



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

ПРОГРАММНАЯ ИНЖЕНЕРИЯ (ИУ7)

О Т Ч Е Т

По лабораторной работе № 7

Название: Сбалансированные деревья, хеш-таблицы

Дисциплина: Типы и структуры данных

Вариант: 6

Студент

ИУ7-31Б

(Группа)

Савинова М. Г.

(Фамилия И. О.)

Преподаватель

Силантьева А. В.

Оглавление

Цель работы.....	3
Условие задачи.....	3
Описание ТЗ.....	3
1. Описание входных данных.....	3
2. Ограничения.....	4
3. Описание выходных данных.....	4
4. Описание задачи, реализуемой в программе.....	4
5. Способ обращения к программе.....	5
6. Описание возможных аварийных ситуаций и ошибок пользователя.....	5
Описание внутренних структур данных.....	5
Описание алгоритма.....	6
Тестовые данные.....	6
1. Позитивные тесты.....	6
2. Негативные тесты.....	8
Оценка эффективности.....	9
Выводы.....	10
*Ответы на контрольные вопросы.....	10
*Приложение.....	12

Цель работы

Построить и обработать хеш-таблицы, сравнить эффективность поиска в сбалансированных деревьях, в двоичных деревьях поиска и в хеш-таблицах. Сравнить эффективность устранения коллизий при внешнем и внутреннем хешировании.

Условие задачи

Используя бинарное дерево следующего выражения: $9+(8*(7+(6*(5+4)-(3-2))+1))$, и процедуру постфиксного обхода дерева:

- вычислить значение каждого узла и результат записать в его вершину;
- получить массив, используя процедуру инфиксного обхода полученного дерева;
- построить для этих данных дерево двоичного поиска (ДДП), сбалансировать его;
- построить хеш-таблицу для значений этого массива;
- осуществить поиск указанного значения;
- сравнить время поиска, объем памяти и количество сравнений при использовании ДДП, сбалансированных деревьев и хеш-таблиц.

Описание ТЗ

1. Описание входных данных

Исходными данными, хранящимися в во всех структурах данных, являются **целые числа**.

Ввод данных происходит с помощью выбора 0-8 пункта в меню.

Действия:

- 1 - Ввод коэффициентов
- 2 - Запись выражения в дерево выражений
- 3 - Создание ДДП/АВЛ-дерева/Хеш-таблицы
- 4 - Поиск значения в ДДП/АВЛ-дерева/Хеш-таблице
- 5 - Вывод ДДП/АВЛ-дерева в файлы
- 6 - Вывод Хеш-таблиц в файл
- 7 - Сравнение эффективностей СД
- 0 - Выход

Введите выбранный пункт:

Некорректный ввод вызывает завершение программы с ненулевым кодом возврата.

2. Ограничения

- Элементы дерева выражения:
 - **Данные:** целые попарно различные числа **от -65536 до 65535;**
- Элементы двоичного дерева поиска:
 - **Данные:** целые попарно различные числа **от -65536 до 65535;**
- Элементы AVL-дерева:
 - **Данные:** целые попарно различные числа **от -65536 до 65535;** знак операции;
- Элементы хеш-таблицы:
 - **Данные:** целые попарно различные числа **от -65536 до 65535;**
- Пункт меню: целое число **от 0 до 8;**

3. Описание выходных данных

Опции 1-3:

В результате выполнения программы будет сформировано дерево выражения, переведено выражение в постфиксную форму.

Опция 4:

В результате выполнения программы будет осуществлен поиск введенного значения.

Опция 5-6:

В результате выполнения программы имеющиеся СД будут записаны в файлы.

Опция 7:

В результате выполнения программы будут осуществлены замерные эксперименты.

4. Описание задачи, реализуемой в программе

Программа реализует:

- формирование различных СД на основе массива;

- поиск значения в различных СД;
- сравнение эффективности использования тех или иных СД;
- вывод СД в файл.

5. Способ обращения к программе

Обращение к программе происходит через консоль, путём запуска *.exe файла.

6. Описание возможных аварийных ситуаций и ошибок пользователя

Аварийная ситуация	Код завершения	Сообщение
Дерево не инициализировано	2	Пустое дерево!
Неудачное выделение памяти	5	Ошибки выделения памяти!
Неверный выбор пункта меню	6	Неверный пункт меню!
Некорректные данные	7	Неверное значение!
Добавление в дерево уже имеющегося значения	8	Одинаковые значения в дереве!
Запись в файл пустой таблицы	9	Пустая таблица!

