

БАЗОВАЯ ТЕОРИЯ ЧИСЕЛ

Содержание

1. Делимость целых чисел	2
1.1 Делимость и ее базовые свойства.	2
1.2 Деление с остатком	3
1.3 Сравнения по модулю	4
1.4 Десятичная запись числа. Признаки делимости.	5
1.5 Кольцо классов вычетов.	7
1.6 НОД и НОК.	8
1.7 Алгоритм Евклида. Обобщенный алгоритм Евклида.	9
1.8 Линейное представление НОД и решение уравнений в целых числах.	11

1. Делимость целых чисел

1.1 Делимость и ее базовые свойства.

В этом параграфе все числа целые, если иного не оговорено.

Definition 1. Число a делится на число $b \neq 0$ ($a : b$), если существует такое число c , что $a = b \cdot c$. В этом случае говорят, что b — делит a и пишут $b \mid a$.

Базовые факты, связанные с делимостью:

1. $a : 1$.
2. $a : m$ и $b \implies (a \pm b) : m, ab : m$.
3. $a : m$ и $b : m \implies \forall k, l \in \mathbb{Z} (ka \pm lb) : m$.
4. $a : m$ и $b \not: m \Leftrightarrow (a \pm b) \not: m \implies (a \pm b) \not: m$.
5. $a : m$ и $m : k \implies a : k$.
6. $b : a \implies |a| \leq |b|$.

Remark 1. Заметим, что с делением на 0 получается достаточно тонкий вопрос. Формально, 0 можно делить на 0 и результат будет произвольным, так как $\forall a \in \mathbb{Z} a \cdot 0 = 0$.

Доказательство. Всё это доказывается как-то так:

$$a : m \Leftrightarrow a = q \cdot m, q \in \mathbb{Z}, b : m \Leftrightarrow b = p \cdot m, p \in \mathbb{Z} \Rightarrow a \pm b = q \cdot m \pm p \cdot m = m \cdot (p + q) \Leftrightarrow (a \pm b) : m$$

□

Example 1. Найдите все такие натуральные числа a , что $\frac{2a+1}{a-2}$ — целое число.

Решение: $\frac{2a+1}{a-2} \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow (2a+1) : (a-2)$, а значит и разность этих чисел делится на $(a-2)$.

То есть, $((2a+1) - (a-2)) : (a-2) \Leftrightarrow (a+3) : (a-2)$.

Кроме того, разность этого числа и $(a-2)$ также должна делиться на $(a-2)$, то есть $((a+3) - (a-2)) : (a-2) \Leftrightarrow 5 : (a-2)$.

То есть, $(a-2)$ — делитель числа 5, а значит он может быть равен 1, -1, 5, -5. Переберем все случаи, так как их не так много:

1. $a - 2 = -1 \Leftrightarrow a = 1$. $\frac{2a+1}{a-2} = \frac{2+1}{1-2} = -3 \in \mathbb{Z}$, а значит $a = 1$ подходит.
2. $a - 2 = 1 \Leftrightarrow a = 3$. $\frac{2a+1}{a-2} = \frac{6+1}{3-2} = 7 \in \mathbb{Z}$, а значит $a = 3$ подходит.
3. $a - 2 = -5 \Leftrightarrow a = -3$, но $a \in \mathbb{N}$, а значит этот случай не подходит.
4. $a - 2 = 5 \Leftrightarrow a = 7$. $\frac{2a+1}{a-2} = \frac{14+1}{7-2} = 3 \in \mathbb{Z}$, а значит $a = 7$ подходит.

Ответ: $\{1, 3, 7\}$.

Свойства четных и нечетных чисел:

1. Сумма двух последовательных натуральных чисел — нечетное число.
2. Сумма четного и нечетного чисел — нечетное число.
3. Сумма любого количества четных чисел — четное число.
4. Сумма четного количества нечетных чисел — четное число, в то время как сумма нечетного количества нечетных чисел — нечетное число.
5. Произведение двух последовательных натуральных чисел — четное число.

