Московский авиационный институт (национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №1 по курсу «Дискретный анализ»

 $\begin{array}{cccc} {\rm C}_{{
m T}{
m Y}{
m Z}{
m e}{
m H}{
m :} & {
m T.\,A.\,\, Бердикин} \\ {
m Преподаватель:} & {
m A.\,A.\,\, Кухтичев} \\ {
m \Gamma}_{
m P}{
m y}{
m I}{
m na:} & {
m M8O-207E} \end{array}$

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: Сортировка подсчётом.

Вариант ключа: числа от 0 до 10^6-1 , почтовые индексы.

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

1 Описание

Основная идея сортировки подсчётом, алгоритма со списком. Этот вариант используется, когда на вход подается массив структур данных, который следует отсортировать по ключам (назовём их кеу, а максимальный ключ пусть будет k). Нужно создать вспомогательный массив C[0..k-1], каждый C[i] в дальнейшем будет содержать список элементов из входного массива. Затем последовательно прочитать элементы входного массива A, каждый A[i] добавить в список C[A[i].key]. В заключении пройти по массиву C, для каждого $j \in [0..k-1]$ в массив A последовательно записывать элементы списка C[j]. Алгоритм устойчив - это значит, что он не будет менять относительный порядок сортируемых элементов, имеющих одинаковые ключи. Wiki.

2 Исходный код

Входные данные состоят из пар: ключ, значение, где ключ - это почтовый индекс, а значение это 64-битное число в десятичном представлении. Так как длинна нашего ключа ничем не зафиксирована, то необходимо его привести к какому-то единому стандарту. Этим стандартом является число длиной в 6 символов, так как это максимальная длинна почтового индекса. Значит, что? Если во входных данных индекс имеет менее шести знаков, чтобы было красиво, допишем незначащие нули спереди с помощью функций setw и setfill из библиотеки < iomanip >. Создадим класс TInsex в котором будут храниться ключи и значения, функция Set, которая поможет нам в создании пар ключ-значение, функция Show, выводящая элементы массива. Также дружественной функцией туда записана сортировка подсчётом. Теперь самое интересное - функция main. Узнал, что существенно может ускорить программу рассинхронизация потоков с помощью строки $ios :: sync_with_stdio(false);$. Дальше всё просто: создаём переменные ключа и значения, потом вектор с лаконичным названием a, a затем переменную tmp, которая и будет парой, объединяющей ключ и значение. Вводим ключи и значения через, неожиданно, scan f, потому что это быстрее. Неоднократно проверено с помощью chrono, о котором подробнее в разделе «Тест производительности». Скорее всего, это связано с тем, что сіп и соцт должны синхронизироваться со стандартной библиотекой Си. Затем применяем функцию Set, а затем получившуюся пару помещаем в вектор. Повторяем ввод и нижеописанные действия, пока не введём всё, что нам нужно. Затем всё сортируем и выводим.

```
1 | #include <iostream>
 2
    #include <iomanip>
3
    #include <algorithm>
 4
    #include <cassert>
5
 6
    using namespace std;
7
 8
    const int SIZE_ARRAY = 1000000;
9
10
    template <typename T>
11
    class TVector {
12
    public:
13
        using value_type = T;
14
        using iterator = value_type*;
        using const_iterator = const value_type*;
15
16
17
        TVector():
18
            already_used_(0), storage_size_(0), storage_(nullptr)
19
        }
20
21
22
        TVector(int size, const value_type& default_value = value_type()):
23
24
25
            assert(size >= 0);
26
27
            if (size == 0)
28
               return;
29
30
            already_used_ = size;
31
            storage_size_ = size;
32
            storage_ = new value_type[size];
33
34
            fill(storage_, storage_ + already_used_, default_value);
35
        }
36
37
        int Size() const
```

```
38
39
           return already_used_;
40
41
        /*bool empty() const
42
43
44
            return Size() == 0;
45
46
47
        iterator begin() const
48
49
            return storage_;
50
51
52
        iterator end() const
53
54
            if (storage_)
55
               return storage_ + already_used_;
56
57
            return nullptr;
58
59
60
        friend void Swap(TVector& lhs, TVector& rhs)
61
62
           using std::swap;
63
64
            swap(lhs.already_used_, rhs.already_used_);
65
            swap(lhs.storage_size_, rhs.storage_size_);
            swap(lhs.storage_, rhs.storage_);
66
67
        }
68
69
        TVector& operator=(TVector other)
70
71
           Swap(*this, other);
72
           return *this;
73
        }
74
75
        TVector(const TVector& other):
76
           TVector()
77
78
           TVector next(other.storage_size_);
79
           next.already_used_ = other.already_used_;
80
81
            if (other.storage_ )
               copy(other.storage_, other.storage_ + other.storage_size_,
82
83
                        next.storage_);
84
85
           Swap(*this, next);
86
        }
87
88
        ~TVector()
89
90
           delete[] storage_;
91
92
           storage_size_ = 0;
93
           already_used_ = 0;
94
            storage_ = nullptr;
95
96
97
        void PushBack(const value_type& value)
98
        {
            if (already_used_ < storage_size_) {</pre>
99
```

```
100
                storage_[already_used_] = value;
101
                ++already_used_;
102
                return;
103
            }
104
105
             int next_size = 1;
106
             if (storage_size_)
107
                next_size = storage_size_ * 2;
108
            TVector next(next_size);
109
110
            next.already_used_ = already_used_;
111
112
             if (storage_ )
113
                std::copy(storage_, storage_ + storage_size_, next.storage_);
114
115
            next.PushBack(value);
116
            Swap(*this, next);
117
118
119
         const value_type& At(int TInsex) const
120
121
             if (TInsex < 0 || TInsex > already_used_)
122
                throw std::out_of_range("You are doing this wrong!");
123
124
            return storage_[TInsex];
125
         }
126
127
         value_type& At(int TInsex)
128
         {
129
            const value_type& elem = const_cast<const TVector*>(this)-> At(TInsex);
130
            return const_cast<value_type&>(elem);
131
         }
132
133
         const value_type& operator[](int TInsex) const
134
135
            return At(TInsex);
136
         }
137
138
         value_type& operator[](int TInsex)
139
140
            return At(TInsex);
141
142
     private:
143
144
         int already_used_;
145
         int storage_size_;
146
         value_type* storage_;
147
     };
148
     typedef unsigned long long_t;
149
150
151
     class TInsex{
     public:
152
153
         long_t key, elem;
154
         TInsex(int k, long_t e) : key(k), elem(e) {}
155
         TInsex() : key(), elem() {}
156
         friend TInsex* CountingSort(TInsex* obj, long_t max, size_t n);
157
         void Show(){
158
          cout << setw(6) << setfill('0') << key << " " << elem << '\n';</pre>
159
160
         TInsex Set(long_t k, long_t e){
161
           elem = e;
```

```
162
          key = k;
163
          return *this;
164
165
166
     void CountingSort(TVector <TInsex>& a){
167
      int *c = new int[SIZE_ARRAY]{0};
168
169
       TVector <TInsex> out(a.Size());
170
171
       for (size_t i = 0; i < a.Size(); ++i){
172
         c[a[i].key]++;
173
         //c[a[i].key] = a[i].elem;
174
       for (int i = 1; i < SIZE_ARRAY; ++i){</pre>
175
176
        c[i] += c[i - 1];
177
178
       for (int i = a.Size() - 1; i >= 0; i--){
179
        out[--c[a[i].key]] = a[i];
180
181
       Swap(out, a);
182
       delete[] c;
183
     }
184
185
     int main(){
186
         ios::sync_with_stdio(false);
187
         long_t e, k;
188
         TVector <TInsex> a;
189
         TInsex tmp;
190
191
         while (scanf("%llu%llu", &k, &e) == 2) {
192
          tmp.Set(k, e);
193
          a.PushBack(tmp);
194
195
196
         CountingSort(a);
197
         for (int i = 0; i < a.Size(); i++){
198
199
          a[i].Show();
200
201
         return 0;
202 | }
```

