Московский авиационный институт (национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №1 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: Т.Б. Даутов Преподаватель: А.А. Кухтичев

Группа: М8О-206Б-22

Дата: Оценка: Подпись:

Лабораторная работа №1

Задача: Требуется разработать программу, осуществляющую ввод пар «ключ-значение», их упорядочивание по возрастанию ключа указанным алгоритмом сортировки за линейное время и вывод отсортированной последовательности.

Вариант сортировки: Поразрядная сортировка.

Вариант ключа: МD5-суммы (32-разрядные шестнадцатиричные числа).

Вариант значения: строки переменной длины (до 2048 символов).

1 Описание

Требуется написать реализацию алгоритма поразрядной сортировки.

Основная идея поразрядной сортировки заключается в поочерёдной сортировке ключей по каждому разряду (цифре), начиная с младшего (LSD). Причём метод сортровки по разряду должен быть устойчивым. Для этого на каждом этапе последовательность сортируется методом подсчёта, где ключ - текущий разряд сортировки.

2 Исходный код

На каждой непустой строке входного файла располагается пара «ключ-значение», поэтому создадим новую структуру TKeyValue, в которой будем хранить ключ и значение.

Ключ, описываемый суммой MD5, записывается в 16-байтный массив типа TByte (байтовых беззнаковых чисел). Строковое значение хранится в виде указателя на соответсвующий буфер, который аллоцируется в ходе программы функцией malloc. Затем была описана вспомогательная функция HexCharToByte, которая переводит шестнадцатиричный символ в его байтовое представление. Функция GetRadix предназначена для выделения разряда MD5. Работает полностью за счёт битовых операций.

Далее была разработана структура TCollection и связанные с ней функции. Является реализацией динамически расширяемой структурой хранения данных типа TKeyValue.

В главной функции main описана общая логика работы программы. Сначала производится ввод данных из входного потока (stdin). Для чтения ключа используется временный буфер read key buf, в который считывается строковое представление ключа с помощью scanf. Затем, в цикле, эта строка обрататывается, с помощью битовых операций формируется уже численное (байтовое) представление MD5. Haконец, создаётся буфер для значения пары - строки, в который оно и записывается. В конце избыточная выделенная часть буфера строки "отрезается". Далее следует сортировка полученных пар поразрядным методом. Внешний цикл проходит по всем индексам разрядов MD5 (т.е. от 0 до 31) от младших к старшим. Внутри него создаётся целочисленный массив подсчёта counter размера, равного количеству цифр в 16-чной СС (т.е. 16). Далее происходит сортировка подсчётом для каждой пары исходных данных при конкретном индексе разряда (параметра внешнего цикла). Причём создаётся дополнительный массив размера исходного массива для записи в него каждого последующего результата. В конце итерации указатели на массивы меняются местами. Поскольку количество итераций внешнего цикла чётное, то итог сортировки будет записан в исходный массив. В конце программа печатает отсортированное содержимое и завершается.

main.c	
uint8_t GetRadix(TByte* key, uint8_t	Функция получения разряда MD5
idx)	
TByte HexCharToByte(char c)	Функция преобразования НЕХ знака в
	число

```
1 |
      typedef uint8_t TByte;
 2
 3
      typedef struct _tkeyvalue {
        TByte key[HEX_DIGITS_AMOUNT];
 4
 5
        char* value;
      } TKeyValue;
 6
 7
 8
      typedef struct _tcollection {
          uint32_t capacity;
uint32_t size;
TKeyValue* buffer;
 9
10
11
12
      } TCollection;
```

3 Консоль

4 Тест производительности

Тест производительности представляет из себя следующее: сравнивается реализованный аогоритм поразрядной сортировки radix и стандартный алгоритм стабильной сортировки $std:stable_sort$. На вход обоим алгоритмам даётся массив из миллиона объектов.

```
timur@workstation$ g++ -std=c++2a benchmark.cpp -o bench
timur@workstation$ ./bench
[radix] =>78ms
[std::stable_sort] =>390ms
```

Таким образом несложно заметить видим, что поразрядная сортировка имеет преимущество в 5 раз! Размер входных данных составлял один миллион объектов, т.е. достаточно большой. На нём, очевидно, алгоритм с линейной сложностью будет весьма быстрее.

5 Выводы

Выполнив первую лабораторную работу по курсу «Дискретный анализ», я изучил и реализовал алгоритм поразрядной сортировки сложных объектов. Этот алгоритм имеет линейную сложность, т.е. очень эффективен и может быть применён в различных задачах, в которых нужно упорядочить элементы, ключ которых принимает опеределённое конечное (небольшое) множество значений. Хочется сказать, что данная работа научила меня более осторожно относиться к использованию памяти в программе, искать способы снижения её потребления и более эффективного использования.

Список литературы

- [1] Томас Х. Кормен, Чарльз И. Лейзерсон, Рональд Л. Ривест, Клиффорд Штайн. Алгоритмы: построение и анализ, 2-е издание. — Издательский дом «Вильямс», 2007. Перевод с английского: И.В. Красиков, Н.А. Орехова, В.Н. Романов. — 1296 с. (ISBN 5-8459-0857-4 (рус.))
- [2] Поразрядная сортировка Википедия. URL: http://ru.wikipedia.org/wiki/Поразрядная_сортировка (дата обращения: 09.03.2024).