Theorem 1. Произведение двух последовательных натуральных чисел делится на 2. Произведение трёх последовательных натуральных чисел делится на 6.

Example 2. В ряд выписаны числа от 1 до 10. Можно ли расставить между ними знаки «+» и «−» так, чтоб значение полученного выражения было равно нулю?

Решение:

Среди чисел от 1 до 10 имеется ровно 5 нечетных чисел, а значит, их сумма, вне зависимости от того, с каким знаком их брать, будет нечетным числом, а значит и сумма всех чисел будет нечетным числом. То есть, нулем она быть не может, так как ноль - четное число.

Ответ: нет.

Definition 2. Число $p \in \mathbb{N}$ называется простым, если $p > 1$ и p не имеет положительных делителей, отличных от 1 и p .

Statement 1. Если p_1 и p_2 — простые числа и $p_1 \mid p_2$, то $p_1 = p_2$.

Theorem 2 (Евклид). Множество положительных простых чисел счетно.

Доказательство. Предположим, что множество простых чисел конечно и состоит из чисел p_1, \dots, p_k . Рассмотрим число $p = p_1 \cdot p_k + 1$.

Либо оно само является простым числом, либо имеет хоть один простой делитель.

По предположению, оно не может быть простым. С другой стороны, если одно из чисел p_1, \dots, p_k делит число p , то оно делит и число

$$p - p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_k = 1$$

а этого не может быть. □

Theorem 3. Для любого $k \in \mathbb{N}$ в натуральном ряду можно найти k составных чисел, непосредственно следующих друг за другом.

Доказательство. Возьмем число $n = (k + 1)!$ и рассмотрим k следующих друг за другом чисел

$$n_1 = n + 2, n_2 = n + 3, \dots, n_k = n + (k + 1)$$

каждое из этих чисел составное, так как $n_1 \div 2$, $n_2 \div 3$ и так далее. □

Definition 3. Натуральное число $n \in \mathbb{N}$ называется составным, если оно имеет хоть один положительный делитель, отличный от 1 и n .

Remark 2. Число 1 не является ни простым, ни составным.

1.2 Деление с остатком

Definition 4. Пусть a и $b \neq 0$ — два целых числа. Разделить число a на число b с остатком — значит найти такие целые числа q и r , что выполнены следующие условия:

1. $a = bq + r$
2. $0 \leq r < |b|$

При этом число q называется неполным частным, а число r — остатком от деления числа a на b .

Theorem 4. Для любого $a \in \mathbb{Z}$ и $b \in \mathbb{N}$ существуют единственные $q, r \in \mathbb{Z}$, $0 \leq r < b$, что $a = bq + r$.

Доказательство. Покажем существование q, r .

Если $b \mid a$, то $a = ub$ для некоторого $u \in \mathbb{Z}$, в таком случае $q = u$, $r = 0$.

Теперь, будем полагать, что a не делится на b . Рассмотрим множество M натуральных чисел, представимых в виде $a - bk$ для некоторого целого k . Это множество непусто, так как при $k = -|a| - 1$

$$a - kb = a + (|a| + 1)b \geq b + |a|(b - 1) \geq 1$$

Пусть $r = \min(M)$. Тогда ≥ 1 и с некоторыми целыми q для некоторого целого q выполняется $r = a - bq$. Так как $a - b(q + 1) = r - b < r$, то $a - b(q + 1) \notin M \Rightarrow a - b(q + 1) = r - b \leq 0$. Так как $b \nmid a$, $a - b(q + 1) = 0$ невозможно, а значит, $r < b$.

И так, $1 \leq r < b$. Покажем теперь единственность.

Пусть существует также пара (u, v) , для которой

$$a = bu + v, \quad 0 \leq v < b$$

То есть, $bq + r = bu + v \Rightarrow r - v = b(u - q) \Rightarrow b \mid r - v$.

