциплине «Структуры и алгоритмы обработки данных»
по теме «сбалансированные деревья поиска (СДП) и их применение для
поиска данных в файле»

Выполнил:

Студент группы ИКБО-13-22

Козлов К.И.

Проверил:

ассистент Муравьева Е.А.

МОСКВА 2023 г.

Практическая работа № 5

Цель работы

- получить навыки в разработке и реализации алгоритмов управления бинарным деревом поиска и сбалансированными бинарными деревьями поиска (АВЛ – деревьями);
- получить навыки в применении файловых потоков прямого доступа к данным файла;
- получить навыки в применении сбалансированного дерева поиска для прямого доступа к записям файла.

Задание 1

Разработать приложение, которое использует бинарное дерево поиска (БДП) для поиска записи с ключом в файле, структура которого представлена в задании 2 вашего варианта.

1. Разработать класс (или библиотеку функций) «Бинарное дерево поиска». Тип информационной части узла дерева: ключ и ссылка на запись в файле. Методы, которые должны быть реализованы:

- включение элемента в дерево;
- поиск ключа в дереве;
- удаление ключа из дерева;
- отображение дерева.

2. Разработать класс (библиотеку функций) управления файлом (если не создали в практическом задании 2). Включить методы:

- создание двоичного файла записей фиксированной длины из заранее подготовленных данных в текстовом файле;
- поиск записи в файле с использованием БДП;
- остальные методы по вашему усмотрению.

3. Разработать и протестировать приложение.

4. Подготовить отчет

Решение:

Размер одной записи – **8 байт**

Полный листинг задания №1

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <string>
#include <chrono>

//----Struct of wordRecord----//
struct wordRecord
{
    char word[4];
    int amountOfEntry;

    wordRecord() {};
    wordRecord(std::string word, int outAmountOfEntry)
    {
        for(int i = 0; i < 4; i++)
        {
            this->word[i] = word[i];
        }
        this->amountOfEntry = outAmountOfEntry;
    }
};

//----Struct of binTree----//
struct binNode
{
    unsigned int key;
    std::streampos offset;
    binNode* leftNode;
    binNode* rightNode;

    binNode(unsigned int outKey, int currOffset)
    {
        offset = currOffset;
        key = outKey;
        leftNode = nullptr;
        rightNode = nullptr;
    }
    ~binNode() {};
};

//---Struct of binTree-----//
struct binTree
{
    binNode* root;

    binTree() { root = nullptr; }
    void insertNode(std::streampos currOffset, unsigned int outKey, binNode*&
start)
    {
        if (start == nullptr) { start = new binNode(outKey, currOffset); }
        else if (start->key > outKey) { insertNode(currOffset, outKey, start-
>leftNode); }
        else { insertNode(currOffset, outKey, start->rightNode); }
        return;
    }
    binNode*& searchNode(unsigned int searchKey, binNode*& start)
    {
        if (start->key == searchKey) { return(start); }
    }
};
```

```

        else if (start->key > searchKey) { searchNode(searchKey, start-
>leftNode); }
        else { searchNode(searchKey, start->rightNode); }
    }
    binNode* preDeleteNode(unsigned int deleteKey, binNode*& start)
    {
        if (start->leftNode == nullptr || start->rightNode == nullptr)
return(nullptr);
        if (start->leftNode->key == deleteKey) return(start);
        if (start->rightNode->key == deleteKey) return(start);
        else if (start->key > deleteKey) { preDeleteNode(deleteKey, start-
>leftNode); }
        else { preDeleteNode(deleteKey, start->rightNode); }
    }
    void removeNode(unsigned int deleteKey)
    {
        binNode* preDelete = preDeleteNode(deleteKey, root);
        binNode* targetDelete = nullptr;
        if (preDelete == nullptr)
        {
            return;
        }
        //if target element is rightChild
        if (preDelete->rightNode->key == deleteKey)
        {
            targetDelete = preDelete->rightNode;
            //target element has only right child
            if (targetDelete->leftNode == nullptr)
            {
                preDelete->rightNode = targetDelete->rightNode;
                delete targetDelete;
                return;
            }
            //target element has only left child
            else if (targetDelete->rightNode == nullptr)
            {
                preDelete->rightNode = targetDelete->leftNode;
                delete targetDelete;
                return;
            }
            //target has both right and left childs
            else
            {
                preDelete->rightNode = targetDelete->rightNode;
                binNode* iterRightLeft = targetDelete->rightNode;
                while (iterRightLeft->leftNode != nullptr)
                {
                    iterRightLeft = iterRightLeft->leftNode;
                }
                iterRightLeft->leftNode = targetDelete->leftNode;
                delete targetDelete;
                return;
            }
        }
        else
        {
            targetDelete = preDelete->leftNode;
            //target element has only right child
            if (targetDelete->leftNode == nullptr)
            {
                preDelete->leftNode = targetDelete->rightNode;
                delete targetDelete;
                return;
            }
            //target element has only left child

```

