

## Kongruenciák és osztási tézis modulo $n$

Legyen  $n \in \mathbb{N}$ .  $\mathfrak{f}_n = (\mathbb{Z}, \mathbb{Z}, R_{\leq n})$ ,  $x, y \in \mathbb{Z}$

$$x \mathfrak{f}_n y \iff n \mid x - y$$

Esetek:

$$\mathfrak{f}_n \in E(\mathbb{Z})$$

- $n = 0$ : a  $\mathfrak{f}_0$  reláció az egyszerűleg
- $n = 1$ : a  $\mathfrak{f}_1$  az univerzális reláció  $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$
- $n \geq 1$ :  $\mathbb{Z}/\mathfrak{f}_n = \left\{ \begin{array}{l} \{\dots, -2n, -n, 0, n, 2n, \dots\}, \{\dots, -n+1, 1, n+1, \dots\}, \\ \{\dots, -n+2, 2, n+2, \dots\}, \dots \{\dots, -n+(n-1), n-1, n+(n-1), \dots\} \end{array} \right.$

Def: Legyen  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n > 1$ . Azt mondjuk,  
 hogy „ $a$  kongruens  $b$ -vel modulo  $n$ ”, ha  $n \mid a - b$ .  
 Ekkor:  $a \equiv b \pmod{n}$ .

Tétel: A kongruencia modulo  $n$  egy ekvivalenciareláció  $\mathbb{Z}$ -n,  
 és a résztesteket  $\mathbb{Z}/\equiv = \{x + n\mathbb{Z} \mid x \in \mathbb{Z}\} =$   
 $= \{0, 1, \dots, n-1\} \stackrel{\text{az}}{=} \mathbb{Z}_n$

Tétel: Legyen  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n > 1$ . Adunk a  $(\mathbb{Z}_n, +)$  struktúra gyűrű,  
 ahol  $\hat{x} + \hat{y} = \hat{x+y}$  és  $\hat{x} \cdot \hat{y} = \hat{x \cdot y}$ , töltsük ki  $\hat{x}, \hat{y} \in \mathbb{Z}_n$ .

Hagyj:  $a \equiv b \pmod{n} \iff \hat{a} = \hat{b}$ , ahol  $\hat{a}, \hat{b} \in \mathbb{Z}_n$ .

Tétel (maradvány osztás tételé)

a.) Legyen  $a, b \in \mathbb{N}$ ,  $b \neq 0$ . Akkor  $\exists! q, r \in \mathbb{N}$ :  $a = bq + r$ ,  $0 \leq r < b$ .

b.) Legyen  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $b \neq 0$ . Akkor  $\exists! q, r \in \mathbb{Z}$ :  $a = bq + r$ ,  $0 \leq r < |b|$ .

Pl: „-7 div 3” =  $\begin{cases} -7 = (-3) \cdot 3 + 2 & \text{Tétel} \\ -7 = (-3) \cdot 2 + (-1) & \text{„DIV”} \end{cases}$

Tétel: Legyen  $a, b \in \mathbb{N}^*$ . Akkor a legnagyobb közös osztójelre igaz, hogy

$$\text{lcm}(a, b) = \min \{ax + by \mid x, y \in \mathbb{Z}, ax + by > 0\}.$$

$$\underline{\text{Pl.}} \quad \text{lcm}(12, 18) = 6 = 12 \cdot (-1) + 18 \cdot 1$$

Bsp: Leggen  $D = \{ax + by \mid x, y \in \mathbb{Z}, ax + by > 0\}$ .

$D \neq \emptyset \Rightarrow \exists d \in \mathbb{N}^*, d = \min D$ . Auf hell beschriftet,  $\log_2 d = \text{lcm}(a, b)$ .  $d \in D \Rightarrow \exists x, y \in \mathbb{Z}: d = ax + by$ .