С другой стороны, $|r - v| < b \Rightarrow r - v = 0$. Значит, $b(u - q) = 0$, откуда $u = q$.

□

Corollary 1. Пусть $m \in \mathbb{N}$, $m > 1$. Каждое целое число при делении на m даёт некоторый остаток, причем остатков ровно m . Это могут быть числа $0, 1, \dots, m - 1$.

Рассмотрим некоторые элементарные методы вычисления остатка.

Theorem 5. Сумма (произведение) чисел a и b даёт тот же остаток при делении на число m , что и сумма (произведение) остатков чисел a и b при делении на число m .

Example 3. Найдите остаток числа 2^{2012} при делении на 3.

Решение:

Заметим, что $2^{2012} = 4^{1006}$. Число 4 даёт остаток 1 при делении на 3, а значит по теореме выше (о произведении остатков), 4^k даст остаток $1^k = 1$.

Ответ: 1.

1.3 Сравнения по модулю

Definition 5. Если целые числа a и b при делении на натуральное число m дают равные остатки, то говорят, что a сравнимо с b по модулю m и пишут $a \equiv b \pmod{m}$. Иначе говоря, такая запись означает, что $(a - b)$ делится на m .

При помощи таких обозначений громоздкое предложение « a даёт остаток b при делении на c » теперь можно записать, как $a \equiv b \pmod{c}$.

На мой взгляд, работать с остатками в целом гораздо проще при помощи сравнений по модулю. У сравнений есть множество полезных свойств, рассмотрим самые основные:

Основные свойства сравнений по модулю:

1. Арифметические действия:

$$\begin{cases} a \equiv b \pmod{m} \\ c \equiv d \pmod{m} \end{cases} \implies \begin{cases} (a \pm c) \equiv (b \pm d) \pmod{m} \\ a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m} \end{cases}$$

2. Возведение в степень:

$$a \equiv b \pmod{m} \implies a^k \equiv b^k \pmod{m}$$

3. Перенос в другую часть равенства:

$$(a + b) \equiv c \pmod{m} \implies a \equiv (c - b) \pmod{m}$$

4. Транзитивность:

$$\begin{cases} a \equiv b \pmod{m} \\ b \equiv c \pmod{m} \end{cases} \implies a \equiv c \pmod{m}$$

5. Если $ak \equiv bk \pmod{m}$, а числа k и m взаимнопросты, то $a \equiv b \pmod{m}$.

6. Если $a \equiv b \pmod{m}$, а d — делитель числа m , то $a \equiv b \pmod{d}$.

Доказательство. На паре всё рассказано, тут доказательства не пишу. □

Statement 2. Сравнимость по модулю — отношение эквивалентности.

Доказательство. Очевидно. □

1.4 Десятичная запись числа. Признаки делимости.

Definition 6. Любое натуральное число представимо в виде:

$$n = \overline{a_k a_{k-1} \dots a_0} = a_k \cdot 10^k + a_{k-1} \cdot 10^{k-1} + \dots + a_0$$

Такая запись называется десятичной записью числа n .

Example 4. Двухзначное число умножили на произведение его цифр, в результате чего получилось трехзначное число, состоящее из одинаковых цифр, совпадающих с последней цифрой исходного числа. Найдите исходное число.

Решение: Обозначим исходное двухзначное число за \overline{ab} .

Теперь мы можем переписать условие задачи в виде уравнения:

$$\overline{ab} \cdot (ab) = \overline{bbb} \Leftrightarrow (10a + b) \cdot ab = 100b + 10b + b \Leftrightarrow 10a^2b + ab^2 = 111b$$

Ясно, что при $b = 0$ условие не выполняется. Если $b \neq 0$, то на него можно поделить обе части:

$$10a^2 + ab = 111 \Leftrightarrow ab = 111 - 10a^2$$

Так как $ab > 0$, $10a^2 < 111$, а значит a либо 1, либо 2, либо 3. Рассмотрим случаи по порядку.

