

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 ЛАБОРА ДИСЦИПЛИНЕ: ТИПЫ И СТРУКТУ	АТОРНОЙ РАБОТЕ №6 ПО РЫ ДАННЫХ
Деревья	
Вариант 2	
Студент Ширяев А.А.	
Группа ИУ7-33Б	
Название предприятия НУК ИУ МГ	ТУ им. Н. Э. Баумана
Студент	Ширяев А.А.
Преподаватель	Силантьева. А.В

Лабораторная работа №6 по дисциплине "Типы и структуры данных"	1
Условие задачи	3
Описание техзадачи	4
Описание исходных данных	4
Описание задачи, реализуемой программой	5
Способ обращения к программе	6
Описание возможных аварийных ситуаций и ошибок пользователя	6
Информация о вершине	7
Информация о цвете	
Информация о строке	7
Описание алгоритма	8
Позитивные тесты	
Негативные тесты	14
Сравнение эффективность алгоритмов сортировки и поиска в зависимости от высс	эты
деревьев и степени их ветвления	16
Сравнение времени поиска слов, начинающихся на указанную букву, в дереве и в	
файле	18
Выводы по проделанной работе	19

Цель работы — получить навыки применения двоичных деревьев, реализовать основные операции над деревьями: обход деревьев, включение, исключение и поиск узлов.

Условие задачи

Вариант 2

Построить дерево в соответствии со своим вариантом задания. Вывести его на экран в виде дерева. Реализовать основные операции работы с деревом: обход дерева, включение, исключение и поиск узлов. Сравнить эффективность алгоритмов сортировки и поиска в зависимости от высоты деревьев и степени их ветвления.

Построить двоичное дерево поиска, в вершинах которого находятся слова из текстового файла. Вывести его на экран в виде дерева. Определить количество вершин дерева, содержащих слова, начинающиеся на указанную букву. Выделить эти вершины цветом. Сравнить время поиска начинающихся на указанную букву слов в дереве и в файле.

ПРИМЕЧАНИЕ! В отчёте будут использоваться обозначения для действий:

<read> - Чтение дерева из файла

<add> - Добавление элемента в дерево

<remove> - Удаление элемента из дерева по ключу

<search> - Поиск дерева по ключу

<pre_order_output> - Префиксный обход дерева и создание файла с визуализацией
дерева

<in_order_output> - Инфиксный обход дерева и создание файла с визуализацией дерева

<post_order_output> - Постфиксный обход дерева и создание файла с визуализацией
дерева

<find> - Нахождение элементов, начинающихся на букву и их выделение

<stat>- Вывод статистики по работе дерева в зависимости от высоты и степени ветвления и сравнение времени поиска начинающихся на указанную букву слов в дереве и в файле.

<exit> - Выход из программы

(ПРИМЕЧАНИЕ! Под деревом подразумевается двоичное дерево поиска, в вершинах которого слова)

Описание техзадачи

Описание исходных данных

```
Данные на входе: Меню. Код действия. Далее для каждого действия:
<read> - Файл со строками
<add> - Строка нового элемента, дерево (при наличии)
<remove> - Строка-ключ одного из элементов дерева, дерево
<search> - Строка-ключ одного из элементов дерева, дерево
<pre_order_output> - Дерево
<in_order_output> - Дерево
<post_order_output> - Дерево
<find> - Буква, дерево
<stat> - Буква, файл для статистики по покраске элементов, начинающихся на букву
<exit> - -
Данные на выходе:
<read> - Дерево
<add> - Дерево
<remove> - Дерево
<search> - Информация о нахождении элемента, кол-во сравнений
<pre_order_output> - Дерево, изображение-визуализация дерева
<in_order_output> - Дерево, изображение-визуализация дерева
<post_order_output> - Дерево, изображение-визуализация дерева
<find> - Дерево
<stat> - Статистика зависимости времени работы сортировки и поиска дерева от
высоты и степени ветвления
<exit> - -
```

Описание задачи, реализуемой программой

Программа реализует ряд действий:

- <read> Чтение дерева из файла
- <add> Добавление элемента в дерево
- <remove> Удаление элемента из дерева по ключу
- <search> Поиск дерева по ключу
- <pre_order_output> Префиксный обход дерева и создание файла с визуализацией
 дерева
- <in_order_output> Инфиксный обход дерева и создание файла с визуализацией дерева
- <post_order_output> Постфиксный обход дерева и создание файла с визуализацией
 дерева
- <find> Нахождение элементов, начинающихся на букву и их выделение
- <stat>- Вывод статистики по работе дерева в зависимости от высоты и степени ветвления и сравнение времени поиска начинающихся на указанную букву слов в дереве и в файле.
- <exit> Выход из программы

Способ обращения к программе

Для обращения к программе запускается файл арр.exe.

