

Увод в Теория на числата

Иво Стратев

19 февруари 2018 г.

Съдържание

1	Делимост на цели числа	2
1.1	Основни свойства	2
1.2	Теорема за деление с частно и остатък	3
1.3	Следствия	4
1.4	Теорема за запис в p -ична бройна система	5
1.5	Задачи	6

Под число ще разбираме цяло число, освен ако изрично не е показано от кое числово множество е даден елемент.

1 Делимост на цели числа

Определение 1. Делимост.

Казваме, че ненулевото число a дели числото b (или b се дели на a), ако съществува число c , такова че $b = ac$. Числото a наричаме *делител* на b , а b - *кратно* на a .

За да отбележим, че a дели b ще използваме означението $a \mid b$. Напротив за да отбележим, че a не дели b ще използваме означението $a \nmid b$. означението $a \nmid b$.

1.1 Основни свойства

1. $\forall a, b \in \mathbb{Z} : a \mid b \implies \pm a \mid \pm b$
2. $\forall a \in \mathbb{Z} : a \neq 0 \implies a \mid a$ ($a = 1 \cdot a$)
3. $\forall a, b \in \mathbb{Z} : a \mid b \wedge b \neq 0 \implies |a| \leq |b|$

Доказателство. Нека $a, b \in \mathbb{Z} : a \mid b \wedge b \neq 0$

$$\implies \exists c \in \mathbb{Z} : c \neq 0 \wedge b = ac \implies |b| = |ac| = |a||c|$$

$$\implies |a| \leq |b| \quad (c \neq 0 \implies |c| > 0)$$

□

4. $\forall a \in \mathbb{Z} : a \mid b \wedge b \mid a \implies a = \pm b$

Доказателство. Нека $a, b \in \mathbb{Z} : a \mid b \wedge b \mid a$

$$\implies a \neq 0 \wedge b \neq 0 \implies |a| \leq |b| \wedge |b| \leq |a| \implies |a| = |b| \implies a = \pm b$$

□

5. $\forall a, b, c \in \mathbb{Z} : a \mid b \wedge b \mid c \implies a \mid c$

Доказателство. Нека $a, b, c \in \mathbb{Z} : a \mid b \wedge b \mid c$

$$\implies \exists u, v \in \mathbb{Z} : b = ua \wedge c = vb \implies c = vua = (vu)a \xrightarrow{vu \in \mathbb{Z}} a \mid c$$

□

6. $\forall a, b, c \in \mathbb{Z} : a \mid b \wedge a \mid c \implies a \mid (b \pm c)$

Доказателство. Нека $a, b, c \in \mathbb{Z} : a \mid b \wedge a \mid c$

$$\implies \exists u, v \in \mathbb{Z} : b = ua \wedge c = va$$

$$\implies b \pm c = ua \pm va = (u \pm v)a = (vu)a \xrightarrow{u \pm v \in \mathbb{Z}} a \mid (b \pm c)$$

□

7. $\forall a, b, c \in \mathbb{Z} : a \mid b \implies a \mid cb$

Доказателство. Нека $a, b, c \in \mathbb{Z} : a \mid b \implies \exists z \in \mathbb{Z} : b = za$

$$\implies cb = cza = (cz)a \xrightarrow{cz \in \mathbb{Z}} a \mid cb$$

□

$$8. \forall a \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}^+, b_1, \dots, b_n \in \mathbb{Z}, c_1, \dots, c_n \in \mathbb{Z} : a \mid b_1, \dots, a \mid b_n$$

$$\implies a \mid \left(\sum_{i=1}^n c_i b_i \right)$$

Доказателство. Нека $a \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N}^+, b_1, \dots, b_n \in \mathbb{Z}, c_1, \dots, c_n \in \mathbb{Z} : a \mid b_1, \dots, a \mid b_n \implies \exists z_1, \dots, z_n \in \mathbb{Z} : \forall i \in \{1, \dots, n\} b_i = z_i a$

$$\implies \sum_{k=1}^n c_k b_k = \sum_{k=1}^n c_k (z_k a) = \sum_{k=1}^n (c_k z_k) a = \left(\sum_{k=1}^n c_k z_k \right) a$$

$$\implies a \mid \left(\sum_{k=1}^n c_k b_k \right) \quad (\forall i \in \{1, \dots, n\} c_i z_i \in \mathbb{Z}) \quad \square$$

$$9. \forall a, b, c \in \mathbb{Z} : a \mid (b+c) \wedge a \mid b \implies a \mid c$$

Доказателство. Нека $a, b, c \in \mathbb{Z} : a \mid (b+c) \wedge a \mid b$

$$\implies \exists u, v \in \mathbb{Z} : b+c = ua \wedge b = va$$

$$\implies c = ua - b = ua - va = (u-v)a \xrightarrow{u-v \in \mathbb{Z}} a \mid c \quad \square$$