Описание внутренних структур данных

```
// структура для описания узла дерева
typedef struct node_tree node_tree_t;
struct node_tree
{
    int value;           // значение
    char operand;        // является ли операцией

    int height;          // высота поддерева
    node_tree_t *left;   // указатель на левого «потомка»
    node_tree_t *right;  // указатель на правого «потомка»
};
// ячейка таблицы
typedef struct
```

```

{
    int key; // значение
    unsigned short int empty; // является ли ячейка занятой
} cell_t;

// ячейка таблицы (метод цепочкой)
typedef struct list_cell list_cell_t;
struct list_cell
{
    int key; // значение

    list_cell_t *next; // указатель на следующий элемент
};

// структура самой таблицы
typedef struct
{
    int max_size; // максимальный размер таблицы

    void *cells; // указатель на таблицу
} hash_table_t;

```

Описание алгоритма

1. Выводится меню данной программы
2. Пользователь выбирает пункт меню
3. Выход из программы осуществляется в случае ошибки или пункта меню - «0»

Тестовые данные

1. Позитивные тесты

№	Наименование теста	Пользовательский ввод	Вывод
1.	Ввод к-тов выражения	1 0 1 2 3 4 5 6 7 8	1 2 3 4 5 6 + * 7 8 - - + 9 + * +

2.	Запись выражения в дерево; получение массива значений	1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 2	Выражение записано в дерево! Значение, вычисленное с помощью дерева: 115 Массив, полученный инфиксным обходом до удаления повторов: 1 115 2 114 3 48 4 44 5 11 6 45 7 -1 8 57 9 Массив, полученный инфиксным обходом после удаления повторов: 1 115 2 114 3 48 4 44 5 11 6 45 7 -1 8 57 9
3.	Ввод к-тов и создание СД	1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 2 3	ДДП создано! АВЛ-дерево создано! Хеш-таблица с открытой адресацией создана! Хеш-таблица методом цепочек создана!
4.	Запись полученных СД в файлы	1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 2 3 5	Дерево выражений записано в файл! ДДП записано в файл! АВЛ-дерево записано в файл! Хеш-таблица с внутренним хешированием записано в файл! Хеш-таблица с внешним хешированием записано в файл!

		6	
5.	Сравнение эффективности различных СД	1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 2 3 7	*Вывод программы далее

2. Негативные тесты

№	Наименование теста	Пользовательский ввод	Вывод
1.	Неверно выбранный пункт меню	18	Неверный пункт меню!
2.	Инициализация дерева без введенных к-тов	2	Неверное значение!
3.	Получение остальных СД без к-тов	3	Пустое дерево!
5.	Сравнение эффективностей без введенных к-тов	7	Пустое дерево!
5.	Запись неинициализированных СД в файлы	5 6	Пустое дерево!
6.	Ввод одинаковых значений в дерево	10 5 1 1 1	Неверное значение!

		1	
		1	

Оценка эффективности

Были проведены замеры времени по вычислению значения исходного выражения:

$$A + (B * (C + (D * (E + F) - (G-H)) + I))$$

Результаты замеров представлены в виде таблицы:

Для более наглядной разницы в полученных результатах, поиск каждого значения осуществляется 10.000 раз:

Введите среднее кол-во сравнений для поиска в таблице: 1
* Кол-во итераций: 10000

	Время поиска 17 эл-ов(мкс.)	Объем (байтов)	Среднее кол-во сравнений
Двоичное дерево поиска	1386	476	11
Сбалансированное ДДП	538	544	4
Внутреннее хеширование	697	152	3
* После реструктуризации внутреннего хеширования:			
Внутреннее хеширование	410	184	1
* После реструктуризации внешнего хеширования:			
Внешнее хеширование	438	304	2
* После реструктуризации внешнего хеширования:			
Внешнее хеширование	487	368	1

В результате первого замера можно сделать вывод об эффективности использования хеш-таблицы по **памяти** по сравнению с деревом, поскольку помимо самого значения, им необходимо еще содержать доп. информацию о «потомках», высоте поддерева.

