

Китайская теорема об остатках

1 КТО затеял это за ме...

Теорема 1.1. Пусть a_1, a_2, \dots, a_n – попарно взаимно простые целые числа, r_1, r_2, \dots, r_n – некоторые целые числа. Для простоты считаем, что $0 \leq r_i < |a_i| \forall i \in \{1, 2, \dots, n\}$. Тогда:

$$\exists N \in \mathbb{N} : N \equiv r_i \pmod{a_i} \quad \forall i \in \{1, 2, \dots, n\}$$

Более того, если N_1 и N_2 – решения системы сравнений, то:

$$N_1 \equiv N_2 \pmod{a_1 a_2 \dots a_n}$$

Доказательство. Покажем требуемое индукцией по n .

База. При $n = 1$ тривиально существование требуемого решения системы сравнений. К тому же очевидно, что если $N_1 \equiv r_1 \pmod{a_1}$ и $N_2 \equiv r_1 \pmod{a_1}$, то $N_1 \equiv N_2 \pmod{a_1}$.

Шаг. Пусть утверждение верно при $n = k$. Рассмотрим $n = k + 1$:

$$\begin{cases} x \equiv r_1 \pmod{a_1} \\ x \equiv r_2 \pmod{a_2} \\ \dots \\ x \equiv r_k \pmod{a_k} \\ x \equiv r_{k+1} \pmod{a_{k+1}} \end{cases}$$

По предположению индукции у подсистемы

$$\begin{cases} x \equiv r_1 \pmod{a_1} \\ x \equiv r_2 \pmod{a_2} \\ \dots \\ x \equiv r_k \pmod{a_k} \end{cases}$$

существует решение N . Положим $d = a_1 a_2 \dots a_k$. По условию выполнено, что $\text{НОД}(d, a_{k+1}) = 1$. Теперь рассмотрим следующий набор чисел:

$$N, N + d, N + 2d, \dots, N + (a_{k+1} - 1)d$$

Заметим, что все числа из этого набора попарно не сравнимы по модулю a_{k+1} . В самом деле, если бы от противного

$$\exists i, j \in \{0, \dots, a_{k+1} - 1\} : N + id \equiv N + jd \pmod{a_{k+1}},$$

то:

$$(N + id) - (N + jd) = d(i - j) \equiv 0 \pmod{a_{k+1}},$$

откуда получаем противоречие. Значит в рассматриваемом наборе есть все остатки по модулю a_{k+1} , в том числе r_{k+1} . Пусть тогда $j \in \{0, \dots, a_{k+1} - 1\}$ такое, что $N + jd \equiv r_{k+1} \pmod{a_{k+1}}$. Легко видеть, что в таком случае

$$N + jd \equiv r_i \pmod{a_i} \quad \forall i \in \{1, \dots, k + 1\}$$

Значит $N + jd$ – искомое решение всей исходной системы сравнений. Более того, если N_1 и N_2 – решения исходной системы сравнений, то по предположению индукции $(N_1 - N_2) \vdots d$, а из того, что эти числа суть решения всей системы сравнений, получим $(N_1 - N_2) \vdots a_{k+1}$. Так как $\text{НОД}(d, a_{k+1}) = 1$, то немедленно получаем:

$$(N_1 - N_2) \vdots da_{k+1} \iff N_1 \equiv N_2 \pmod{da_{k+1}},$$

что и требовалось. \square