

# Informatika biztonság alapjai 2. gyakorlat

Oláh Norbert

2022.

# Tartalom

- 1 Kongruencia és maradékosztályok
- 2 Algebrai struktúrák
- 3 Hagyományos titkosítások
- 4 Euklideszi algoritmus
- 5 Gyorshatványozás

# Kongruencia

## Definíció

*Legyenek  $a$  és  $b$  egész számok és  $m$  pozitív egész. Azt mondjuk, hogy  $a$  **kongruens**  $b$ -vel modulo  $m$ , ha  $m \mid a - b$ .*

Jelölés:  $a \equiv b \pmod{m}$

- $m$  modulusnak nevezzük.
- Két szám pontosan akkor kongruens modulo  $m$ , ha  $m$ -mel osztva ugyanazt a maradékot adják.
- ha nem ugyanazt a maradékot adják akkor inkongruensek

Példák:  $13 \equiv 8 \pmod{5}$ ,  $25 \equiv -10 \pmod{7}$ ,  $25 \not\equiv 10 \pmod{7}$

# Kongruencia elemi tulajdonságai

## Tétel

- *szimmetrikus:*  
 $ha a \equiv b \pmod{m}, akkor b \equiv a \pmod{m}$
- *reflexív:*  
 $a \equiv a \pmod{m}$
- *tranzítív:*  
 $ha a \equiv b \pmod{m}$  és  $b \equiv c \pmod{m}$ , akkor  $a \equiv c \pmod{m}$   
*Példa:*  $18 \equiv 13 \pmod{5}$  és  $13 \equiv 8 \pmod{5}$ , akkor  $18 \equiv 8 \pmod{5}$
- $ha a \equiv b \pmod{m}, c \equiv d \pmod{m}$ , akkor  $a + c \equiv b + d \pmod{m}$  és  $a - c \equiv b - d \pmod{m}$
- $ha a \equiv b \pmod{m}, c \equiv d \pmod{m}$ , akkor  $ac \equiv bd \pmod{m}$

# Maradékosztályok

## Definíció

*Rögzített  $m$  modulus mellett az  $a$ -val kongruens elemek halmazát az  $a$  által reprezentált maradékosztálynak nevezzük.*

Jelölés  $(a)_m$

$Z_n$  olyan halmaz melynek elemei maradékosztályok

$Z_6 = \{(0)_6, (1)_6, (2)_6, (3)_6, (4)_6, (5)_6\}$

# Teljes maradékrendszer

## Definíció

*Ha rögzített  $m$  modulus mellett minden maradékosztályból egy és csak egy elemet kiveszünk, az így kapott számokat modulo  $m$  teljes maradékrendszernek nevezzük*

Feladat:  $\{33, -5, 11, -11, 8\}$  teljes maradékrendszer modulo 5?

## Tétel

*Adott egész számok akkor és csak akkor alkotnak teljes maradékrendszert modulo  $m$ , ha*

- számuk  $m$ , és
- páronként inkongruensek modulo  $m$ .

# Maradékosztályok tulajdonságai

A modulo  $m$  maradékosztályok körében

- az összeadás asszociatív és kommutatív  
hiszen  $(a)_m + (b)_m = (a + b)_m$
- a  $(0)_m$  nullelem, azaz minden  $(a)_m$ -ra  
 $(0)_m + (a)_m = (a)_m + (0)_m = (a)_m$
- az  $(a)_m$  ellentettje  $(-a)_m$  azaz  
 $(a)_m + (-a)_m = (-a)_m + (a)_m = (0)_m$
- a szorzás asszociatív és kommutatív  
hiszen  $(a)_m * (b)_m = (ab)_m$
- a  $(1)_m$  egységelem, azaz minden  $(a)_m$ -ra  
 $(1)_m(a)_m = (a)_m(1)_m = (a)_m$
- érvényes a disztributivitás.

# Maradékosztályok tulajdonságai

- Példák:

$$(2)_6 + (5)_6 = (2 + 5)_6 = ?$$

$$(3)_6 + (3)_6 = ?$$

$$(4)_6 + (5)_6 = ?$$

$$(2)_6 * (5)_6 = ?$$

Algebrai struktúrát alkotnak.



# Algebrai struktúrák

Adott egy  $S = (x, y, z, \dots)$  halmaz és ebben a halmazban definiálva van egy művelet. (általában összeadás és szorzás)

- félcsoport
- csoport
- Abel-csoport
- gyűrű
- test

# Algebrai struktúrák

## Definíció

Az  $S = \{x, y, z, \dots\}$  halmazban definiálva van egy művelet, ha az  $S$ -nek minden  $x, y$  elempárjához hozzá van rendelve  $S$ -nek egy eleme.

