

Положив  $s = \frac{1-x}{1+x}$ ,  $t = \frac{1+y}{1-y}$ , приходим к системе

$$\begin{cases} s = kt^2, \\ \frac{1}{s^2} = lt, \end{cases}$$

где  $k = \frac{1-a}{1+a}$ ,  $l = \frac{b+1}{b-1}$ , откуда следует, что

$$s^5 = \frac{k}{l^2}, \text{ т.е. } s = \sqrt[5]{\frac{k}{l^2}}, t = \frac{1}{\sqrt[5]{lk^2}}.$$

Исследование решений в зависимости от параметров предоставляем читателю.

А.Егоров

**M1588.** Два чеканщика играют в следующую игру.

Они по очереди чеканят новые монеты достоинством в целое число рублей каждая. При очередном ходе не разрешается чеканить монету в один рубль, а также монету, которая уже имеется, или которую можно

разменять любым количеством (не обязательно разных) монет уже имеющегося достоинства. Проигрывает тот, кто не может отчеканить новую монету.

а) Докажите, что игра обязательно закончится через конечное число ходов.

б) Кто выиграет при правильной игре — начинающий или его партнер — и какой должна быть его стратегия?

а) Условимся, что все (малые) буквы ниже означают целые числа. Решение опирается на такой факт из теории чисел:

**Лемма 1.** Если  $a$  и  $b$  — натуральные числа с наибольшим общим делителем  $d$ , то любое достаточно большое (скажем, большее  $ab$ ) число  $z$ , кратное  $d$ , представляется в виде

$$z = ax + by, \quad (1)$$

где  $x \geq 0$  и  $y \geq 0$ .

Очевидно, для доказательства достаточно рассмотреть лишь случай  $d = 1$ , т.е. взаимно простых  $a$  и  $b$  (от пары  $a, b$  можно перейти к паре  $a/d, b/d$ ). Разными способами — например, с помощью алгоритма Евклида — можно доказать, что представление (1) с некоторыми целыми  $x, y$  существует для любого  $z$  (собственно говоря, это достаточно доказать лишь для  $z = 1$ ). Далее, все возможные представления  $z$  получаются из какого-то одного по формуле  $x' = x - tb, y' = y + ta$ :

$$z = a(x - tb) + b(y + ta) = ax' + by'$$

(где  $t$  — любое целое число). Таким образом, существует единственное представление (1), в котором  $0 \leq x \leq b - 1$ ; будем называть его *основным*. Ясно, что если  $z \geq a(b - 1)$ , то в его основном представлении  $y \geq 0$ . Тем самым, лемма 1 доказана.

Из нее (по индукции) получается аналогичное утверждение для  $n$  натуральных чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .

**Лемма 2.** Множество  $A_n$  чисел, представимых в виде  $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n$ , где  $x_i \geq 0$ , содержит все достаточно большие числа, кратные наибольшему общему делителю чисел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ .

Теперь перейдем непосредственно к задаче а). Пусть последовательно отчеканены монеты  $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$ ;  $d_n$  для каждого  $n$  — наибольший общий делитель чи-

сел  $a_1, a_2, \dots, a_n$ ;  $A_n$  — соответствующее множество из леммы 2. Ясно, что  $d_1 \geq d_2 \geq d_3 \geq \dots$ , причем в этой цепочке каждый делитель  $d = d_n$  может повториться лишь конечное число раз (поскольку множество натуральных чисел, делящихся на  $d$  и не входящих в  $A_n$ , конечно). Это относится и к последнему  $d$ , равному 1. Тем самым, игра может продолжаться лишь конечное число ходов.

б) **Ответ:** выигрывает первый чеканщик. (Мы докажем это, не приводя в явном виде всей стратегии.)

Выигрывающий первый ход: 5 (или любое простое  $p \geq 5$ ). Пусть второй назвал число  $q$ , взаимно простое с  $p = 5$ .

**Лемма 3.** Наибольшее число  $m$ , не представимое в виде  $px + qy$  ( $x \geq 0, y \geq 0$ ), равно  $m = pq - p - q$ , причем если  $z \leq m$  не представимо, то  $m - z$  — представимо в таком виде, и обратно.

В самом деле, если в основном представлении

$$z = px + qy \quad (2)$$

(где  $0 \leq x \leq q - 1$ ) коэффициент  $y < 0$ , то  $m - z = p(q - 1 - x) + q(-1 - y)$  — основное представление числа  $m - z$  (поскольку  $0 \leq q - 1 - x \leq q - 1$  и  $-1 - y \geq 0$ ); если же в представлении (2)  $y \geq 0$ , то  $-1 - y < 0$ . Поскольку 0 — наименьшее представимое, то  $m - 0 = pq - p - q$ , как и утверждалось в лемме 3, — наибольшее непредставимое.

Попробуем в качестве ответного хода первого чеканщика (после хода  $q$ ) назвать  $m$ . Предположим, что этот ход проигрышный, т.е. у второго есть выигрышная стратегия, начинающаяся ходом  $z$  (разумеется,  $1 < z < m$ , поскольку все числа, большие  $m$ , уже запрещены). Тогда тот же ход  $z$  мог сделать первый чеканщик вместо хода  $m$ , и дальше следовать выигрышной стратегией второго: ведь по лемме 3

$$m - z = px + qy \quad (x \geq 0, y \geq 0),$$

$m = z + px + qy$  было бы запрещено после хода  $z$ , так что множество запрещенных чисел осталось бы точно таким же, как и после пары ходов  $m, z$ .

Это, видимо, одна из красивейших задач, использующих нетривиальную идею «перемены хода», встречающуюся и в реальных позиционных играх (автор — Дирк Шляйхер — замечательный математик и педагог, один из энтузиастов «Турнира городов» в Германии).

**Замечания.**

1. Лемма 3 осимметрии была предложена А.А.Кирилловым в качестве отдельной задачи «Задачника «Кванта».

2. В нашем решении используется теорема о конечных позиционных играх (почти очевидная): все позиции в такой игре делятся на выигрышные и проигрышные (для начинающего); установить, какова каждая позиция, можно, разбирая игру «с конца».

Н.Васильев, А.Канель

**M1589.** Докажите, что, как бы ни раскрасить плоскость в 5 цветов, найдутся две точки одного цвета, расстояние между которыми отличается от 1 не более чем на 0,001.

Начнем с того, что, поскольку мы должны найти две точки на расстоянии 1 лишь «с точностью до любого  $\epsilon$ », мы можем ограничиться лишь раскрасками сравнительно простых «карт». В самом деле, нарисуем на