Ввиду превышения среднего кол-ва сравнений была произведена **реструктуризация** таблицы как с внешним, так и с внутренним хешированием: в результате её выполнения кол-во сравнений уменьшилось (3 → 1; 2 → 1), а также

время поиска для внутреннего хеширования.

При повторном запуске замеров реструктуризация не производилась, так как среднее кол-во сравнений соответствует введенному кол-ву:

Введите среднее кол-во сравнений для поиска в таблице: 1

* Кол-во итераций: 10000

	Время поиска 17 эл-ов(мкс.)	Объем (байтов)	Среднее кол-во сравнений
Двоичное дерево поиска	588	476	4
Сбалансированное ДДП	464	544	3
Внутреннее хеширование	407	184	1
Внешнее хеширование	410	368	1

Из полученных данных можно сделать вывод об эффективности использования AVL дерева по сравнению с ДДП. Наименьшее кол-во сравнений дает хеш-таблицы.

Выводы

В ходе работы были изучены способы и алгоритмы работы с хеш-таблицами и деревьями, а также проведены замерные эксперименты, по результатам которых можно сделать вывод, что реализованный алгоритм выполняет поиск элемента быстрее всего в хеш-таблице. Так же немаловажную роль в этом играет выбор корректной хеш-функции.

*Ответы на контрольные вопросы

1. Чем отличается идеально сбалансированное дерево от AVL дерева?

Узлы при добавлении в идеально сбалансированное дерево располагаются равномерно слева и справа. Получается дерево, у которого число вершин в левом и правом поддеревьях отличается не более, чем на единицу. В то время как AVL-дерево – сбалансированное двоичное дерево, у каждого узла которого высота двух поддеревьев отличается не более чем на единицу.

2. Чем отличается поиск в AVL-дереве от поиска в дереве двоичного поиска?

Временная сложность поиска элемента в АВЛ дереве – $O(\log_2 n)$

Временная сложность поиска элемента в дереве двоичного поиска – **от $O(\log_2 n)$ до $O(n)$.**

3. Что такое хеш-таблица, каков принцип ее построения?

Массив, заполненный в порядке, который определяется хеш-функцией, называется **хеш-таблицей**. Функция, которая позволяет вычислить этот индекс, называется **хеш-функцией**. Принято считать, что хорошей является такая функция, которая удовлетворяет следующим условиям:

- функция должна быть простой с вычислительной точки зрения;
- функция должна обеспечить равномерное распределение ключей в хеш-таблице;
- функция должна минимизировать число коллизий.

4. Что такое коллизии? Каковы методы их устранения.

Коллизия - ситуация, когда разным ключам соответствует одно значение хеш-функции, то есть, когда $h(K_1) = h(K_2)$, в то время как $K_1 \neq K_2$.

Первый метод – внешнее(открытое) хеширование (метод цепочек). В случае, когда элемент таблицы с индексом, который вернула хеш-функция, уже занят, к нему присоединяется **связный список**.

Второй метод - внутреннее (закрытое) хеширование (открытая адресация). Оно состоит в том, чтобы полностью отказаться от ссылок. В этом случае, если ячейка с вычисленным индексом занята, то можно просто просматривать следующие записи таблицы по порядку (с шагом 1), до тех пор, пока не будет найден ключ K или пустая позиция в таблице.

5. В каком случае поиск в хеш-таблицах становится неэффективен?

В случае большого числа коллизий. Тогда вместо ожидаемой сложности $O(1)$ получаем сложность $O(n)$.

В случае **открытого хеширования** (цепочки) поиск в списке

осуществляется простым перебором, так как при грамотном выборе хеш-функции любой из списков оказывается достаточно коротким.

Если же хеширование закрытое, необходимо просматривать все ячейки, если есть много коллизий.

6. Эффективность поиска в AVL деревьях, в дереве двоичного поиска, в хеш-таблицах и в файле.

