МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

КУРСОВАЯ РАБОТА

по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных» Тема: Исследование хэш-таблицы с цепочками

Студент гр. 9303	 Павлов Д.Р.
Преподаватель	Филатов А.Ю

Санкт-Петербург 2020

ЗАДАНИЕ НА КУРСОВУЮ РАБОТУ

Студент Павлов Д.Р.							
Группа 9303							
Тема работы: исследование хеш-таблицы с цепочками							
Исходные данные:							
Написать программу для создания структур данных, обработки и генерации							
входных данных, использовать их для измерения количественных							
характеристик хеш-таблицы с цепочками, сравнить экспериментальные							
результаты с теоретическими.							
Содержание пояснительной записки: «Содержание», «Введение», «Описание							
структур данных», «Описание алгоритма», «Тестирование», «Исследование»,							
«Исходный код», «Заключение», «Использованные источники»							
Предполагаемый объем пояснительной записки:							
Не менее 10 страниц.							
Дата выдачи задания: 6.11.2020							
Дата сдачи реферата: 25.12.2020							
Дата защиты реферата: 25.12.2020							
Ступант							
Студент Павлов Д.Р.							
Преподаватель							

АННОТАЦИЯ

В данной работе была создана программа на языке программирования С++ для генерации, обработки данных и вывода результатов: экспериментальных характеристик хеш-таблицы с цепочками. Результаты были проанализированы и приведены в данном отчёте.

SUMMARY

In this work, a program was created in the C ++ programming language for generating, processing data, and outputting results: experimental characteristics of a hash table with chains. The results were analyzed and presented in this report.

СОДЕРЖАНИЕ

	Введение			
1.	Описание структур данных			
2.	Описание алгоритмов			
2.1.	Операции удаления, добавления элемента:	6		
2.2.	Генерация входных и получение выходных данных	6		
3.	Описание классов	7		
3.1.	HashTable	7		
4.	. Тестирование			
5.	Исследование	8		
	Заключение	10		
	Список использованных источников	11		
	Приложение А. Исходный код программы	12		

ВВЕДЕНИЕ

В данной курсовой работе реализована структура данных "словарь" на основе хеш-таблицы с цепочечным методом разрешения коллизий, ключом является строка и для получения его хеш-значения используется метод хеширования путём взятия остатка.

ЦЕЛЬ РАБОТЫ

Реализация и экспериментальное машинное исследование алгоритма вставки в хеш-таблицу с цепочками.

1. ОПИСАНИЕ СТРУКТУР ДАННЫХ

Хеш-табли́ца - это структура данных, реализующая интерфейс ассоциативного массива, а именно, она позволяет хранить пары (ключ, значение) и выполнять три операции: операцию добавления новой пары, операцию поиска и операцию удаления пары по ключу.

Хеш-таблица содержит некоторый массив, элементы которого списки пар (хеш-таблица с цепочками).

Пример хеш-таблицы с цепочками приведён на рис. 1.

Выполнение операции в хеш-таблице начинается с вычисления хеш-функции от ключа. Получающееся хеш-значение играет роль индекса в массиве. Затем выполняемая операция (добавление, удаление или поиск) перенаправляется объекту, который хранится в соответствующей ячейке.

Ситуация, когда для различных ключей получается одно и то же хешзначение, называется коллизией. Механизм разрешения коллизий — важная составляющая любой хеш-таблицы.

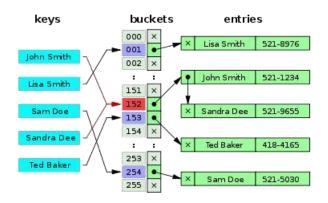


Рисунок 1. Хеш-таблица с цепочками.

2. ОПИСАНИЕ АЛГОРИТМОВ

2.1. Операции удаления, добавления элемента:

Вставка элемента в хеш-таблицу происходит путём вычисления хешзначения ключа и последующего добавления элемента в конец списка, находящегося в ячейке массива с номером равным хеш-значению.

При удалении элемента сначала осуществляется поиск элемента в хештаблице как описано выше, и, в случае, если элемент найден, происходит его удаление из списка, находящегося в ячейке массива с номером равным хешзначению ключа.