$\exists q, r \in \mathbb{N}: a = d \cdot q + r$ , aber  $0 \leq r < d$ .

$$r = a - d \cdot q = a - (ax + by)q = a - axq - byq = a(1 - xq) + b(-yq).$$

Hn.  $0 < r$ , n<sup>h</sup>  $r = ax' + by'$  alab' is enitt  $r \in D \Rightarrow r < d = \min D$ , ami ellentmondás.

Tehát  $r=0$  is enitt  $d \mid a$ . Haonlón  $d \mid b$ , felül köös dnto.

Legge  $d' \in \mathbb{N}^*$  u. h.  $d'|a$  &  $d'|b$ ,  $\Rightarrow d'|ax$  &  $d'|by$   
 $\Rightarrow d'|ax+by \Rightarrow d'|d \Rightarrow d' \leq d \Rightarrow d = \text{lub}_{\mathbb{Z}}(a, b)$ .

Konstruktion: Legge  $a, b \in \mathbb{N}^*$ .

$$\text{lub}_{\mathbb{Z}}(a, b) = 1 \Leftrightarrow \exists x, y \in \mathbb{Z}: ax + by = 1.$$

Da  $\text{lub}_{\mathbb{Z}}(a, b) = d$ , abzwar  $a, b \in \mathbb{Z}$  welche Intervalle  
 $(\text{z.B. } d = ax + by)$  aus ihm. Somit euklidischer Algorithmus  
 lebt davon.

$$\text{Bspj: } \text{lub}_{\mathbb{Z}}(a, b) = \text{lub}_{\mathbb{Z}}(a \bmod b, a), \quad \text{lub}_{\mathbb{Z}}(0, a) = a.$$

Beispiel:  $\text{lub}(1547, 560) = ?$

$$1547 = 2 \cdot 560 + 427$$

$$560 = 1 \cdot 427 + 133$$

$$427 = 3 \cdot 133 + 28$$

$$133 = 4 \cdot 28 + 21$$

$$28 = 1 \cdot 21 + \boxed{7} = \text{lub}(1547, 560)$$

$$21 = 3 \cdot 7 + 0$$

← euklidischer Algorithmus

$\Rightarrow \exists x, y \in \mathbb{Z} : 7 = 1547 \cdot x + 560 \cdot y$ . Existiert ein Brüchekt  $\rightarrow$  kleinster positiver Bruchrest negativer Bruchrest

$$\begin{aligned}
 7 &= 28 - 1 \cdot 21 = 28 - 1 \cdot (133 - 4 \cdot 28) = -133 + 5 \cdot 28 = \\
 &= -133 + 5(427 - 3 \cdot 133) = 5 \cdot 427 - 16 \cdot 133 = \\
 &= 5 \cdot 427 - 16 \cdot (560 - 427) = -16 \cdot 560 + 21 \cdot 427 = \\
 &= -16 \cdot 560 + 21(1547 - 2 \cdot 560) = \\
 &= 21 \cdot 1547 - 58 \cdot 560
 \end{aligned}$$

$$\Rightarrow 7 = 1547 \cdot 21 + 560 \cdot (-58)$$

  
 Liniert und dividiert alg.

Titel: Leggeu  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n > 1$  is  $\hat{a} \in \mathbb{Z}_n^*$ . Allesor  $\sim (\mathbb{Z}_n, +, \cdot)$  givnben igor, logy

$$\hat{a} \text{ invertillato} \Leftrightarrow \text{lubo } (\hat{a}, n) = 1$$

Bis:  $\boxed{\Leftarrow}$  lubo  $(\hat{a}, n) = 1 \Rightarrow \exists x, y \in \mathbb{Z}: ax + ny = 1.$

$$\Rightarrow \hat{a}\hat{x} + \hat{n}\hat{y} = \hat{1}. \Rightarrow \hat{a}\hat{x} + \hat{n}\hat{y} = \hat{1} \rightarrow \hat{a}\hat{x} + \hat{n}\hat{y} = \hat{1} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \hat{a}\hat{x} + \hat{0} \cdot \hat{y} = \hat{1} \Rightarrow \hat{a} \cdot \hat{x} = \hat{1} \Rightarrow \hat{a} \text{ invertillato es } \hat{a}^{-1} = \hat{x}.$$

