Базовая теория чисел

Содержание

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 $b \neq 0$ ($a \vdots b$), 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. $a \vdots 1$.
2. $a \vdots m$ и $b \Longrightarrow (a \pm b) \vdots m$, $ab \vdots m$.
3. $a \vdots m$ и $b \vdots m \Longrightarrow \forall k, l \in \mathbb{Z}\ (ka \pm lb) \vdots m$.
4. $a \vdots m$ и $b \not\vdots m \Leftrightarrow (a \pm b) \not\vdots m \Longrightarrow (a \pm b) \not\vdots m$.
5. $a \vdots m$ и $m \vdots k \Longrightarrow a \vdots k$.
6. $b \vdots a \Rightarrow |a| \leq |b|$.

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:

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

□

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

Решение: $\frac{2a+1}{a-2} \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow (2a + 1) \vdots (a - 2)$, а значит и разность этих чисел делится на $(a - 2)$.
То есть, $((2a + 1) - (a - 2)) \vdots (a - 2) \Leftrightarrow (a + 3) \vdots (a - 2)$.
Кроме того, разность этого числа и $(a - 2)$ также должна делиться на $(a - 2)$, то есть $((a + 3) - (a - 2)) \vdots (a - 2) \Leftrightarrow 5 \vdots (a - 2)$.
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 чисел делиться на 2*

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 делитетлей, отличных от* 1 *и* p*.*

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

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

Доказательство. `Будет добавлено.` □

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

Доказательство. `Будет добавлено.` □

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

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

1.1.1 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 любых* $a, b \in \mathbb{Z}$ *существуют единственные* $q, r \in \mathbb{Z},\ 0 \leq r < |b|$*, что* $a = bq + r$*.*

Доказательство. `Будет написано.`

□

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* $0, 1, \ldots, m-1$*.*

Рассмотрим некоторые элементарные методы вычисления остатка.

Theorem 5. *Сумма (произведение) чисел* a *и* b *дает 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 дает остаток 1 при делении на 3, а значит по теореме выше (о произведении остатков), 4^k даст остаток $1^k = 1$.
Ответ: 1.

1.1.2 Сравнения по модулю

Definition 5. *Если целые числва 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 дает 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:
$$\begin{cases} a \equiv b \pmod{m} \\ c \equiv d \pmod{m} \end{cases} \Longrightarrow \begin{matrix} (a \pm c) \equiv (b \pm d) \pmod{m} \\ a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m} \end{matrix}$$
2. Возведение в степень:
$a \equiv b \pmod{m} \Longrightarrow a^k \equiv b^k \pmod{m}$
3. Перенос в другую часть равенства:
$(a+b) \equiv c \pmod{m} \Longrightarrow a \equiv (c-b) \pmod{m}$
4. Транзитивность:
$$\begin{cases} a \equiv b \pmod{m} \\ b \equiv c \pmod{m} \end{cases} \Longrightarrow a \equiv c \pmod{m}$$

Доказательство. Будет добавлено.

□

Statement 2. *Сравнимость мо модулю — отношение эквивалентности.*

Доказательство. Будет добавлено.

□

1.2 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. *Двузначное 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 двузначное 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 $\dfrac{1}{10^k} < \dfrac{1}{2^m} < \dfrac{1}{10^{k-1}}$.
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 цийру 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:

Theorem 6. ***(Признак делимости на 5)***
Число a делится на 5 тогда и только тогда, когда последние цифры десятичной записи числа a — это 0 или 1.

Доказательство. `Будет добавлено.` □

Theorem 7. ***(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 $\overline{a_n a_{n-1} \ldots a_2 a_1}$ – десятичная запись данного числа a, то есть

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

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:

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

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 дает 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, $b \equiv c \pmod 9$.
$$\begin{cases} a \equiv c \pmod 9 \\ b \equiv c \pmod 9 \end{cases} \Longrightarrow a - b \equiv c - c \pmod 9 \Longleftrightarrow a - b \equiv 0 \pmod 9 \Longleftrightarrow (a-b) \vdots 9.$$
Но, $20072008 \not\vdots 9$, а значит это невозможно.

Theorem 8. ***(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 9. ***(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.* $(8 + 6 + 9 + 5 + 3) - (0 + 2 + 7 + 0) = 22 \vdots 11$*, а значит* $305792608 \vdots 11$.

Example 8. *На доске написано такое число:* $72x3y$*, где* x *и* y *- некоторые цифры. Замените звездочки цифрами так]6 чтобы полученное число делилось на 45.*

Решение: Так как число должно делиться на 45, оно должно делиться на 5 и на 9 соответсвенно. 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:

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

$y = 5$: $(x + 17) \vdots 9$, а значит $x = 1$.
$y = 0$ $(x + 12) \vdots 9$, а значит $x = 6$.