Jelöljük ezt az elemet  $x \circ y$ -nal, ahol a művelet jele:  $\circ$ . Általában két műveletet különböztetünk meg, az összeadást és a szorzást.

## Definíció

A műveletet kommutatívnak nevezzük, ha bármely  $x, y \in S$  esetén

$$x \circ y = y \circ x.$$

Példa: Az összeadás is és a szorzás is kommutatív az egész számok körében.

## Definíció

A műveletet asszociatívnak nevezzük, ha bármely  $x, y, z \in S$  esetén

$$(x \circ y) \circ z = x \circ (y \circ z).$$

Példa: Az összeadás is és a szorzás is asszociatív az egész számok körében.

## Definíció

*Ha  $S$ -ben definiálva van az összeadás és szorzás művelete, és ha bármely  $x, y, z \in S$  esetén*

$$x \cdot (y + z) = x \cdot y + x \cdot z$$

és

$$(y + z) \cdot x = y \cdot x + z \cdot x$$

*teljesül, akkor a szorzást disztributívnak nevezzük az összeadásra nézve.*

Példa: Az egész számok körében a szorzás disztributív az összeadásra nézve.

## Definíció

*Az  $S$ -nek valamely  $e$  elemét egységelemnek vagy neutrális elemnek nevezzük, ha bármely  $x \in S$  esetén*

$$e \circ x = x \circ e = x.$$

Példa: Az egész számok halmazán szorzás műveletére nézve az egységelem az 1.

## Definíció

*Ha  $S$ -ben létezik  $e$  egységelem, és ha az  $x$  elemhez létezik olyan  $y$  elem, hogy*

$$x \circ y = y \circ x = e,$$

*akkor  $y$ -t az  $x$  inverzének nevezzük.*

Példa: A valós számok halmazában 2 inverze  $1/2$ .

## Definíció

- Egy  $S$  halmaz félcsoport, ha definiálva van benne egy asszociatív művelet.
- Egy  $S$  halmaz csoport, ha definiálva van benne egy asszociatív művelet, létezik neutrális elem vagy egységelem, és minden elemnek létezik az inverze.
- Egy  $S$  halmaz Abel csoport, ha csoport és a művelet kommutatív is.
- Egy  $S$  halmaz gyűrű, ha definiálva van az összeadás és szorzás művelet, valamint a halmaz az összeadásra nézve Abel csoport, szorzásra nézve félcsoport és a szorzás disztributív az összeadásra nézve. Az  $S$  kommutatív, egységelemes gyűrű, ha a szorzás kommutatív, valamint létezik egységelem a szorzásra nézve.
- Egy  $S$  halmaz test, ha kommutatív, egységelemes gyűrű és minden nem  $0$  elemnek van inverze a szorzás műveletére

# Algebrai struktúra

## Definíció

Az  $(a)_m$  és  $(b)_m$  maradékosztályok összegén az  $(a + b)_m$ , szorzatán pedig az  $(ab)_m$  maradékosztályt értjük, azaz

$$(a)_m + (b)_m = (a + b)_m$$

és

$$(a)_m \cdot (b)_m = (ab)_m.$$

Bármely két modulo  $m$  maradékosztály összege, illetve szorzata egyértelműen meghatározott.

# Kommutatív, egységelemes gyűrű

## Tétel

*A modulo  $m$  maradékosztályok esetén*

- *az összeadás asszociatív és kommutatív,*
- *$a$   $(0)_m$  nullelem, azaz minden  $(a)_m$ -ra*  
 $(0)_m + (a)_m = (a)_m + (0)_m = (a)_m,$
- *az  $(a)_m$  ellentettje  $(-a)_m$ , azaz*  
 $(-a)_m + (a)_m = (a)_m + (-a)_m = (0)_m,$
- *a szorzás asszociatív és kommutatív,*
- *az  $(1)_m$  egységelem, azaz minden  $(a)_m$ -ra*  
 $(1)_m \cdot (a)_m = (a)_m \cdot (1)_m = (a)_m,$
- *érvényes a disztributivitás.*

Könnyen látható, hogy amennyiben a modulus prím, akkor a modulo  $m$  maradékosztályok halmaza testet alkot.