3 Консоль

```
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ g++ main.cpp
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ cat test1.txt
534095 345092598342
533553 539080594648
354253 532555523555
525 5324534
098432 3542098
43444 423904
1 1
525 5487369
\label{lim_wrangler}  \mbox{tim@wrangler:$^{\prime\prime}$Desktop/da/1$ ./a.out < test1.txt}
000001
000525
           5324534
000525
          5487369
043444
          423904
098432
           3542098
354253
          532555523555
533553
           539080594648
534095
           345092598342
```

4 Тест производительности

В тесте производительности пришлось реализовать целых две программы, в каждой из которых генерируются ключи для сортировки, количество которых, в свою очередь, задаётся пользователем. Для замера времени сортировки используются функции из библиотеки < chrono >. Они замеряют время до начала сортировки и сразу после конца, вычитают одно из другого и выводят результат в миллисекундах. Забавно, что время считается от 1.01.1970. Сравнивал я, собственно, сортировку подсчётом и std:: sort, то бишь, сортировку Хоара.

```
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./count
The time: 6 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./count
The time: 7 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./count
1000
The time: 8 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./count
10000
The time: 12 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./count
100000
The time: 28 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./count
1000000
The time: 82 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./count
10000000
The time: 838 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./count
100000000
The time: 10692 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./std
10
The time: 0 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./std
100
The time: 0 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./std
The time: 0 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./std
10000
The time: 10 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./std
100000
The time: 29 ms
tim@wrangler:~/Desktop/da/1$ ./std
1000000
```

The time: 334 ms

tim@wrangler:~/Desktop/da/1\$./std

10000000

The time: 3828 ms

tim@wrangler:~/Desktop/da/1\$./std

10000000

The time: 41909 ms

Из результатов могу выделить то, что при этих тестах, работает быстрее сортировка подсчётом, чем Хоара. Видно, что сложность соритровки Хоара O(nlogn), а сортировки подсчётом - O(n). Сответственно, при большом количестве тестов сортировка подсчётом работает быстрее, чем сортировка Хоара, а при малом - наоборот, что видно при тестах.

5 Выводы

Выполнив первую лабораторную работу по курсу «Дискретный анализ», я научился работать со строками, выделяя нужное и преобразуя их в однотипные значения, и вставлять их в вектор. Также я реализовал сортировку подсчетом. Кроме того я сравнил её с сортировкой Хоара, вызывая встроенную функцию std::sort.

Список литературы

- [1] Томас X. 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] Сортировка подсчётом Википедия. URL: http://ru.wikipedia.org/wiki/Сортировка_подсчётом