0.1 Пример работы с данными

Пример 0.1.

УСЛОВИЕ: Дан файл, содержащий следующие данные о сотрудниках: фамилия, дата рождения, зарплата. Используя глупую сортировку, отсортировать данные сначала по фамилии, потом по году рождения, потом по зарплате. РЕШЕНИЕ.

Сначала создадим структуру date:

```
Листинг 1.
ı struct date{//дата
    int dd, mm, yy;
3 };
    И структуру people:
 Листинг 2.
struct people{//данные о человеке
    string Surname; //фамилия
    date DateOfBirth; //дата рождения
    int Salary; //зарплата
5 };
    Файл имеет следующий вид:
     Start Page utility vector output.txt in
       Иванов 12.05.1970 50000
       Петров 20.01.1985 45000
       Иванов 14.08.1970 48000
       Петрова 24.05.1985 40000
       Васильев 13.01.1990 60000
```

Видно, что дата рождения введена как строка. Можно использовать разные способы считывания. Считаем дату рождения как строку, потом воспользуемся функцией, уже описанной при работе со структурами, перевода из строки в дату (строки 22–31 Листинга 6).

Считываем из файла данные с помощью оператора >> до пробелов и записываем в соответствующие поля структуры:

Листинг 3.

```
vector<people> inFile(){//ввод из файла
vector<people> x;
people temp;
while(in.peek() != EOF){
    in >> temp.Surname;//фамилия
    string tmp;//дата рождения
    in >> tmp;
    temp.DateOfBirth = Str_to_Date(tmp);
    in >> temp.Salary;//зарплата
    x.push_back(temp);
}
return x;
```

Для вывода в новый файл воспользуемся манипуляторами, т. к., фамилии обычно имеют разную длину. Не забудьте подключить библиотеку <iomanip>. Будем выравнивать по левому краю с помощью left и выделять определенное количество позиций для записи отдельного поля (setw(N)). Не забудьте добавить нули перед цифрами в случае, если день или месяц рождения меньше 10:

```
Листинг 4.
```

```
void print(people x){//вывод в файл

out << setw(10) << left << x.Surname;//по левому краю, 10 позиций для фамилии

if (x.DateOfBirth.dd < 10) out << left << '0' << x.DateOfBirth.dd << '.';//добавляем 0

else out << left << x.DateOfBirth.dd << '.';

if (x.DateOfBirth.mm < 10) out << '0' << x.DateOfBirth.mm << '.';

else out << x.DateOfBirth.mm << '.';

out << left << setw(6) << x.DateOfBirth.yy;//на год 6 позиций

out << left << setw(10) << x.Salary << endl;//запрлата

9 }
```

Отсортировать сначала по фамилии, потом по году рождения, потом по зарплате означает, сортировку по алфавиту, если фамилии одинаковые, тогда по году рождения, а если и год рождения совпадает, то по зарплате. C++ позволяет переопределять операторы с помощью ключевого слова operator. В нашем случае переопределим оператор <:

```
Листинг 5.
bool operator < (people a, people b){//переопределяем оператор < в соотвествии с условием
     if (a.Surname < b.Surname) return true;</pre>
     if (a.Surname == b.Surname && a.DateOfBirth.yy < b.DateOfBirth.yy) return true;</pre>
     if (a.Surname == b.Surname && a.DateOfBirth.yy == b.DateOfBirth.yy && a.Salary < b.Salary) return true;
     return false;
6 }
      В результате при сортировке теперь можно просто сравнивать два элемента типа people.
      Итак, окончательный код программы:
  Листинг 6.
#include<iostream>
2 #include<fstream>
3 #include<string>
4 #include<vector>
5 #include<iomanip>
6 using namespace std;
9 ifstream in("input.txt");
ofstream out("output.txt");
11
12 struct date{//дата
     int dd, mm, yy;
16 struct people{//данные о человеке
     string Surname; //фамилия
17
     date DateOfBirth; //дата рождения
18
     int Salary; //зарплата
19
20 };
22 date Str_to_Date(string str){//из строки в дату
23
     string temp = str.substr(0, 2);//день
24
     x.dd = atoi(temp.c_str());
25
     temp = str.substr(3, 2); //месяц
26
     x.mm = atoi(temp.c_str());
     temp = str.substr(6, 4); //год
29
     x.yy = atoi(temp.c_str());
     return x;
30
31 }
32
зз vector<people> inFile(){//ввод из файла
     vector<people> x;
     people temp;
35
     while(in.peek() != EOF){
36
       in >> temp.Surname;//фамилия
37
       string tmp;//дата рождения
38
       in >> tmp;
39
     temp.DateOfBirth = Str_to_Date(tmp);
     in >> temp.Salary;//зарплата
     x.push_back(temp);
42
43
44
     return x;
45 }
47 void print(people x){//вывод в файл
     out << setw(10) << left << x.Surname;//по левому краю, 10 позиций для фамилии
     if (x.DateOfBirth.dd < 10) out << left << '0' << x.DateOfBirth.dd << '.';//добавляем 0
49
     else out << left << x.DateOfBirth.dd << '.';
50
     if (x.DateOfBirth.mm < 10) out << '0' << x.DateOfBirth.mm << '.';</pre>
```

```
else out << x.DateOfBirth.mm << '.';
     out << left << setw(6) << x.DateOfBirth.yy;//на год 6 позиций
     out << left << setw(10) << x.Salary << endl;//запрлата
55 }
56
57 bool operator < (people a, people b){//переопределяем оператор < в соотвествии с условием
     if (a.Surname < b.Surname) return true;</pre>
     if (a.Surname == b.Surname && a.DateOfBirth.yy < b.DateOfBirth.yy) return true;</pre>
     if (a.Surname == b.Surname && a.DateOfBirth.yy == b.DateOfBirth.yy && a.Salary < b .Salary) return true;
     return false;
61
62 }
64 void stupid_sort(vector<people> &x){//глупая сортировка
     for(int i = 0; i < x.size() - 1;)
       if(x[i+1] < x[i]){//He} Ha MecTe
         swap(x[i], x[i + 1]); //поменяли
         i = 0; //возвращаемя в начало
69
       else i++;//идем дальше
70
71 }
73 int main(){
     vector<people> x;
74
     x = inFile();
75
     stupid_sort(x);
     for(int i = 0; i < x.size(); i++)
       print(x[i]);
     return 0;
80 }
```