# Feladat

- $Z_6 = \{(0)_6, (1)_6, (2)_6, (3)_6, (4)_6, (5)_6\}$
- $Z_5 = \{(0)_5, (1)_5, (2)_5, (3)_5, (4)_5\}$

# Feladat

Test-e?  $(\mathbb{Z}_6 \text{ alaphalmaz}; +)$

asszociatív

kommutatív

$\exists$  egységelem

$(0_6)$

minden elemnek  $\exists$  inverze

$(0)_6 \rightarrow (0)_6$

$(1)_6 \rightarrow (5)_6$

$(2)_6 \rightarrow (4)_6$

$(3)_6 \rightarrow (3)_6$

$(4)_6 \rightarrow (2)_6$

$(5)_6 \rightarrow (1)_6$

$(\mathbb{Z}_6 \text{ alaphalmaz}; \cdot)$

asszociatív

kommutatív

$\exists$  egységelem

$(1_6)$

nem minden nemnulla elemnek  $\exists$  inverze

$(1)_6 \rightarrow (1)_6$

$(2)_6 \rightarrow$  nincs

$(3)_6 \rightarrow$  nincs

$(4)_6 \rightarrow$  nincs

$(5)_6 \rightarrow (5)_6$

# Feladat

Test-e?  $(\mathbb{Z}_5 \text{ alaphalmaz}; +)$

asszociatív

kommutatív

$\exists$  egységelem

$(0)_5$

minden elemnek  $\exists$  inverze

$(0)_5 \rightarrow (0)_5$

$(1)_5 \rightarrow (4)_5$

$(2)_5 \rightarrow (3)_5$

$(3)_5 \rightarrow (2)_5$

$(4)_5 \rightarrow (1)_5$

$(\mathbb{Z}_5 \text{ alaphalmaz}; \cdot)$

asszociatív

kommutatív

$\exists$  egységelem

$(1)_5$

$\exists$  minden nemnulla elemnek

inverze

$(1)_5 \rightarrow (1)_5$

$(2)_5 \rightarrow (3)_5$

$(3)_5 \rightarrow (2)_5$

$(4)_5 \rightarrow (4)_5$

# Helyettesítéses titkosítás

- Caesar titkosítás

- nyílt szöveg ( $m$ )
- kulcs ( $k$ )
- titkosított szöveg  $c = (m + k) \bmod 26 \rightarrow$  angol abc
- visszafejtett szöveg  $m = (c - k) \bmod 26$

- Kulcsszavas Caesar titkosítás

- nyílt szöveg ( $m$ )
- kulcs ( $k=8$  security)

A B C D E F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z  
 O P Q V X Y Z S E C U R I T Y A B D F G H J K L M N

- az eltolásos ábécéhez képest, hogy lényegesen több ( $n!$ , ahol  $n$  az ábécé hossza) variációja van
- pusztán rotációval nem lehet feltörni

# Affin titkosítás

- Betűnkénti titkosítás
- A kulcs egy számpár  $K=(a,b) \rightarrow \text{LNKO}(a,26)=1$
- $c = (a * m + b) \bmod 26$
- $m = (a_1 * c - a_1 * b) \bmod 26$  ahol  $a_1 * a = 1 \bmod 26$

# Euklideszi algoritmus

80	50	30	20	<b>10</b>	0
-	1	1	1	2	

(845,68) LNKO?

# Euklideszi algoritmus

845	68	29	10	9	1	0
-	12	2	2	1	9	

Így a két szám relatív prím, azaz:  $(845, 68) = 1$

# Euklideszi algoritmus pszeudó kód

- Euklidesz( $a, b, d$ )
- $d \leftarrow a$
- If( $b \neq 0$ )
- Then Euklidesz( $b, a \bmod b, d$ )
- Return ( $d$ )



# Kibővített Euklideszi algoritmus

Az  $a$  és  $b$  két egész szám legnagyobb közös osztója  $x, y \in \mathbb{Z}$  számokkal kifejezhető a következő alakban:

$$(a, b) = a * x + b * y$$

Mindig!

$$x_0 = 1 \quad x_1 = 0$$

$$y_0 = 0 \quad y_1 = 1$$

Képlet:

$$x_{i+1} = x_i * q_i + x_{i-1}$$

$$y_{i+1} = y_i * q_i + y_{i-1}$$

$$x = (-1)^n * x_n$$

$$y = (-1)^{n+1} * y_n$$

# Kibővített Euklideszi algoritmus 1 példa

$k$	0	1	2	-
$r_k$	280	3	1	0
$q_k$	-	93	3	
$x_k$	1	0	1	
$y_k$	0	1	93	

$$(-1)^2 \text{ és } (-1)^{2+1}$$

$$1 = 280 \cdot 1 + 3 \cdot (-93)$$

# Kibővített Euklideszi algoritmus 2 példa

$k$	0	1	2	3	4	
$r_k$	544	119	68	51	17	0
$q_k$	-	4	1	1	3	
$x_k$	1	0	1	1	2	
$y_k$	0	1	4	5	9	

