

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

**КУРСОВАЯ РАБОТА**  
**по дисциплине «Алгоритмы и структуры данных»**  
**Тема: Хеш-таблицы с цепочками**

Студентка гр. 9383

\_\_\_\_\_ Лапина А.А.

Преподаватель

\_\_\_\_\_ Попова Е.В.

Санкт-Петербург

2020

## **ЗАДАНИЕ НА КУРСОВУЮ РАБОТУ**

Студентка Лапина А.А.

Группа 9383

Тема работы: Хеш-таблица с цепочками

Исходные данные:

Хеш-таблица с цепочками, операции вставки и исключение, язык программирования C++

Содержание пояснительной записки:

«Содержание», «Формальная постановка задачи», «Основные теоретические сведения», «Описание алгоритмов», «Описание структуры данных и функций», «Тестирование», «Исходный код программы», «Заключение»

Предполагаемый объем пояснительной записки:

Не менее 15 страниц.

Дата выдачи задания: 4.11.2020

Дата сдачи реферата: 21.12.2020

Дата защиты реферата: 21.12.2020

Студентка \_\_\_\_\_ Лапина А.А.

Преподаватель \_\_\_\_\_ Попова Е.В.

## **АННОТАЦИЯ**

В данной курсовой работе главной задачей была демонстрация функций вставки и исключения элемента в такой структуре данных, как хеш-таблица с методом решения коллизий — цепочки. Была написана программа на языке программирования C++, на вход программе подаются элементы хэш-таблицы, с помощью которых она заполняется. Затем выполняется вставка и удаление элементов, которые вводит пользователь. После каждой функции выводится новая хэш-таблица на экран.

## **SUMMARY**

In this course work, the main task was to demonstrate the functions of inserting and excluding an element in such a data structure as a hash table with a collision solution method - a chain. A program was written in the C ++ programming language, the elements of a hash table are fed to the program, with which it is filled. It then inserts and removes items that the user enters. After each function, a new hash table is displayed on the screen.

## СОДЕРЖАНИЕ

	Введение	5
1.	Формальная постановка задачи	6
2.	Основные теоретические положения	7
2.1.	Хэш-таблица	7
2.2.	Хэш-функция	7
2.3.	Метод цепочек	8
3.	Описание алгоритмов	10
3.1	Алгоритм вставки (с учётом уникальности)	10
3.2	Алгоритм удаления	10
4.	Описание структуры данных и функций	11
4.1	Структура данных	11
4.2	Функции программы	11
5.	Тестирование	13
5.1	Тестирование 1	13
5.2	Тестирование 2	14
5.3	Тестирование 3	15
5.4	Тестирование 4	16
	Заключение	17
	Список использованных источников	18
	Приложение А. Разработанный программный код.(только в электронном виде)	19

## ВВЕДЕНИЕ

**Цель работы:** демонстрация вставки и исключения в хэш-таблицу с цепочками.

Чтобы выполнить поставленную цель необходимо решить следующие **задачи:**

1. Изучение теоретических сведений по изучаемой структуре данных (хэш-таблицам).
2. Изучение теоретических сведений о функциях вставки и исключения.
3. Написание программы на языке C++, реализующую заданную структуру данных и необходимые функции.
4. Тестирование программы.
5. Отладка программы.

## **1.ФОРМАЛЬНАЯ ПОСТАНОВКА ЗАДАЧИ**

### **Вариант: 23**

Хеш-таблицы с цепочками – вставка и исключение. Демонстрация

"Демонстрация" - визуализация структур данных, алгоритмов, действий. Демонстрация должна быть подробной и понятной (в том числе сопровождаться пояснениями), чтобы программу можно было использовать в обучении для объяснения используемой структуры данных и выполняемых с нею действий.

