

## Алгоритм

Нам надо раскрасить сетку размером  $m$  на  $n$  в три цвета (красный, зелёный, синий), но так, чтобы две соседние клетки не были одинакового цвета. Важно учитывать, что это условие не только распространяется на столбцы, но и на строки. Я решила сначала находить правильные столбцы, проверять их парами на совместимость и потом уже соединять.

Обозначила цвета цифрами: 0, 1 и 2. То есть, по сути, столбец - это набор  $m$  чисел. Сделаем тогда это с помощью троичной системы, поэтому дальше мы будем делить на 3, чтобы убрать последнюю цифру, а  $\% 3$ , чтобы узнать какой последний цвет там лежит. Каждый столбец - цифра в троичной системе.

Для того, чтобы найти правильные столбцы, код перебирает всевозможные варианты столбца (это переменная `total`). Проверяем текущий цвет и предыдущий, если совпадают, то ломаем этот набор и начинаем новую последовательность. В этом участке кода использовала флаг `skip`, чтобы убрать ненужные наборы.

Для того, чтобы найти подходящие друг к другу столбцы, надо будет проверять с последней цифры каждого из двух столбцов, так как у нас троичная система. Если не подходит второй столбец, то ставим следующий. Если подходит, то мы записываем в двумерный массив совместимости `g(sz, vector<bool>(sz, false))`.

`vector<long long> old(sz, 1)` – сколько способов для раскрашивания предыдущих столбцов (начинаем с одного, так как первый столбец может быть любым).

`vector<long long> cur(sz, 0)` – сколько способов раскрасить столбцы, добавив новый.

Для того, чтобы всё соединить, мы проходимся по массиву `g` и добавляем столбцы, которые подходят. Для каждого нового столбца ( $j$ ) мы складываем предыдущие способы из `old[j]` для всех  $i$ , где  $g[i][j] = \text{true}$ , потом записываем сумму в `cur`. После этого, `old` становится `cur`, а `cur` обнуляется.

В конце концов, как код прошёл все состояния, в `old` остаётся количество способов, только осталось их сложить и взять по модулю  $10^9 + 7$ .

## Временная сложность

Создаём каждый столбец для проверки: перебираем числа от 0 до  $3^m$ , а потом проверяем  $m$  цифр. Это получается  $O(3^m * m)$ , максимум 1215 операций, так как  $m \leq 5$ .

Создаём массив совместимости: `sz` - количество подходящих столбцов, тогда максимальное количество при  $m \leq 5$  будет равен  $3^2 * 2^2 * 2^2 * 2 = 48$ . Так как у нас пара столбцов рассматривается, то  $sz^2$ , а для каждой из них  $m$  строк. Тогда получается сложность  $O(sz * sz * m) = 11520$  операций.

Собираем все столбцы: каждый столбец сопоставляем с парой. У нас  $n \leq 1000$ . Это получается:  $O(sz * sz * n) = 2304000$  операций.

Общая сложность:  $O(3^m * m + sz * sz * m + sz * sz * n) \approx O(n)$

## Затраты памяти

Допустимые столбцы в массиве (int):  $O(sz) = 48 * 4 = 192$  байта

Матрица совместимости (bool):  $O(sz * sz) = 2304$  байта

Массивы для соединения (long long):  $O(sz * 2) = 48 * 2 * 8 = 768$  байт

Общее количество затраченной памяти для максимального случая: 3,3 КБ