$$(-1)^4 \text{ és } (-1)^{4+1}$$

$$17 = 544 \cdot 2 + 119 \cdot (-9)$$

# Kibővített Euklideszi algoritmus pszeudó kód

- $\text{KibővítettEuklidesz}(a, b, d, x, y)$
- $x_0 \leftarrow 1, x_1 \leftarrow 0, y_0 \leftarrow 0, y_1 \leftarrow 1, s \leftarrow 1$
- While ( $b \neq 0$ )
- $r \leftarrow a \bmod b, q \leftarrow a \operatorname{div} b$
- $a \leftarrow b, b \leftarrow r$
- $x \leftarrow x_1, y \leftarrow y_1$
- $x_1 \leftarrow q * x_1 + x_0, y_1 \leftarrow q * y_1 + y_0$
- $x_0 \leftarrow x, y_0 \leftarrow y$
- $s \leftarrow -s$
- End While
- $x \leftarrow s * x_0, y \leftarrow -s * y_0$
- $(d, x, y) \leftarrow (a, x, y)$
- Return  $(d, x, y)$

# Gyorshatványozás

## Tétel

*Legyen  $*$  egy bináris művelet a  $G$  halmazon és  $b \in G$ . Legyen  $m \in \mathbb{N}$  és  $n \in \mathbb{N}$  úgy hogy  $m \leq 2^n$ . Ekkor gyorshatványozással,  $b^m$  legfeljebb  $2 \cdot n$  műveletben számítható ki.*

# Gyorshatványozás

Az alábbi módszer alkalmazásával viszonylag kevés művelet elvégzésével megkapjuk  $a^b$  modulo  $m$  értékét, ahol  $a$  egész szám,  $b$  1-nél nagyobb egész,  $m$  pozitív egész.

*Algoritmus:*

1. lépés: A kitevőt felírjuk 2 hatványainak összegeként:

$$b = 2^{b_1} + 2^{b_2} + \dots + 2^{b_r}$$

2. lépés: ismételt négyzetre emeléssel számoljuk ki a következő értékeket:  $a^{2^0}, a^{2^1}, \dots, a^{2^r}$

$$a^{2^{k+1}} = a^{2^k * 2} = (a^{2^k})^2$$

3. lépés: megkapjuk a keresett hatványt:

$$a^b = a^{2^{b_1}} * a^{2^{b_2}} * \dots * a^{2^{b_r}} \pmod{m}$$

# Példa

$$6^{73} \pmod{100}$$

$$73 = 2^6 + 2^3 + 2^0$$

$$6^{2^0} \equiv 6 \pmod{100}$$

$$6^{2^1} \equiv 36 \pmod{100}$$

$$6^{2^2} \equiv 96 \pmod{100}$$

$$6^{2^3} \equiv 16 \pmod{100}$$

$$6^{2^4} \equiv 56 \pmod{100}$$

$$6^{2^5} \equiv 36 \pmod{100}$$

$$6^{2^6} \equiv 96 \pmod{100}$$

$$6^{73} = 6^{2^6} * 6^{2^3} * 6^{2^0} = 96 * 16 * 6 \equiv 16 \pmod{100}$$

# Feladat

$$129^{97} \pmod{171}$$



# Feladat

$$129^{97} \pmod{171}$$

$$97 = 2^6 + 2^5 + 2^0$$

$$129^{2^0} \equiv 129 \pmod{171}$$

$$129^{2^1} \equiv 54 \pmod{171}$$

$$129^{2^2} \equiv 9 \pmod{171}$$

$$129^{2^3} \equiv 81 \pmod{171}$$

$$129^{2^4} \equiv 63 \pmod{171}$$

$$129^{2^5} \equiv 36 \pmod{171}$$

$$129^{2^6} \equiv 99 \pmod{171}$$

$$129^{97} = 129^{2^6} * 129^{2^5} * 129^{2^0} = 99 * 36 * 129 \equiv 108 \pmod{171}$$

# Gyorshatványozás pszeudó kód

- $\text{Gyorshatvany}(alap, exp, mod)$
- $alap = alap \% mod,$
- $\text{if}(exp == 0)$
- $\text{return } 0;$
- $\text{else if}(exp == 1)$
- $\text{return } alap;$
- $\text{else if}(exp \% 2 == 0)$
- $\text{return } \text{Gyorshatvany}(alap * alap \% mod, exp/2, mod);$
- $\text{else}$
- $\text{return } alap * \text{Gyorshatvany}(alap, exp - 1, mod) \% mod;$

Köszönöm a figyelmet!