

11.03.19

Алгоритм Евклида (задача для компьютера)

Дано: $a, b \geq 0$, a или b не 0, $(a, b) = (\pm a, \pm b)$.

Найти: (a, b) .

Алгоритм решения:

повторять пока $a > 0$ и $b > 0$

```
{
    если  $a < b$ 
         $a, b \rightarrow a, b \bmod a$ 
    иначе
         $a, b \rightarrow a \bmod b, b$ 
}
```

$a + b \in \mathbb{N}$ (сумма постоянно уменьшается)

Ответ: $a + b$ (a , если $b = 0$; b , если $a = 0$)

Пример:

$a = 5, b = 7$

$5, 7 \rightarrow 5, 2 \rightarrow 1, 2 \rightarrow 1, 0 \rightarrow \text{НОД} = 1$

Бинарный алгоритм Евклида (задача для компьютера)

Алгоритм решения:

ответ = 1 (инициализация переменной, в которую записывается результат)

повторять пока $a \neq 0$ и $b \neq 0$

```
{
    если  $a$  и  $b$  — чётные
    {
        ответ =  $2 \cdot \text{ответ}$ 
         $a, b \rightarrow a / 2, b / 2$ 
    }
    если  $a$  — чётное,  $b$  — нечётное
         $a \rightarrow a / 2$ 
    если  $a$  — нечётное,  $b$  — чётное
         $b \rightarrow b / 2$ 
    если  $a$  и  $b$  — нечётные
    {
         $a, b \rightarrow a - b, b$  (или  $a, b \rightarrow a, b - a$ )
        ответ =  $a \cdot \text{ответ}$  (если  $b = 0$ ) (или ответ =  $b \cdot \text{ответ}$  (если  $a = 0$ ))
    }
}
```

Пример:

$a = 13, b = 19$

$13, 19 \rightarrow 13, 6 \rightarrow 13, 3 \rightarrow 10, 3 \rightarrow 5, 3 \rightarrow 2, 3 \rightarrow 1, 3 \rightarrow 1, 2 \rightarrow 1, 0 \rightarrow \text{НОД} = 1$

Определение: Пусть $a, b \in \mathbb{Z}$, $d = (a, b)$, тогда равенство $d = ax + by$ (где $x, y \in \mathbb{Z}$) называется линейным представлением НОД.

Примеры:

$$\begin{aligned} 1) \quad a &= 6, b = 14 \\ d &= 2 \\ 2 &= 6*(-2) + 14*1 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 2) \quad a &= 22, b = 19 \\ d &= 1 \\ 1 &= 22*(-6) + 19*7 \end{aligned}$$

Теорема: Для любых $a, b \in \mathbb{Z}$ существует x, y такие, что $ax + by = (a, b)$, т.е. всегда если линейное представление НОД.

Доказательство:

Дано: $a, b \in \mathbb{Z}$.

Обозначим за $\langle x, y \rangle$ значения $ax + by$. (Например, $\langle 1, 0 \rangle = a*1 + b*0 = a$)

Выполняем алгоритм Евклида (АЕ):

Дано: $a = \langle 1, 0 \rangle, b = \langle 0, 1 \rangle$.

a_1, b_1 — первая пара чисел АЕ

a_2, b_2 — первая пара чисел АЕ и т.д.

$$a_1 = a = \langle 1, 0 \rangle$$

$$b_1 = b = \langle 0, 1 \rangle$$

a_i, b_i — (шаг АЕ) $\rightarrow a_i \bmod b_i, b_i$

где $a_i = \langle \hat{x}_i, \hat{y}_i \rangle, b_i = \langle \acute{x}_i, \acute{y}_i \rangle$

Делим с остатком: $a_i = qb_i + r$

$$a_{i+1} = r = a_i - qb_i = \langle \hat{x}_i, \hat{y}_i \rangle - q \langle \acute{x}_i, \acute{y}_i \rangle = \langle \hat{x}_i - q\acute{x}_i, \hat{y}_i - q\acute{y}_i \rangle$$

В конце АЕ получается пара $a = d$ и $b = 0$, значит $d = \langle \hat{x}_n, \hat{y}_n \rangle = a\hat{x}_n + b\hat{y}_n$.