1.3 Кольцо классов вычетов.

Напомним, что

Definition 7. *Множество* R *с операциями* $<< + >>: R \times R \to R$ *и* $<< \cdot >>: R \times R \to R$ *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 м 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, остатвков от деления на m) с операциями сложения и умножения «по модулю» (обозначим их за $\bar{+}$ и $\bar{\cdot}$), то есть

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

1.4 НОД и НОК.

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

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 $\operatorname{lcm}(a_1, \dots, a_n)$ или $[a_1, \dots, a_n]$.*

Theorem 10. ***(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*

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

Доказательство. Допишу. □

Далее, говоря об общих делителях набора чисел, мы будем подразуемвать, 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 $\gcd(a_1, \dots, a_n)$ или $(a_1, \dots, a_n)$.*

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

Theorem 11. ***(Свойства НОД)***

1. *$\forall a, b \in \mathbb{Z}$ $\operatorname{lcm}(a, b) \cdot \gcd(a, b) = a \cdot b$.*
2. *$a \mid b \cdot c,\ \gcd(a, b) = 1 \Rightarrow c \,\vdots\, a$.*
3. *Наибольший общий делитель нескольких чисел делится на любой их общий делитель.*

4. *Справедливо равенство*

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

Доказательство. `Допишу.`

□

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

1.5 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 $d \in \{1, \ldots, \min(a, b)\}$ 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, $\gcd(a, b) = \gcd(b, r)$.*

Доказательство. `Будет дописано.` □

Таким образом, мы поняли, что при нахождении $\gcd(a, b)$, мы можем заменять a на r, где $r < b$ (то есть, проделывая такие действия несколько раз, мы уменьшаем числа, а значит, в какой-то момент мы закончим).

Theorem 12. ***(Алгоритм Евклида)***
Положим $r_0 = a,\ r_1 = b,\ r_2, \ldots, r_n$ — последующие делители, то есть

$$a = r_0 = bq_1 + r_2, \qquad 0 \leq r_2 < b$$

$$b = r_1 = r_2 q_2 + r_3, \qquad 0 \leq r_3 < r_2$$

$$r_2 = r_3 q_3 + r_4, \qquad 0 \leq r_4 < r_3$$

$$\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots$$

$$r_{i-2} = r_{i-1} q_{i-1} + r_i, \qquad 0 \leq r_i < r_{i-1}$$

$$\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots\ldots$$

$$r_{n-2} = r_{n-1} q_{n-1} + r_n, \qquad 0 \leq r_n < r_{n-1}$$

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

То есть, алгоритм останавливается, когда деление проходит без остатака. Алгоритм находит $\gcd(a, b) = r_n$.
Опишем теперь это в качестве алгоритма:
Алгоритм Евклида:
Вход: *Натуральные числа $a, b,\ b < a$.*
Выход: $\gcd(a, b)$.

1. *Вычислить r — остаток от деления a на b.*
2. *Если $r = 0$, то $\gcd(a, b) = b$, алгоритм останавливается.*
3. *Если $r \neq 0$, то пару (a, b) заменяем на пару (b, r), возвращаемся к первому шагу.*

Доказательство. В соответствии с предыдущей леммы, имеем цепочку равенств:

$$\gcd(a,b) = \gcd(b,r_2) = \gcd(r_2,r_3) = \ldots = \gcd(r_{n-1},r_n) = \gcd(r_n,0) = r_n$$

□

Example 9. *Найдем при помощи алгоритма Евклида* $\gcd(5160, 16920)$.

$$16920 = 3 \cdot 5160 + 1440$$

$$5160 = 3 \cdot 1440 + 840$$

$$1440 = 1 \cdot 840 + 600$$

$$840 = 1 \cdot 600 + 240$$

$$600 = 2 \cdot 240 + 120$$

$$240 = 2 \cdot 120$$

То есть, $\gcd(5160, 16920) = 120$.

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

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

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 $(a_1, 0, \ldots, 0)$ (но тогда ясно, что $\gcd(a_1, 0, \ldots, 0) = a_1$).
Теперь ясно, как оформить это в качестве алгоритма:

Theorem 13. ***(Обобщенный алгоритм Евклида)***
Вход: *Совокупность натуральных чисел* $(a_1, \ldots, a_n)$.
Выход: $\gcd(a_1, \ldots, a_n)$.

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

1.6 Линейное представление НОД и решение уравнений в целых числах.