## 2. ОСНОВНЫЕ ТЕОРЕТИЧЕСКИЕ ПОЛОЖЕНИЯ

### 2.1. Хеш-таблица

**Хеш-таблица** — 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.

Число хранимых элементов, делённое на размер массива  $N$  (число возможных значений хеш-функции), называется **коэффициентом заполнения хеш-таблицы** и является важным параметром, от которого зависит среднее время выполнения операций. Формула:  $k = n / N$ , где  $n$  — число хранимых элементов,  $N$  — размер массива,  $k$  — коэффициент заполнения хэш-таблицы.

#### Операции в хэш-таблице.

Выполнение операции в хеш-таблице начинается с вычисления хеш-функции от ключа. Хеш-код  $i = h(\text{key})$  играет роль индекса в массиве  $N$ , а зная индекс, мы можем выполнить требующуюся операцию (добавление, удаление или поиск).

### 2.2 Хеш-функция

**Хеш-функция** - это математическая или иная функция, которая для строки произвольной длины вычисляет некоторое целое значение или некоторую другую строку фиксированной длины.

В общем случае нет однозначного соответствия между хеш-кодом (выходными данными) и исходными (входными) данными. Возвращаемые хеш-функцией значения (выходные данные) менее разнообразны, чем значения входного массива (входные данные). Случай, при котором хеш-функция преобразует более чем один массив входных данных в одинаковые сводки, называется «**коллизией**». Вероятность возникновения коллизий используется для оценки качества хеш-функций.

Другими словами, **коллизия (конфликт)** – событие, когда для разных ключей  $K_i \neq K_j$  функция расстановки  $H$  даёт один и тот же адрес  $H(K_i) = H(K_j)$ .

### 2.3 Метод цепочек

**Метод цепочек** — метод, где каждая ячейка массива  $H$  является указателем на цепочку пар ключ-значение, соответствующих одному и тому же хеш-значению ключа. Коллизии просто приводят к тому, что появляются цепочки длиной более одного элемента.

Существуют следующие подходы к реализации:

- 1) Прямой метод цепочек, когда элементы списка находятся в самой хеш-таблице
- 2) Метод, когда элементы списка размещаются в области переполнения (в таблице символов), а хеш-таблица представляет собой таблицу индексов.
- 3) Метод цепочек, использующий таблицу индексов и списки.

В данной работе использован 3 метод реализации хэш-таблиц.

Метод цепочек, использующий таблицу индексов и списки.

Таблица символов реализована в виду отдельных цепочек, «присоединённая» каждая к своему индексу. Каждая ячейка  $i$  массива  $H$  содержит указатель на начало списка всех элементов, хеш-код которых равен  $i$ , либо указывает на их отсутствие. Коллизии приводят к тому, что появляются списки размером больше одного элемента.

Время работы поиска в наихудшем случае пропорционально длине списка, так как все  $n$  ключей захешировались в одну и ту же ячейку (создав список длиной  $n$ ) время поиска будет равно  $O(n)$  плюс время вычисления хеш-функции. Удаление элемента может быть выполнено за  $O(1)$ , как и вставка, при использовании двухсвязного списка.

**Преимущества:**

- 1) Не требует перемещения элементов, т.к. каждый элемент таблицы индексов всегда указывает на начало цепочки.



2) Легко обрабатывать переполнение таблицы символов, т.к. ограничена таблица индексов, а элементы можно добавлять в список.

### Недостатки:

При неудачном выборе  $N$  — числа, отвечающего за размер таблицы индексов (то есть количество индексов), будут использованы не все индексы. Например, если использовать хэш-функцию как на рисунке 1

$h(x) = \left( \sum_{i=0}^{len s} ASCII(s[i]) \right) \bmod N$  для  $N=10$  используются только 4 индекса 1, 2, 3, 5, но получается 3 цепочки.

