# Санкт-Петербургский национальный исследовательский университет информационных технологий, механики и оптики

### Мегафакультет компьютерных технологий и управления Кафедра информатики и прикладной математики



## Алгоритмы и структуры данных Лабораторная работа №1 «Хеширование»

Группа: Р3218

Студент: Петкевич Константин

Преподаватель: Зинчик А. А.

#### 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.

#### 1. 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;
  int numOfElements = 0;
  while (identifiers){
   identifiers.getline(identifier, maxlength);
   numOfElements++;
   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;
```

```
(*tableEntry).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/numOfElements << endl;</pre>
  return hashTable;
}
Где структура hashTableEntry определена как
struct hashTableEntry{
 char identifier[32];
hashTableEntry* next;
};
```

#### 2. Описание алгоритма поиска в хеш-таблице

Поиск по таблице представляет собой простой перебор элементов связного списка, идентификаторы всех элементов которого имеют соответствующее значение, выдаваемое хешфункцией. 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.