2.2. Генерация входных и получение выходных данных

Данные генерируются с увеличением числа элементов на степень двойки начиная с 512 семь раз. С помощью стандартной 32 разрядной версии вихря Мерсенна — средние случаи и по формуле (k + 1) * 2 ^ i, при этом 2 ^ i должно быть больше генерируемого количества элементов, - худшие случаи. Худшим является случай, когда все элементы добавляются в список, находящийся в одной и той же ячейке массива. Для анализа используется среднее время вставки элемента. Среднее время выводится в секундах.

3. ОПИСАНИЕ КЛАССОВ

3.1 HashTable

intgetHash(int key) const;

Вычисляет хеш ключа методом взятия остатка от деления.

void insertElement(int key);

Вставляет элемент в хеш-таблицу.

void removeElement(const long long int & key);

Удаляет элемент по ключу.

4. ТЕСТИРОВАНИЕ

Результат запуска программы:

Elements - 512 Average case insertion - 0.000001 sec Operation Counts - 1 Elements - 512 Bad case insertion - 0.000006 sec Average

operation counts - 256

Elements - 1024 Average case insertion - 0.000001 sec Average Operation Counts - 1

Elements - 1024 Bad case insertion - 0.000010 sec Average operation counts - 512

Elements - 2048 Average case insertion - 0.000001 sec Average Operation Counts - 1

Elements - 2048 Bad case insertion - 0.000019 sec Average operation counts - 1024

Elements - 4096 Average case insertion - 0.000001 sec Average Operation Counts - 1

Elements - 4096 Bad case insertion - 0.000040 sec Average operation counts - 2048

Elements - 8192 Average case insertion - 0.000001 sec Average Operation Counts - 1

Elements - 8192 Bad case insertion - 0.000075 sec Average operation counts - 4096

Elements - 16384 Average case insertion - 0.000001 sec Average Operation Counts - 1

Elements - 16384 Bad case insertion - 0.000147 sec Average operation counts - 8192

Elements - 32768 Average case insertion - 0.000001 sec Average Operation Counts - 1

Elements - 32768 Bad case insertion - 0.000281 sec Average operation counts - 16384

5. ИССЛЕДОВАНИЕ

Составим таблицу результатов эксперимента и построим графики зависимости среднего времени вставки от их количества(табл. 1):

Количество вставок	Среднее время одной вставки(сек)		Отношение текущего и	Среднее количество базовых операций	
	Средний случай	Худший случай	предыдущего времени вставки	Средний случай	Худший случай
512	0.000001	0.000006	-	1	256
1024	0.000001	0.000010	1.67	1	512
2048	0.000001	0.000019	1.9	1	1024
4096	0.000001	0.000040	2.10	1	2048
8192	0.000001	0.000075	1.875	1	4096
16384	0.000001	0.000147	1.96	1	8192
32768	0.000001	0.000281	1.91	1	16384

Таблица 1. Результаты эксперимента.

В теории в среднем случае время затраченное на вставку не зависит напрямую от количества элементов. В проведённом эксперименте на случайном наборе данных так же отсутствует какая-либо корелляция между количеством вставок и средним временем вставки, что можно увидеть в табл. 1.

В худшем же случае, согласно теории, время затраченное на вставку линейно растёт при увеличении количества вставляемых элементов. Обращаясь к табл. 1, при увеличении количества вставок в 2 раза, среднее

время требуемое на 1 вставку так же увеличивается в среднем в 2.0014 раза, что соответствует теории. Графики зависимостей смотри на рис. 2

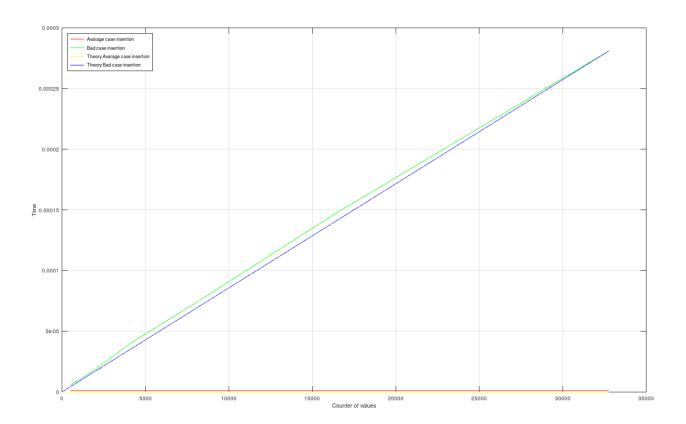


Рисунок 2. Теоретическая и практическая зависимость времени вставки от количества элементов в среднем и в худшем случае.

