Модуль 1 Перебор Лекция 1.1 Перебор всех возможных строк из заданных символов

Первая часть нашего курса посвящена перебору. Мы разберём, как реализовывать рекурсивный перебор для решения разных задач. Начнём с совсем элементарной задачи.

Нужно перебрать все строки длины 3, состоящие из строчных латинских букв 'a', 'b' и 'c'. Каждая буква может встречаться в строке несколько раз или не встречаться совсем.

Можно убедиться, что всего таких строк — 27. Они все приведены на рис. 1.

```
baa
aaa
           caa
     bab
aab
           cab
aac
     bac
           cac
aba
     bba
           cba
abb
     bbb
           cbb
abc
     bbc
           cbc
     bca
           cca
aca
acb
     bcb
           ccb
     bcc
acc
           CCC
```

Рис. 1. Все возможные строки из букв 'а', 'b' и 'с'

Заметим, что удобно перебирать строки в определённом порядке. Сначала идут строки, начинающиеся с буквы 'a', затем — с буквы 'b', затем — с буквы 'c'. Строки с одинаковой первой буквой упорядочены по второй букве, а если совпадают первые две буквы — по третьей букве. Такой порядок называется лексикографическим.

Дадим строгое определение. Рассмотрим две строки одинаковой длины s и t. Будем считать, что строка s меньше строки t, если первые k символов этих строк совпадают: $s[i] = t[i], i = 0, 1, \ldots, k-1$ (у нас 0-индексация — символы в строках нумеруются с нуля), а следующий символ в строке s меньше, чем в строке t: s[k] < t[k]. В этом определении может быть k = 0, то есть совпадающих символов в начале может не быть.

Например, aba < baa. Эти строки различаются уже по первому символу, k=0. Другой пример: baac < baca. Эти две строки имеют два общих символа в начале, но зато третий символ и первой строки меньше, чем у второй: a < c (k=2).

Строки расположены в *лексикографическом порядке*, если каждая строка меньше следующей за ней в смысле данного определения. Если перебирать строки в лексикографическом порядке, значительно проще отследить, что мы ничего не пропустили и не перебрали одну и ту же строку два раза.

Рассмотрим программу на языке C++, реализующую перебор строк из трёх символов 'a', 'b', 'c' тремя вложенными циклами (см. рис. 2).

```
#include <iostream>
using namespace std;
...
for (char c1 = 'a'; c1 <= 'c'; c1++)
    for (char c2 = 'a'; c2 <= 'c'; c2++)
        for (char c3 = 'a'; c3 <= 'c'; c3++)
        cout << c1 << c2 << c3 << endl;</pre>
```

Рис. 2. Решение задачи о переборе строк из букв 'а', 'b' и 'с'

В первом цикле переменная символьного типа с1 последовательно принимает значения от 'a' до 'c', то есть 'a', 'b', 'c'.

Это будет первый символ строки. Во втором цикле аналогично перебирается второй символ нашей строки с2.

```
for (char c2 = 'a'; c2 \le 'c'; c2++)
```

И в третьем цикле — третий символ с3.

for (char
$$c3 = 'a'; c3 \le 'c'; c3++)$$

Затем выводятся все три символа и после них — перевод строки.

Этот код позволяет вывести все нужные нам строки в лексикографическом порядке.

Рассмотрим более общую задачу.

Вывести все строки длины n, состоящие из первых m букв латинского алфавита.

Предполагается, что числа n и m заданы. Эту задачу уже не так просто решить вложенными циклами, потому что значения n могут быть разными. Для большей общности будем искать последовательности не из букв, а из чисел от 1 до m.

Вывести все последовательности длины n, состоящие из чисел от 1 до m. Каждое число может встречаться в последовательности несколько раз или не встречаться совсем.

Разберём программу, которая решает эту задачу (см. рис. 3). Нам понадобится вектор a для хранения последовательности: vector<int> a;

Вектор — это аналог массива с некоторыми дополнительными возможностями. Он расположен в пространстве имён std. Для использования векторов

Рис. 3. Решение задачи о переборе последовательностей

также нужно подключить заголовочный файл vector, то есть в начале программы требуются следующие две строчки:

```
#include<vector>
```

using namespace std;

Строка в функции main создаёт вектор целых чисел типа int заданного размера n (мы считаем, что уже прочитали это значение):

```
a = \text{vector} < \text{int} > (n);
```

Далее мы будем использовать вектор a как обычный массив. В нём будет содержаться последовательность, при этом по ходу выполнения программы последовательность будет меняться.

Основная часть решения — рекурсивная функция гес.

```
void rec(int idx)
```

Ей передаётся один целочисленный параметр idx — индекс в векторе a. Сначала функция rec вызывается от значения idx = 0.

```
rec(0);
```

В функции гес мы перебираем в цикле, какое число от 1 до m поставить в позицию idx в векторе.

```
for (int i = 1; i \le m; i++)
```

На каждой итерации цикла значение a[idx] присваивается i и происходит рекурсивный вызов функции rec.

```
a[idx] = i;
```

$$rec(idx + 1);$$

Мы переходим к следующему элементу вектора с индексом (idx + 1). Таким образом, функция гес для каждой позиции в векторе будет перебирать в цикле, какое число поставить в эту позицию, как будто у нас много вложенных циклов.

Рассмотрим условие выхода из рекурсии:

if
$$(idx == n)$$

В векторе a 0-индексация, поэтому, когда idx = n, первые n элементов с индексами от 0 до (n-1) уже заполнены. В этом случае мы вызываем функцию out(), которая выводит содержимое вектора a.

Эта функция остаётся на самостоятельную реализацию. Затем выполняется выход из функции гес:

return;

Таким образом, мы разобрали код рекурсивной функции для решения задачи. На следующей лекции мы разберём работу этой функции на примере.