

# IQ Game

Идея:                   Артём Васильев  
Разработка:       Артём Васильев

Воспользуемся формулой подсчета математического ожидания неотрицательной целочисленной случайной величины  $X$ :

$$\mathbb{E}X = \mathbb{P}(X > 0) + \mathbb{P}(X > 1) + \dots$$

Интуитивно ее можно интерпретировать следующим образом: чтобы найти матожидание числа оставшихся раундов, посчитаем вероятность, что мы сыграем первый раунд ( $\mathbb{P}(X > 0) = 1$ ), прибавим вероятность, что мы сыграем второй раунд ( $\mathbb{P}(X > 1)$ ) и так до бесконечности (но в нашей задаче  $\mathbb{P}(X > k) = 0$ , и дальше суммировать смысла нет).

Повернем стол так, чтобы гиперблиц оказался в ячейке с номером 1, и пронумеруем оставшиеся вопросы в порядке **против часовой стрелки**:  $1 < q_2 < q_3 < \dots$ . В каких ситуациях после  $m$  вопросов ни разу не выпал гиперблиц?

- В полуинтервал  $[1, q_2)$  мы не должны попасть ни разу,
- В полуинтервал  $[1, q_3)$  мы можем попасть не более одного раза,
- В полуинтервал  $[1, q_4)$  мы можем попасть не более двух раз,
- ...
- В полуинтервал  $[1, q_i)$  мы можем попасть не более  $i - 2$  раз.

Посчитать вероятность таких исходов можно, используя динамическое программирование. Обозначим за  $P_{i,j}$  вероятность события «После  $j$  раундов не выпал гиперблиц, а все выпавшие сектора принадлежали первым  $i$  полуинтервалам». Чтобы сделать переход из такого состояния, переберем, сколько раз волчок указывал на сектор внутри  $i + 1$ -го полуинтервала (обозначим это за  $x$ ), и перейдем в  $P_{i+1,j+x}$ , при условии, что  $j + x$  не превосходит  $i - 1$ . Вероятность перехода при этом нужно домножить на  $\binom{j+x}{x} \left(\frac{q_{i+1}-q_i}{n}\right)^x$ : выбрать, какие  $x$  из  $j + x$  попали в текущий полуинтервал, и вероятность каждого отдельного выпадения ( $x$  раз).

После обработки всех полуинтервалов слева направо, на основе значений  $P_{k,*}$ , используя самую первую формулу из этого разбора, можно найти матожидание. Всего в решении  $O(k^2)$  состояний, а каждый переход занимает  $O(k)$  времени. Общее время работы —  $O(k^3)$ .