Описание возможных аварийных ситуаций и ошибок пользователя

Программа может не вывести результат, а вывести сообщение об ошибке. Данная ситуация может произойти при условии:

Ошибки пользователя

1. Неверный код действия

Аварийные ситуации

- 1. Программа не смогла выделить необходимую память для работы (для добавления элемента в дерево)
- 2. Программа создала некорректный файл с деревом (если в статистике слишком много элементов)

Описание внутренних СД

Информация о вершине

Информация о вершине представляет собой структуру на языке Си, состоящую из:

```
struct node
{
    char *data;
    color_t color;

    node_t *left;
    node_t *right;
};
```

*data - указатель на строку вершины

color - значение цвета

*left - указатель на левого потомка вершины

*right - указатель на правого потомка вершины

Информация о цвете

Информация о цвете представляет собой перечисляемый тип на языке Си со значениями:

```
typedef enum {NONE, RED, GREEN, BLUE} color_t;

NONE - без цвета

RED - красный цвет

GREEN - зелёный цвет

BLUE - синий цвет
```

Информация о строке

```
char *data = NULL;
```

Информация о строке представлена в виде указателя на символьный тип char

Описание алгоритма

Для начала считывается код действия. Далее в зависимости от выбранного действия: <read>

int node_read_by_file(char *filedata, node_t **root)

- С клавиатуры считывается название файла.
- Файл проверяется на корректность
- Программа читает информацию в файле, выделяет память под элемент, заполняет его и добавляет в новое дерево.

<add>

```
node_t *node_add(node_t *node, node_t *elem)
```

- Считывается строка-ключ нового элемента
- Выделяется память под новый элемент дерева
- Проверяется наличие элемента с такой же строкой-ключом
- Новый элемент добавляется в дерево (при отсутствии эквивалентного)

<remove>

```
void node_delete(node_t **node, char *data)
```

- Считывается строка-ключ элемента
- Проверяется наличие элемента с такой же строкой-ключом
- Программа удаляет элемент (при наличии)

<search>

```
node_t *node_search(node_t *node, char *data, int *compares)
```

- Считывается строка-ключ элемента
- Производится поиск элемента с такой же строкой-ключом
- Выводится результат поиска
- Выводится кол-во сравнений

<pre_order_output> <in_order_output> <post_order_output>

```
void node_output_pre_order(node_t *node, FILE *f)
```

```
void node_output_in_order(node_t *node, FILE *f)
```

void node_output_post_order(node_t *node, FILE *f)

- Выполняется соответствующий обход дерева
- Программа преобразует информацию о дереве в код на языке DOT
- Создается изображение дерева

```
void node_export_to_dot_eli(FILE *f, const char *node_data, node_t *node)
```

<find>

size_t node_count_and_color(node_t *head, char c)

- Считывается символ, с которого должна начинаться строка
- Программа проходится по дереву, закрашивая вершины, строка которых начинается с указанного символа

<stat>

int node_statistics(char *filename, char c)

- Считывается название файла для статистики и символ, по которому будут искаться элементы в дереве и в файле
 - Создаются: Идеально сбалансированное дерево и список-дерево
 - Замеряются: Времена сортировки и поиска максимально вложенного элемента, а также кол-во сравнений при поиске (кол-во сравнений при поиске и кол-во сравнений при добавлении будут равными)
 - Высчитываются средние значения времён
 - Выводится таблица с подсчитанными данными
- Далее введенное название файла проверяется на корректность
- Рассчитываются средние времена поиска. Полученные данные сравниваются

<exit>

```
case CODE_EXIT:
    tree = node_free(tree);
    str_free(&filename, &filename_size);
    str_free(&data, &data_size);

flag = false;

break;
```