На рисунке 1 изображено представление хэш-таблицы, реализованной методом цепочек для функции  $h(x) = \left( \sum_{i=0}^{len s} ASCII(s[i]) \right) \bmod 11$  (Остаток от деления на 11 суммы ASCII-кодов символов, входящих в строку). Где  $i$  — это счетчик для прохода по строке от нулевого элемента до последнего элемента строки ( $len s$  — длина строки, то есть  $s$  его помощью узнаем номер последнего символа). Данная хэш-функция была рассмотрена на лекционном занятии. В данной работе реализуем ее с помощью программного кода.

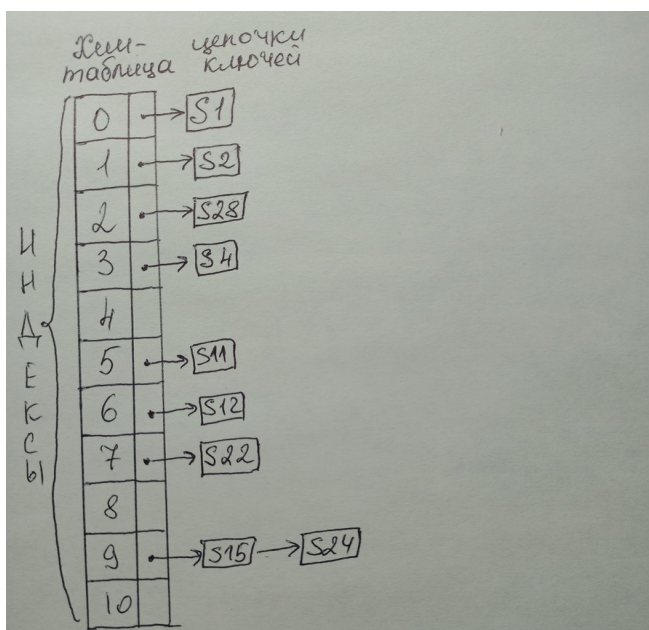


Рисунок 1 — Хэш-таблица, реализованная методом цепочек

### **3. ОПИСАНИЕ АЛГОРИТМОВ**

#### **3.1. Алгоритм вставки (с учётом уникальности)**

1. Вычисляем хэш (индекс) для переданного элемента.
2. Обращаемся к цепочке по этому индексу, проверяем есть ли уже такой элемент в цепочке:

1) Если есть, то выводим сообщение о том, что данный элемент уже существует и вставка выполнена не будет. Выводим старую таблицу (без изменений).

2) Если такого элемента нет, то вставляем его в цепочку (если элементов нет, то вставляем в качестве первого, а если там уже есть элементы, то вставляем в конец цепочки). Выводим новую хэш-таблицу.

#### **3.2. Алгоритм удаления**

1. Вычисляем хэш (индекс) для переданного элемента.
2. Проверяем, есть ли такой элемент по индексу:
  - 1) Если нет — выводим сообщение, что такого элемента в таблице нет, следовательно удалять нечего. Выводим старую таблицу (без изменений).
  - 2) Если да — удаляем элемент. Выводим новую хэш-таблицу.

## **4. ОПИСАНИЕ СТРУКТУРЫ ДАННЫХ И ФУНКЦИЙ**

### **4.1. Структура данных**

Таблица представляет из себя массив. Который имеет четкую заранее заданную размерность и равен  $N$  ( $N$  – число от деления, на которое будет считаться остаток). Именно такой размер массив имеет, так как является таблицей индексов, где индексы – все возможные возвращаемые хэш-функцией значения. По индексам в свою очередь хранятся цепочки, реализованные на базе массива.

