

# Оглавление

Хоровод	2
Интересные прямоугольники - легкая версия	2
Интересные прямоугольники - сложная версия	3
Ещё одна акция - легкая версия	3
Ещё одна акция - сложная версия	3
Суммы из отрезка - легкая версия	4
Суммы из отрезка - сложная версия	4
Урок физкультуры - легкая версия	4
Урок физкультуры - сложная версия	5
Лягушки	5
Двураскраски - легкая версия	5
Двураскраски - сложная версия	6

## Хоровод

Есть группа из  $x$  мальчиков и  $y$  девочек. Определить, можно ли составить хоровод из всех мальчиков и девочек в группе, в котором есть ровно  $m$  пар соседей разного пола.

Рассмотрим два случая:

1. Если  $x = y$ , то: - Максимальное количество пар достигается при полном чередовании: BGBGBG... или GBGBGB... В этом случае  $m_{\max} = x + y = 2x$ . Минимальное количество пар достигается при расположении всех мальчиков подряд и всех девочек подряд: BB...BGG...G. В этом случае  $m_{\min} = 2$ . Любое чётное значение между 2 и  $2x$  включительно достижимо.

2. Если  $x \neq y$  (пусть  $\min(x, y) = k$ ), то: - Максимальное количество пар:  $m_{\max} = 2k$ . Минимальное количество пар:  $m_{\min} = 2$ . Любое чётное значение между 2 и  $2k$  включительно достижимо.

Количество пар всегда чётно, так как каждый блок детей одного пола создаёт ровно 2 пары с соседями другого пола.

## Интересные прямоугольники - легкая версия

Найти количество различных (с точностью до поворота) прямоугольников  $a \times b$  ( $a, b \leq n$ ), которые можно разрезать на два прямоугольника целыми разрезами и сложить из них прямоугольник, отличный от исходного. Здесь  $n \leq 2 \cdot 10^6$ .

Пусть  $a \leq b$ . Рассмотрим несколько случаев:

- Если  $a$  чётно, то мы можем разрезать прямоугольник на два прямоугольника размера  $\frac{a}{2} \times b$  и сложить из них прямоугольник  $\frac{a}{2} \times 2b$ , который точно отличается от  $a \times b$ .
- Если  $b$  чётно и  $b \neq 2a$ , то мы можем разрезать прямоугольник на два прямоугольника размера  $a \times \frac{b}{2}$  и сложить из них прямоугольник размера  $2a \times \frac{b}{2}$ . Заметим, что здесь мы пользуемся тем, что  $b \neq 2a$ , так как если  $b = 2a$ , то мы получим такой же прямоугольник размера  $b \times a$ .
- Если  $a$  и  $b$  нечётные или  $b = 2a$  и  $a$  нечётно, то прямоугольник не является интересным.

Легко понять, что если мы разрежем прямоугольник размера  $a \times b$  на два прямоугольника размера  $a \times c$  и  $a \times d$ , где  $c \neq d$ , то мы всегда сможем сложить только исходный прямоугольник (аналогично если мы разрежем на прямоугольники  $c \times b$  и  $d \times b$ ). А отсюда следует, что мы должны разделить одну из сторон прямоугольника пополам, поэтому хотя бы одна сторона должна быть чётной.

Для  $n \leq 2 \cdot 10^6$  задачу можно решить за  $O(n)$  прекомпиляцией. Заранее для каждого  $n$  от 1 до  $2 \cdot 10^6$  посчитаем ответ. Используем формулу:

$$f(n) = f(n - 1) + \text{количество новых интересных прямоугольников с максимальной стороной } n$$

где количество новых прямоугольников с  $b = n$  равно:

$$\text{count\_new} = \begin{cases} n - 1, & \text{если } n \text{ чётно и } \frac{n}{2} \text{ чётно} \\ n - 2, & \text{если } n \text{ чётно и } \frac{n}{2} \text{ нечётно} \\ \lfloor \frac{n}{2} \rfloor, & \text{если } n \text{ нечётно} \end{cases}$$

## Интересные прямоугольники - сложная версия

Найти количество различных (с точностью до поворота) прямоугольников  $a \times b$  ( $a, b \leq n$ ), которые можно разрезать на два прямоугольника целыми разрезами и сложить из них прямоугольник, отличный от исходного. Здесь  $n \leq 2 \cdot 10^9$ .

