

**Отчет по лабораторной работе №1
«Хеширование»
Вариант 7**

**Выполнил: студент группы Р3217
Плюхин Дмитрий
Преподаватель: Зинчик А. А.**

2017 год

1. Задание

Требуется написать программу, которая получает на входе набор идентификаторов, организует таблицу по заданному методу и позволяет осуществить многократный поиск идентификатора в этой таблице. Список идентификаторов считать заданным в виде текстового файла. Длина идентификаторов ограничена 32 символами.

Программа должна реализовывать комбинированный способ организации таблицы идентификаторов. Для организации таблицы используется простейшая хэш-функция, указанная в варианте задания, а при возникновении коллизий используется дополнительный метод размещения идентификаторов в памяти. Если в качестве этого метода используется дерево или список, то они должны быть связаны с элементом главной хэш-таблицы.

В каждом варианте требуется, чтобы программа сообщала среднее число коллизий и среднее количество сравнений, выполненных для поиска идентификатора.

Тип хеш-функции (таблицы): сумма кодов первой, второй и последней букв.

Способ разрешения коллизий: список с простым перебором.

2. Схема организации хеш-таблицы

Для навигации по хеш-таблице используется хеш-функция, получающая на вход идентификатор и возвращающая индекс в хеш-таблице:

```
int getHashCode(const char* identifier){
    return (int(identifier[0]) + int(identifier[1]) + int(identifier[strlen(identifier)-1]));
}
```

Изначально же подразумевается, что идентификаторы находятся в отдельном файле, и функция, загружающая их в программу и создающая на их основе хеш-таблицу, имеет следующий вид:

```
hashTableEntry* getHashTable(const char* fileName, int size, int maxlength){
    char identifier[maxlength];
    hashTableEntry* hashTable = new hashTableEntry[size];
    int* numOfCollisions = new int[size];
    int counter = 0;

    for (int i = 0; i < size; i++){
        numOfCollisions[i] = 0;
        hashTable[i].next = 0;
    }
    ifstream identifiers(fileName);

    if (identifiers == NULL){
        return NULL;
    }

    while (identifiers){
        identifiers.getLine(identifier, maxlength);
        hashTableEntry* tableEntry = &hashTable[getHashCode(identifier)];
        while ((*tableEntry).next != 0){
            tableEntry = (*tableEntry).next;
        }

        if ((*tableEntry).next == 0){
            if (numOfCollisions[getHashCode(identifier)] == 0){
                counter++;
            }
            numOfCollisions[getHashCode(identifier)]++;
            hashTableEntry *entry = new hashTableEntry;
            (*entry).next = 0;
            //cout << "New entry's next : " << (*entry).next << endl;

            (*tableEntry).next = entry;
            strncpy((*tableEntry).identifier, identifier, sizeof((*tableEntry).identifier));
        }
    }
}
```

```

    }
    int sum = 0;
    for (int i = 0; i < size; i++){
        cout << numOfCollisions[i] << endl;
        sum += numOfCollisions[i];
    }

    cout << "Average number of collisions (compares to find element): " << (float)sum/counter <<
endl;
    return hashTable;
}

```

Где структура hashTableEntry определена как

```

struct hashTableEntry{
    char identifier[32];
    hashTableEntry* next;
};

```

3. Описание алгоритма поиска в хеш-таблице

Поиск по таблице представляет собой простой перебор элементов связанного списка, идентификаторы всех элементов которого имеют соответствующее значение, выдаваемое хеш-функцией. Перебор происходит до тех пор, пока не будет найден требуемый идентификатор, либо же достигнут конец списка (то есть, пока элемент списка еще связан с каким-либо другим).

```

hashTableEntry* searchEntry(const char* identifier, hashTableEntry* hashTable){
    int counter = 1;
    hashTableEntry* tableEntry = &hashTable[getHashCode(identifier)];
    while ((strcmp((*tableEntry).identifier, identifier) != 0) && ((*tableEntry).next != 0)){
        counter++;
        tableEntry = (*tableEntry).next;
    }
    if ((*tableEntry).next == 0){
        cout << "Not found" << endl;
        return 0;
    }
    cout << "Done " << counter << " compares " << endl;
    return tableEntry;
}

```

4. Вывод

Таким образом, хеш-таблицы являются довольно эффективным решением проблемы поиска среди элементов какого-либо множества до тех пор, пока количество элементов еще сопоставимо с размером таблицы (а именно, не более чем в несколько раз больше этого размера), и при условии, что хеш-функция подобрана так, что осуществляет равномерное (или в приемлемой степени близкое к равномерному) распределение элементов множества по ячейкам таблицы.