# ИТМО Кафедра Информатики и прикладной математики

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

Выполнил: студент группы Р3217

Плюхин Дмитрий

Преподаватель: Зинчик А. А.

#### 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 хэштаблицы.

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];
    hashTable = new hashTable = new hashTable Entry[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;
    int numOfElements = 0;
    while (identifiers) {
      identifiers.getline(identifier, maxlength);
      numOfEl ements++;
      hashTabl eEntry* tableEntry = &hashTable[getHashCode(identifier)];
      while ((*tableEntry).next != 0){
        tableEntry = (*tableEntry).next;
      if ((*tableEntry).next == 0){
        if (numOfCollisions[getHashCode(identifier)] == 0){
          counter++;
        numOfCollisions[getHashCode(identifier)]++;
        hashTabl eEntry *entry = new hashTabl eEntry;
        (*entry).next = 0;
        (*tabl eEntry).next = entry;
        strncpy((*tableEntry).identifier,identifier,sizeof((*tableEntry).identifier));
      }
```

```
int sum = 0;
int bigsum = 0;
for (int i = 0; i < size; i++){
    sum += numOfCollisions[i];
    bigsum += getSumEx(numOfCollisions[i]);
}

cout << "Average number of collisions: " << sum/counter << endl;
cout << "Average number of compares: " << bigsum/numOfEl ements << endl;
return hashTable;
}

Где структура hashTableEntry определена как
struct hashTableEntry{
    char identifier[32];
    hashTableEntry* next;
};</pre>
```

## 3. Описание алгоритма поиска в хеш-таблице

Поиск по таблице представляет собой простой перебор элементов связного 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;
}</pre>
```

#### 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.