

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 ($K = A_1 = O_1$).

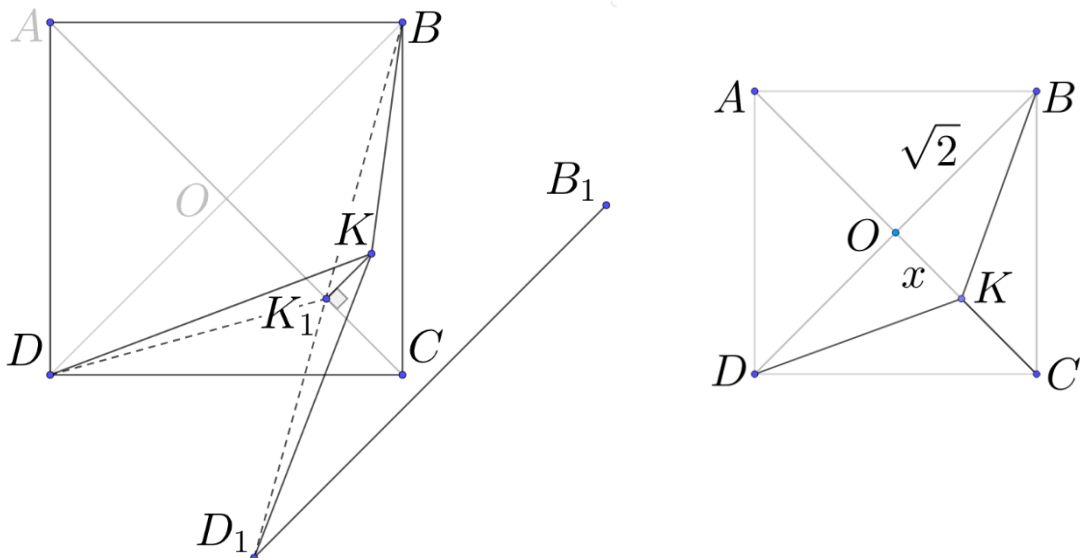
Покажем, что K лежит на диагонали AC . Предположим обратное. Пусть K_1 – основание перпендикуляра, опущенного из точки K на прямую AC . Покажем, что сумма расстояний от точки K_1 до вершин B, C, D , которую обозначим $S_{K_1} = K_1B + K_1C + K_1D$, меньше аналогичной суммы $S_K = KB + KC + KD$. Длина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