

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 $f \geq cost$, 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 $O(fuel * n)$.