

# 2011-(01)jan-25: dag 4

Sist:

Sats: Om  $m, n$  är heltal (båda  $\neq 0$ ) existera  $\text{sgd}(m; n)$  entydligt och är  $am + bn$ , några heltal  $a, b$ .

Euklides' algoritm:

$$(\text{sgd}(m; n) = \text{sgd}(n; m - qn) \text{ upprepat } \text{sgd}(d; 0) = d)$$

Tag  $m \geq n \geq 0$

$$\begin{array}{ll} m = q_1 n + r_1 & 0 \leq r_1 < n \\ n = q_2 r_1 + r_2 & 0 \leq r_2 < r_1 \\ r_1 = q_3 r_2 + r_3 & 0 \leq r_3 < r_2 \\ r_2 = q_4 r_3 + r_4 & 0 \leq r_4 < r_3 \\ \vdots & \vdots \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} r_{k-3} = q_{k-1} r_{k-2} + r_{k-1} \\ r_{k-2} = q_k r_{k-1} + \mathbf{0} \end{array} \quad (\text{slutar allt med } \mathbf{0})$$

$$r_{k-1} = \text{sgd}(m; n)$$

$$r_{k-1} = r_{k-3} - q_{k-1} r_{k-2} = \dots$$

Följdsats: Om  $d|mn$  och  $\text{sgd}(d; m) = 1$  så  $d|n$   
 $\uparrow$   
 $d, m$  relativt prima

För alla heltal  $k, m, n$ :

$$m|m, k|n, m|n \Rightarrow k|n$$

Definition: Om  $m, n$  är heltal så är en minsta gemensamma multipel,  $\text{mgm}$  (en.  $\text{lcm}$ ) för  $m, n$  ett heltal  $g$  sådant att

- i)  $m, n | g$
- ii)  $m, n | n \Rightarrow g|h$
- iii)  $g \geq 0$

Sats: Om  $m, n$  är heltal existerar  $\text{mgm}(m; n)$  entydigt och uppfyller  
 $\text{mgm}(m; n) \cdot \text{sgd}(m; n) = mn$

$$(\text{mgm}(0; 0) = 0)$$

Sats: Den linjära diofantiska ekvationen (heltalslösningar sökes)

$$mx + ny = 1$$

har lösningar om  $\text{sgd}(m; n) \mid c$ .

Om  $\text{sgd}(m; n) = am + bn$ ,  $a, b$  heltal ges alla lösningar av

$$\begin{cases} x = a\frac{c}{d} + q\frac{n}{d} \\ y = b\frac{c}{d} - q\frac{m}{d} \end{cases} \quad q \text{ heltal}$$

Definition: Ett primtal är ett heltal  $p > 1$  som bara har delarna  $\pm 1$  och  $\pm p$ .

Exempel: 2, 3, 17, 101, 123449

Aritmetikens fundamentalsats:

Varje heltal  $\geq 1$  kan på ett entydigt (bortsätt från ordningen) sätt skrivas som en produkt av primtal

$$\text{sgd}(p_1^{s_1} p_2^{s_2} \dots p_k^{s_k}; p_1^{t_1} p_2^{t_2} \dots p_k^{t_k}) = p_1^{\min(s_1; t_1)} p_2^{\min(s_2; t_2)} \dots p_k^{\min(s_k; t_k)}$$

Likadant för  $\text{mgm}$ , fast  $\max$  istället för  $\min$ .

$$\text{Så } \text{sgd}(m; n) \cdot \text{mgm}(m; n) = mn.$$

Euklides: Det finns oändligt många primtal.

$$\left( \text{Det gäller att } \sum_{p \in \mathbb{P}} \frac{1}{p} = \infty \right)$$

Idag:

Modulär aritmetik,  $\mathbb{Z}_m$

Räkna med rester (mod m)

+ och  $\times$ -tabeller i  $\mathbb{Z}_m$

Inverterbara (invertabla) element i  $\mathbb{Z}_m$

Linjära ekvationer

$$ax + b \quad \text{i } \mathbb{Z}_m$$

Lite mängdlära

$$\{x \mid \dots\dots\dots\}$$

$$a \in A, \quad A \subseteq B$$

$$|A|, \quad A \cup B, \quad A \cap B, \quad A \setminus B, \quad A^c, \quad \mathcal{P}(A)$$

