| Gerb-BMSTU_01 | **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 «Работа с деревью»**

Студент Романов Семен Константинович

Группа ИУ7 – 35Б

Проверено \_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_\_

**Описание задачи**

В текстовом файле содержатся **целые числа.** Построить ДДП из чисел файла. Вывести его на экран в виде дерева. Сбалансировать полученное дерево и вывести его на экран. Построить хеш-таблицу из чисел файла. Использовать закрытое хеширование для устранения коллизий. **Осуществить удаление введенного целого числа в ДДП, в сбалансированном дерево, в хеш-таблице и в файле.** Сравнить время удаления, объем памяти и количество сравнений при использовании различных (4-х) структур данных. Если количество сравнений в хеш-таблице больше указанного, то произвести реструктуризацию таблицы, выбрав другую функцию.

**Техническое задание:**

**Входные данные:**

1. **Текстовый файл:** Текстовый файл с целыми числами
2. **Числовые обозначения:** максимальное количество сравнений в хэш-таблице; число, необходимое удалить

**Выходные данные:**

1. **Результаты работы с деревом:** Графическое изображение сбалансированного и несбалансированного деревьев, хэш-таблица**.**
2. **Эффективность работы структур данных:** Время работы функции, занимаемая память структуры, количество сравнений при работе функции, связанной со структурой

**Способ обращения к программе:** запускается из терминала командой ./app.exe <filename>, где <filename> - имя входного файла

**Функция программы:**

1. Вывод бинарного дерева.
2. Вывод сбалансированного бинарного дерева.
3. Вывод хеш-таблицы.
4. Удаление введенного числа.
5. Вывод всех предыдущих структур данных после удаления числа
6. Вывод характеристик структур данных, указанных в секции выходных данных.

**Аварийные ситуации:**

1. Неверное название файла или пустой файл: Сообщение “Incorrect file! Exiting the program”
2. Неверный ввод при вводе максимального количества сравнений: Сообщение “Incorrect input! Exiting the program”

**Структуры данных:**

**Структура узла дерева:**

typedef struct tree\_node

{

int data;

struct tree\_node \*left;

struct tree\_node \*right;

} node\_t;

**Поля структуры:**

* **Int data:** значение узла
* **Struct tree\_node \*left:** указатель на левый узел дерева (в случае головного элемента – указатель NULL)
* **Struct tree\_node \*right:** указатель на правый узел дерева (в случае головного элемента – указатель NULL)

**Структура дерева:**

typedef struct

{

node\_t \*arr;

int size;

} tree\_arr;

**Поля структуры:**

* **Node\_t \*arr:** указатель на корень дерева
* **Int size:** Количество узлов дерева

**Структура Хэш-таблицы:**

typedef struct

{

int \*hash\_table;

int \*is\_occupied;

int size;

int hash\_num;

} hash\_t;

**Поля структуры:**

* **Int \*hash\_table:** Массив, предназначенный под хранение значений хэш-таблицы
* **Int \*is\_occupied:** Массив, в котором хранятся данные о том, занята ли ячейка в массиве хэш-таблицы или нет.
* **Int size:** Размер массива
* **Int hash\_num:** Хэш-число, необходимое для операций

**Алгоритм**

1. При начале работы программы задается название файла, откуда будут считываться данные
2. При постройке дерева значение нового узла считывается из файла, после чего начинается рекурсивный обход дерева, в случае если значение нового узла меньше текущего узла, то начинается процесс от левого потомка, иначе от правого. Процесс проходит до тех пор, пока не дойдем до узла без потомков
3. При балансировке дерева, значения всех узлов записываются в массив, начиная с самого левого. Таким образом у нас получается упорядоченный массив, и для построения сбалансированного дерева мы будем рекурсивно разбивать массив на 2 части, где значение текущего узла будет равно центральному элементу, а разбитые части уйдут в левому и правому потомку.
4. При постройке хэш-таблицы мы используем одну хэш-функцию, где значение ключа вычисляется в ходе одной какой-либо операции. В случае если ячейка массива хэш-таблицы уже занята другим элементом, то значение ключа уменьшается на 1, пока не будет найдена пустая ячейка.