1.2 Теорема за деление с частно и остатък

Теорема 1. (Теорема за деление с частно и остатък)

$$\forall a, b \in \mathbb{Z} : a \neq 0 \exists! q, r \in \mathbb{Z} : b = qa + r \wedge 0 \leq r < |a|$$

Доказателство. (*Единственост*)

Нека $a, b \in \mathbb{Z} : a \neq 0$ и нека

$$q_1, r_1 \in \mathbb{Z} : b = q_1 a + r_1 \wedge 0 \leq r_1 < |a|$$

$$q_2, r_2 \in \mathbb{Z} : b = q_2 a + r_2 \wedge 0 \leq r_2 < |a|$$

Тогава

$$0 = b - b = q_1 a + r_1 - (q_2 a + r_2) = (q_1 - q_2) a + (r_1 - r_2)$$

$$\implies r_2 - r_1 = (q_1 - q_2) a \iff r_2 - r_1 = 0 \iff q_1 - q_2 = 0$$

$$\iff r_2 = r_1 \wedge q_1 = q_2 \quad \square$$

Доказателство. (*Съществуване*)

Ще разгледаме четирите възможни случая в зависимост от знаците на двете числа.

$$1. a > 0 \wedge b \geq 0$$

Ако $b < a$, то полагаме $q = 0$ и $r = b$.

В противен случай нека $q \in \mathbb{N}$ е най-голямото със свойството:
 $qa \leq b < (q+1)a$. Тогава

$0 = qa - qa \leq b - qa < (q + 1)a - qa = a = |a|$
 следователно полагаме $r = b - qa$.

2. $a > 0 \wedge b < 0$

Нека $t \in \mathbb{N}$ е най-голямото със свойството:

$ta < |b| \leq (t + 1)a$. Тогава нека положим $q = -(t + 1)$

Тогава

$$-(q + 1)a < |b| \leq -qa \mid -1 \implies$$

$$(q + 1)a > b \geq qa \mid -qa \implies$$

$$a > b - qa \geq 0 \implies 0 \leq b - qa < |a|$$

Полагаме $r = b - qa$

3. $a < 0 \wedge b \geq 0$

Ако $b < |a|$, то полагаме $q = 0$ и $r = b$.

В противен случай нека $t \in \mathbb{N}$ е най-голямото със свойството:

$t|a| \leq b < (t + 1)|a|$. Тогава полагаме $q = -t$ и $qa = -ta = t|a|$

$0 = t|a| - t|a| \leq b - t|a| < (t + 1)|a| - t|a| = |a|$

следователно полагаме $r = b - t|a| = b - qa$.

4. $a < 0 \wedge b < 0$

Нека $t \in \mathbb{N}$ е най-голямото със свойството:

$t|a| < |b| \leq (t + 1)|a|$. Тогава нека положим $q = t + 1$

Тогава

$$t|a| < |b| \leq (t + 1)|a| \mid -1 \implies$$

$$(q - 1)a > b \geq qa \mid +qa \implies$$

$$-a > b - qa \geq 0 \implies 0 \leq b - qa < |a|$$

Полагаме $r = b - qa$

□

1.3 Следствия

Следствие 1. $\forall a, b \in \mathbb{Z} : a \neq 0 \quad a \mid b \iff \exists! q \in \mathbb{Z} : b = qa + 0$

Следствие 2. Нека $n \in \mathbb{N}^+$. Тогава от всеки n последователни числа точно едно се дели на n .

Доказателство. Нека $n \in \mathbb{N}^+$ и нека $z \in \mathbb{Z}$ е произволно число. Нека $\forall i \in \{0, \dots, n - 1\} a_i = z + i$. Прилагаме теоремата за деление с частно и остатък за z и получаваме $\exists! q, r \in \mathbb{Z} : z = qn + r \wedge 0 \leq r < n$. Ако $r = 0$ то тогава $a_0 = z + 0 = z = qn \implies n \mid a_0$. Ако $r \neq 0 \implies r > 0 \implies$

$\forall i \in \{0, \dots, n - 1\} a_i = qn + r + i \implies$

$a_{n-r} = qn + r + (n - r) = qn + n = (q + 1)n \implies n \mid a_{n-r}$

Следователно $\exists k \in \{0, \dots, n - 1\} : n \mid a_k$

□

Следствие 3. Нека $n \in \mathbb{N}^+$. Тогава

$$\forall a_1, \dots, a_{n+1} \in \mathbb{Z} \exists i \neq j \in \{1, \dots, n+1\} : n \mid (a_i - a_j)$$

Доказателство. Нека $n \in \mathbb{N}^+$, $a_1, \dots, a_{n+1} \in \mathbb{Z}$. Прилагаме теоремата за деление с частно и остатък и получаваме