```

        else if (targetDelete->rightNode == nullptr)
        {
            preDelete->leftNode = targetDelete->leftNode;
            delete targetDelete;
            return;
        }
        //target has both right and left childs
        else
        {
            preDelete->leftNode = targetDelete->rightNode;
            binNode* iterRightLeft = targetDelete->rightNode;
            while (iterRightLeft->leftNode != nullptr)
            {
                iterRightLeft = iterRightLeft->leftNode;
            }
            iterRightLeft->leftNode = targetDelete->leftNode;
            delete targetDelete;
            return;
        }
    }
}

void showTree(binNode*& start, unsigned int level)
{
    if (start != nullptr)
    {
        showTree(start->rightNode, level + 1);
        for (int i = 0; i < level; i++)
            std::cout << "    ";
        std::cout << "-->" << start->key << '_' << start->offset << '\n';
        showTree(start->leftNode, level + 1);
    }
}

~binTree() {};

};

int main()
{
    unsigned short userChoise;
    binTree tree;
    do
    {
        std::cin >> userChoise;
        switch (userChoise)
        {
            case 0:
            {
                unsigned int amount;
                unsigned int pos;
                std::ofstream fileWriteBin("test.bin", std::ios::binary);
                std::cin >> amount;
                for (int i = 0; i < amount; i++)
                {
                    wordRecord newWord("word", rand() % 300 + 1);
                    tree.insertNode(fileWriteBin.tellp(), newWord.amountOfEntry,
tree.root);
                    fileWriteBin.write((char*)&newWord, sizeof(wordRecord));
                }
                fileWriteBin.close();
                break;
            }
            case 1:
            {
                tree.showTree(tree.root, 0);
                break;
            }
        }
    }
}

```

```

        case 2:
        {
            unsigned int deleteKey;
            std::cin >> deleteKey;
            tree.removeNode(deleteKey);
            break;
        }
        case 3:
        {
            wordRecord check;
            std::ifstream fileReadBin("test.bin", std::ios::binary);
            unsigned int searchKey;
            std::cin >> searchKey;
            auto start = std::chrono::high_resolution_clock::now();
            int pos = tree.searchNode(searchKey, tree.root)->offset;
            auto end = std::chrono::high_resolution_clock::now();
            auto elapsedMs =
std::chrono::duration_cast<std::chrono::milliseconds>(end - start);
            fileReadBin.seekg(pos);
            fileReadBin.read((char*)&check, sizeof(wordRecord));
            std::cout << check.amountOfEntry;
        }
    }
}

```

Тестирование программы