- Если $a = 1$, $b = 101$, а это невозможно, так как b — цифра.
- Если $a = 2$, $b = \frac{71}{2}$, а это невозможно, так как b — цифра.
- Если $a = 3$, $b = 7$. Тогда, искомое число — 37.

Ответ: 37.

Example 5. Найдите все натуральные числа, являющиеся степенью двойки, при зачеркивании первой цифры у которых получается число, также являющееся степенью двойки.

Решение: Пусть мы зачеркнули первую цифру числа 2^n , состоящего из $k + 1$ цифр. Тогда $10^k < 2^n < 10^{k+1}$, $10^{k-1} < 2^m < 10^k$, а значит $\frac{1}{10^k} < \frac{1}{2^m} < \frac{1}{10^{k-1}}$.

Если перемножить первое и третье неравенства, то получится, что $1 < 2^{n-m} < 10^2 \iff$

$$0 < n - m < 8.$$

Так как цифру заканчивали слева, 2^n и 2^m заканчиваются на одну и ту же цифру, а значит:

$$2^n - 2^m \equiv 0 \pmod{10} \Leftrightarrow 2^m(2^{n-m} - 1) \equiv 0 \pmod{10} \Leftrightarrow 2^{n-m} - 1 \equiv 0 \pmod{5} \Leftrightarrow 2^{n-m} \equiv 1 \pmod{5}$$

Рассмотрим таблицу остатков от деления 2^n на 5:

2^n	2	4	8	16	32	64	128	...
Остаток от деления 2^n на 5	2	4	3	1	2	4	3	...

Учитывая при этом $1 < n - m < 8$, $n - m = 4 \Leftrightarrow m = n - 4$.

Обозначим зачеркнутую цифру числа 2^n за a . Тогда

$$2^n - a \cdot 10^k = 2^{n-4} \Leftrightarrow 2^{n-4} \cdot (2^4 - 1) = a \cdot 10^k \Leftrightarrow 2^{n-4} \cdot 3 \cdot 5 = a \cdot 2^k \cdot 5^k$$

Так как в левой части всего одна пятерка, $k = 1$, а значит, искомое число двузначное.

Перебирая все двузначные степени двойки, понимаем, что подходят числа 32 и 64.

Ответ: 32, 64.

Признаки делимости натуральных чисел:

Доказательство. Будет добавлено. □

Theorem 6. (Признак делимости на 3 и на 9)

Число $a \in \mathbb{Z}$ даёт такой же остаток от деления на 3 (и на 9), что и сумма цифр числа a .

Доказательство. Пусть $\overline{a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1}$ – десятичная запись данного числа a , то есть

$$a = \overline{a_n a_{n-1} \dots a_2 a_1} = a_n \cdot 10^{n-1} + a_{n-1} \cdot 10^{n-2} + \dots + a_1 \cdot 10^0$$

Так как $10 \equiv 1 \pmod{3}$, $10^i \equiv 1^i \pmod{3} \equiv 1 \pmod{3} \Rightarrow a_i \cdot 10^{i-1} \equiv a_i \pmod{3}$.

Применим это к каждому слагаемому и сложим все, получим:

$$a_n \cdot 10^{n-1} + a_{n-1} \cdot 10^{n-2} + \dots + a_1 \cdot 10^0 \equiv (a_n + a_{n-1} + \dots + a_2 + a_1) \pmod{3}$$

Так как $10 \equiv 1 \pmod{9}$, аналогичное доказательство проходит и для 9. □

Example 6. Два числа отличаются перестановкой цифр. Может ли их разность быть равной 20072008?

Решение:

Как мы помним, сумма цифр числа даёт тот же остаток от деления на 9, что и само число. Значит, разность описанных в условии задачи чисел должна делиться на 9, так как у этих чисел одинаковая сумма цифр:

Пусть первое число – a , $a \equiv c \pmod{9}$, второе число b , $b \equiv c \pmod{9}$.

$$\begin{cases} a \equiv c \pmod{9} \\ b \equiv c \pmod{9} \end{cases} \Rightarrow a - b \equiv c - c \pmod{9} \Leftrightarrow a - b \equiv 0 \pmod{9} \Leftrightarrow (a - b) : 9.$$

Но, $20072008 \not\equiv 0 \pmod{9}$, а значит это невозможно.