### **4.2. Функции программы**

- 1) Разработан класс Elem. Каждый элемент хранит поля key-ключ, value — значение, Elem\* next — ссылка на следующий элемент, Elem\* pred — ссылка на предыдущий;
- 2) start() - заполняет ключи значением «NULL», чтобы понимать лежит ли ключ по данному индексу или нет;
- 3) print() - печатает хэш-таблицу;
- 4) func() - это хэш — функция, с помощью которой будем вычислять индекс ключа;
- 5) insert() - функция вставки элемента. Применяем алгоритм вставки: вычисляем индекс элемента, с помощью func() и обращаемся по полученному из нее индексу. Смотрим, лежит ли такой ключ там или нет. Если да, то не вставляем, выводим старую хэш-таблицу. Если нет, то вставляем элемент в цепочку.
- 6) deletion() - функция для удаления элемента. Применяем алгоритм удаления: вычисляем индекс элемента, с помощью func() и обращаемся по полученному из нее индексу. Смотрим, есть ли в цепочке такой элемент или нет. Если есть, то удаляем и выводим новую хэш-таблицу. Если такого элемента нет, то выводим сообщение о том, что удаление невозможно по причине отсутствия элемента в таблице и выводим старую хэш-таблицу.

7) `main()` — используем вышеперечисленные функции. Создаем таблицу индексов и символов. Заполняем хэш-таблицу, с помощью ключей, который вводит пользователь (для данной программы «!» - является концом ввода ключей), печатаем хэш-таблицу, выполняем демонстрацию вставки и удаления элементы, выводим хэш-таблицы, с помощью вышеописанных функций.

## 5. ТЕСТИРОВАНИЕ

### 5.1. Тестирование 1

Входные данные:

S1 S2 S4 S11 S12 S15 S22 S24 S28 !

(Считывание элементов до символа «!»)

S14 //элемент для вставки

S15 //элемент для исключения

Выходные данные изображены на рисунке 2.

```
S1 S2 S4 S11 S12 S15 S22 S24 S28 !
-----
0 - S1
1 - S2
2 - S28
3 - S4
4 -
5 - S11
6 - S12
7 - S22
8 -
9 - S15 -> S24
10 -
-----
Введите элемент для вставки: S14
Новая хэш-таблица:
-----
0 - S1
1 - S2
2 - S28
3 - S4
4 -
5 - S11
6 - S12
7 - S22
8 - S14
9 - S15 -> S24
10 -
-----
Введите элемент для исключения: S15
Новая хэш-таблица:
-----
0 - S1
1 - S2
2 - S28
3 - S4
4 -
5 - S11
6 - S12
7 - S22
8 - S14
9 - S24
10 -
-----
```

Рисунок 2 — Демонстрация работы программы с входными данными №1

## 5.2. Тестирование 2

Входные данные: t1 t2 t5 t12 t13 t15 t22 t24 t25 t29 !

(Считывание элементов до символа «!»)

t33 //элемент для вставки

t40 //элемент для исключения (так как такого элемента нет, выведется сообщение об этом и старая хэш-таблица)

Выходные данные изображены на рисунке 3.

```
t1 t2 t5 t12 t13 t15 t22 t24 t25 t29 !
-----
0 - t1
1 - t2
2 -
3 - t29
4 - t5
5 -
6 - t12
7 - t13 -> t22
8 -
9 - t15 -> t24
10 - t25
-----
Введите элемент для вставки: t33
Новая хэш-таблица:
-----
0 - t1
1 - t2
2 -
3 - t29
4 - t5
5 -
6 - t12
7 - t13 -> t22
8 -
9 - t15 -> t24 -> t33
10 - t25
-----
Введите элемент для исключения: t40
Такого элемента в таблице нет! Удалять нечего!
(Таблица будет выведена без изменений)
-----
0 - t1
1 - t2
2 -
3 - t29
4 - t5
5 -
6 - t12
7 - t13 -> t22
8 -
9 - t15 -> t24 -> t33
10 - t25
-----
```

Рисунок 3 — Демонстрация работы программы с входными данными №2

### 5.3. Тестирование 3

Входные данные: we rrege vf jрjгроjг bvjkr fn jgb !