$\boxed{\Rightarrow}$   $\hat{a}$  invertillato  $\Rightarrow \exists \hat{x} \in \mathbb{Z}_n: \hat{a} \cdot \hat{x} = \hat{1}. \Rightarrow n \mid ax - 1$

$$\Rightarrow \exists k \in \mathbb{Z}: ax - 1 = nk \Rightarrow 1 = \underbrace{ax}_{=} + \underbrace{(-k)}_{=} \Rightarrow \text{lubo } (\hat{a}, n) = 1.$$

Letzter: Leggen  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n > 1$ . A  $(\mathbb{Z}_n, +, \cdot)$  gyűrű szövekben  
gabai szövek test, ha  $n$  prímötönm.

Biz.:  $(\mathbb{Z}_n, +, \cdot)$  test  $\Leftrightarrow \forall \dot{a} \in \mathbb{Z}_n^*: \dot{a}^1$  invertálható!  $\Leftrightarrow$   
 $\Leftrightarrow \forall a \in \mathbb{Z}, 0 < a < n : \text{lcm}(a, n) = 1 \Leftrightarrow$   
 $\Leftrightarrow n$  prímötönm.

Pb.:  $(\mathbb{Z}_7, +, \cdot)$  kommutatív test.

## Tétel

Legyen  $a, a', b, b' \in \mathbb{Z}$ ,  $n, m \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq 2$ ,  $m \geq 2$ . Igazak a következők:

- (i) Ha  $a \equiv b \pmod{n}$  és  $a' \equiv b' \pmod{n}$ , akkor  $a \pm a' \equiv b \pm b' \pmod{n}$ ,  $aa' \equiv bb' \pmod{n}$  és  $a^k \equiv b^k \pmod{n}$ ,  $\forall k \in \mathbb{N}$ ;
- (ii) Ha  $k \in \mathbb{N}$  úgy, hogy  $\text{Inko}(k, n) = 1$  és  $ka \equiv kb \pmod{n}$ , akkor  $a \equiv b \pmod{n}$ ;
- (iii) Ha  $a \equiv b \pmod{n}$  és  $d \mid n$ , akkor  $a \equiv b \pmod{d}$ ;
- (iv) Ha  $d \in \mathbb{N}$  úgy, hogy  $d \mid n$ ,  $d \mid a$  és  $d \mid b$ , akkor  $a \equiv b \pmod{n} \iff \frac{a}{d} \equiv \frac{b}{d} \pmod{\frac{n}{d}}$ ;
- (v) Ha  $a \equiv b \pmod{n}$ ,  $a \equiv b \pmod{m}$  és  $\text{Inko}(m, n) = 1$ , akkor  $a \equiv b \pmod{mn}$ .

