

Sist
F14

Modulär aritmetik

$$x \equiv y \pmod{m}, \quad x \equiv_m y$$

" x är kongruent med y modulo m "

betyder $m \mid x - y$

ex.

$$6 \cdot 11 \equiv_{16} 2, \quad 9 + 13 \equiv_{17} 5$$

ofta skrivet

$$6 \cdot 11 = 2 \in \mathbb{Z}_{16}, \quad 9 + 13 = 5 \in \mathbb{Z}_{17}$$

$$\mathbb{Z}_m = \{0, 1, 2, \dots, m-1\} = \{[0]_m, [1]_m, \dots\}$$

$+$, $\cdot$: "räkna i $\mathbb{Z}$, tag rest vid div m ."

$$x_1 \equiv_m y_1, \quad x_2 \equiv_m y_2 \Rightarrow x_1 + x_2 \equiv_m y_1 + y_2$$

$$x \equiv \theta(x) \pmod{9}$$

$\uparrow$ x 's siffersumma (bas 10)

spec.

$$9 \mid x \Leftrightarrow 9 \mid \theta(x)$$

Def: $r \in \mathbb{Z}_m$ är inverterbart om
det finns $x \in \mathbb{Z}_m$ med $rx = 1$ i $\mathbb{Z}_m$.
 x kallas r 's invers, r^{-1}

Sats: $r \in \mathbb{Z}_m$ inverterbart om $\text{sgd}(r, m) = 1$
speciellt: alla utom 0 inverterbara i
 $\mathbb{Z}_p$, p primtal

$rx = 1$ i $\mathbb{Z}_m$ om $rx - km = 1$,
så r^{-1} fås med Euklides algoritmen

Linjära kongruenser (mod m),
letsamma som linjära ekvationer i $\mathbb{Z}_m$

$$ax \equiv b \pmod{m}, \quad ax = b \text{ i } \mathbb{Z}_m$$



det finns ett heltal k så att

$$ax - km = b$$

en linjär diofantisk ekvation,

lösbar om $d = \text{sgd}(a, m) \mid b$

kan lösas med Euklides algoritmen

har d olika lösningar (mod m)

(spec. om a inverterbar i $\mathbb{Z}_m$,

enständig lösning (mod m))

Låt $m_1, \dots, m_k \in \mathbb{N}$, $\text{sgd}(m_i, m_j) = 1$ ($i \neq j$)

$F: \mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_{m_1} \times \dots \times \mathbb{Z}_{m_k}$ med

$$F(a) = ([a]_{m_1}, \dots, [a]_{m_k})$$

uppfyller

$$F(a) = F(b) \Leftrightarrow a \equiv_m b, \quad m = m_1 \dots m_k$$

så

$$f: \mathbb{Z}_m \rightarrow \mathbb{Z}_{m_1} \times \dots \times \mathbb{Z}_{m_k}$$

$$f([a]_m) = ([a]_{m_1}, \dots, [a]_{m_k})$$

är en 1-1-funktion

$$|\mathbb{Z}_m| = |\mathbb{Z}_{m_1} \times \dots \times \mathbb{Z}_{m_k}|, \text{ så } f \text{ är på}$$

$$f(a+b) = f(a) + f(b), \quad f(ab) = f(a) f(b)$$

$\nwarrow$ komponentvis $\nwarrow$ komponentvis

dvs f är en isomorfi

$$f^{-1}([a_1]_{m_1}, \dots, [a_k]_{m_k}) = [y_1 a_1 + \dots + y_k a_k]_m$$

$$\text{där } [y_i]_{m_i} = \begin{cases} 1 & i=j \\ 0 & i \neq j \end{cases}$$

Kinesiska restsatsen

Om $m_1, \dots, m_k \in \mathbb{N}$, $\text{sgd}(m_i, m_j) = 1$ ($i \neq j$)
har systemet

$$\begin{cases} x \equiv_{m_1} a_1 \\ x \equiv_{m_2} a_2 \\ \vdots \\ x \equiv_{m_k} a_k \end{cases}$$

en lösning, unik mod $m = m_1 \cdots m_k$,
för alla $a_1, \dots, a_k \in \mathbb{Z}$

$$x \equiv_m y_1 a_1 + \dots + y_k a_k$$

för vissa $y_1, \dots, y_k$, beroende av $a_1, \dots, a_k$

$$y_i \equiv \begin{cases} 1 & (\text{mod } m_i) \\ 0 & (\text{mod } m_j) \end{cases} \quad j \neq i$$

Låt U_m vara mängden av inverterbara element
i $\mathbb{Z}_m$

$$x, y \in U_m \Rightarrow xy, x^{-1} \in U_m$$

$$\phi(m) = |U_m| = |\{x \in \mathbb{Z} \mid 1 \leq x \leq m, \text{sgd}(x, m) = 1\}|$$

Eulers ϕ -fkn

Sats: $y \in U_m \Rightarrow y^{\phi(m)} = 1 \quad i \quad \mathbb{Z}_m$
Euler

$$\text{så } \text{sgd}(y, m) = 1 \Rightarrow y^{\phi(m)} \equiv_m 1$$

Sats: $y \in \mathbb{Z}_p, y \neq 0 \Rightarrow y^{p-1} = 1 \quad i \quad \mathbb{Z}_p, p \text{ primtal}$
Fermat

$$\text{så } p \nmid y \Rightarrow y^{p-1} \equiv_p 1$$

$$\text{och } y^p \equiv_p y, \text{ alla } y \in \mathbb{Z}$$

Kvadratiske kongruenser

$$x^2 + cx + d \equiv_m 0$$

kvadrathemplettering (om m udda / c jämnt)

$$\text{ger } (x+a)^2 \equiv_m b$$

lösbar för vissa b , inte andra