(Считывание элементов до символа «!»)

vf //элемент для вставки (так как такой элемент уже есть, выведется сообщение об этом и старая хэш-таблица)

vf //элемент для исключения

Выходные данные изображены на рисунке 4.

```
we rrege vf jрjгроjг bvjkr fn jgb !
-----
0 - we -> vf
1 - jрjгроjг
2 - bvjkr
3 - fn
4 -
5 - rrege
6 -
7 -
8 -
9 -
10 - jgb
-----
Введите элемент для вставки: vf
Такой элемент уже есть в таблице!
(Таблица будет выведена без изменений)
-----
0 - we -> vf
1 - jрjгроjг
2 - bvjkr
3 - fn
4 -
5 - rrege
6 -
7 -
8 -
9 -
10 - jgb
-----
Введите элемент для исключения: vf
-----
0 - we
1 - jрjгроjг
2 - bvjkr
3 - fn
4 -
5 - rrege
6 -
7 -
8 -
9 -
10 - jgb
-----
```

Рисунок 4 — Демонстрация работы программы с входными данными №3

#### 5.4. Тестирование 4

Входные данные: qwe fdbfd qwert bnfdk hnl mnh vhid wfewf egw !

(Считывание элементов до символа «!»)

s235 //элемент для вставки

wfewf //элемент для исключения

Выходные данные изображены на рисунке 5.

```
qwe fdbfd qwert bnfdk hnl mnh vhid wfewf egw !
-----
0 - bnfdk
1 -
2 - qwert
3 - qwe -> hnl
4 - mnh -> wfewf -> egw
5 -
6 -
7 - fdbfd
8 -
9 - vhid
10 -
-----
Введите элемент для вставки: s235
Новая хэш-таблица:
-----
0 - bnfdk
1 -
2 - qwert
3 - qwe -> hnl
4 - mnh -> wfewf -> egw
5 - s235
6 -
7 - fdbfd
8 -
9 - vhid
10 -
-----
Введите элемент для исключения: wfewf
Новая хэш-таблица:
-----
0 - bnfdk
1 -
2 - qwert
3 - qwe -> hnl
4 - mnh -> egw
5 - s235
6 -
7 - fdbfd
8 -
9 - vhid
10 -
-----
```

Рисунок 5 — Демонстрация работы программы с входными данными №4



## ЗАКЛЮЧЕНИЕ

Была выполнена основная цель курсовой работы — продемонстрирован алгоритм вставки и исключения в хэш-таблицу с цепочками.

Для реализации данной цели были выполнены следующие **задачи**:

1. Изучены теоретические сведения по изучаемой структуре данных (хэш-таблицам).
2. Изучены теоретических сведения о функциях вставки и исключения.
3. Написана программа на языке C++, реализующую заданную структуру данных и необходимые функции.
4. Протестирована программа.
5. Выполнена отладка программы.

## СПИСОК ИСПОЛЬЗОВАННЫХ ИСТОЧНИКОВ

1. Описание электронного ресурса // Википедия. URL: <https://ru.wikipedia.org/wiki/Хеш-таблица> (дата обращения: 25.11.2020).
2. Описание электронного ресурса // Хабр. URL: <https://habr.com/ru/post/509220/> (дата обращения: 25.11.2020)
3. Описание электронного ресурса // Algolist. URL: [https://algolist.manual.ru/ds/s\\_has.php](https://algolist.manual.ru/ds/s_has.php) (дата обращения: 25.11.2020)
4. Описание электронного ресурса // Викиконспекты. URL: <https://neerc.ifmo.ru/wiki/index.php?title=Хеш-таблица> (дата обращения: 25.11.2020)
5. Описание электронного ресурса // Floppyu. URL: <https://floppyu.ru/2016/08/24/hash-tables/> (дата обращения: 25.11.2020)
6. Описание электронного ресурса // K-press. URL: [http://www.kpress.ru/cs/2000/4/bintree\\_hm/hash.asp](http://www.kpress.ru/cs/2000/4/bintree_hm/hash.asp) (дата обращения: 25.11.2020)
7. Описание электронного ресурса // Github. URL: <https://github.com/ilyamoskalev/HashTable> (дата обращения: 19.12.2020)
8. Описание электронного ресурса // Genius. URL: [http://genius.pstu.ru/file.php/1/pupils\\_works\\_2017/MuhinaAlisa.pdf](http://genius.pstu.ru/file.php/1/pupils_works_2017/MuhinaAlisa.pdf) (дата обращения: 19.12.2020)
9. Описание электронного ресурса // Викиконспекты. URL: [https://neerc.ifmo.ru/wiki/index.php?title=Разрешение\\_коллизий](https://neerc.ifmo.ru/wiki/index.php?title=Разрешение_коллизий) (дата обращения: 19.12.2020)
10. Описание электронного ресурса // Хабр. URL: <https://habr.com/ru/post/93226/> (дата обращения: 19.12.2020)
11. Описание электронного ресурса // Cryptoperson. URL: <https://cryptoperson.ru/cryptography/chto-takoe-hjesh-kod-i-hjesh-funkcijaprakticheskoe-primenenie-obzor-populjarnyh-algoritmov> (дата обращения: 19.12.2020)

