

Дмитрий Баранов

Алгоритм

Даны города, расположенные на прямой, их координаты находятся в массиве $locations$. Нужно посчитать количество маршрутов из города $start$ в город $finish$ при начальном топливе $fuel$.

Из города можно поехать в любой другой город, потратив $|x-y|$ (модуль разности) топлива. Города можно посещать множество раз. Каждый заезд в город $finish$ считается отдельным маршрутом, даже если потом уехать и вернуться.

Решаем через динамическое программирование. Создаём двумерный массив $ways$ размером $(fuel+1)$ на n , где n — количество городов. Элемент $ways[f][v]$ хранит количество способов оказаться в городе v с остатком топлива f . Изначально $ways[fuel][start] = 1$ — мы начинаем в старте с полным баком, это уже один маршрут.

Перебираем все остатки топлива f от $fuel$ до 0. Для каждого города v смотрим значение $ways[f][v]$. Если оно ноль — пропускаем (сюда не доехать). Иначе пробуем поехать во все другие города u .

Считаем стоимость поездки $cost = |locations[v] - locations[u]|$.

Если $f >= cost$, то обновляем $ways[f-cost][u] += ways[f][v]$ по модулю 10^{9+7} (1000000007).

После обработки всех состояний суммируем $ways[f][finish]$ по всем f от 0 до $fuel$. Эта сумма и есть ответ — все возможные заезды в город $finish$.

Дмитрий Баранов

Временная сложность — асимптотика

Три вложенных цикла: по топливу ($fuel+1$ итераций), по городам (n), и ещё раз по городам (n). Внутри — константные операции (*модуль, сравнение, сложение*). Итого $O(fuel * n^2)$. При ограничениях $n \leq 100$, $fuel \leq 200$ получается не больше 2 млн операций — укладывается в время.

Затраты памяти — асимптотика

Массив *ways* размером $(fuel+1) * n$. При максимальных значениях — $201 * 100 = 20100$ целых чисел. Каждое по 4 байта — около 80 КБ. Остальные переменные занимают константное количество памяти. Итого $O(fuel * n)$.