Пусть  $x = \lceil \frac{n}{2} \rceil$  — количество нечётных чисел от 1 до  $n$ . Тогда количество интересных прямоугольников можно вычислить следующим образом: всего есть  $\frac{n(n+1)}{2}$  различных прямоугольников, длины сторон которых не превосходят  $n$ . Вычтем из этого количества количество прямоугольников, у которых обе стороны нечётны. Это количество равно  $\frac{x(x+1)}{2}$ . После этого нужно вычесть те прямоугольники, у которых большая сторона равна удвоенной меньшей, и при этом меньшая сторона нечётная. Это количество равно  $\lceil \frac{\frac{n}{2}}{2} \rceil$ , потому что в таком случае меньшая сторона не должна превышать  $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$ , и при этом должна быть нечётной.

Получаем итоговую формулу:

$$\text{ans}(n) = \frac{n(n+1)}{2} - \frac{x(x+1)}{2} - \left\lceil \frac{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}{2} \right\rceil,$$

где  $x = \lceil \frac{n}{2} \rceil$ .

## Ещё одна акция - легкая версия

Нужно купить хотя бы  $n$  кг картофеля. В понедельник цена  $a$  рублей за кг, действует акция: за каждые  $m$  купленных кг дают 1 кг бесплатно. Во вторник цена  $b$  рублей за кг, акции нет. Найти минимальную сумму. Здесь  $n \leq 10^6$ .

Пусть мы покупаем в понедельник  $k$  кг (целое число). Тогда по акции получим  $\lfloor k/m \rfloor$  кг в подарок. Всего с понедельника:

$$\text{total} = k + \left\lfloor \frac{k}{m} \right\rfloor$$

Если  $\text{total} \geq n$ , то вся покупка в понедельник обойдётся в  $k \cdot a$ . Если  $\text{total} < n$ , то недостающие  $n - \text{total}$  кг докупаем во вторник по цене  $b$ , общая стоимость:

$$\text{cost}(k) = k \cdot a + (n - \text{total}) \cdot b$$

Для каждого теста перебираем  $k = 0, 1, \dots, n$ , вычисляем  $\text{cost}(k)$  по формуле выше, берём минимум.

\* Если купить  $n$  кг в понедельник, то получим не меньше  $n$  кг (с подарками). Покупать больше  $n$  кг невыгодно: стоимость возрастёт, а дополнительные подарки уже не нужны. Поэтому оптимальное  $k \leq n$ .

## Ещё одна акция - сложная версия

Нужно купить хотя бы  $n$  кг картофеля. В понедельник цена  $a$  рублей за кг, действует акция: за каждые  $m$  купленных кг дают 1 кг бесплатно. Во вторник цена  $b$  рублей за кг, акции нет. Найти минимальную сумму. Здесь  $n \leq 10^9$ .

Пусть  $q = \lfloor n/(m+1) \rfloor$  — максимальное количество полных акций,  $r = n - q \cdot (m+1)$ .

1. Если акция выгодна ( $a \cdot m \leq b \cdot (m+1)$ ):

$$\text{ответ} = q \cdot \min(a \cdot m, b \cdot (m+1)) + r \cdot \min(a, b)$$

2. Если акция не выгодна ( $a \cdot m > b \cdot (m+1)$ ):

$$\text{ответ} = n \cdot \min(a, b)$$

## Суммы из отрезка - легкая версия

Найти максимальное целое положительное число, которое нельзя представить в виде суммы произвольного количества целых чисел из отрезка  $[l, r]$ . Если можно получить любое число, вывести  $-1$ . Здесь  $l, r \leq 10^6$ .

---

Если  $l = 1$ , то можно получить любое число:  $1, 2, 3, \dots$ , поэтому ответ  $-1$ .

Для  $l > 1$  рассмотрим ситуацию: число  $k$  представимо в виде суммы  $x$  чисел из отрезка, если выполняется  $l \cdot x \leq k \leq r \cdot x$ . Непредставимое число возникает тогда, когда для какого-то  $x$ :  $r \cdot x < k < l \cdot (x + 1)$ , то есть  $x$  слагаемых мало, а  $x + 1$  — много. См. Chicken McNugget theorem

Максимальный "пропуск" возникает при максимальном  $x$ , удовлетворяющем  $r \cdot x + 1 < l \cdot (x + 1)$ . Так как  $l, r \leq 10^6$ , наибольший  $x$  можно найти, перебирая соответствующие значения до какой-то константы и обновляя ответ, если текущий  $x$  удовлетворяет неравенству.

Максимальное непредставимое число:  $l \cdot (x + 1) - 1$ .

## Суммы из отрезка - сложная версия

Найти максимальное целое положительное число, которое нельзя представить в виде суммы произвольного количества целых чисел из отрезка  $[l, r]$ . Если можно получить любое число, вывести  $-1$ . Здесь  $l, r \leq 10^9$ .