Результат работы:

Start Page utilit	y vector outpu	t.txt input.t
Васильев	13.01.1990	60000
Иванов	14.08.1970	48000
Иванов	12.05.1970	50000
Петров	20.01.1985	45000
Петрова	24.05.1985	40000

0.2 Пример работы с массивами

Пример 0.2.

УСЛОВИЕ: Дан файл, содержащий матрицу целых чисел размерностью $N \times N$. Диагонали, параллельные побочной, отсортировать по возрастанию с помощью глупой сортировки.

Решение.

О диагоналях можно говорить только в случае квадратной матрицы. Рассмотрим матрицу размерностью 4×4 .

0 1		1 2 3		3
a_{33}	$a_{23}^{'}$	a_{13}	a ₀₃	$ _4$
a_{32}	a_{22}	a_{12}	$a_{02}^{'}$	5
a_{31}	a_{21}^{\prime}	a_{11}	$a_{01}^{'}$	6
a_{30}	a_{20}	a_{10}	a_{00}	

Диагонали, параллельные побочной, показаны курсивом. Пронумеруем их по часовой стрелке. Видно, что всего будет 2N-1 диагональ (можно не рассматривать первую и последнюю, содержащие по одному элементу.)

Если сложить индексы элементов, расположенных на одной диагонали, то видно, что их сумма равна номеру диагонали. Этим свойством и воспользуемся для определения одномерного массива, который необходимо отсортировать.

Входной файл:

```
Вход: а — двумерный массив, размерностью N \times N
Выход: отсортированный массив
начало алгоритма
   цикл для k om 1 \partial o 2N-2 выполнять
       · создаем вектор;
       цикл для i om 0 \partial o N выполнять
          если k-i < N и k-i \geqslant 0 то
              · добавляем в вектор элемент a[i][k-i];
       • сортируем полученный вектор;
       \cdot L = 0:
       цикл для i om 0 \partial o N выполнять
          если k - i < N \,\, u \,\, k - i \geqslant 0 то
              \cdot a[i][k-i] равен L-ому элементу вектора;
              \cdot увеличиваем L;
       • очищаем вектор;
```

конец алгоритма

```
Start Page utility
  5.
 2 3 7 2 1
  4 5 8 1 3
  7 2 9 1 4
  69218
  0 4 8 3 1
```

Выходной файл:

```
Start Page | utility | vect
 5
 2 3 5 2 0
 4 7 2 1 1
  76121
  8 9 3 4 3
  94881
```

Пример 0.3.

УСЛОВИЕ: Дан файл, содержащий матрицу целых чисел размерностью $N \times N$. Диагонали, параллельные главной, отсортировать по возрастанию с помощью глупой сортировки.

О диагоналях можно говорить только в случае квадратной матрицы. Рассмотрим матрицу размерностью 4×4 .

()]	1 2	2 :	3
	a_{33}	a_{23}	a_{13}	a_{03}
	a_{32}	a_{22}	a_{12}	a_{02}
	a_{31}	a_{21}	a_{11}	a_{01}
	à ₃₀	a_{20}	a_{10}	a_{00}

Диагонали, параллельные главной, показаны курсивом. Пронумеруем их по часовой стрелке.

Будет два разных случая: выше главной диагонали и ниже ее. Главную диагональ можно отнести к любому из этих случаев.

Видно, что выше главной диагонали индекс j элемента равен k + i, где k — номер диагонали.

Ниже главной диагонали, наоборот, индекс i элемента равен k + j.

Входной файл:

```
Вход: а — двумерный массив, размерностью N \times N
Выход: отсортированный массив
начало алгоритма
   цикл для k om 1 \partial o N-1 выполнять
      · создаем вектор;
      цикл для i om 0 \partial o N выполнять
          если k+i < N то
             · добавляем в вектор элемент a[i][k+i];
      · сортируем полученный вектор;
      \cdot L = 0;
      цикл для i om 0 \partial o N выполнять
          если k-i < N то
             \cdot a[i][k+i] равен L-ому элементу вектора;
           \cdot увеличиваем L;
      • очищаем вектор;
      цикл для j om 0 \partial o N выполнять
          если k+j < N то
             · добавляем в вектор элемент a[k+j][j];
      • сортируем полученный вектор;
      \cdot L = 0;
      цикл для j om 0 \partial o N выполнять
          если k+j < N то
             \cdot a[k+j][j] равен L-ому элементу вектора;
             \cdot увеличиваем L;
      • очищаем вектор;
конец алгоритма
```

```
Start Page utility
   5.
   2 3 7 2 1
   4 5 8 1 3
   7 2 9 1 4
   6 9 2 1 8
   0 4 8 3 1
Выходной файл:
  5
  1 1 1 2 1
  2 1 3 4 3
  7 2 2 8 7
  4 8 3 5 8
  06949
```