Räkneregler för  $\cap, \cup, ^c, \emptyset, \mathcal{U}$

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

Produktmängden  $A \times B$

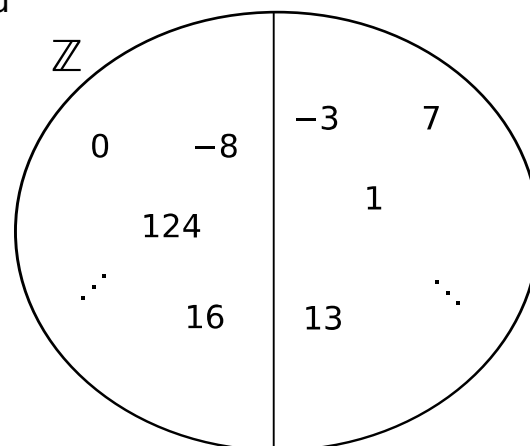
Idag, först, om modulär aritmetik

Minns "räkneregler" för jämna (j) och udda (u) tal

$$\begin{array}{llll} j + j = j, & j + u = u, & u + j = u, & u + u = j \\ j \cdot j = j, & j \cdot u = j, & u \cdot j = j, & u \cdot u = u \end{array}$$

+	j	u
j	j	u
u	u	j

$\cdot$	j	u
j	j	j
u	j	u



Allmänt med  $m \geq 2$  heltal.

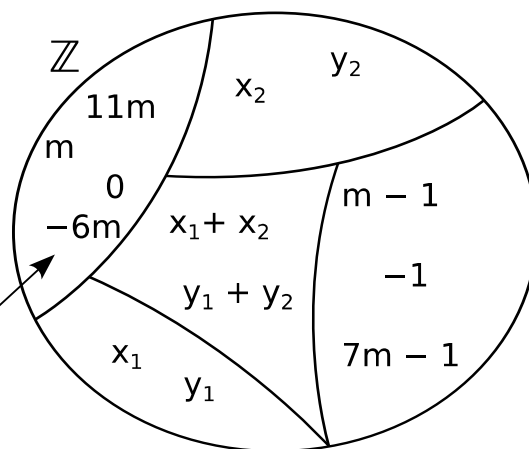
Att räkna modulo  $m$

$$x \equiv y \pmod{m} \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} m \mid (x - y)$$

↑  
eller  $x \equiv_m y$

“kongruenta modulo  $m$ ”

Resten 0 vid  $\div$  med  $m$



$x$  och  $y$  ger samma rest vid division med  $m$ .

Då:  $x_1 \equiv_m y_1, x_2 \equiv_m y_2 \Rightarrow x_1 + x_2 \equiv_m y_1 + y_2$

$$x_1 \cdot x_2 \equiv_m y_1 \cdot y_2$$

$$qm + r_1 \equiv_m q'm + r_1$$

Man skriver ofta  $=$  (istället för  $\equiv$ ) och säger att man räknar i  $\mathbb{Z}_m = \{0, 1, 2, \dots, m-1\}$

Tabeller i  $\mathbb{Z}_m$

$$\mathbb{Z}_3$$

+	0	1	2
0	0	1	2
1	1	2	0
2	2	0	1

·	0	1	2
0	0	0	0
1	0	1	2
2	0	2	1

$$\mathbb{Z}_4$$

·	0	1	2	3
0	0	0	0	0
1	0	1	2	3
2	0	2	0	2
3	0	3	2	1

Exempel:

Vad blir (principala) resten då  $67^{380}$  divideras med 31?