---

Если  $l = 1$ , то можно получить любое число:  $1, 2, 3, \dots$ , поэтому ответ  $-1$ .

Для  $l > 1$  рассмотрим ситуацию: число  $k$  представимо в виде суммы  $x$  чисел из отрезка, если выполняется  $l \cdot x \leq k \leq r \cdot x$ . Непредставимое число возникает тогда, когда для какого-то  $x$ :  $r \cdot x < k < l \cdot (x + 1)$ , то есть  $x$  слагаемых мало, а  $x + 1$  — много. См. Chicken McNugget theorem

Максимальный "пропуск" возникает при максимальном  $x$ , удовлетворяющем  $r \cdot x + 1 < l \cdot (x + 1)$ . Решая неравенство:

$$\begin{aligned} r \cdot x + 1 &< l \cdot x + l \\ (r - l) \cdot x &< l - 1 \\ x &< \frac{l - 1}{r - l} \end{aligned}$$

Максимальный целый  $x$ :  $x = \left\lfloor \frac{l-1}{r-l} \right\rfloor$ . Максимальное непредставимое число:  $l \cdot (x + 1) - 1$ .

## Урок физкультуры - легкая версия

Вася стоит на позиции  $n$  и получил номер  $x$  при расчёте на "первый- $k$ -й". Нужно найти количество натуральных  $k > 1$ , удовлетворяющих условиям. Здесь  $n \leq 10^5$ .

---

Все номера повторяются через  $2k - 2$  позиции. Номер на позиции  $n$  можно вычислить по формуле: сначала найдём остаток  $a = n \bmod (2k - 2)$ . Если  $a = 0$ , то это последняя позиция в периоде, что соответствует номеру 2. Если  $a > k$ , то номер находится в убывающей части периода и равен  $2k - a$ . Иначе номер равен  $a$ .

Таким образом, для каждого  $k$  от 2 до  $n$  вычисляем номер на позиции  $n$  и проверяем, равен ли он  $x$ . Если равен, увеличиваем счётчик ответа.

## Урок физкультуры - сложная версия

Вася стоит на позиции  $n$  и получил номер  $x$  при расчёте на "первый- $k$ -й". Нужно найти количество натуральных  $k > 1$ , удовлетворяющих условиям. Здесь  $n \leq 10^9$ .

Расчёт на "первый- $k$ -й" имеет периодическую структуру с периодом  $2k - 2$ . Последовательность номеров в периоде:

$$1, 2, 3, \dots, k, k - 1, k - 2, \dots, 2$$

Все номера повторяются через  $2k - 2$  позиции. Если у мальчика Васи номер при расчёте равен  $x$ , то он может быть на позициях либо вида  $(2k - 2) \cdot t + x$ , либо  $(2k - 2) \cdot t + k + k - x$ , для каких-то неотрицательных  $t$ . Это верно для всех  $x$ , кроме  $x = 1$  и  $x = k$  — для этих значений остается только один вариант.

Давайте зафиксируем первый вариант. Нам нужно найти сколько различных  $k$  удовлетворяют равенству  $(2k - 2) \cdot t + x = n$ , при некотором неотрицательном  $t$ . Это выполняется тогда и только тогда, когда  $n - x$  делится на  $2k - 2$ . Поэтому нужно найти число чётных делителей числа  $n - x$ .

Чтобы рассмотреть второй случай нужно поступить аналогично с числом  $n + x - 2$ .

## Лягушки

Три лягушки в точках  $a < b < c$ . Крайняя лягушка может прыгнуть в целочисленную точку между двумя другими. Найти минимальное и максимальное число прыжков до стабильного положения.

Минимальное число прыжков:

1. Если лягушки уже стоят подряд ( $a + 1 = b$  и  $b + 1 = c$ ): 0 прыжков
2. Если есть промежуток размера 2 ( $a + 2 = b$  или  $b + 2 = c$ ): 1 прыжок (третья лягушка прыгает между ними)
3. Иначе: 2 прыжка (можно сначала одной крайней прыгнуть, потом другой)

Максимального числа прыжков можно добиться, если сначала прыгнуть так, чтобы две лягушки оказались рядом, а третья — далеко. Тогда можно заставлять крайнюю лягушку прыгать через соседнюю максимальное число раз.

Максимальное количество прыжков равно  $\max(b - a - 1, c - b - 1)$ .

## Двураскраски - легкая версия

Задана таблица из 2 строк и  $n$  столбцов. Каждая ячейка красится в черный (B) или белый (W) цвет. Две ячейки называются соседями, если они имеют общую сторону и одинаковый цвет. Компонента связности — это максимальное множество ячеек одного цвета, соединённых соседством. Раскраска называется красивой, если в ней ровно  $k$  компонент связности. Нужно найти количество красивых раскрасок по модулю 998244353. Здесь  $n \leq 10$ ,  $k \leq 2n$ .