- Освобождается память, выделенная под динамически выделенные данные программы (Дерево и строки, необходимые для выполнения действий с вводом строк)
- Программа завершает свою работу

Набор тестов

В ходе выполнения лабораторной работы были написаны тесты для проверки работы программы

Позитивные тесты

Номер теста	Входные данные	Ожидаемые выходные данные
01 - <read> Чтение корректного файла</read>	1	IN-ORDER:
	test2.txt	0
	6	1
		1 214
		124126
		1243124
		15
		26
		351
		421

		48
		5
		531
		573
		6
		8p076
		9
		975
		maepet
		mamaprivet
	2	
	a	IN-ORDER:
02 - <add> Добавление</add>	2	a
вершины в дерево	b	b
	6	
	2	
	a	
03 - <remove> Исключение вершины из дерева</remove>	2	
	b	IN-ORDER:
	3	b
	a	
	6	
04 - <search> Поиск вершины</search>	1	DATA WAS FOUNDED

	1	,
по указанному ключу	test1.txt 4 573	SUCCESSFULLY Total compares: *Кол-во сравнений*
05 - <pre-order_output></pre-order_output>	1	PRE-ORDER:
Вывод префиксного обхода дерева	test1.txt	mamaprivet
	5	5
		1
		0
		1243124
		1 214
		124126
		421
		351
		26
		15
		48
		6
		573
		531
		9
		8p076
		975

		maepet
		POST-ORDER:
		0
		124126
		1 214
		15
		26
		351
		48
		421
	1 test1.txt 7	1243124
06 - <post_order_output> Выход из программы</post_order_output>		1
		531
		573
		8p076
		maepet
		975
		9
		6
		5
		mamaprivet
07 - <find> Нахождение</find>	1	*Файл с деревом, где закрашены

элементов, начинающихся на данный символ	test1.txt 8 1 6	найденные элементы*
08 - <stat> Вывод статистики</stat>	9 1 test1.txt	*Статистика по зависимости от высоты и степени ветвления* *Статистика по поиску в дереве и в файле*
09 - <exit> Выход из программы</exit>	10	-

Негативные тесты

Номер теста	Входные данные	Выходные данные
01 - Код неправильный	15	INVALID CODE
02 - Код с иными символами	1.1	INVALID CODE
03 - <remove> Нет дерева</remove>	3	NO DATA
04 - <add> Найден эквивалентный элемент</add>	1 test1.txt	THIS VALUE IS ALREADY IN TREE

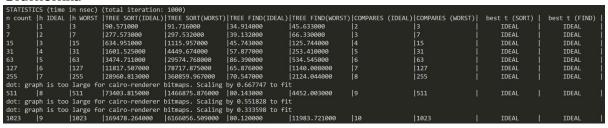
	1	
05 - <search> Нет дерева</search>	4	NO DATA
06 - <remove> Нет элемента с данным ключом</remove>	test1.txt 3 yotumidore	ELEMENT IS NOT FOUND
07 - <pre_order_output> Нет дерева</pre_order_output>	5	NO DATA
08 - <in_order_output> Нет дерева</in_order_output>	5	NO DATA
09 - <post_order_output> Нет дерева</post_order_output>	5	NO DATA
10 - <stat> Некорректное название файла</stat>	9 1 tmp.tmp	*Статистика по зависимости от высоты и степени ветвления* INVALID FILE TO CONTINUE STATISTICS

Сравнение эффективность алгоритмов сортировки и поиска в зависимости от высоты деревьев и степени их ветвления.

Ниже представлена статистика по зависимости времени от высоты и степени ветвления (для получения значения использовалось 1000 итераций (Значение MAX_ITER_COUNT))

#define MAX_ITER_COUNT 1000

Статистика



(ПРИМЕЧАНИЕ! Внутри таблица прерывается сообщениями утилиты dot. Это происходит из-за величины дерева и является совершенно нормальным поведением программы)

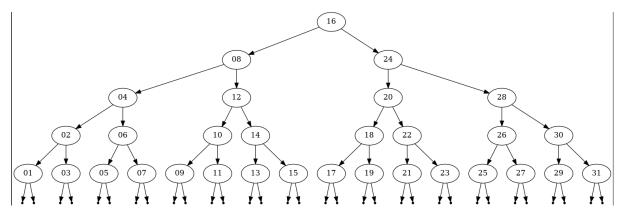
(ПРИМЕЧАНИЕ! WORST - список-дерево, IDEAL - идеально сбалансированное дерево. Для получения результатов используется элемент с максимальной глубиной)