Theorem 7. (Признак делимости на 2^n (5^n)) Число делится на 2^n (5^n) тогда и только тогда, когда число, составленное из первых n его разрядов (составленное из первых n его цифр), делится на 2^n (5^n).

Доказательство. Будет дописано. □

Theorem 8. (Признак делимости на 11) Число делится на 11 тогда и только тогда, когда разность суммы цифр, стоящих на нечетных местах и суммы цифр, стоящих на четных местах, делится на 11.

Доказательство. Будет дописано. □

Example 7. Рассмотрим число 305792608. $(8 + 6 + 9 + 5 + 3) - (0 + 2 + 7 + 0) = 22 \div 11$, а значит $305792608 \div 11$.

Example 8. На доске написано такое число: $72x3y$, где x и y - некоторые цифры. Замените звездочки цифрами так/б чтобы полученное число делилось на 45.

Решение: Так как число должно делиться на 45, оно должно делиться на 5 и на 9 соответственно. Так как оно делится на 5, его последняя цифра либо 0, либо 5, а значит либо $y = 0$, либо $y = 5$. Так как число делится на 9, сумма его цифр должна делиться на 9. Рассмотрим сумму цифр числа:

$$(7 + 2 + x + 3 + y) \div 9 \Leftrightarrow (x + y + 12) \div 9$$

$y = 5$: $(x + 17) \div 9$, а значит $x = 1$.

$y = 0$ $(x + 12) \div 9$, а значит $x = 6$.

1.5 Кольцо классов вычетов.

Напомним, что

Definition 7. Множество R с операциями $\langle + \rangle : R \times R \rightarrow R$ и $\langle \cdot \rangle : R \times R \rightarrow R$ называют кольцом, если $\forall a, b, c \in R$

1. $a + b = b + a$ (коммутативность сложения)
2. $(a + b) + c = a + (b + c)$ (ассоциативность сложения)
3. $a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$ (ассоциативность умножения)
4. $a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$ (левая дистрибутивность)
5. $(b + c) \cdot a = b \cdot a + c \cdot a$ (правая дистрибутивность)

Иными словами, R — кольцо, если R — Абелева группа по сложению, полугруппа по умножению и выполнены аксиомы левой и правой дистрибутивности.

Если в кольце R есть нейтральный элемент по умножению, то кольцо R называют кольцом с единицей.

Если умножение в кольце коммутативно, то кольцо называют коммутативным кольцом с единицей.

Definition 8. Множество обратимых (по умножению) элементов кольца R называют мультипликативной группой кольца R и обозначают R^* .

Definition 9. Полем называют коммутативное кольцо с единицей, где каждый ненулевой элемент обратим.

Как мы уже выяснили в предыдущем параграфе, сравнимость по модулю m — отношение эквивалентности, обозначим его за \sim_m .

Definition 10. Фактормножество \mathbb{Z}/\sim_m называют кольцом классов вычетов по модулю m и обозначают $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z}$ (детали этого обозначения станут ясны несколько позже).

Remark 3. Заметим, что кольцо классов вычетов можно эквивалентно определить, как множество чисел $\{0, 1, \dots, m-1\}$ (то есть, остатков от деления на m) с операциями сложения и умножения «по модулю» (обозначим их за $\bar{+}$ и $\bar{\cdot}$), то есть

$$\forall x, y \in \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \quad x \bar{+} y = (x + y) \pmod{m}, \quad x \bar{\cdot} y = (x \cdot y) \pmod{m}$$

1.6 НОД и НОК.