$\forall k \in \{1, \dots, n+1\} \exists! q_k, r_k \in \mathbb{Z} : a_k = q_k n + r_k \wedge 0 \leq r_k < n$. Нека да дефинираме функцията $\forall k \in \{1, \dots, n+1\} f(k) = r_k$, тоест

$f = \{(k, r_k) \mid k \in \{1, \dots, n+1\}\}$. Очевидно домейнът на f е множеството $\{1, \dots, n+1\}$, а нейният ко-домейн е множеството $\{0, \dots, n-1\}$. Очевидно домейнът има един елемент повече от ко-домейна, тогава f не е инекция следователно $\exists i \neq j \in \{1, \dots, n+1\} : f(i) = f(j) \implies$

$$a_i - a_j = q_i n + r_i - (q_j n + r_j) = (q_i - q_j)n + (r_i - r_j) = (q_i - q_j)n + 0 \implies n \mid (a_i - a_j) \quad \square$$

1.4 Теорема за запис в p -ична бройна система

Теорема 2. Нека $p \geq 2$ е фиксирано естествено число. Тогава

$$\forall z \in \mathbb{Z} \exists! n, c_0, \dots, c_n \in \mathbb{N} : z = \sum_{k=0}^n c_k p^k \wedge \forall i \in \{0, \dots, n\} 0 \leq c_i < p \wedge c_n > 0$$

Доказателство. (*Съществуване*) Нека $z \in \mathbb{Z}$ е произволно.

Ако $z < p$, то $n = 0$ и $c_0 = z$.

Ако $z \geq p$ прилагаме теоремата за деление с частно и остатък и получаваме $z = q_1 p + c_0 \wedge 0 \leq c_0 < p$ и освен това $z > q_1$. Ако $q_1 < p$, то полагаме $c_1 = q_1$ и получаваме представянето $z = c_1 p + c_0$. Ако пък $q_1 \geq p$ прилагаме теоремата за деление с частно и остатък за q_1 и p и получаваме $q_1 = q_2 p + c_1 \wedge 0 \leq c_1 < p$ и $q_1 > q_2$, $z = q_2 p^2 + c_1 p + c_0$. Ако $q_2 < p$, полагаме $c_2 = q_2$ и получаваме търсеното представяне. Ако $q_2 \geq p$ продължаваме да прилагаме теоремата за деление с частно и остатък. Тъй като на всяка стъпка получаваме $z > q_1 > q_2 > \dots$ и тези числа са естествени, то този процес ще спре и за някое $n \in \mathbb{N}$ ще получим $q_{n-1} = q_n p + c_{n-1} \wedge 0 \leq c_{n-1} < p \wedge q_n < p$. Тогава полагаме $c_n = q_n$ и получаваме

$$\text{търсеното представяне } z = \sum_{k=0}^n c_k p^k. \quad \square$$

Доказателство. (*Единственост*) Нека $z \in \mathbb{Z}$ е произволно.

Допускаме, че $z = \sum_{k=0}^n c_k p^k = \sum_{j=0}^m b_j p^j$, където

$$\forall i \in \{0, \dots, n\} 0 \leq c_i < p \wedge c_n > 0 \text{ и } \forall j \in \{0, \dots, m\} 0 \leq b_j < p \wedge b_m > 0.$$

Следователно $0 \leq c_0 - b_0 < |p|$ От равенствата следва

$$0 = z - z = \sum_{k=0}^n c_k p^k - \sum_{j=0}^m b_j p^j = \left(\sum_{k=1}^n c_k p^{k-1} - \sum_{j=0}^m b_j p^{j-1} \right) p + (c_0 - b_0)$$

$$p \mid 0 \wedge p \mid \left(\sum_{k=1}^n c_k p^{k-1} - \sum_{j=0}^m b_j p^{j-1} \right) \implies p \mid (c_0 - b_0) \iff c_0 = b_0$$

Следователно $\frac{z - c_0}{p} = \sum_{k=1}^n c_k p^{k-1} = \sum_{j=1}^m b_j p^{j-1} = \frac{z - b_0}{p}$. Повтаряме горните

стъпки и така получаваме, че $m = n$ и $\forall i \in \{0, \dots, n\} b_i = c_i$ \square

С това теоремата е доказана. Записът от теоремата на числото a , се нарича *запис на a в p -ична бройна система* или *p -ичен запис на числото a* . Числото

p се нарича основа на бройната система, а числата c_0, \dots, c_n - p -ични цифри в записа на числото a . Така при фиксирано p всяко число се записва с краен брой символи. При $p = 10$ това са символите $\{-, 0, \dots, 9\}$, при $p = 2$ символите са $\{-, 0, 1\}$.

1.5 Задачи