## ПРИЛОЖЕНИЕ А

### РАЗРАБОТАННЫЙ КОД

Название файла main.cpp

```
#include <iostream>
#include <cstring>
#define N 11

using namespace std;

class Elem{
public:
    string key[10];
    int value[10];
    Elem* next;
    Elem* pred;

    void start() {
        for (int i = 0; i < 10; i++){
            key[i] = "NULL";
        }
    }

};

void print(Elem hash[N]){
    cout << "-----\n";
    for (int i = 0; i < N; i++){
        cout << i << " - ";
        int j = 0;
        while (hash[i].key[j] != "NULL"){
            cout << hash[i].key[j];
            if (hash[i].key[j+1] != "NULL")
                cout << " -> ";
            j++;
        }
        cout << "\n";
    }
    cout << "-----\n";
}

int func(string s){
    int i = 0;
    int res = 0;
    while (s[i] != '\0'){
        res = (int)s[i] + res;
        i++;
    }
    res = res % N;
    return res;
}

void insert(Elem hash[N]){
```

```

cout << "Введите элемент для вставки: ";
string find_key;
cin >> find_key;
int f = func(find_key);
int j = 0;
int check = 0;
while (hash[f].key[j]!="NULL"){
    if (hash[f].key[j]==find_key)
        check = 1;
    j++;
}
if (check==0){
    hash[f].key[j] = find_key;
    cout<<"Новая хэш-таблица:\n";
}
else {
    cout<<"Такой элемент уже есть в таблице!\n (Таблица будет выведена без
изменений)\n";
}
print(hash);
}

void deletion(Elem hash[N]){
    cout << "Введите элемент для исключения: ";
    string find_key;
    cin >> find_key;
    int f = func(find_key);
    int j = 0;
    int E = -1;
    while (hash[f].key[j]!="NULL"){
        if (hash[f].key[j]==find_key)
            E=j;
        j++;
    }
    if (E<0)
        cout << "Такого элемента в таблице нет! Удалять нечего!\n (Таблица будет
выведена без изменений)\n";
    else {
        if (hash[f].key[E+1]=="NULL")
            hash[f].key[E] = "NULL";
        else{
            while(hash[f].key[E]!="NULL"){
                hash[f].key[E] = hash[f].key[E+1];
                E++;
            }
            cout<<"Новая хэш-таблица:\n";
        }
    }

    print(hash);
}

int main()
{
    Elem hash[N];
    int i = 0;

```

```

for(i = 0; i<N; i++){
    hash[i].start();
}
string s;
i = 0;
cin>>s;
int j = 0;
while(s != ""){
    i = func(s);
    j = 0;
    if (hash[i].key[j]=="NULL"){
        hash[i].key[j] = s;
    }
    else{
        while (hash[i].key[j]!="NULL")
            j++;
        hash[i].key[j] = s;
    }
    cin>>s;
}
cout << "\n";

print(hash);
insert(hash);
deletion(hash);
return 0;
}

```