

8. Верно ли, что почти все (все, кроме конечного числа) натуральные числа представимы в виде $n + \tau(n)$, где $\tau(n)$ — количество делителей числа n ?

Слава богу, решение на просторах чатер
нету нашлось:

Из китайской теоремы об остатках следует, что для любого k существует такое n , что n делится на 2^k , $n+1$ делится на 3^k , $n+2$ делится на 5^k , и так далее. То есть существуют сколь угодно длинные отрезки последовательных чисел, имеющих более k делителей. Рассмотрим число M такое, что в конце последовательности $1, 2, \dots, M$ имеется k подряд идущих чисел с таким свойством. Все они после прибавления $t(i)$ к i выходят за пределы $[1..M]$. Значит, в этом отрезке есть не менее k чисел, которые ничем не "покрываются", так как число может быть "покрыто" только меньшим. Значит, количество не "покрываемых" чисел принимает сколь угодно большие значения, то есть это множество бесконечно.

Осталось его понять:
Китайская Т.:

Формулировка [\[править\]](#) [\[править код\]](#)

Если натуральные числа a_1, a_2, \dots, a_n попарно взаимно просты, то для любых целых r_1, r_2, \dots, r_n таких, что $0 \leq r_i < a_i$ при всех $i \in \{1, 2, \dots, n\}$, найдётся число N , которое при делении на a_i даёт остаток r_i при всех $i \in \{1, 2, \dots, n\}$. Более того, если найдутся два таких числа N_1 и N_2 (соответствующих утверждению выше), то $N_1 \equiv N_2 \pmod{a_1 \cdot a_2 \cdot \dots \cdot a_n}$.

Короче, мучило в решении пишет,
что можно продемонстрировать сколь угодно
большой набор последовательных на-
туральных чисел, таких, что у
каждого точно будет k делителей.

Сложность (лично у меня) возни-
кает, когда пытаешься соотнес-
ти это с КТ.

Успешно за КТ; в качестве a_i , нужно взять p_i^k , где p_i — очередное простое число $\{p_i\} = \{2, 3, 5, 7, \dots\}$

Отлично, теперь в качестве

r_i будем также брать:

$$\{r_i\} = \{0, 2, 3, \dots\}$$

n

$n+1$ нужно прибавить 1, чтобы делиться на 3

$n+2$ нужно прибавить 2, чтобы делиться на 5

Вуаля! Утверждение о том, что

Называется число N , которое при делении на p_i^k дает остаток r_i . Эквивалентно тому, что I последовательные числа, k -е будут делиться на p_i^k (число миним k делителей)

Согласно последнему утверждению можно предположить ряд последовательных чисел:

$$1, 2, 3, \dots, N$$

таких что, в конце будет ровно k чисел, которые имеют ровно k делителей.

Теперь нужно на каждое число подобрать функцию

$$n \mapsto n + \tau(n)$$

Утверждается, что эти числа

последние k чисел после приме-
нения функции "выбросит" за
пределы множества $\{1, \dots, M\}$.
Выбросит, потому что каждое
из этих чисел имеет k делителей,
каждого делителя точно k раз больше
единицы \implies прибавляя k
делителей, надпись будет досе-
точно, тогда все числа

$$\{M - k + 1, M - k + 2, \dots, M\}$$

"Вывернуть" за пределы M

Получается, что в последователь-
ном ряду (применив функцию)
мы получим все возможные
образы $n + \tau(n)$. Нетрудно дога-
даться, что ровно k чисел сре-
ди всех образов будут отсутствовать.
Если эти числа я не смог полу-
чить из всего ряда меньших,
то, если я и дальше по
составленным ряду буду

Должны $n + \tau(n)$, они у меня
не появляются.

Короче, выше описан алгоритм,
по которому можно найти конеч-
ное множество в котором будет
ровно k чисел, которые не
представляются в виде
 $n + \tau(n)$

Осталось еще раз прочесть
утверждения выше и понять,
что число k можно сделать
сколько угодно большим \implies

\implies множество чисел, k -е
не представляются в виде
 $n + \tau(n)$ — бесконечное.