Хеш-таблица - от $O(1)$ до $O(n)$;

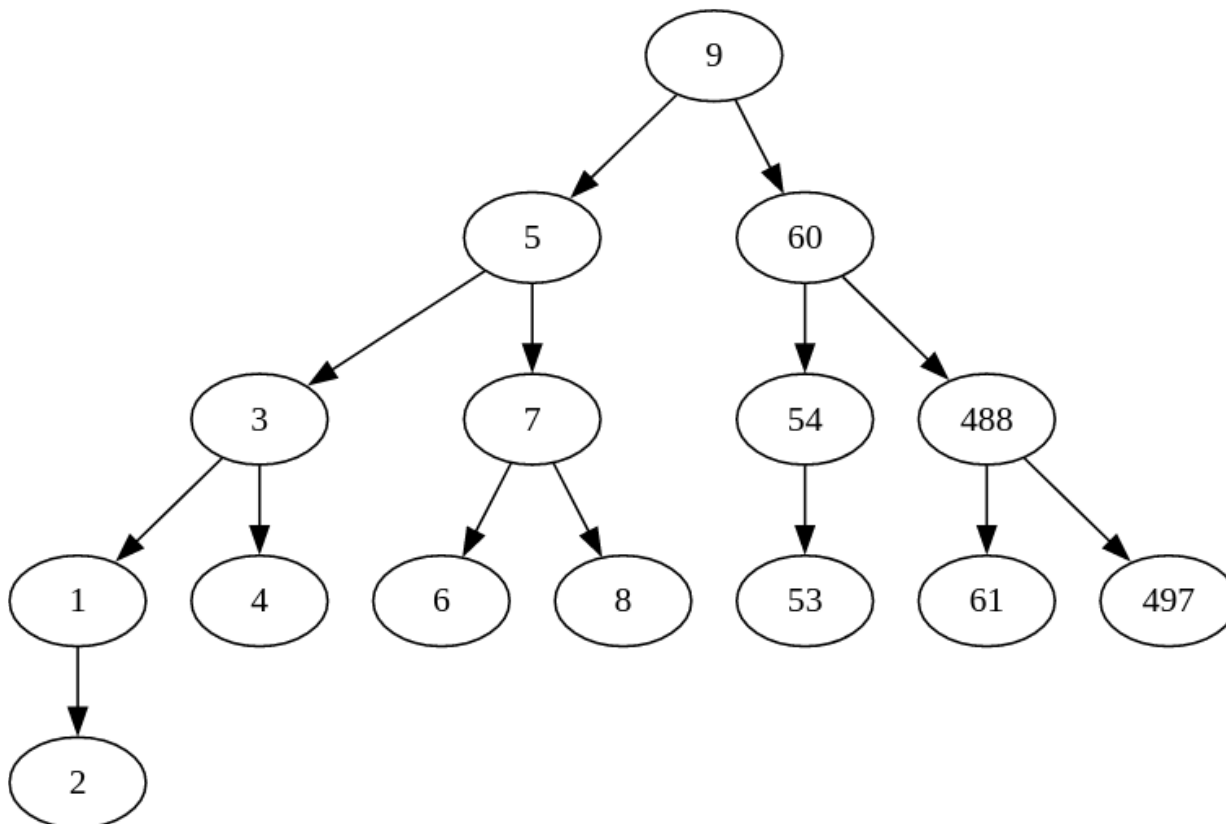
AVL-дерево — $O(\log_2 n)$;

Дерево двоичного поиска – от $O(\log_2 n)$ до $O(n)$;