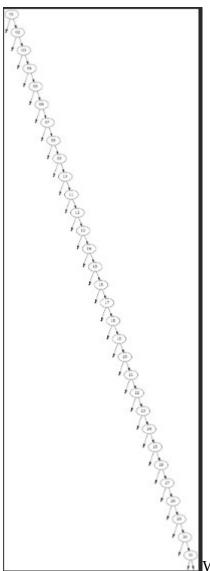
На основе полученных данных можно сделать следующие выводы:

- При маленьких высотах времена работы операций примерно равные
- При возрастании высоты время сортировки и поиска у 2-х деревьев возрастает, несмотря на степень ветвления.
- При увеличении высоты IDEAL дерева время поиска, в отличие от WORST дерева, изменяется на небольшую величину. Это связано с различной сложностью поиска (у IDEAL дерева — O(log₂n), а у WORST дерева - O(n))
- Степень ветвления сильно влияет на время работы: при равных кол-вах элементов, но разной степенью наблюдается колоссальная разница во времени при сортировке и поиске: при возрастании кол-ва элементов IDEAL дерево во много раз превосходит по времени WORST дерево.

Примеры данных:

IDEAL дерево с высотой 4 и количеством элементов 31. Степень ветвления 2





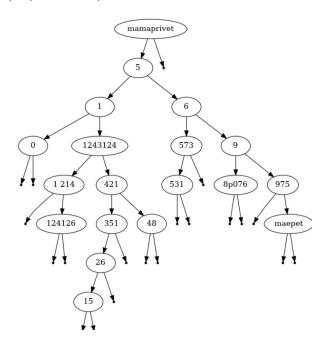
WORST дерево при высоте 31 и количеством

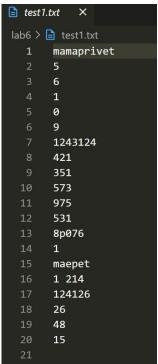
элементов 31. Степень ветвления 1

Сравнение времени поиска слов, начинающихся на указанную букву, в дереве и в файле

Average tree search: 136.186000 Average file search: 1096044.170000 tree method is faster than file method on 804814.129206%

При сравнении времени поиска слов, начинающихся на символ «5», в дереве и в файле (вся информация для сравнения предоставлена в файле test1.txt) наблюдается колоссальная разница во времени (время показано в наносекундах). Такой большой отрыв обусловлен эффективностью работы с деревом, а также большими затратами при работе с файлом.





Выводы по проделанной работе

Двоичные деревья поиска удобно использовать при наличии иерархических связей между элементами. С помощью них реализуются эффективные по времени алгоритмы сортировки и поиска. При увеличении количества элементов, двоичное дерево превосходит обработку других структур данных, но может быть неэффективным по памяти, так как для хранения каждого узла требуется и указатели на потомков, что увеличивает затраты по памяти.

Скорость работы сортировки и поиска дерева зависят от высоты дерева и степени ветвления.

Скорость поиска слов, начинающихся на букву, в дереве значительно превосходит скорость поиска слов в файле.

Контрольные вопросы

1. Что такое дерево? Как выделяется память под представление деревьев?

Дерево - нелинейная структура данных, используемая при представлении иерархических связей, имеющих отношения "один ко многим"

Память под дерево выделяется динамически (в процессе выполнения программы).

2. Какие бывают типы деревьев?

K-ичное дерево, двоичное дерево поиска, сбалансированные деревья поиска (AVL, RBT, B-деревья), деревья оптимального поиска

3. Какие стандартные операции возможны над деревьями?

Обход (префиксный, инфиксный, постфиксный), включение, исключение, поиск, сортировка

4. Что такое дерево двоичного поиска?

Дерево двоичного поиска - дерево, обладающая следующими свойствами:

- 1) Степень ветвления <= 2 "левый" и "правый" непосредственный потомок
- 2) "Левый" потомок всегда меньше вершины узла, но правый потомок всегда "больше" вершины узла.
- 3) Каждый потомок двоичное дерево поиска