

## ЗАКЛЮЧИТЕЛЬНЫЙ ЭТАП

### 11 КЛАСС

#### РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ

##### Задача 1

Очевидно, что достаточно рассмотреть случай, когда игрок, делающий первый ход, заполняет максимально возможное число ячеек, равное  $k - 1$ . Расположим эти  $k - 1$  число в порядке не убывания:  $a_{i_1} \leq a_{i_2} \leq \dots \leq a_{i_{k-1}}$ .

Здесь в индексах указаны номера позиций, на которых стоят эти числа в таблице. образуем два множества позиций, которые заполнены:  $\{i_1, i_3, \dots\}$  и  $\{i_2, i_4, \dots\}$ , беря указанные числа через одно. Тогда суммы чисел на этих позициях могут отличаться друг от друга не более, чем на 2023. Поэтому оставшуюся незаполненной позицию можно заполнить числом от 0 до 2023 так, чтобы получилась «счастливая» комбинация.

**ОТВЕТ:** Если первым ходит Юра, то Катя всегда может выиграть.

##### Задача 2

Сначала по рисунку выпишем очевидные соотношения:

$$X_1 + X_2 = 10 \quad (1)$$

$$Y_1 + Y_2 = X_1 + 3 \quad (2)$$

$$8 + Y_4 = X_2 + 5 \quad (3)$$

$$Y_5 + Y_6 = 12 \quad (4)$$

Необходимо найти:  $\Sigma_1 = Y_1 + 8 + Y_5$ ,  $\Sigma_2 = Y_4$ ,  $\Sigma_3 = Y_2 + Y_6$ .

Далее, заметим, что транзакции №1 и №8 осуществлены одним и тем же владельцем – владельцем 1. То есть использовался один и тот же секретный ключ  $S_1$ , при этом использовалось одно и то же значение  $k$  в подписи, поэтому:  
 $9 = (18X_1 + S_1k)(\text{mod } 28)$ ,  
 $1 = (18Y_2 + S_1k)(\text{mod } 28)$ . Отсюда получим  $8 = 36 = (18(X_1 - Y_2))(\text{mod } 28)$ .  
Следовательно,  $X_1 - Y_2 = 2$ . С учетом (2) имеем:  $Y_1 = X_1 - Y_2 + 3 = 5$ .

Аналогичное свойство замечаем у транзакций №5 и №12:

$18 = (27 \cdot 3 + S_3 k) \pmod{28}$ ,  
 $20 = (27Y_6 + S_3 k) \pmod{28}$ . Отсюда получим  $-2 = 54 = (27(3 - Y_6)) \pmod{28}$ .  
 Следовательно,  $3 - Y_6 = 2$ ,  $Y_6 = 1$ .  
 С учетом (4) имеем:  $Y_5 = 11$  и уже находится  $\Sigma_1 = 5 + 8 + 11 = 24$ .

Теперь обратим внимание на транзакции №9 и №10, осуществленные владельцем 2, для которых, как нетрудно заметить, использовались одинаковые  $k$ , но с разными знаками, т.к.  $(2 \cdot 15) = 1 \pmod{29}$ .

Поэтому:

$$11 = (2 \cdot 8 + S_2 k) \pmod{28},$$

$$20 = (15Y_4 - S_2 k) \pmod{28}.$$

Отсюда получим:  $15Y_4 = 31 - 16 = 15 \pmod{28}$ ,  $Y_4 = 1 = \Sigma_2$ .

Т.к. исходная сумма криптокойнов была равна 30, то  $\Sigma_3 = 30 - \Sigma_1 - \Sigma_2 = 5$

**ОТВЕТ:** (24,1,5).

### Задача 3

а) Так как  $\text{НОД}(2,7)=\text{НОД}(6,7)=1$ , то  $g(x) = 2f(x) \pmod{7}$  и  $h(x) = 6f(x) \pmod{7}$  являются перестановками. Но тогда, например,  $g(x) = 2f(x)$ ,  $h(x) = 6f(x)$  и выполняется  $g(x) + h(x) = 2f(x) + 6f(x) = f(x) \pmod{7}$ .

б)  $\sum_{i=0}^{2^n-1} f(x) = \sum_{i=0}^{2^n-1} x = (2n + 1)n = n \pmod{(2n)}$ .

С другой стороны, если указанное условия пункта б) представление существует, то

$$\sum_{i=0}^{2^n-1} f(x) = \sum_{i=0}^{2^n-1} g(x) + \sum_{i=0}^{2^n-1} h(x) = 2(2n + 1)n = 0 \pmod{(2n)}.$$

Что доказывает невозможность указанного представления.

### Задача 4

а) из условия задачи и равенства  $a^{p-1} = 1 \pmod{p}$  следует  $a^{k(p-1)+1} = a \pmod{p}$  для любого натурального  $k$ . Тогда при  $k = \frac{q-1}{2}$  получим  $a^{\frac{\varphi(N)}{2}+1} = a \pmod{p}$ .