```

0
10
1
    -->270_32
        -->263_64
            -->259_56
                -->168_8
                    -->165_72
                        -->125_40
                            -->101_24
                                -->79_48
-->42_0
    -->35_16
2
168
1
    -->270_32
        -->263_64
            -->259_56
                -->165_72
                    -->125_40
                        -->101_24
                            -->79_48
-->42_0
    -->35_16
3
270
270

```

Рисунок 1 – Тестирование программы для 10 записей

Задание 2

Разработать приложение, которое использует сбалансированное дерево поиска (СДП), предложенное в варианте, для доступа к записям файла.

1. Разработать класс СДП с учетом дерева варианта. Структура информационной части узла дерева включает ключ и ссылку на запись в файле (адрес места размещения). Основные методы:

- включение элемента в дерево;
- удаление ключа из дерева;
- поиск ключа в дереве с возвратом записи из файла;
- вывод дерева в форме дерева (с отображением структуры дерева).

2. Разработать приложение, которое создает и управляет СДП в соответствии с заданием.

3. Выполнить тестирование.

4. Определить среднее число выполненных поворотов (число поворотов на общее число вставленных ключей) при включении ключей в дерево при формировании дерева из двоичного файла.

5. Оформить отчет

Решение:

Вариант 17

17	АВЛ	Частотный словарь: <u>слово</u> , количество вхождений в текст.
----	-----	---

Рисунок 2 – Условие варианта

По реализации, AVL-дерево очень похоже на БДП, однако есть ряд отличий. Самое главное отличие: сбалансированность. AVL-дерево это сбалансированное бинарное дерево поиска, что значит, что разница глубин поддеревьев любого дерева не больше чем 1 по модулю. Из этого условия выкает надобность специальных функций – поворотов. Это функции балансируют дерево. Также нужны вспомогательные функции, которые будут искать фактор для сбалансированности, установка высоты корректной

для каждого узла. Все эти функции добавлены в реализации AVL-дерева

Листинг 2 – полный код задания №2

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <chrono>

static double inserts = 0;
static double rotates = 0;
static double coef = 0;

struct wordRecord
{
    char word[4];
    int amountOfEntry;

    wordRecord() {};
    wordRecord(std::string word, int outAmountOfEntry)
    {
        for (int i = 0; i < 4; i++)
        {
            this->word[i] = word[i];
        }
        this->amountOfEntry = outAmountOfEntry;
    }
};

struct AVLNode
{
    unsigned int key;
    unsigned char height;
    std::streampos offset;
    AVLNode* leftNode;
    AVLNode* rightNode;

    AVLNode(unsigned int userKey, int currOffset)
    {
        offset = currOffset;
        key = userKey;
        leftNode = nullptr;
        rightNode = nullptr;
        height = 1;
    }
};

unsigned char getHeight(AVLNode* treeNode)
{
    if (treeNode == nullptr) return(0);
    return(treeNode->height);
}

int bfactor(AVLNode* treeNode)
{
    return(getHeight(treeNode->rightNode) - getHeight(treeNode->leftNode));
}

void fixHeight(AVLNode* treeNode)
{
    unsigned char leftHeight = getHeight(treeNode->leftNode);
    unsigned char rightHeight = getHeight(treeNode->rightNode);
    if (leftHeight > rightHeight) treeNode->height = leftHeight + 1;
    else treeNode->height = rightHeight + 1;
}

void showTree(AVLNode* start, unsigned int level)
{
    if (start != nullptr)
```



```

    {
        showTree(start->rightNode, level + 1);
        for (int i = 0; i < level; i++)
            std::cout << "    ";
        std::cout << "-->" << start->key << ' ' << start->offset << '\n';
        showTree(start->leftNode, level + 1);
    }
}

AVLNode* searchNode(int searchKey, AVLNode* start)
{
    if(start->key == searchKey) { return(start); }
    else if (start->key > searchKey) { searchNode(searchKey, start->leftNode); }
    else { searchNode(searchKey, start->rightNode); }
}

AVLNode* rotateRight(AVLNode* treeNode)
{
    rotates++;
    AVLNode* leftChild = treeNode->leftNode;
    treeNode->leftNode = leftChild->rightNode;
    leftChild->rightNode = treeNode;
    fixHeight(treeNode);
    fixHeight(leftChild);
    return (leftChild);
}

AVLNode* rotateLeft(AVLNode* treeNode)
{
    rotates++;
    AVLNode* rightChild = treeNode->rightNode;
    treeNode->rightNode = rightChild->leftNode;
    rightChild->leftNode = treeNode;
    fixHeight(treeNode);
    fixHeight(rightChild);
    return (rightChild);
}

AVLNode* balanceFunc(AVLNode* treeNode)
{
    fixHeight(treeNode);
    if (bfactor(treeNode) == 2)
    {
        if (bfactor(treeNode->rightNode) < 0)
            treeNode->rightNode = rotateRight(treeNode->rightNode);
        return rotateLeft(treeNode);
    }
    if (bfactor(treeNode) == -2)
    {
        if (bfactor(treeNode->leftNode) > 0)
            treeNode->leftNode = rotateLeft(treeNode->leftNode);
        return rotateRight(treeNode);
    }
    return (treeNode);
}

AVLNode* insertNode(AVLNode* treeNode, int key, int currOffset)
{
    if (!treeNode) return (new AVLNode(key, currOffset));
    if (key < treeNode->key) treeNode->leftNode = insertNode(treeNode->leftNode,
key, currOffset);
    else treeNode->rightNode = insertNode(treeNode->rightNode, key, currOffset);
    return balanceFunc(treeNode);
}

AVLNode* findMin(AVLNode* treeNode)
{
    if (treeNode->leftNode == nullptr) return(treeNode);
    else return(findMin(treeNode->leftNode));
}

AVLNode* removeMin(AVLNode* treeNode)

