# Лабораторная работа J: Хеширование

```
Лабораторная работа Ј: Хеширование
Хеш-функции
     Вариант 10: CRC16 (1)
     Вариант 11: CRC32 (1)
Хеш-таблицы
     Вариант 20: Разрешение коллизий с помощью цепочек (2)
     Вариант 21: Открытая адресация с линейной последовательностью проб (2)
     Вариант 22: Открытая адресация с квадратичной последовательностью проб (2)
     Вариант 23: Двойное хеширование (2)
     Вариант 24: Двойное хеширование с изменениями Брента (2)
     Вариант 25: Удаление элемента из хеш-таблицы с открытой адресацией (2)
Внешний поиск
     Вариант 30: Использование цепочек с раздельными списками (3)
     Вариант 31: Линейное хэширование (3)
Разное
     Вариант 40: Фильтр Блума (2)
     Вариант 41: Хеширование в двоичном дереве поиска (3)
     Вариант 42: Алгоритм Рабина-Карпа (3)
     Вариант 43: Соединение хешированием (2)
TODO
```

#### Хеш-функции

#### Вариант 10: CRC16 (1)

- Оцените возможность использования функции CRC16 в качестве хеш-функции, если исходными данным выступают ASCII-Z строки
- Оцените равномерность хеширования произвольного набора данных.
- Найдите коллизию (две ASCII-Z строки с одинаковым хеш-значением)

#### Вариант 11: CRC32 (1)

- Оцените возможность использования функции CRC32 в качестве хеш-функции, если исходными данным выступают ASCII-Z строки
- Оцените равномерность хеширования произвольного набора данных.
- Найдите коллизию (две ASCII-Z строки с одинаковым хеш-значением)

#### Хеш-таблицы

#### Вариант 20: Разрешение коллизий с помощью цепочек (2)

• Реализуйте хеш-таблицу элементами которой являются ASCII-Z строки. В качестве метода разрешения коллизий выберете метод цепочек.

## Вариант 21: Открытая адресация с линейной последовательностью проб (2)

 Реализуйте хеш-таблицу элементами которой являются ASCII-Z строки. В качестве метода разрешения коллизий выберете открытую адресацию с линейной последовательностью проб.

# Вариант 22: Открытая адресация с квадратичной последовательностью проб (2)

• Реализуйте хеш-таблицу элементами которой являются ASCII-Z строки. В качестве метода разрешения коллизий выберете открытую адресацию с квадратичной последовательностью проб.

#### Вариант 23: Двойное хеширование (2)

• Реализуйте хеш-таблицу элементами которой являются ASCII-Z строки. В качестве метода разрешения коллизий выберете двойное хеширование.

#### Вариант 24: Двойное хеширование с изменениями Брента (2)

• Реализуйте хеш-таблицу элементами которой являются ASCII-Z строки. В качестве метода разрешения коллизий выберете двойное хеширование с изменениями Брента.

#### Вариант 25: Удаление элемента из хеш-таблицы с открытой адресацией (2)

• Реализуйте алгоритм удаления из хеш-таблицы с открытой адресацией.

#### Внешний поиск

#### Вариант 30: Использование цепочек с раздельными списками (3)

Часто размер хеш-таблицы настолько велик, что она может храниться только во внешней памяти (например, на жестком диске, или распределено по сети). В этом случае алгоритмы работы с хеш-таблицами претерпевают некоторые изменения. Чаще всего пытаются минимизировать количество обращений во внешнюю память, т.к. это обычно довольно медленная операция. Одним из способов реализации хеш-таблицы во внешней памяти является следующий:

- Хеш-таблица состоит из М блоков по в записей.
- Отдельно есть область переполнения (например, в конце файла).
- Хешируемое значение попадает в один из М блоков. Если этот блок уже содержит в записей, то значение записывается в область переполнения.
- Область переполнения общая для всех блоков, однако мы можем ожидать, что переполнения будут случаться редко (иначе логичнее увеличить параметр b) Реализуйте хеш-таблицу во внешней памяти, указанным выше способом.

## Вариант 31: Линейное хэширование (3)

Другим (см. упр 30) способом представления хеш-таблицы во внешней памяти является <u>линейное хеширование</u>. Реализуйте алгоритм линейного хеширования.

#### Разное

#### Вариант 40: Фильтр Блума (2)

Реализуйте алгоритм Фильтра Блума

#### Вариант 41: Хеширование в двоичном дереве поиска (3)

При построении двоичного дерева поиска может возникнуть ситуация когда дерево сильно не сбалансировано. В частности это может произойти если добавлять в дерево упорядоченную последовательность ключей. Чтобы избежать этого в двоичном дереве поиска мы можем сравнивать элементы не по значению (ключу), а по хеш-функции от ключа. Если хеш-функция выбрана правильно, то упорядоченная последовательность не будет нарушать свойства сбалансированности.

- Реализуйте двоичное дерево поиска по ключу, и с помощью хеш-функции.
- Каким образом надо обрабатывать коллизии?
- Хеш-функция не гарантирует нам поддержания сбалансированности дерева, она лишь делает последовательность элементов, приводящих к несбалансированному дереву, менее очевидной. Как модифицировать алгоритм, чтобы при многократных запусках вашей программы среднее время поиска элемента на дереве стремилась бы к логарифмическому.
- Приведите примеры, когда алгоритм с хеш-функцией работает быстрее чем простой, медленнее чем простой. Покажите, что модифицированный алгоритм в среднем работает лучше немодифицированного.

#### Вариант 42: Алгоритм Рабина-Карпа (3)

Вам даны два текстовых файла, в первом из них есть текст, во втором множество строк. Найдите все вхождения строк из второго файла в тексте.

• Используйте алгоритм Рабина-Карпа для ускорения поиска.

#### Вариант 43: Соединение хешированием (2)

При работе с базами данных часто приходится выполнять операцию соединения для двух и более таблиц. Реализуйте алгоритм соединения двух таблиц хешированием. Исходные таблицы считывайте из файла. Результат конкатенации запишите в файл.

#### **TODO**

TODO: Хеш функция Дженкинса, MurmurHash2?, cityhash

-- OlegTalalov - 20 Aug 2010

Topic revision: r6 - 23 May 2014 - 07:14:45 - OlegTalalov

ComputerScience.LabJ moved from ComputerScience.LabC on 23 Sep 2010 - 05:59 by OlegTalalov - put it back

Copyright © by the contributing authors. All material on this collaboration platform is the property of the contributing authors.



Ideas, requests, problems regarding TWiki? Send feedback