## bizonyítás

- (i) Mivel  $a \equiv b \pmod{n}$  és  $a' \equiv b' \pmod{n}$ , következik, hogy  $n \mid a - b$  és  $n \mid a' - b'$ . Ezeket összeadva illetve kivonva kapjuk, hogy  $n \mid (a - b) \pm (a' - b')$ , vagyis  $n \mid (a \pm a') - (b \pm b')$ , vagyis  $a \pm a' \equiv b \pm b' \pmod{n}$ . Ugyanezekből következik az is, hogy  $n \mid (a - b)a'$  és  $n \mid (a' - b')b$ , tehát  $n \mid aa' - ba' + a'b - bb'$  és  $n \mid aa' - bb'$ , vagyis  $aa' \equiv bb' \pmod{n}$ . Az utolsó állítás indukcióval igazolható.
- (ii) Mivel  $ka \equiv kb \pmod{n}$ ,  $n \mid k(a - b)$ . De  $\text{Inko}(k, n) = 1$ , tehát  $n \mid a - b$ , vagyis  $a \equiv b \pmod{n}$ .
- (iii) Mivel  $a \equiv b \pmod{n}$ ,  $n \mid a - b$  és ha  $d \mid n$ , akkor  $d \mid a - b$ , ami azt jelenti, hogy  $a \equiv b \pmod{d}$ .
- (iv) Mivel  $d \mid n$ ,  $d \mid a$  és  $d \mid b$  akkor léteznek  $n', a', b' \in \mathbb{Z}$  úgy, hogy  $n = dn'$ ,  $a = da'$  és  $b = db'$ . Ezekkel írhatjuk, hogy  $a \equiv b \pmod{n} \iff n \mid a - b \iff dn' \mid da' - db' \iff dn' \mid d(a' - b') \iff n' \mid a' - b' \iff \frac{a}{d} \equiv \frac{b}{d} \pmod{\frac{n}{d}}$ .
- (v) Mivel  $a \equiv b \pmod{n}$  és  $a \equiv b \pmod{m}$ , következik, hogy  $n \mid a - b$  és  $m \mid a - b$  és mivel  $\text{Inko}(m, n) = 1$ , következik, hogy  $mn \mid a - b$ , vagyis  $a \equiv b \pmod{mn}$ .

## Tétel

Tekintsük az  $ax \equiv b \pmod{n}$  egyenletet, ahol  $a, b \in \mathbb{Z}$ ,  $n \in \mathbb{N}$ ,  $n \geq 2$ .

- (i) Ha  $\text{Inko}(a, n) = 1$ , akkor az egyenletnek van megoldása:

$$x \equiv a^{-1}b \pmod{n},$$

vagyis  $x = a^{-1}b + n\mathbb{Z}$ , ahol  $a^{-1}$  az a inverze modulo  $n$ .

- (ii) Ha  $\text{Inko}(a, n) = d > 1$ , az egyenletnek akkor és csak akkor van megoldása, ha  $d \mid b$ . Ebben az esetben az egyenletnek ugyanaz a megoldása lesz, mint az

$$a'x \equiv b' \pmod{n'}$$

egyenletnek, ahol  $a' = \frac{a}{d}$ ,  $b' = \frac{b}{d}$  és  $n' = \frac{n}{d}$ .

## Pildz.

$$1.) \quad 24x \equiv 29 \pmod{18}$$

$$8x \equiv 11 \pmod{18}$$

$\text{lcm}(8, 18) = 2$ , da  $2 \nmid 11 \Rightarrow$  es egerletre since megoldás

$$2.) \quad 8x \equiv 48 \pmod{18}$$

$$8x \equiv 12 \pmod{18}$$

$\text{lcm}(8, 18) = 2$  és  $2 \mid 12 \Rightarrow$  áttérünk a  $\frac{8}{2}x \equiv \frac{12}{2} \pmod{\frac{18}{2}}$

$$4x \equiv 6 \pmod{9}, \quad 4^{-1} \equiv 7 \pmod{9}, \quad 4 \cdot 7 = 28 = 3 \cdot 9 + 1 \quad \text{egyenletek}$$

$$x \equiv 4^{-1} \cdot 6 \equiv 7 \cdot 6 \equiv 42 \equiv 6 \pmod{9}$$

$\Rightarrow x \in 6 + 9\mathbb{Z}$  a megoldásoknak

Tétel (Kínai maradéktétel) :  $(\mathbb{Z}_{N_1}, +, \cdot) \cong (\mathbb{Z}_{n_1} \times \dots \times \mathbb{Z}_{n_r}, +, \cdot)$

