# Лабораторная работа № 7 по курсу Дискретный Анализ. Динамическое программирование

Выполнил студент группы М8О-307Б-21 МАИ Друхольский Александр.

#### Условие

Задача:

Задано целое число n. Необходимо найти количество натуральных (без нуля) чисел, которые меньше n по значению и меньше n лексикографически (если сравнивать два числа как строки), а так же делятся на m без остатка.

## Метод решения

Для решения задачи необходимо подумать, как её можно разбить на более мелкие задачи. В этом нам поможет условие, которое говорит, что числа должны быть меньше исходного лексикографически. В таком случае мы можем свести задачу к просчёту количества таких чисел для числа, являющегося префиксом исходного числа. Таким образом

- 1. Считаем числа с 0 по i позицию (Calculate(i)). Это будет  $\mathrm{DP}(\mathrm{i}) = \mathrm{DP}(\mathrm{i-1}) + \mathrm{Calculate}(\mathrm{i}).$
- 2. Для числа с 0 по i+1 позицию решением будет  $\mathrm{DP}(\mathrm{i})+\mathrm{Calculate}(\mathrm{i}+1)$  и так далее

Для каждого префикса (upEdge), например 4-х значного, будем использовать число - степень десятки (downEdge) (например 1000). Находим ближайшие числа к upEdge, downEdge кратные m. За константу высчитываем количество чисел, удовлетворяющих условию и переходим к следующему префиксу. В итоге, учитывая, что искать количество чисел для каждого префикса мы будем за O(1), общая сложность алгоритма O(s), где s = lenght(n), или O(lg(n)). Но учитывая, что число п ограниченно, максимальная длина числа - 19 символов, то алгоритм для любого числа сработает максимум за 19 итераций.

# Описание программы

Основные моменты:

- 1. unsigned long long DP(unsigned long long n, long long m, long long len) основная функция. Вызывает DP для следующего префикса и прибавляет к получившемуся числу значение функции CountInRange.
- 2. unsigned long long CountInRange(unsigned long long upEdge, long long m, unsigned long long downEdge) высчитывает количество чисел, которые делятся на m в промежутке.

### Дневник отладки

- WA 1 Отправил неверную версию кода с лишними выводами.
- WA 7 Ошибка при работе с большими числами
- WA 18,20 Ошибка в логике алгоритма. Иногда верхняя граница при подсчёте в диапазоне была меньше нижней.

# Тест производительности

Так как время работы алгоритма зависит только от длины первого числа, то произведём тесты для разных длин этого числа.

$N_{\overline{0}}$	Длина числа	Время, с
1	1	1.4e-05
2	2	2.3e-05
3	3	1.9e-05
4	7	2.4e-05
5	10	2.1e-05
6	14	1.8e-05
7	16	2.5e-05
8	18	2.4e-05

Время для разных чисел не отличается настолько, что мы могли это определить, так как разница во времени выполнения одной или 18 итераций

# Выводы

Я смог разработать алгоритм для решения задачи методом динамического программирования. Наивным методом это задача решалась бы значительно дольше по времени.