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В ходе работы была написана программа для генерации данных, создания такой структуры данных как хеш-таблица с цепочками и методы для взаимодействия с ней. С помощью программы были найдены экспериментальные числовые характеристики хеш-таблицы при вставке, при исследовании которых были подтверждены теоретические данные.

СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

- 1. https://ru.wikipedia.org/wiki/Хеш-таблица
- 2. https://habr.com/ru/post/509220/

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Файл: HashTable.h

```
#ifndef COURSEWORK HASHTABLE H
#define COURSEWORK HASHTABLE_H
#include <iostream>
#include <list>
using namespace std;
//Creating a hashtable class
class HashTable{
private:
    list<int> *table;
    int total elements;
    [[nodiscard]] int getHash(int key) const{
        return key % total_elements;
    }
public:
    //Contructor
    explicit HashTable(int n) {
        total elements = n;
        table = new list<int>[total elements];
    //Insertion method
    int insertElement(int key){
        int operation_counter = 1;
        unsigned hash = getHash(abs(key));
        list<int>& valueList = table[hash];
        for(auto& elem : valueList){
            if (elem == key) {
                elem = key;
                return operation counter++;
            operation counter++;
        int newElem = key;
        table[hash].push back(newElem);
        return operation counter;
    //Removal method
    void removeElement(int key) {
        int x = getHash(key);
        list<int>::iterator i;
        for (i = table[x].begin(); i != table[x].end(); i++) \{
            if (*i == key)
                break;
        }
        if (i != table[x].end())
            table[x].erase(i);
        else{
            cout << "[WARNING] Key not found!\n";</pre>
```

```
}
    //Method to print all hash table
    void printAll(){
        for(int i = 0; i < total_elements; i++) {</pre>
            cout << "Index " << \overline{i} << ": ";
            for(int j : table[i]) {
                cout << j << " => ";
            }
            cout << endl;</pre>
        }
    //Method to print list of values by key
    void printSearch(int key) {
        for(int i = 0; i < total elements; i++) {</pre>
            if (i == key) {
                 for(int j : table[i]) {
                     cout << j << " => ";
            }
        }
    //Clear hash table values
    void clear() {
        delete [] table;
        table = new list<int>[this->total elements];
};
#endif //COURSEWORK HASHTABLE H
Файл: main.cpp
#include <iostream>
#include "HashTable.h"
#include <ctime>
#include <random>
using namespace std;
int main() {
    std::mt19937 rndGen(static cast<unsigned>(time(nullptr))); // Generator
Mersenne twister
    int testCount = 512; // Start test data
    for (int i = 0; i < 7; ++i) {
        int operCounter = 0; // Operation counter
        HashTable avrHT(testCount);
        clock t clocks;
        float time = 0;
        float avrTime;
        avrHT.clear();
        //
        for (int j = 0; j < testCount; ++j) {
            int value = static_cast<int>(rndGen()); // Generating a value
            clocks = clock();
            operCounter += avrHT.insertElement(value);
```

```
clocks = clock() - clocks;
            time += static cast<float>(clocks) / CLOCKS PER SEC;
            }
        if(i == 1) {
           avrHT.printAll();
        }
        avrTime = time / (float )testCount;
        operCounter /= testCount;
        std::cout << "Elements - " << testCount << " Average case insertion - "
<<fired<< avrTime << " sec " <<"Operation Counts - "<< operCounter << std::endl;
        time = 0;
        avrHT.clear();
        long long int base = 1;
        while (base <= testCount) {</pre>
            base <<= 1;
        operCounter = 0;
        for (int j = 0; j < testCount; ++j) {
            long long int key = (j+1)*base;
            clocks = clock();
            operCounter += avrHT.insertElement(key);
            clocks = clock() - clocks;
            time += static cast<float>(clocks) / CLOCKS PER SEC;
        }
        avrTime = time / (float )testCount;
        operCounter /= testCount;
        std::cout << "Elements - " << testCount << " Bad case insertion - "</pre>
<<fired<< avrTime << " sec" <<" Average operation counts - "<< operCounter <<
std::endl << std::endl;</pre>
        testCount *= 2;
   return 0;
```