

=====MM227=====

MM227 (7 баллов)

Решения принимаются до 20.10.2017

Пусть $n = \prod_{i=1}^s p_i^{a_i}$ - каноническое разложение n .

Обозначим через $sopf(n)$ число $p_1 + p_2 + \dots + p_s$.

Назовем натуральное число k слабым, если уравнение $x = k \cdot sopf(x)$ неразрешимо в натуральных числах, и сильным в противном случае.

Доказать, что сильных чисел бесконечно много.

Найти наименьшее слабое число.

Доказать, что слабых чисел бесконечно много.

=====

Из определения $sopf(x)$ вытекает сразу несколько следствий.

1. $sopf(1) = 0$.
2. Если $x > 1$, то $sopf(x) > 0$.
3. Если x – простое, то $sopf(x) = x$.
4. 1 – сильное число.

Утверждение 1.

Если x – не простое, то $sopf(x) \leq x/2 + 2$.

Доказательство по индукции по числу сомножителей x .

Утверждение 2.

$sopf(x) = x \Leftrightarrow x$ – простое.

Доказательство от противного.

Обозначим через $porf(n)$ произведение всех простых делителей n без учёта кратности, то есть, если $n = \prod_{i=1}^s p_i^{a_i}$, то $porf(n) = \prod_{i=1}^s p_i$.

Очевидно, что $sopf(n) = sopf(porf(n))$.

Утверждение 3.

$porf(k)$ – сильное $\Leftrightarrow k$ – сильное.

Доказательство.

Пусть $porf(k)$ – сильное. Значит, существует x : $x = porf(k) \cdot sopf(x)$.

Следовательно, x кратно $porf(k)$.

Тогда $k \cdot x / porf(k) = k \cdot sopf(x) = k \cdot sopf(k \cdot x / porf(k))$, то есть, k – сильное.

Наоборот, пусть k – сильное. Значит, существует x : $x = k \cdot sopf(x)$.

Следовательно, x кратно k .

Тогда $porf(k) \cdot x / k = porf(k) \cdot sopf(x) = porf(k) \cdot sopf(porf(k) \cdot x / k)$, то есть, $porf(k)$ – сильное.

Таким образом, каждое сильное число, свободные от квадратов, кроме 1, порождает бесконечное семейство сильных чисел с тем же набором простых делителей.

Точно так же, каждое слабое число, свободные от квадратов, порождает бесконечное семейство слабых чисел с тем же набором простых делителей.

Утверждение 4.

Все простые числа – сильное.

Доказательство.

Пусть k – простое. Положим $x = k^2$.

Тогда $\text{sopf}(x) = k$, $x = k * \text{sopf}(x)$.

Пусть некоторое число $k > 1$ свободно от квадратов.

Рассмотрим число y со следующими свойствами.

1. y свободно от квадратов.
2. $\text{НОД}(k, y) = 1$.
3. $z = \text{sopf}(ky)$ кратно y .
4. ky кратно $\text{popf}(z)$.

Пример 1.

Пусть $k = 2 * 17$. Тогда подойдёт $y = 19$ или $y = 33$.

k	$\text{sopf}(k)$	y	$z = \text{sopf}(ky)$	$\text{popf}(z)$	ky	$x = kz$
$34 = 2 * 17$	19	19	$2 + 17 + 19 = 38$	$2 * 19$	$2 * 17 * 19$	$2^2 * 17 * 19 = 1292$
$34 = 2 * 17$	19	$3 * 11$	$2 + 3 + 11 + 17 = 33$	$3 * 11$	$2 * 3 * 11 * 17$	$2 * 3 * 11 * 17 = 1122$

Утверждение 5.

Если существует y с требуемыми свойствами, то число k – сильное.

Доказательство.

Так как $\text{popf}(kz)$ кратно ky и ky кратно $\text{popf}(kz)$, то $\text{popf}(kz) = ky$.

Положим $x = kz$.

Тогда $\text{sopf}(x) = \text{sopf}(kz) = \text{sopf}(\text{popf}(kz)) = \text{sopf}(ky) = z = x/k$.