Definition 11. Число b называется общим кратным чисел a_1, \dots, a_n , если $\forall i \in \{1, \dots, n\} : a_i \mid b$.

Definition 12. Рассмотрим множество \mathcal{M} всех общих кратных чисел a_1, \dots, a_n . Элемент $\min\{\mathcal{M}\}$ называется наименьшим общим кратным чисел a_1, \dots, a_n и обозначается $\text{lcm}(a_1, \dots, a_n)$ или $[a_1, \dots, a_n]$.

Theorem 9. (Свойства НОК)

1. Любое общее кратное нескольких чисел делится на их наименьшее общее кратное.
2. $\forall a_1, \dots, a_n \in \mathbb{Z} \setminus 0$ выполняется равенство

$$\text{lcm}(a_1, \dots, a_n) = \text{lcm}(\text{lcm}(a_1, \dots, a_{n-1}), a_n)$$

Доказательство. Пусть $m = \text{lcm}(a_1, \dots, a_n)$, K — какое-то общее кратное a_1, \dots, a_n . Поделим K на m с остатком

$$K = mq + r, \quad 0 < r \leq m$$

Тогда $r = K - mq : a_j \forall j \in \{1, \dots, n\}$. Но тогда r — общее кратное и $0 \leq r < m$, а это противоречит тому, что m — наименьшее общее кратное. Значит, $r = 0$.

Пусть $u = \text{lcm}(a_1, \dots, a_n)$, $v = \text{lcm}(a_1, \dots, a_{n-1})$. Каждое общее кратное чисел v и a_n является общим кратным чисел a_1, \dots, a_n , а значит, если $M(a_i, a_j)$ — множество всех общих кратных a_i и a_j , то $M(v, a_n) \subset M(a_1, \dots, a_n)$. С другой стороны, каждое общее кратное чисел a_1, \dots, a_n делится на числа a_1, \dots, a_{n-1} , а значит, по первой части теоремы, оно делится на v . Вместе с тем, оно делится на a_n , а значит, является общим кратным a_n и v , то есть, у нас есть обратное включение

$$M(v, a_n) \supset M(a_1, \dots, a_n)$$

Так как множества совпадают, совпадают и их наименьшие положительные элементы, а значит, $\text{lcm}(a_n, v) = u$. □

Далее, говоря об общих делителях набора чисел, мы будем подразумевать, что в наборе содержится хотя бы одно ненулевое число.

Definition 13. Наибольшим общим делителем совокупности целых чисел называется наибольшее положительное число, делящее каждое из этих чисел. Наибольший общий делитель набора a_1, \dots, a_n обычно обозначается, как $\text{gcd}(a_1, \dots, a_n)$ или (a_1, \dots, a_n) .

Definition 14. Целые числа a, b называются взаимно простыми, если $\text{gcd}(a, b) = 1$.

Example 9. Найдти $\text{gcd}(6, 10, 15)$.

Theorem 10. (Свойства НОД)

1. $\forall a, b \in \mathbb{Z} \quad \text{lcm}(a, b) \cdot \text{gcd}(a, b) = a \cdot b$.

2. $a \mid b \cdot c, \gcd(a, b) = 1 \Rightarrow c \mid a$.
3. Наибольший общий делитель нескольких чисел делится на любой их общий делитель.
4. Справедливо равенство

$$\gcd(a_1, \dots, a_n) = \gcd(\gcd(a_1, \dots, a_{n-1}), a_n)$$

Доказательство. Произведение ab — общее кратное a и b , а значит, по предыдущей теореме, оно делится на $\text{lcm}(a, b)$, то есть, $\frac{ab}{\text{lcm}(a, b)}$ — составное число. К тому же

$$a = \frac{ab}{\text{lcm}(a, b)} \cdot \frac{\text{lcm}(a, b)}{b}, \quad b = \frac{ab}{\text{lcm}(a, b)} \cdot \frac{\text{lcm}(a, b)}{ab}$$

