

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: И. М. Королев
Преподаватель: Н. С. Капралов
Группа: М8О-208Б
Дата:
Оценка:
Подпись:

Москва, 2020

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: Числа от 0 до $2^{64} - 1$.

Вариант значения: Числа от 0 до $2^{64} - 1$.

1 Описание

Требуется написать реализацию алгоритма поразрядной сортировки. На ввод подаётся пара ключ-значение, каждый элемент из которых принимает значения от 0 до $2^{64} - 1$. Выходные данные состоят из тех же строк, что и входные, за исключением пустых и порядка следования.

Основная идея поразрядной сортировки заключается в том, что для каждого разряда числа от младшего к старшему выполняется сортировка подсчётом. [1]. Сортировка подсчётом находит для входного элемента x количество элементов, разряд которых меньше разряда элемента x . При большом количестве разрядов в числе поразрядная сортировка выполняется не по каждому разряду, а по блокам, каждый из которых содержит 1 байт от числа. То есть ключ, который принимает числа от 0 до $2^{64} - 1$, будет типа `unsigned long long`, который занимает 8 байт. В каждом байте будет содержаться число от 0 до 255. Сортировка подсчётом создаст массив на 256 элементов и будет заполнять его. После заполнения, будет выполнено прохождение по начальному массиву с конца до его начала. Будет находится количество чисел, которые должны стоять до рассматриваемого элемента по индексу от его значения в массиве, после чего, он будет поставлен на определённое место в массиве. После заполнения массива по байтам, массив, который содержит ключи и значения, будет отсортирован по первому байту. И так поразрядная сортировка будет вызывать сортировку подсчётом по байтам 8 раз. В итоге массив из ключей и значений будет отсортирован.

2 Исходный код

На каждой непустой строке входного файла располагается пара «ключ-значение», поэтому создадим новый класс *TPair*, в котором будем хранить ключ и значение. Так как этих пар много, то создадим класс *TVector*, который будет принимать эти пары. У него есть переменные *Size*, которая хранит размер вектора, и *Capacity*, которая хранит вместимость этого вектора. Если размер вектора становится больше вместимости, то выделяется новая память с большей вместимостью, в которую копируется вектор со значениями, а старая память освобождается. После ввода всех значений, выполняется поразрядная сортировка, которая с помощью сортировки подсчётом сортирует числа по отдельным байтам. Была также написана функция обмена местами двух векторов в качестве параметров. Это нужно, чтобы каждый раз не заполнять один вектор отсортированными значениями из второго.

```
1 | template<class T1, class T2>
2 | class TPair {
3 | public:
4 |     T1 Key; //
5 |     T2 Value; //
6 |     TPair();
7 |     TPair(T1 k, T2 v);
8 |     ~TPair();
9 | };
10 |
11 | template<class T>
12 | class TVector{
13 | private:
14 |     size_t Capacity;
15 |     size_t Size;
16 | public:
17 |     T *Data;
18 |     TVector();
19 |     TVector(size_t size);
20 |     int Length(); //
21 |     void PushBack(T elem); //
22 |     void Clear(); //
23 |     ~TVector();
24 | }
```

sorts.hpp	
void CountingSort(NVector::TVector <NPair::TPair<unsigned long long, unsigned long long> & vector, NVector::TVector<NPair::TPair<unsigned long long, unsigned long long> & v, long long n, int pos)	Функция сортировки подсчётом.
void Swapping(NVector::TVector <NPair::TPair<unsigned long long, unsigned long long> & vector, NVector::TVector<NPair::TPair<unsigned long long, unsigned long long> & v, long long n, int pos)	Функция перестановки векторов, места- ми в качестве параметров в сортировке подсчётом.
void RadixSort(NVector::TVector <NPair::TPair<unsigned long long, unsigned long long> & vector, long long n)	Функция поразрядной сортировки
main.cpp	
int main()	Функция, которая запускает выполне- ние программы.

3 Консоль

```
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ g++ lab1.cpp -o lab1
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ cat test1
2 324324234
342 33348983
2323 23232342
0 34234234
132 2323223
2 454353453
98884 3432432
10 1000323
54 454542
432425436 909432
3 576
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ ./lab1 <test1
0 34234234
2 324324234
2 454353453
3 576
10 1000323
54 454542
132 2323223
342 33348983
2323 23232342
98884 3432432
432425436 909432
```

4 Тест производительности

Тест производительности представляет из себя следующее: сортировка ключей с помощью алгоритма поразрядной сортировки сравнивается с сортировкой `sorted(key, value)`. Учитывается время только сортировок, то есть время выполнения остальной программы не учитывается. Тест состоит из пар ключ-значение, которые принимают значение в диапазоне от 0 до $2^{64} - 1$. Было проведено 3 теста с количеством пар 1000, 100000 и 1000000 соответственно.

```
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ g++ lab1.cpp -o lab1
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ python3 testgen.py
Sort: 0.0009882450103759766 seconds
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ cat 01.t | ./lab1
Sort time: 0.000360393 sec
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ python3 testgen.py
Sort: 0.20357751846313477 seconds
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ cat 01.t | ./lab1
Sort time: 0.0334298 sec
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ python3 testgen.py
Sort: 2.8298895359039307 seconds
harry@harry-VirtualBox:~/DA$ cat 01.t | ./lab1
Sort time: 0.321573 sec
```

Как видно, поразрядная сортировка выполнялась быстрее на всех тестах, чем сортировка `sorted(key, value)` на python. Также, поразрядная сортировка для больших чисел выполняется побайтово, потому что это ускоряет процесс сортировки, так как если у числа большое количество разрядов, то сортировка по каждому разряду будет дольше из-за увеличения количества итераций в цикле сортировки. Тогда получается, что сложность поразрядной сортировки будет $O(\frac{b}{R} * (n + 2^R))$, где n - длина вектора, b - длина числа в битах, R - длина разряда в битах. Если выполнять сортировку поразрядно, то её сложность будет $O(d * n)$, где d - количество разрядов.

5 Выводы

Выполнив первую лабораторную работу по курсу «Дискретный анализ», я научился создавать свои пространства имён, работать с выделением новой памяти и её освобождением, сортировать данные по ключам с помощью поразрядной сортировки побайтово, которая работает вместе с сортировкой подсчётом. Я узнал, что при выделении памяти может быть её утечка и это нужно контролировать, иначе могут возникнуть проблемы. Поэтому очень важно понимать, что такое может возникнуть и попытаться это предотвратить. Также было выяснено, что обмен данными между двумя векторами можно произвести посредством присвоения указателя одного вектора другому. Этот способ является более эффективным, чем прохождение по всему вектору и заполнение другого его значениями.

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] Роберт Лафоре. *Объектно-ориентированное программирование в C++. Классика Computer Science, 4-е издание*. — Издательский дом «Питер», 2018. Перевод с английского: А. Кузнецов, М. Назаров, В. Шрага. — 928 с. (ISBN 978-5-596-00353-7 (рус.))
- [3] *Сортировка подсчётом* — Википедия.
URL: http://ru.wikipedia.org/wiki/Сортировка_подсчётом (дата обращения: 28.09.2020).
- [4] *Поразрядная сортировка* — Википедия.
URL: https://ru.wikipedia.org/wiki/Поразрядная_сортировка (дата обращения: 28.09.2020).