



Модуль 1 Перебор

Лекция 1.3 Генерация перестановок

Немного изменим задачу, рассмотренную на прошлых лекциях.

Генерация перестановок

Вывести все последовательности чисел от 1 до n , в которых каждое число встречается ровно один раз. Такие последовательности называются *перестановками*.

Например, при $n = 3$ существует 6 различных перестановок. Ниже они все приведены в лексикографическом порядке.

1 2 3
1 3 2
2 1 3
2 3 1
3 1 2
3 2 1

Упражнение 1.3.1

Какие из данных последовательностей являются перестановками?

1 2 3 4 5
3 2 4 1 6
3 2 3 1 4
4 2 5 3 1

Представим, что мы решаем задачу о генерации перестановок при помощи функции `ген`, которую мы использовали для решения предыдущей задачи (см. рис. 1).

Переменная m в цикле заменена на n , потому что в данном случае количество чисел, которые мы можем использовать, равно n — количеству элементов в перестановке.

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
```

Приведённая функция будет использовать одни и те же числа несколько раз. Нужно запретить ей это делать. Для этой цели мы создадим вектор `used` (англ. «использованный») с элементами логического типа `bool`:

```
vector<bool> used;
```

```

void rec(int idx)
{
    if (idx == n)
    {
        out();
        return;
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        a[idx] = i;
        rec(idx + 1);
    }
}

```

Рис. 1. Перебор последовательностей с повторениями

Будем постепенно заполнять вектор a , как в предыдущей задаче, и при этом отмечать в векторе $used$, какие числа уже использованы. Значение $used[i] = \text{true}$, если число i использовано, и $used[i] = \text{false}$ в противном случае — если число i пока свободно. В функции `main` инициализируем переменную $used$ вектором размера $(n + 1)$, все значения которого — ложные.

```
used = vector<bool>(n + 1, false);
```

Размер вектора $(n + 1)$, потому что числа в перестановке будут от 1 до n , и нам будет нужен n -й элемент вектора $used$.

В функцию `rec` нужно будет внести изменения, отмеченные на рис. 2.

```

void rec(int idx)
{
    if (idx == n)
    {
        out();
        return;
    }
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        if (used[i])
            continue;
        a[idx] = i;
        used[i] = true;
        rec(idx + 1);
        used[i] = false;
    }
}

```

Рис. 2. Решение задачи о генерации перестановок

Когда мы в цикле перебираем, какое число i поставить в текущую позицию, нужно проверить, что это число i не было использовано ранее. Если $used[i] = \text{true}$, то нам нельзя использовать это значение, и мы переходим на следующую итерацию цикла.

```

if (used[i])
    continue;

```

Если число i не использовано, то оно помещается в ячейку $a[idx]$:

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

После этого число i стало использованным, и мы отмечаем это в векторе `used`:

```
used[i] = true;
```

И делаем рекурсивный переход.

```
rec(idx + 1);
```

После этого нужно обязательно освободить число i , чтобы его можно было использовать в дальнейшем.

```
used[i] = false;
```

Разберём работу новой функции `rec` на примере $n = 2$. Нужно перебрать все перестановки из двух элементов. Вначале мы заходим в `rec` с $idx = 0$ и вектором `used`, заполненным ложными значениями. Очевидно, $idx \neq n$. Условие не выполняется:

```
if (idx == n)
```

Переходим к циклу. Сначала $i = 1$.

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
```

Значение $i = 1$ пока не используется в векторе a , и `used[1] = false`. Значит, условие не выполняется.

```
if (used[i])
```

Помещаем значение 1 в текущую позицию в векторе a .

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

Пометим в векторе `used`, что число 1 использовано.

```
used[i] = true;
```

Выполняем рекурсивный переход.

```
rec(idx + 1);
```

Мы оказываемся на следующем уровне рекурсии с $idx = 1$. Условие снова не выполняется.

```
if (idx == n)
```

Переходим к циклу, $i = 1$.

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
```

Теперь число 1 использовано, мы уже поместили его в вектор a , поэтому условие выполнится.

```
if (used[i])
```

Будет выполнена команда

```
continue;
```

Мы перейдём на следующую итерацию цикла с $i = 2$.

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
```

Число 2 пока не используется, поэтому `used[2] = false`.

```
if (used[i])
```

Помещаем число 2 в `a[idx]`, то есть в `a[2]`.

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

Помечаем в векторе `used`, что число 2 использовано.

```
used[i] = true;
```

Выполняем переход на следующий уровень рекурсии.

```
rec(idx + 1);
```

Теперь `idx = 2`, и условие выхода из рекурсии выполняется.

```
if (idx == n)
```

Выводим полученную последовательность «1 2».

```
out();
```

И выходим из функции `rec`.

```
return;
```

Мы возвращаемся на предыдущий уровень рекурсии, где `idx = 1`, $i = 2$.

Освобождаем число 2: присваиваем `used[2]` значение `false`.

```
used[i] = false;
```

При этом число 2 остаётся в векторе `a`, но это рудимент с предыдущих шагов, и можно считать, что его там нет.

Цикл выполняться больше не будет, потому что i стало больше n .

```
for (int i = 1; i <= n; i++)
```

Мы спускаемся на предыдущий уровень рекурсии, где `idx = 0`, $i = 1$. Освобождаем число 1:

```
used[i] = false;
```

Остановимся на этом. На следующей итерации цикла в ячейку `a[0]` будет помещено число 2. Затем мы перейдём на следующей уровень рекурсии и поместим в массив `a` число 1. После этого выведем последовательность «2 1». Собственно, существует только две перестановки из двух элементов: «1 2» и «2 1», мы их обе вывели.

Таким образом, мы немного модифицировали решение предыдущей задачи о переборе последовательностей с повторяющимися числами: добавили массив `used`, и научились генерировать перестановки.