Теперь пусть d — общий делитель a и b . В силу равенств

$$\frac{ab}{d} = a \cdot \frac{b}{d} = b \cdot \frac{a}{d}$$

Значит, $\frac{ab}{d}$ — общее кратное чисел a и b . По предыдущей теореме, оно делится на $\text{lcm}(a, b)$, то есть

$$\frac{ab}{d \cdot \text{lcm}(a, b)} \in \mathbb{Z} \Rightarrow \frac{ab}{d \cdot \text{lcm}(a, b)} \geq 1 \Leftrightarrow \frac{ab}{\text{lcm}(a, b)} \geq d$$

то есть $\frac{ab}{\text{lcm}(a, b)}$ — наибольший из всех делителей чисел a и b .

Покажем теперь, что остальные утверждения. Пусть a_1, \dots, a_n — некоторый набор положительных целых чисел, а d_1, \dots, d_m — все их положительные общие делители. Пусть d — наименьшее общее кратное этих делителей, то есть $d = \gcd(d_1, \dots, d_m)$. Ясно, что каждое из чисел a_1, \dots, a_n .

□

Corollary 2. Если $a \mid bc$ и $\gcd(a, b) = 1$, то c делится на a .

Доказательство. Произведение bc — общее кратное чисел a и b . По одной из предыдущих теорем оно делится на $\text{lcm}(a, b)$. Согласно условию и предыдущей теореме, $\text{lcm}(a, b) = ab \Rightarrow ab \mid bc \Rightarrow a \mid c$. □

Statement 3. $\gcd(a, b) = \gcd(a, a + b) = \gcd(a, a - b)$.

Доказательство.

□

1.7 Алгоритм Евклида. Обобщенный алгоритм Евклида.

В данном параграфе мы будем рассматривать алгоритм поиска наибольшего общего делителя двух натуральных чисел a и b . Ясно, что это можно сделать наивно, перебрав все натуральные числа $d \in \{1, \dots, \min(a, b)\}$ и проверив условия $d \mid a, d \mid b$, но это требует большого количества вычислений. Еще в древней греции был придуман алгоритм, решающий данную проблему гораздо лучше.

Lemma 1. Пусть $a \in \mathbb{Z}, b \in \mathbb{N}$.

- Если $b \mid a$, то множество общих делителей чисел a и b совпадает с множеством делителей числа b . В частности, $\gcd(a, b) = b$.
- Предположим, что $a = bq + r, 0 \leq r \leq |b|$. Тогда множество общих делителей чисел a и b совпадает с множеством общих делителей чисел b и r . В частности, $\gcd(a, b) = \gcd(b, r)$.

Remark 4. Можно доказать, что количество делений, необходимое для вычисления с помощью алгоритма Евклида наибольшего общего делителя двух натуральных чисел, не превышает пятикратного количества цифр в десятичной записи меньшего из этих двух чисел.

Для нахождения НОД нескольких чисел (больше 2) есть немного более доработанная версия алгоритма Евклида.

Пусть дано множество натуральных чисел a_1, \dots, a_n и необходимо вычислить $\gcd(a_1, \dots, a_n)$. Заметим, что если $a_2 = a_1q + r$, $0 \leq r < |a_1|$, то по 1 множество общих делителей чисел a_1 и a_2 совпадает с множеством общих делителей чисел a_1 и r , а значит

$$\gcd(a_1, \dots, a_n) = \gcd(r, a_1, a_3, \dots, a_n)$$

НОД совокупности чисел не зависит от того, в каком порядке они записаны, а значит, каждое число может быть заменено на остаток от деления на любое другое число из этой совокупности.

Заметим, что такая операция уменьшает сумму чисел в списке (если $a_2 \geq a_1$) всегда, кроме случая, когда список имеет вид $(a_1, 0, \dots, 0)$ (но тогда ясно, что $\gcd(a_1, 0, \dots, 0) = a_1$).

