

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «ИНФОРМАТИКА И СИСТЕМЫ УПРАВЛЕНИЯ»

КАФЕДРА «ПРОГРАММНОЕ ОБЕСПЕЧЕНИЕ ЭВМ И ИНФОРМАЦИОННЫЕ ТЕХНОЛОГИИ»

# ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №6 ПО ДИСЦИПЛИНЕ ТИПЫ И СТРУКТУРЫ ДАННЫХ

Студент	Звягин Даниил Олего	вич	
Группа	ИУ7-33Б		
Название п	редприятия НУК ИУ М	ГТУ им. Н. Э. Баума	пна
Студент			Звягин Д.О.
Преподава	гель	]	Барышникова М. Ю
Преподава	гель	]	Никульшина Т.А.
Оценка			

#### Условие задачи

Рассмотреть применение двоичных деревьев, реализовать основные операции над деревьями: обход деревьев, включение, исключение и поиск узлов.

### Техническое задание

Построить двоичное дерево поиска из чисел, содержащихся в файле. Вывести его на экран в виде дерева. Определить количество узлов на каждом уровне дерева. Добавить число в дерево и в файл, сравнить время добавления числа в каждую из структур.

#### Входные данные:

Пользователю будет предложено меню.

Пункты меню:

- 0. Выход
- 1. Вывести дерево на экран
- 2. Выбрать файл для работы
- 3. Считать дерево из выбранного файла
- 4. Добавить число в дерево и в файл
- 5. Посчитать количество узлов на каждом уровне дерева
- 6. Вывести среднее время добавление числа в дерево
- 7. Удалить число из дерева

#### Выходные данные:

В зависимости от пункта меню: Изображение дерева на экране (в формате .png, сгенерированного с помощью graphviz); Информация об ошибках; Замеры времени по добавлению элементов в разные структуры;

Изображения открываются с помощью утилиты sxiv, т.к. это приложение, которое я использую для отображения изображений, команда может быть заменена на любой обработчик в 377 строке файла my tree.c

## Возможные аварийные ситуации:

Нехватка памяти

### Способ обращения к программе

Собрать программу с помощью make release (/debug); Запустить программу с помощью файла app.exe;

#### Структуры данных

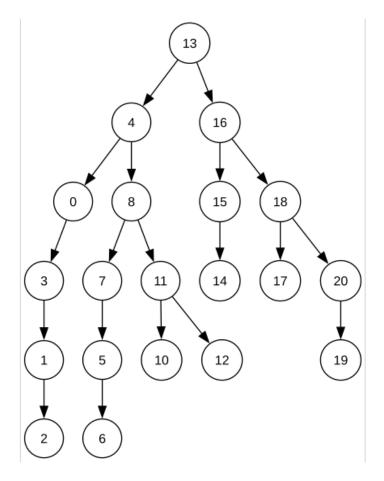
// перечисление пунктов меню enum menu

```
{
     EXIT,
     SHOW_TREE,
     CHOOSE FILE,
     PARSE FILE,
     ADD NUMBER,
     COUNT NODES ON LEVELS,
     AVG_ADD_TIME,
};
// перечисление ошибок при работе с деревом
enum tree_errors
{
     TREE NO MEMORY = 1,
     TREE_BAD_DOT,
};
// тип данных узла дерева
typedef struct tree_node *tree_node_t;
struct tree_node
{
     void *data;
     size_t count;
     struct tree_node *parent;
     struct tree node *left;
     struct tree_node *right;
};
// структура данных дерева (оформлено в видео АТД)
typedef struct tree *tree_t;
struct tree
{
     tree_node_t root;
     compataror_t cmp;
     const char *format;
};
```

# Пример работы

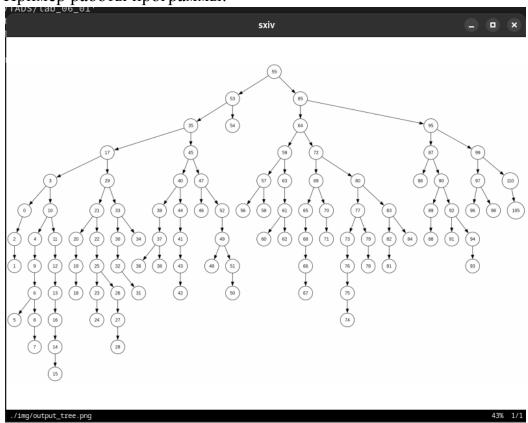
Обход дерева:

Я использую обход в глубину влево (префиксно), то есть для дерева на рисунке ниже порядок будет следующим:



 $13,\, 4,\, 0,\, 3,\, 1,\, 2,\, 8,\, 7,\, 5,\, 6,\, 11,\, 10,\, 12,\, 16,\, 15,\, 14,\, 18,\, 17,\, 20,\, 19$ 

Пример работы программы:



```
3: Считать дерево из файла
4: Добавить число в дерево
5: Посчитать количество узлов дерева на каждом уровне
6: Вывести среднее время добавления числа в дерево
>2
Введите название файла
>test100pos.txt
Текущий файл: test100pos.txt
Меню:
0: Выход
1: Вывести дерево на экран
2: Выбрать файл для работы
3: Считать дерево из файла
4: Добавить число в дерево
5: Посчитать количество узлов дерева на каждом уровне
6: Вывести среднее время добавления числа в дерево
>3
Всего считано 102 чисел
Текущий файл: test100pos.txt
Меню:
0: Выход
1: Вывести дерево на экран
2: Выбрать файл для работы
3: Считать дерево из файла
4: Добавить число в дерево
5: Посчитать количество узлов дерева на каждом уровне
6: Вывести среднее время добавления числа в дерево
>1
Текущий файл: test100pos.txt
Меню:
0: Выход
1: Вывести дерево на экран
2: Выбрать файл для работы
3: Считать дерево из файла
4: Добавить число в дерево
5: Посчитать количество узлов дерева на каждом уровне
6: Вывести среднее время добавления числа в дерево
>5
На слое 0 : 1
На слое 1 : 2
На слое 2 : 4
На слое 3 : 6
На слое 4: 12
На слое 5 : 20
На слое 6 : 21
На слое 7: 16
На слое 8 : 10
На слое 9 : 6
На слое 10 : 3
На слое 11 : 1
```

### Замеры

Замерять скорость добавления числа в файл отдельно не имеет особого смысла, так как запись числа в конец файла - это процедура, которая не зависит от каких-либо факторов. На моей машине добавление числа в файл занимает примерно 3100 нс

Добавление числа в дерево с другой стороны зависит от размера самого дерева и его содержимого (приходится искать место, в которое можно поставить число) Я составил небольшую таблицу. N - количество узлов в дереве

t средн - среднее время добавления чисел от минимального до максимального в графе. Значения меньше, т.к. для многих чисел по настоящему записывать их в дерево не требуется - достаточно лишь найти их

Третий столбец - я добавляю несколько чисел в дерево и пытаюсь найти такое, чтобы время добавления было наибольшим

N	t (нс средн)	t (нс плохой)
10	127	762
50	144	964
100	196	1160
500	178	1809
1000	187	2903
5000	204	3061
10000	568	2896

# Выводы по проделанной работе

Деревья - тип данных, который удобно применять при хранении иерархических данных или в случаях, когда нужен быстрый поиск элементов, так как в бинарном дереве он происходит примерно с той же сложностью, что и бинарный поиск (особенно если дерево сбалансировать). Но при использовании деревьев следует учитывать, что добавление данных в эту структуру занимает определённое время и вычислительные мощности, так как сначала программе

требуется определить место для очередного узла, а затем добавить его в дерево. В сбалансированном дереве пришлось бы также производить перестройку структуры, что занимало бы ещё большее время.

В сравнении с добавлением элемента в файл, добавление в дерево менее предсказуемо по времени и может увеличиваться с разрастанием самого дерева.

# Контрольные вопросы

- 1. Что такое дерево? Как выделяется память под представление деревьев? Дерево это нелинейная структура данных, используемая для представления иерархических связей, имеющих отношение «один ко многим». Каждый узел дерева содержит в себе указатели на узлы потомки, а также хранящиеся в нём данные (и может содержать указатель на родителя, что может облегчить процесс удаления узла)
- 2. Какие бывают типы деревьев?

Двоичное дерево - иерархическая структура данных, в которой каждый узел имеет не более двух потомков

АВЛ-дерево — сбалансированное по высоте двоичное дерево поиска: для каждой его вершины высота её двух поддеревьев различается не более чем на 1. Красно-чёрное дерево — один из видов самобалансирующихся двоичных деревьев поиска, гарантирующих логарифмический рост высоты дерева от числа узлов и позволяющее быстро выполнять основные операции дерева поиска: добавление, удаление и поиск узла.

- 3. Какие стандартные операции возможны над деревьями? Обход дерева, включение, исключение и поиск узлов
- 4. Что такое дерево двоичного поиска?

Двоичное дерево, для каждого узла которого сохраняется условие: Левый потомок меньше родителя, правый потомок больше родителя