Если текущее количество переходов будет превышать максимально допущенное, то таблица будет перестроена второй хэш-функцией, с последующим увеличением хэш-числа при повторении ситуации

1. При удалении числа из дерева, возможны 2 ситуации:
   1. *У узла есть потомки:*

В таком случае ищется максимально правый узел левого поддерева, либо при отсутствии левого потомка, максимально левый узел правого поддерева, дабы сохранить бинарность дерева, после чего просиходит замена значений

* 1. *У узла нет потомков:*

В таком случае просто удаляется ссылка на него (с освобождением памяти)

**Тесты**

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| N | Test | Input | Output |
| 1 | Некорректное имя файла | Abc.txt  (Файл не существует) | “Incorrect file! Exiting the program” |
| 2 | Пустой файл | Abc.txt  (Файл пуст) | “Incorrect file! Exiting the program” |
| 3 | Некорректное максимальное количество сравнений | -1 | “Invalid Input! Exiting the program” |
| 4 | Некорректное максимальное количество сравнений | Ab | “Invalid Input! Exiting the program” |
| 5 | Ввод несуществующего числа | 123 (числа нет в дереве) | “Number not found” |
| 6 | Корректный ввод всех данных | Корректный файл, максимальное количество сравнений, корректное число для удаления | Характеристика структур данных |

**Оценка эффективности:**

Все время измеряется в тактах процессора

**Время удаления элемента:**

|  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- |
| Size of tree | Бинарное дерево | АВЛ дерево | Хэш-таблица | Файл |
| 10 | 2900 | 5200 | 384 | 884200 |
| 50 | 10392 | 8256 | 444 | 987072 |
| 100 | 15004 | 12472 | 580 | 1096736 |
| 200 | 25464 | 15912 | 652 | 1266688 |

**Занимаемая память в байтах:**

Все размеры в байтах.

Размер АВЛ дерева всегда равен Бинарному

|  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- |
| Size of tree | Дерево | Хэш-таблица | Файл |
| 10 | 72 | 96 | 34 |
| 50 | 392 | 584 | 192 |
| 100 | 792 | 1152 | 388 |
| 200 | 1576 | 2760 | 776 |

**Контрольные вопросы**

1. **Что такое дерево?**

Дерево – это рекурсивная структура данных, используемая дляпредставления иерархических связей, имеющих отношение «один ко многим».

1. **Как выделяется память под представление деревьев?**

В виде связного списка — динамически под каждый узел.

1. **Какие стандартные операции возможны над деревьями?**

Обход дерева, поиск по дереву, включение в дерево, исключение из дерева.

1. **Что такое дерево двоичного поиска?**

Двоичное дерево поиска - двоичное дерево, для каждого узла которого сохраняется условие: левый потомок больше или равен родителю, правый потомок строго меньше родителя (либо наоборот).

1. **Чем отличается идеально сбалансированное дерево от АВЛ дерева?**

У АВЛ дерева для каждой его вершины высота двух её поддеревьев различается не более чем на 1, а у идеально сбалансированного дерева различается количество вершин в каждом поддереве не более чем на 1.

1. **Чем отличается поиск в АВЛ-дереве от поиска в дереве двоичного поиска?**

Поиск в АВЛ дереве происходит быстрее, чем в ДДП.

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

Хеш-таблицей называется массив, заполненный элементами в порядке, определяемом хеш-функцией. Хеш-функция каждому элементу таблицы ставит в соответствие некоторый индекс. Функция должна быть простой для вычисления, распределять ключи в таблице равномерно и давать минимум коллизий.

1. **Что такое коллизии? Каковы методы их устранения?**

Коллизия – ситуация, когда разным ключам хеш-функция ставит в соответствие один и тот же индекс. Основные методы устранения коллизий: открытое и закрытое хеширование. При открытом хешировании к ячейке по данному ключу прибавляется связанны список, при закрытом – новый элемент кладется в ближайшую свободную ячейку после данной.

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

Поиск в хеш-таблице становится неэффективен при большом числе коллизий – сложность поиска возрастает по сравнению с О(1). В этом случае требуется реструктуризация таблицы – заполнение её с использованием новой хеш-функции.

1. **Эффективность поиска в АВЛ деревьях, в дереве двоичного поиска и в хеш-таблицах.**

В хеш-таблице минимальное время поиска О(1). В АВЛ: О(log2n). В дереве двоичного поиска О(h), где h - высота дерева (от log2n до n).

**Вывод**

Использование хеш-таблицы всегда эффективно по времени, но не всегда эффективно по памяти (в случае хорошей дистрибуции функции распределение будет не плотным), так как требует выделенной памяти под массив значений и если отсутствуют коллизии, то это считается хорошей дистрибуцией. В случае деревьев, АВЛ дерево не всегда выигрывает по времени удаления у несбалансированного дерева, так как порядок вершин при балансировке меняется, но при этом оба варианта в разы выигрывают по времени у удаления из файла.