

# ЗАКЛЮЧИТЕЛЬНЫЙ ЭТАП

## 10 КЛАСС

### РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ

#### Задача 1

**ОТВЕТ:** 5,17,29,41,53.

#### Задача 2

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. Образует 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 6. Поэтому оставшуюся незаполненной позицию можно заполнить числом от 0 до 6 так, чтобы получилась «счастливая» комбинация

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

#### Задача 3

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

$$g(x) + h(x) = 2f(x) + 6f(x) = f(x)(\text{mod } 7).$$

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

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

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

Что доказывает невозможность указанного представления.

#### Задача 4

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

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

с) предположим, что  $\frac{\varphi(N)}{2} + 1 = 22400353$ . Тогда получим систему уравнений  $p \cdot q = 44814101$ ,  $(p - 1) \cdot (q - 1) = 44800704$ .

Решая полученную систему, находим  $p = 6949, q = 6449$ .

**ОТВЕТ:**  $p = 6949, q = 6449$ .

### Задача 5

Сначала по рисунку выпишем очевидные соотношения:

$$X_1 + X_2 = 9 \quad (1)$$

$$Y_1 + Y_2 = X_1 + 5 \quad (2)$$

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

$$Y_5 + Y_6 = 8 \quad (4)$$

Необходимо найти:  $\Sigma_1 = Y_1 + 5 + Y_5$ ,  $\Sigma_2 = Y_4$ ,  $\Sigma_3 = Y_2 + Y_6$ .

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:

$$11 = (15X_1 + S_1k)(\text{mod } 28),$$

$$9 = (15Y_2 + S_1k)(\text{mod } 28).$$

$$\text{Отсюда получим: } 2 = 30 = (15(X_1 - Y_2))(\text{mod } 28).$$

$$\text{Следовательно, } X_1 - Y_2 = 2.$$

$$\text{С учетом (2) имеем: } Y_1 = X_1 - Y_2 + 5 = 7.$$

Аналогичное свойство замечаем у транзакций №6 и №11:

$$25 = (27 \cdot 4 + S_3k)(\text{mod } 28),$$

$$24 = (27Y_5 + S_3k)(\text{mod } 28).$$

Отсюда получим:  $1 = -27 = (27(4 - Y_5))(\text{mod } 28)$ . Следовательно,  $Y_5 = 5$  и уже находится  $\Sigma_1 = 7 + 5 + 5 = 17$ .

Теперь обратим внимание на транзакцию №10, у которой  $a = 1 = 2^0(\text{mod } 29)$ , т.е.  $k = 0(\text{mod } 28) = 28$ . Значит  $5 = (Y_4 + S_2 \cdot 28)(\text{mod } 28) = Y_4$  и  $\Sigma_2 = 5$ .

Т.к. исходная сумма криптокойнов была равна 27, то  $\Sigma_3 = 27 - \Sigma_1 - \Sigma_2 = 5$ .

**ОТВЕТ:** (17,5,5).

### 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:** 0,6,10,16.