Аналогично  $a^{\frac{\varphi(N)}{2}+1} = a \pmod{q}$ . Так как  $p, q$  – простые числа, то из этих полученных выше равенств следует  $a^{\frac{\varphi(N)}{2}+1} = a \pmod{N}$ . Пункт а) доказан.

д) предположим, что  $\frac{\varphi(N)}{2} + 1 = 21240913$ . Тогда получим систему уравнений  $p \cdot q = 42494861$ ,  $(p - 1) \cdot (q - 1) = 21240913$ .

Решая полученную систему, находим  $p = 6547, q = 7057$

**ОТВЕТ:**  $p = 6547, q = 7057$ .

Заметим, что точки  $A_1$  и  $O_1$  совпадают. Действительно, пусть минимум достигается на конфигурации, где это не так. Но тогда, сдвинув точку  $A_1$  в точку  $O_1$ , мы длину проводов уменьшим. Таким образом, компьютер  $A_1$  и сервер  $O_1$  должны оказаться в некоторой точке  $K$  ( $K = A_1 = O_1$ ).

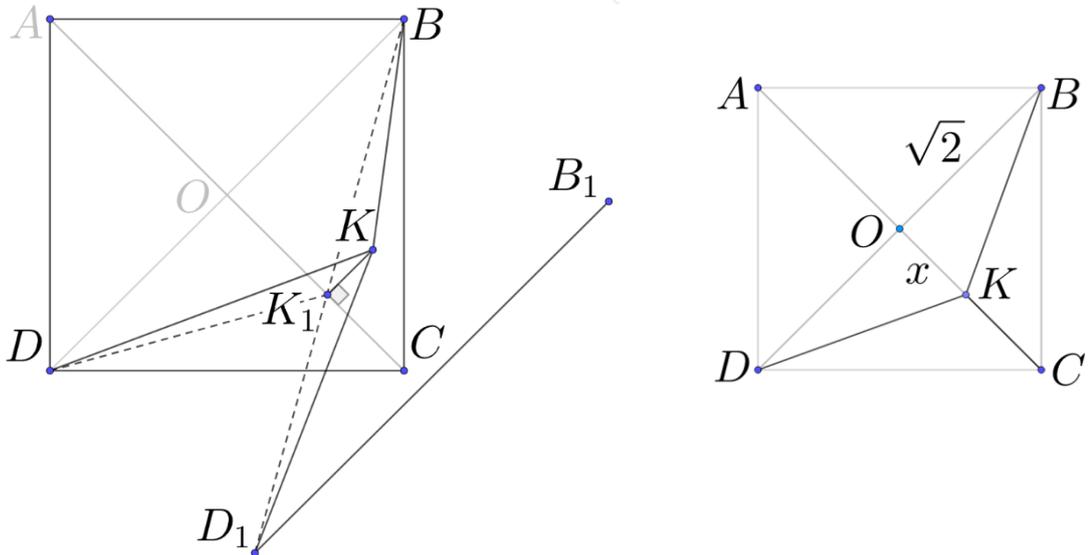
Покажем, что  $K$  лежит на диагонали  $AC$ . Предположим обратное. Пусть  $K_1$  – основание перпендикуляра, опущенного из точки  $K$  на прямую  $AC$ . Покажем, что сумма расстояний от точки  $K_1$  до вершин  $B, C, D$ , которую обозначим  $S_{K_1} = K_1B + K_1C + K_1D$ , меньше аналогичной суммы  $S_K = KB + KC + KD$ . Длина проекции меньше длины наклонной, поэтому  $K_1C < KC$ . Чтобы доказать, что

$K$

$$K_1D + K_1B < KD + KB, \quad (1)$$

отразим отрезок  $BD$  относительно прямой  $KK_1$  (при этом точка  $B$  перейдет в точку  $B_1$ , точка  $D$  – в точку  $D_1$ ). Точки  $B, K_1, D_1$  окажутся на одной прямой. Тогда  $K_1D + K_1B = K_1D_1 + K_1B = D_1B$ , и при этом  $KD + KB = KD_1 + KB > D_1B$ . Неравенство (1) доказано. Следовательно,  $S_{K_1} < S_K$ , а значит искомая точка  $K$  должна лежать на диагонали.

Пусть  $OK = x$ . Тогда  $S(x) = KC + KB + KD = 2\sqrt{x^2 + 2} + \sqrt{2} - x$ . На отрезке  $[0, \sqrt{2}]$



функция  $S(x)$  имеет (единственный) минимум в точке  $x_0 = \sqrt{2/3}$  ( $x_0$  – корень уравнения  $S'(x) = 2x/\sqrt{x^2 + 2} - 1 = 0$ ), и  $S(x_0) = 2\sqrt{2/3 + 2} + \sqrt{2} - \sqrt{2/3} = \sqrt{6} + \sqrt{2}$ .

**ОТВЕТ:**  $\sqrt{6} + \sqrt{2}$ .

### Задача 6

Задачу можно решить древовидным перебором всех вариантов. Существование подобных мозаик для других простых чисел является открытой проблемой. Гипотеза утверждает, что такие мозаики существуют только для простых чисел Ферма: 3, 5, 17, 257.

**ОТВЕТ:** 2, 8, 9, 15.