Заметим, что минимально возможное y не обязательно даёт минимально возможное x .

Утверждение 6.

Если y с требуемыми свойствами не существует, то число k – слабое.

Доказательство.

Предположим, что k – сильное. Значит, существует x : $x = k * \text{sopf}(x)$.

Так как k свободно от квадратов, то $\text{popf}(x)$ кратно k .

Положим $y = \text{popf}(x)/k$. Тогда.

1. Так как $\text{popf}(x)$ свободно от квадратов, то и y свободно от квадратов.
2. $\text{НОД}(k, y) = 1$.
3. $z = \text{sopf}(ky) = \text{sopf}(\text{popf}(x)) = \text{sopf}(x) = x/k$ кратно $\text{popf}(x)/k = y$.
4. $ky = \text{popf}(x)$ кратно $\text{popf}(x/k) = \text{popf}(z)$.

Следовательно, все требуемые свойства y выполняются. Противоречие.

Утверждение 7.

Если существует y с требуемыми свойствами, то $y \leq 2\text{sopf}(k) + 4$.

Доказательство.

Если $y = 1$, то утверждение верно.

Пусть y – простое.

По свойству 3, $z = \text{sopf}(ky) = \text{sopf}(k) + y$ кратно y .

Следовательно, $\text{sopf}(k)$ кратно y , а значит, $y \leq \text{sopf}(k) < 2\text{sopf}(k) + 4$.

Теперь предположим, что $y > 2\text{sopf}(k) + 4$, то есть, $\text{sopf}(k) < y/2 - 2$, где y – составное.

Тогда $z = \text{sopf}(ky) = \text{sopf}(k) + \text{sopf}(y) < y/2 - 2 + y/2 + 2 = y$. Но тогда z не может быть кратно y , а значит, свойство 3 не выполняется. Противоречие.

Таким образом, чтобы найти наименьшее слабое число, достаточно проверить только составные числа, свободные от квадратов, причём для каждого проверяемого числа k достаточно проверить только $y \leq 2\text{sopf}(k) + 4$.

k	$\text{sopf}(k)$	y	$z = \text{sopf}(ky)$	$\text{popf}(z)$	$x = kz$
$6 = 2 * 3$	5	5	$2 + 3 + 5 = 10$	$2 * 5$	60
$10 = 2 * 5$	7	7	$2 + 5 + 7 = 14$	$2 * 7$	140
$14 = 2 * 7$	9	3	$2 + 3 + 7 = 12$	$2 * 3$	168
$15 = 3 * 5$	8	2	$2 + 3 + 5 = 10$	$2 * 5$	150
$21 = 3 * 7$	10	2	$2 + 3 + 7 = 12$	$2 * 3$	252
$22 = 2 * 11$	13	13	$2 + 11 + 13 = 26$	$2 * 13$	572
$26 = 2 * 13$	15	3	$2 + 3 + 13 = 18$	$2 * 3$	468
$30 = 2 * 3 * 5$	10	1	$2 + 3 + 5 = 10$	$2 * 5$	300
$33 = 3 * 11$	14	2	$2 + 3 + 11 = 16$	2	528
$34 = 2 * 17$	19	19	$2 + 17 + 19 = 38$	$2 * 19$	1292
$35 = 5 * 7$	12	2	$2 + 5 + 7 = 14$	$2 * 7$	490
$38 = 2 * 19$	21	3	$2 + 3 + 19 = 24$	$2 * 3$	912
$39 = 3 * 13$	15	2	$2 + 3 + 13 = 18$	$2 * 3$	702
$42 = 2 * 3 * 7$	12	1	$2 + 3 + 7 = 12$	$2 * 3$	504
$46 = 2 * 23$	25	?			

Ответ. Наименьшее слабое число: 46. Слабые числа, свободные от квадратов:

46, 55, 85, 87, 110, 123, 138, 141, 145, 155, 158, 183, 187, 190, 194, 203, 205, 217, 219, ...

В первом миллионе – 684936 сильных чисел и 315064 слабых, то есть, 68.5 / 31.5%, во втором – 675575 сильных чисел и 324425 слабых, то есть, 67.6 / 32.4%.