Для таблицы  $2 \times n$  рассмотрим состояния столбцов. В каждом столбце 2 ячейки, поэтому есть 4 типа столбцов: тип 0: WW (обе белые), тип 1: WB (верх белый, низ черный), тип 2: BB (обе черные), тип 3: BW (верх черный, низ белый).

Используем динамическое программирование:  $dp[n][state][comp]$  — количество раскрасок для  $n$  столбцов, заканчивающихся на состояние  $state$ , с  $comp$  компонентами связности.

Базовый случай для  $n = 1$ :  $dp[1][0][1] = 1$  (WW: 1 компонента),  $dp[1][1][2] = 1$  (WB: 2 компонента),  $dp[1][2][1] = 1$  (BB: 1 компонента),  $dp[1][3][2] = 1$  (BW: 2 компонента).

При добавлении нового столбца с состоянием  $new$  к предыдущему столбцу с состоянием  $prev$ , количество компонент изменяется на  $\Delta(prev, new)$ . Правила вычисления  $\Delta$ :

Если состояния одинаковы ( $prev = new$ ):  $\Delta = 0$  (все горизонтальные соединения сохраняются). Если нижние цвета одинаковы ( $prev \% 2 = new \% 2$ ):  $\Delta = 1 + (prev \% 2)$ , иначе:  $\Delta = (new \% 2)$

Ответ лежит в сумме  $dp[n][state][k]$  по всем 4 состояниям  $state$  для заданных  $n$  и  $k$ . То есть:

$$\text{answer}(n, k) = \sum_{state=0}^3 dp[n][state][k]$$

## Двураскраски - сложная версия

Задана таблица из 2 строк и  $n$  столбцов. Каждая ячейка красится в черный (B) или белый (W) цвет. Две ячейки называются соседями, если они имеют общую сторону и одинаковый цвет. Компонента связности — это максимальное множество ячеек одного цвета, соединённых соседством. Раскраска называется красивой, если в ней ровно  $k$  компонент связности. Нужно найти количество красивых раскрасок по модулю 998244353. Здесь  $n \leq 1000$ ,  $k \leq 2n$ .

Для решения задачи используем динамическое программирование с более эффективной структурой состояний. Вместо рассмотрения всех 4 типов столбцов объединим их в две категории: столбцы, где обе ячейки одного цвета (одноцветные): типы WW и BB, и столбцы, где ячейки разного цвета (двухцветные): типы WB и BW.

Введем два массива:  $f1[t][c]$  — количество раскрасок для  $t$  столбцов, заканчивающихся на одноцветный столбец, с  $c$  компонентами, и  $f2[t][c]$  — количество раскрасок для  $t$  столбцов, заканчивающихся на двухцветный столбец, с  $c$  компонентами.

Начальные значения для одного столбца ( $t = 1$ ):  $f1[1][1] = 2$  (столбцы WW и BB, каждый дает 1 компоненту),  $f2[1][2] = 2$  (столбцы WB и BW, каждый дает 2 компоненты).

Переходы от  $t$  столбцов к  $t + 1$ :

Переходы в одноцветный столбец: из одноцветного в тот же цвет:  $f1[t][c] \rightarrow f1[t+1][c]$ , из одноцветного в другой цвет:  $f1[t][c-1] \rightarrow f1[t+1][c]$  (добавляется 1 компонента), из двухцветного в одноцветный:  $2 \cdot f2[t][c] \rightarrow f1[t+1][c]$  (цвет выбирается так, чтобы число компонент не изменилось, есть 2 варианта).  
Формула:  $f1[t+1][c] = f1[t][c] + f1[t][c-1] + 2 \cdot f2[t][c]$ .

Переходы в двухцветный столбец: из одноцветного в двухцветный:  $2 \cdot f1[t][c-1] \rightarrow f2[t+1][c]$  (добавляется 1 компонента, есть 2 варианта выбора цветов), из двухцветного в тот же тип:  $f2[t][c] \rightarrow f2[t+1][c]$  (число компонент не меняется), из двухцветного в другой тип:  $f2[t][c-2] \rightarrow f2[t+1][c]$  (добавляется 2 компоненты).  
Формула:  $f2[t+1][c] = 2 \cdot f1[t][c-1] + f2[t][c] + f2[t][c-2]$ .

Ответ лежит в сумме  $f1[n][k] + f2[n][k]$ . То есть:

$$\text{answer}(n, k) = f1[n][k] + f2[n][k]$$