

1 НОД (наибольший общий делитель) и НОК

Алгоритм Евклида нахождения НОД.

Опр. Наибольшим общим делителем целых чисел $a, b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$ назовем наибольшее целое число $c \in \mathbb{Z}$ т.ч. $c|a$ и $c|b$ (обозн. $\text{НОД}(a, b)$)

Замечание $\text{НОД}(0, 0)$ не определен!

Аналогично, можно определить $\text{НОД}(a, b, c)$ и т.д.; $\text{НОД}(a_1, a_2, \dots, a_k)$ для произвольного $k \geq 2$ и $a_1, a_2, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$ т.ч. $\exists i \in \overline{1, k} (a_i \neq 0)$.

Опр. Целые числа $a, b \in \mathbb{Z}$ назовем взаимно простыми (обозн. $\boxed{(a, b) = 1}$), если $\text{НОД}(a, b) = 1$.

Впр. ① Целые числа $a_1, a_2, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$ назовем взаимно простыми, если $\text{НОД}(a_1, a_2, \dots, a_k) = 1$.

② Целые числа $a_1, a_2, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$ назовем попарно простыми, если $\text{НОД}(a_i, a_j) = 1$ $\forall i, j \in \overline{1, k}$ т.ч. $i \neq j$.

Лемма $\forall a, b \in \mathbb{Z}$ т.ч. $a \neq 0 \vee b \neq 0$

$$\boxed{\text{НОД}(a, b) = \text{НОД}(a - b, b)}$$

Пусть $m \in \mathbb{Z} \neq 0$. $m|a$ и $m|b$, тогда $m|(a - b)$.
Наоборот, пусть $m \in \mathbb{Z}$ т.ч. $m|(a - b)$ и $m|b$, тогда $m|(a - b) + b$, т.е. $m|a$.

Т.о., множество общих делителей a и b совпадает с мн-вом общих делителей $a - b$ и b , поэтому $\text{НОД}(a, b) = \text{НОД}(a - b, b)$.

2] Лемма. Пусть $(a = qb + r)$, где $a, b, q, r \in \mathbb{Z}$,
причем хотя бы одно из чисел a, b не равно 0.
Тогда $\boxed{\text{НОД}(a, b) = \text{НОД}(b, r)}$

Док-во: используем предыдущую лемму: имеем
 $\text{НОД}(a, b) = \text{НОД}(a - b, b) = \text{НОД}(a - b - b, b) = \text{НОД}(a - 2b, b)$
 $= \dots = \text{НОД}(a - qb, b) = \text{НОД}(r, b) = \text{НОД}(b, r)$.

Док-но

На этой лемме основан алгоритм поиска
наиб. общего делителя двух натур. чисел, который
носит название алгоритма Евклида: пусть $a, b \in \mathbb{N}$
и требуется найти $\text{НОД}(a, b)$. Можно считать,
для определенности, что $a \geq b$. Разделим a на b :
найдем $a = bq_1 + r_1$. По лемме,
 $\text{НОД}(a, b) = \text{НОД}(b, r_1)$. Если $r_1 = 0$, то $\text{НОД}(b, r_1) =$
 $= b$, т.е. $\text{НОД}(a, b) = b$. Если же $r_1 \neq 0$, то разделим
теперь с остатком b на r_1 : пусть $b = r_1 q_2 + r_2$.
По лемме, $\text{НОД}(b, r_1) = \text{НОД}(r_1, r_2)$. Если $r_2 = 0$
то исконый наиб. общий делитель найден ($= r_1$),
если же $r_2 \neq 0$, то разделим с остатком r_1 на r_2 :
 $r_1 = r_2 q_3 + r_3$ и т.д.:
$$\begin{aligned} a &= bq_1 + r_1 \\ b &= r_1 q_2 + r_2 \\ r_1 &= r_2 q_3 + r_3 \end{aligned}$$

Т.к. $b > r_1 > r_2 \dots$, то по опред. деления с
остатком процесс конечен ($r_i \geq 0 \ \forall i$); т.е.
дает в качестве результата $\text{НОД}(a, b)$ за конечное
число шагов.

3) Замечание: если $a, b \in \mathbb{Z} \setminus \{0\}$, то их наиб. общий делитель также можно определить, применив алгоритм Евклида к числам $|a|, |b| \in \mathbb{N}$, т.к. очевидно, что $\text{НОД}(a, b) = \text{НОД}(|a|, |b|)$

Важными следствиями из алгоритма Евклида явл следующие теоремы:

Теорема. Если $\text{НОД}(a, b) = d$, то существуют $u, v \in \mathbb{Z}$ т.ч. $au + bv = d$.

Док-во. Используем для нахождения d алгоритм Евклида:

$$a = bq_1 + r_1$$

$$b = r_1q_2 + r_2$$

$$r_1 = r_2q_3 + r_3$$

$$r_2 = r_3q_4 + r_4$$

$\vdots$

$$r_{n-4} = r_{n-3}q_{n-2} + r_{n-2}$$

$$r_{n-3} = r_{n-2}q_{n-1} + r_{n-1}$$

$$r_{n-2} = r_{n-1}q_n + r_n$$

$$r_{n-1} = r_nq_{n+1}$$

(*)

Последний ненулевой остаток r_n и равен $\text{НОД}(a, b)$. Перепишем равенства (*) так, чтобы каждый остаток выражался через два предыдущих:

$$r_1 = a - bq_1$$

$$r_2 = b - r_1q_2$$

$$r_3 = r_1 - r_2q_3$$

$$r_4 = r_2 - r_3q_4$$

$\vdots$

$$r_{n-2} = r_{n-4} - r_{n-3}q_{n-2}$$

$$r_{n-1} = r_{n-3} - r_{n-2}q_{n-1}$$

$$r_n = r_{n-2} - r_{n-1}q_n$$

Из двух последних равенств получим выражение r_n через r_{n-2} и r_{n-3} :

$$\begin{aligned} r_n &= r_{n-2} - r_{n-1}q_n = r_{n-2} - (r_{n-3} - r_{n-2}q_{n-1})q_n = \\ &= r_{n-2}(1 + q_{n-1}q_n) - r_{n-3}q_n. \end{aligned}$$

Аналогично, используя выражение r_{n-2} через r_{n-3} и r_{n-4} , получим выражение r_n через r_{n-3} и r_{n-4} и т.д. В итоге получим выражение r_n в виде $au + bv$ для некоторых $u, v \in \mathbb{Z}$. Док-но.
Непосредственным следствием этой теоремы является

Теорема. Если a и b - взаимно простые числа, то существуют $u, v \in \mathbb{Z}$ т.е.

$$\boxed{au + bv = 1}$$

Из этих теорем несложно получить в качестве следствия такие утверждения

Утв. Если $a \vdots c$, $b \vdots c$ и $d = \text{НОД}(a, b)$, то $d \vdots c$
 $\triangleleft$ упр. $\triangleright$

Теорема. Если $(ab) \vdots c$ и $\text{НОД}(a, c) = 1$, то $b \vdots c$

$\triangleleft$ упр. $\triangleright$