Пример:

$$a_1 = 22 = \langle 1, 0 \rangle, b_1 = \langle 0, 1 \rangle$$

$$a_2 = 3 = \langle 1, 0 \rangle - \langle 0, 1 \rangle = \langle 1, -1 \rangle, b_2 = \langle 0, 1 \rangle$$

$$a_3 = 3 = \langle 1, -1 \rangle, b_3 = 1 = \langle 0, 1 \rangle - 6\langle 1, -1 \rangle = \langle -6, 7 \rangle$$

$$a_4 = 0, b_4 = 1 = \langle -6, 7 \rangle$$

$$\text{Ответ: } 1 = \langle -6, 7 \rangle = 22*(-6) + 19*7$$

Решение линейных Диофантовых уравнений

Диофантово уравнение (ДУ) — уравнение в целых числах.

Например, $x^2 + y^2 = z^2$ ($x, y, z \in \mathbb{Z}$) — ДУ, частным решением которого является $x = 3, y = 4, z = 5$.

Общее решение:

$$u, v \in \mathbb{Z}$$

$$x = u^2 - v^2$$

$$y = 2uv$$

$$z = u^2 + v^2 \quad (u = 5, v = 1 \rightarrow z = 5)$$

$x^3 + y^3 = z^3$. Если $x, y, z \in \mathbb{N}$, то для всех степеней больше 2, решений нет (по теореме Ферма).

Решение уравнения $ax + by = c$, где a, b, c даны. Например, для уравнения $2x + 7y = 3$ частными решениями являются $x = -2, y = 1; x = 5, y = -2$ и др.

Как же устроено множество решений уравнения $ax + by = c$?

Теорема: $a, b \in \mathbb{Z}$, $d = (a, b)$, $a \neq 0$ или $b \neq 0$, тогда уравнение $ax + by = c \leftrightarrow c : d$ имеет решение.

Доказательство:

→

Пусть $ax + by = c$ для каких-то x_0, y_0 .

$a : d$

$b : d \rightarrow ax_0 + by_0 : d \rightarrow c : d$

Пример: $6x + 4y = 1001$ — нет решений, т.к. 1001 не делится нацело на 2.

←

Найдём линейное разложение НОДа и b :

$ax + by = d$

$c : d \rightarrow c/d$ — целое число. Домножим

$a*(x \frac{c}{d}) + b*(y \frac{c}{d}) = d \frac{c}{d} = c$, где $x \frac{c}{d} = x_0$, $y \frac{c}{d} = y_0$

x_0, y_0 — решение ДУ, ч.т.д

Что если решений несколько?

Пусть $ax_1 + by_1 = c$, $ax_2 + by_2 = c$.

Вычтем из 1-ого 2-ое:

$a(x_1 - x_2) + b(y_1 - y_2) = 0$

$(x_1 - x_2)a = -(y_1 - y_2)b$

$(x_1 - x_2) \frac{a}{d} = -(y_1 - y_2) \frac{b}{d}$, где $\frac{a}{d}$ и $\frac{b}{d}$ — взаимно простые числа.

$(x_1 - x_2) \frac{a}{d} : \frac{b}{d} \leftrightarrow (x_1 - x_2) : \frac{b}{d}$. Аналогично $(y_1 - y_2) : \frac{a}{d}$.

Теорема: Если x_0, y_0 — решение $ax + by = c$, то $\begin{cases} x = x_0 - \frac{b}{d}k \\ y = y_0 + \frac{a}{d}k \end{cases}$ — всё множество решений.
(где $k \in \mathbb{Z}$)

Доказательство:

Проверим, что все решения имеют нужный вид.

Продолжим вывод:

$x_0 - x_1 : \frac{b}{d} \rightarrow x_0 - x_1 = k \frac{b}{d}$

$y_0 - y_1 : \frac{a}{d} \rightarrow y_0 - y_1 = l \frac{a}{d}$

$\rightarrow x_1 = x_0 - k \frac{b}{d}, y_1 = y_0 - l \frac{a}{d}$

Подставим в уравнение:

$c = ax_1 + by_1 = a*(x_0 - k \frac{b}{d}) + b*(y_0 - l \frac{a}{d}) = ax_0 + by_0 - \frac{ab}{d}k - \frac{ab}{d}l$

$\rightarrow \frac{ab}{d}k + \frac{ab}{d}l = 0 \rightarrow k = -l$

Итого:

$$\begin{cases} x_1 = x_0 - \frac{b}{d}k \\ y_1 = y_0 + \frac{a}{d}k \end{cases} \quad \text{ч.т.д.}$$