Legyenek  $n_1, n_2, \dots, n_r > 0$  páronként relatív prímek,  $a_1, a_2, \dots, a_r$  pedig tetszőleges egészek. Akkor a

$$\hat{x} \in \mathbb{Z}_N$$

$$\begin{cases} x \equiv a_1 \pmod{n_1} \\ x \equiv a_2 \pmod{n_2} \\ \vdots \\ x \equiv a_r \pmod{n_r} \end{cases} \quad (\hat{a}_1, \hat{a}_2, \dots, \hat{a}_r) \in \mathbb{Z}_{n_1} \times \mathbb{Z}_{n_2} \times \dots \times \mathbb{Z}_{n_r}$$

rendszer megoldható, és megoldása egyetlen maradékosztály lesz modulo

$$\underline{M} = \underline{n_1 n_2 \dots n_r}, \text{ nevezetesen}$$

$$x \equiv \sum_{i=1}^r a_i N_i K_i \pmod{\underline{M}},$$

ahol  $N_i = \frac{N}{n_i}$  és  $K_i = N_i^{-1} \pmod{n_i}$ ,  $\forall i \in \{1, \dots, r\}$ .

Beweis: Tgl.  $x_1 \neq x_2$  negoldärse.  $\Rightarrow x_1 \equiv x_2 \equiv q_i \pmod{m_i}$ ,  $\forall i \in \{1, \dots, n\}$   
 $\Rightarrow x = x_1 - x_2 \equiv 0 \pmod{m_i}$ .  $\Rightarrow x \equiv 0 \pmod{N}$  - weil  $\text{lcm}(m_i, m_j) = 1$  ( $i \neq j$ ).  $\Rightarrow x_1 = x_2 \pmod{N}$ .

Mit  $N_i = \frac{N}{m_i}$   $\Rightarrow \text{lcm}(m_i, m_j) = 1$  ( $i \neq j$ )  $\Rightarrow \text{lcm}(N_i, m_i) = 1 \Rightarrow$   
 $\exists \xi_i, k_i \in \mathbb{Z} : 1 = m_i \xi_i + N_i k_i \Rightarrow N_i k_i \equiv 1 \pmod{m_i}$ .

$$\begin{aligned} x &\equiv \sum_{i=1}^n q_i N_i k_i \equiv q_1 N_1 k_1 + q_2 N_2 k_2 + \dots + q_i N_i k_i + \dots + q_n N_n k_n \\ &\equiv 0 + 0 + \dots + q_i \cdot 1 + \dots + 0 \pmod{m_i} \\ &\equiv q_i \pmod{m_i} \quad \forall i \in \{1, \dots, n\} \end{aligned}$$

A negoldärkamus:  $x \in \sum_{i=1}^n q_i N_i k_i + N\mathbb{Z}$

## Példa

Oldjuk meg a következő egyenletrendszert:

$$\begin{cases} x \equiv 4 \pmod{9} \\ x \equiv 8 \pmod{11} \\ x \equiv 1 \pmod{2} \end{cases}$$

A  Tétel jelöléseit használva:  $N = 9 \cdot 11 \cdot 2 = 198$ , és a 9, 11 illetve 2 értékek páronként relatív prímek.

$$N_1 = \frac{198}{9} = 22 \implies K_1 = N_1^{-1} = 22^{-1} \equiv 4^{-1} \equiv 7 \pmod{9}$$

$$N_2 = \frac{198}{11} = 18 \implies K_2 = N_2^{-1} = 18^{-1} \equiv 7^{-1} \equiv 8 \pmod{11}$$

$$N_3 = \frac{198}{2} = 99 \implies K_3 = N_3^{-1} = 99^{-1} \equiv 1^{-1} \equiv 1 \pmod{2}$$

$$x \equiv \sum_{i=1}^3 a_i N_i K_i = 4 \cdot 22 \cdot 7 + 8 \cdot 18 \cdot 8 + 1 \cdot 99 \cdot 1 = 1867 \equiv 85 \pmod{198}.$$

Ezért a megoldás  $x \in 85 + 198\mathbb{Z}$ .