

## Kongruenciák

Ha  $a$  és  $b$  ugyanazt a maradékot adja  $m$ -mel osztva, akkor azt mondjuk, hogy  $a$  és  $b$  kongruensek modulo  $m$ , és ezt a tényt így jelöljük:

$$a \equiv b \pmod{m}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Reflexív:

$$a \equiv a \pmod{m}$$

Szimmetrikus:

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow b \equiv a \pmod{m}$$

Tranzitív:

$$a \equiv b \pmod{m} \text{ és } b \equiv c \pmod{m} \Rightarrow a \equiv c \pmod{m}$$

Összefüggés összeadásra:

$$a \equiv b \pmod{m} \text{ és } c \equiv d \pmod{m} \Rightarrow a + c \equiv b + d \pmod{m}$$

Összefüggés szorzásra:

$$a \equiv b \pmod{m} \text{ és } c \equiv d \pmod{m} \Rightarrow a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{m}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Legyenek  $a$  és  $b$  egész számok és  $m$  pozitív egész szám.

Ekkor

$$a \equiv b \pmod{m}, \text{ ha } m \mid a - b$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

$$a \equiv b \pmod{m} \Rightarrow a \cdot c \equiv b \cdot c \pmod{m}$$

$$a \cdot c \equiv b \cdot c \pmod{m} \Rightarrow a \equiv b \pmod{m} \quad (m, c) = 1$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Egy adott  $m$  modulus esetén az  $a$ -val kongruens elemek halmazát az  $a$  által reprezentált maradékosztálynak nevezzük.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Egy mod  $m$  modulus esetén az  $m$ -hez relatív prím elemekből álló maradékosztályokat redukált maradékosztálynak nevezzük.

A redukált maradékosztályok számát a  $\varphi(m)$  számelméleti függvény írja le.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az euler féle  $\varphi$  függvény azt adja meg, hogy hány  $m$ -nél nem nagyobb,  $m$ -hez relatív prím pozitív szám létezik.

Ha  $p$  prím, akkor

$$\varphi(p) = p - 1$$

$$\varphi(p^\alpha) = p^\alpha - p^{\alpha-1}$$

És ha

$$m = p_1^{\alpha_1} \cdot p_2^{\alpha_2} \cdot \dots \cdot p_n^{\alpha_n}$$

akkor

$$\varphi(m) = (p_1^{\alpha_1} - p_1^{\alpha_1-1}) \cdot \dots \cdot (p_n^{\alpha_n} - p_n^{\alpha_n-1})$$

Továbbá

$$\varphi(ab) = \varphi(a) \cdot \varphi(b)$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

$$a^{\varphi(m)} \equiv 1 \pmod{m} \text{ ha } (a, m) = 1$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

$$a^p \equiv a \pmod{p} \text{ ha } p \text{ prím}$$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A lineáris kongruenciák így néznek ki:

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

És érdemes megjegyezni, hogy csak akkor oldhatók meg, ha  $(a, m) \mid b$ .

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

A lineáris kongruenciák így néznek ki:

$$ax \equiv b \pmod{m}$$

Megoldás csak akkor létezik, ha  $(a, m) \mid b$ .

A megoldás menete a következő:

1. lépés: Redukálunk

$$a_1 x \equiv b_1 \pmod{m}$$

2. lépés: Leosztunk  $a_1$ -gyel, de  $b_1$ -et lélekben fel kell erre készíteni

A megoldások száma:  $(a, m)$

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---

Az RSA lényege, hogy a titkosítás kulcsa nyilvános, vagyis azt bárki ismerheti. Csak a dekódolás kulcsa az, ami titkos.

Az alapötlete a következő:

Veszünk két jó nagy prímet,  $p$ -t és  $q$ -t amit csak mi ismerünk, ezek titkosak.

Elkészítjük az  $N = p \cdot q$  számot és  $\varphi(N)$ -et, amit csak mi ismerünk.

Ha  $p$  és  $q$  többszázjegyű prímek, akkor  $N$  prímfelbontása a jelenlegi számítógépekkel több ezer évig tartana, és így  $\varphi(N)$  kiszámolása is lehetetlen.

Végül már csak egy dolog kell, egy  $e$  kitevő, amire teljesül, hogy  $(e, \varphi(N)) = 1$

Ezt követően jön a titkosítás.

A visszafejtéshez pedig az Euler-Fermat tétel kell, aminek segítségével megalkotjuk  $ad$  megfejtő kulcsot.

[Megnézem a kapcsolódó epizódot](#)

---