Теперь ясно, как оформить это в качестве алгоритма:

Theorem 12. (Обобщенный алгоритм Евклида)

ВХОД: Совокупность натуральных чисел (a_1, \dots, a_n) .

ВЫХОД: $\gcd(a_1, \dots, a_n)$.

1. Переставим числа в списке (a_1, \dots, a_n) так, чтоб число на первом месте в списке было наименьшим из положительных чисел списка.
2. Если все числа a_2, \dots, a_n равны нулю, то $\gcd(a_1, \dots, a_n) = a_1$, алгоритм останавливается.
3. Заменить в списке (a_2, \dots, a_n) каждое из ненулевых чисел на его остаток от деления на a_1 . Вернуться к первому пункту алгоритма.

1.8 Линейное представление НОД и решение уравнений в целых числах.

Definition 15. Уравнения в целых числах принято называть диофантовыми.

Рассмотрим простейшее линейное диофантово уравнение $ax + by = c$. Такие уравнения могут иметь как бесконечно много решений, так и не иметь решений вообще.

Example 11. Например, рассмотрим два таких уравнения:

- Уравнение $19x + 12y = 1$ имеет бесконечно много решений, множество решений можно описать, как $x = -5 + 12t$, $y = 8 - 19t$, $t \in \mathbb{Z}$.
- Уравнение $2x - 6y = 3$ не имеет решений в целых числах, так как при любых $x, y \in \mathbb{Z}$ левая часть будет четной, а правая часть — нечетной.

Перед тем как переходить к критерию разрешимости таких уравнений мы докажем вспомогательное утверждение.

Theorem 13. (Линейное представление НОД)

Для любых целых a и b существуют целые u и v такие, что

$$au + bv = \gcd(a, b)$$

Доказательство. Для доказательства достаточно проделать «обратный ход» алгоритма Евклида. Развернём равенства из условия 11:

$$r_2 = a - bq_1$$

Подставим это во второе равенство:

$$r_3 = b - r_2 q_2 = b - q_2(a - bq_1) = b(1 + q_1 q_2) - a q_2$$

Теперь подставим это в третье равенство:

$$r_4 = r_2 - r_3 q_3 = a - bq_1 - q_3(b(1 + q_1 q_2) - a q_2) = a(1 + q_2 q_3) - b(q_1 + q_3 + q_1 q_2 q_3)$$

Продолжая в том же духе, мы найдём $u, v \in \mathbb{Z}$: $r_n = au + bv = \gcd(a, b)$. □

Remark 5. Отметим, что эта теорема даёт не только существование, но и строит сами числа u и v (что, как мы увидим, важно на практике).

Линейное представление НОД в литературе иногда называют соотношением Безу.

В качестве примера использования этого утверждения докажем лемму, которая понадобится нам в будущем.

Лемма 2. (Лемма Евклида)

Если произведение нескольких сомножителей делится на простое число p , то по крайней мере один из сомножителей делится на простое число p .

Доказательство. Пусть $x \cdot y : p$, но $x \not\vdash p$. Тогда, так как p — простое, $\gcd(x, p) = 1$, а значит, по 13 найдутся такие целые u и v , что

$$x \cdot u + p \cdot v = 1$$

Домножим на y слева и справа, получим

$$(x \cdot y) \cdot u + p \cdot v \cdot y = y$$

Оба слагаемых в левой части делятся на p , а значит, и правая делится на p . □

Theorem 14. *Диофантово уравнение $ax + by = c$ разрешимо тогда и только тогда, когда $\gcd(a, b) \mid c$. В случае разрешимости решений всегда бесконечно много. Все они имеют вид*

$$x = x_0 + \frac{b}{\gcd(a, b)}t, \quad y = y_0 - \frac{a}{\gcd(a, b)}t$$

где (x_0, y_0) — какое-либо фиксированное решение, а t — произвольное целое число.

Доказательство. Допишу. □

Remark 6. Если дети вдруг знают, что такое матрицы, то надо рассказать про диофантовы уравнения n переменных и матричные представления всего это дела.