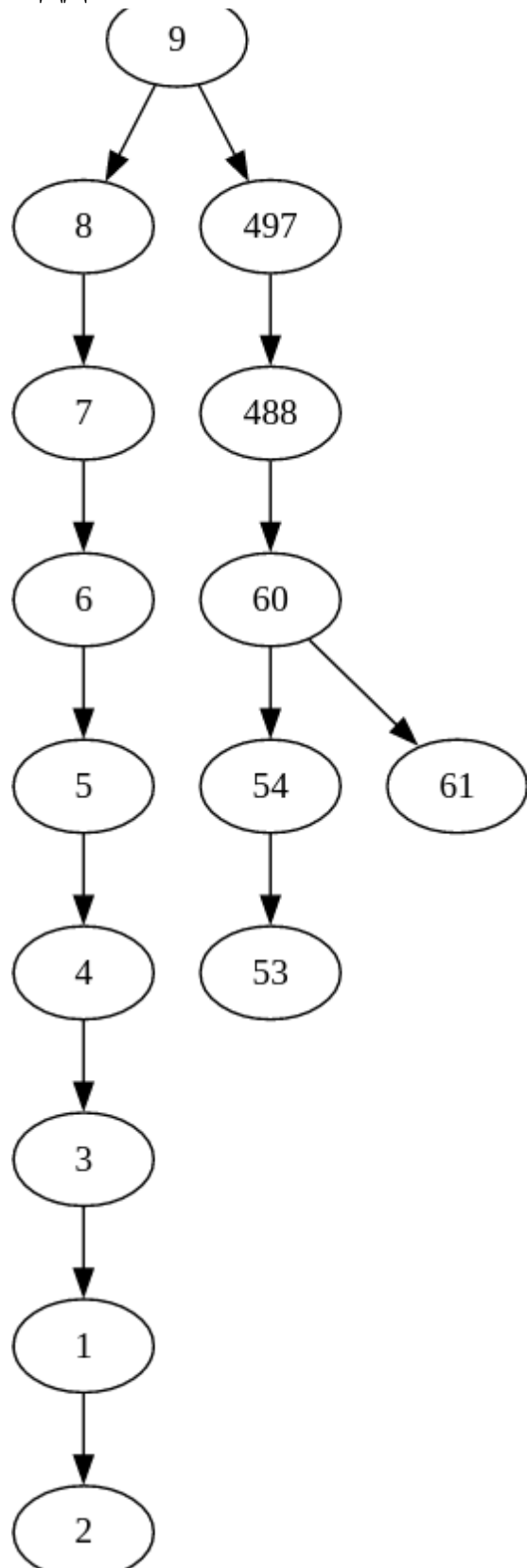
***Приложение**

$$9 + (8 * (7 + (6 * (5 + 4) - (3 - 2)) + 1))$$

1. AVL-дерево

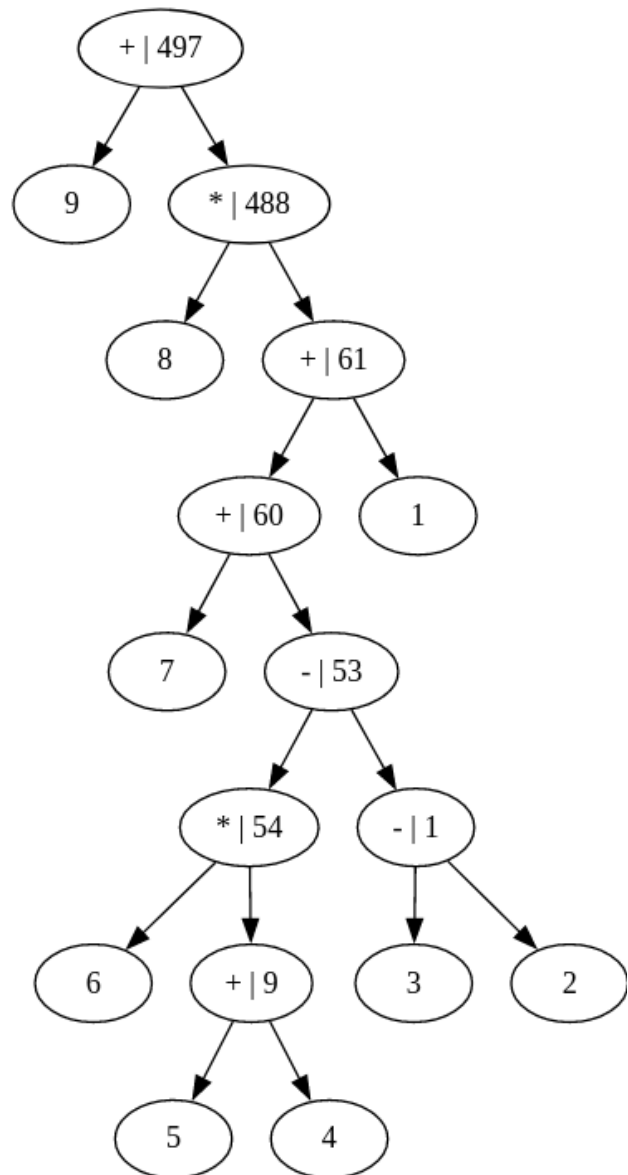


2. ДДП



4. Внешнее хеширование

3. Дерево выражений



5. Внутреннее хеширование