```

```

{
    if (treeNode->leftNode == 0) return (treeNode->rightNode);
    treeNode->leftNode = removeMin(treeNode->leftNode);
    return (balanceFunc(treeNode));
}
AVLNode* removeNode(AVLNode* treeNode, int deleteKey)
{
    if (!treeNode) return (0);
    if (deleteKey < treeNode->key) treeNode->leftNode = removeNode(treeNode->
leftNode, deleteKey);
    else if (deleteKey > treeNode->key) treeNode->rightNode =
removeNode(treeNode->rightNode, deleteKey);
    else
    {
        AVLNode* l = treeNode->leftNode;
        AVLNode* r = treeNode->rightNode;
        delete treeNode;
        if (!r) return (l);
        AVLNode* min = findMin(r);
        min->rightNode = removeMin(r);
        min->leftNode = l;
        return (balanceFunc(min));
    }
    return (balanceFunc(treeNode));
}

int main()
{
    AVLNode* root = new AVLNode(0, 0);
    unsigned int amount;
    unsigned int pos;
    unsigned int userChoice;
    std::ofstream fileWriteBin("testTwo.bin", std::ios::binary);
    std::cin >> amount;
    for (int i = 0; i < amount; i++)
    {
        wordRecord newWord("word", rand() % 300 + 1);
        if (i == 0)
        {
            root = new AVLNode(newWord.amountOfEntry, fileWriteBin.tellp());
            inserts++;
        }
        else
        {
            root = insertNode(root, newWord.amountOfEntry, fileWriteBin.tellp());
            inserts++;
        }
        fileWriteBin.write((char*)&newWord, sizeof(wordRecord));
    }
    fileWriteBin.close();
    showTree(root, 0);
    do
    {
        std::cin >> userChoice;
        switch (userChoice)
        {
            case 1:
            {
                int deleteKey;
                std::cin >> deleteKey;
                root = removeNode(root, deleteKey);
                showTree(root, 0);
                break;
            }
            case 2:

```

```

    {
        wordRecord check;
        int pos;
        int key;
        std::cin >> key;
        auto start = std::chrono::high_resolution_clock::now();
        pos = searchNode(key, root)->offset;
        auto end = std::chrono::high_resolution_clock::now();
        auto elapsedMs =
std::chrono::duration_cast<std::chrono::milliseconds>(end - start);
        std::ifstream fileReadBin("testTwo.bin", std::ios::binary);
        fileReadBin.seekg(pos);
        fileReadBin.read((char*)&check, sizeof(wordRecord));
        std::cout << check.amountOfEntry << ']\n';
        break;
    }
    case 3:
    {
        double coeff = rotates / inserts;
        std::cout << coeff << '\n';
        break;
    }
}
} while (userChoice == 1 || userChoice == 2 || userChoice == 3);
}

```

Тестирование программы

```

10
    -->270 32
    -->263 64
    -->259 56
    -->168 8
    -->165 72
    -->125 40
-->101 24
    -->79 48
    -->42 0
    -->35 16

1
42
    -->270 32
    -->263 64
    -->259 56
    -->168 8
    -->165 72
    -->125 40
-->101 24
    -->79 48
    -->35 16

2
259
259
3
0.4

```

Рисунок 3 – Тестирование программы задания 2

Задание 3

Выполнить анализ алгоритма поиска записи с заданным ключом при применении структур данных:

- хеш – таблица;
- бинарное дерево поиска;
- СДП

Требования по выполнению задания

1. Построить хеш-таблицу из чисел файла.
2. Осуществить поиск введенного целого числа в двоичном дереве поиска, в сбалансированном дереве и в хеш-таблице.
3. Протестировать на данных:
 - а) небольшого объема (100, 1000 записей);
 - б) большого объема (1 000 000 записей).
4. Оформить таблицу результатов
5. Провести анализ алгоритма поиска ключа на исследованных поисковых структурах на основе данных, представленных в таблице.
6. Оформить отчет

Решение:

Таблица №1 – Результаты тестирования

Вид поисковой структуры	Количество элементов, загруженных в структуру в момент выполнения поиска	Емкостная сложность: объем памяти для структуры в байтах	Количество выполненных сравнений, время на поиск ключа в структуре
Бинарное дерево	100	800	5 0.0014901
	1000	8000	8 0.0013877
	1000000	8000000	3 0.0010273
Косое дерево	100	800	5 0.001346
	1000	8000	8 0.001352
	1000000	8000000	1 0.0011362
Хеш табл.	100	2200	3 0.0009
	1000	22000	4 0.0013
	1000000	22000000	1 0.0014

Вывод

При выполнении этих задач были освоены бинарные деревья поиска как структуры хранения данных и работа с ними, а также применение их для записи данных. Подводя итог, деревья являются важной структурой данных и имеют широкое применение в компьютерной науке и информационных технологиях. Главным преимуществом бинарных деревьев поиска является удобство поиска и вставки:

- Бинарные деревья поиска позволяют эффективно выполнять операции поиска и вставки. Благодаря упорядоченной структуре данных, поиск в дереве может быть выполнен за логарифмическое время, что делает его быстрым и эффективным.
- AVL-дерево ускоряет и оптимизирует процесс поиска, а следовательно и удаления элемента в дерево за счет своей сбалансированности.

Обобщая результаты, СДП имеет лучшее время поиска востребованных элементов, а в худшем случае получаем тоже время что и для обычного дерева, но в деревьях занимает больше памяти под каждый элемент, чем в хеш-таблице.