Det vill säga vad är  $67^{380} \bmod 31$ ?

$$67^{380} \equiv_{31} (67 \bmod 31)^{380} = 5^{380} = 5^{3 \cdot 126 + 2} = 125^{126} \cdot 5^2 \equiv$$

$$\{125 = 4 \cdot 31 + 1 \equiv_{31} 1\} \equiv_{31} 1^{126} \cdot 25 = 1 \cdot 25 = \underline{25}$$

$$5^{380} = \underbrace{(((\dots((1 \cdot 5)^2 \cdot 1)^2 \cdot 5)^2 \dots 5)^2 \cdot 1)^2 \cdot 1}_{\times 8} \underbrace{\dots}_{\times 5}$$

Allt räknat modulo 31

ty  $380 = 101111100_2$

De flesta räkneregler i  $\mathbb{Z}_m$  är samma som i  $\mathbb{Z}$ ,  
men man kan ha  $x \cdot y = 0$  i  $\mathbb{Z}_m$  fast  $x, y \neq 0$  i  $\mathbb{Z}_m$ .  
Till exempel  $3 \cdot 4 = 0$  i  $\mathbb{Z}_6$ .

Definition:  $r$  i  $\mathbb{Z}_m$  är invertabel om det finns  $x$  i  $\mathbb{Z}_m$  så att  $r \cdot x = 1$  i  $\mathbb{Z}_m$ ,  $x = r^{-1}$ .

Exempel: I  $\mathbb{Z}_4$  är 1 och 3 invertabla, men inte 0 och 2.

$$1^{-1} = 1 \quad 3^{-1} = 3 \quad \text{ty} \quad 1 \cdot 1 = 1 \quad \text{och} \quad 3 \cdot 3 = 9 = 1$$

$$3x = 2 \quad \text{i } \mathbb{Z}_4$$

$$\text{ger} \quad 3 \cdot 3x = 3 \cdot 2 = 2 \quad \text{i } \mathbb{Z}_4$$

Sats:  $r \in \mathbb{Z}_m$  är invertabel om  $\text{sgd}(r; m) = 1$ .

ty:  $r$  är invertabel i  $\mathbb{Z}_m \Leftrightarrow rx \equiv_m 1$ ,  
något  $x \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow rx - 1 = km$ ,  
några  $x, k \in \mathbb{Z} \Leftrightarrow rx - km = 1$ ,  
några  $x, k \Leftrightarrow \text{sgd}(r; m) = 1$ .

Så i  $\mathbb{Z}_p$ ,  $p \in \mathbb{P}$ , är alla utom 0 invertabla.

Exempel: Vad är  $11^{-1}$  i  $\mathbb{Z}_{32}$ ?

Vi ser att  $11 \cdot 3 = 33 \equiv_{32} 1$ , så  $11^{-1} = 3$ .  $\left( " \frac{1}{11} = 3 " \right)$

$11x = 7$  i  $\mathbb{Z}_{32}$  har lösningen  $x = 3 \cdot 7 = 21$  i  $\mathbb{Z}_{32}$ .

$11x = 26$  i  $\mathbb{Z}_{32}$  har lösningen  $x = 3 \cdot 26 = 14$  i  $\mathbb{Z}_{32}$ .

Exempel: Bestäm  $11^{-1}$  i  $\mathbb{Z}_{47}$

$\text{sgd}(11; 47) = 1$ , så  $11^{-1}$  existerar. Vad är den?

Euklides' algoritm:

$$\begin{aligned} 47 &= 4 \cdot 11 + 3 \\ 11 &= 3 \cdot 3 + 2 \\ 3 &= 1 \cdot 2 + 1 \\ 2 &= 2 \cdot 1 + 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} 1 &= 3 - 2 = 3 - (11 - 3 \cdot 3) = -11 + 4 \cdot 3 = \\ &= -11 + 4(47 - 4 \cdot 11) = 4 \cdot 47 - 17 \cdot 11 = \\ &= 4 \cdot 47 - 11 \cdot 47 + 47 \cdot 11 - 17 \cdot 11 = \\ &= -7 \cdot 47 + 30 \cdot 11 \end{aligned}$$

så  $11 \cdot 30 = 1$  i  $\mathbb{Z}_{47}$ .

$11^{-1} = 30$  i  $\mathbb{Z}_{47}$ .

(Alternativt:  $11^{-1} = -17 = 30$  i  $\mathbb{Z}_{47}$ )

Den linjära ekvationen

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

Ekvationen är ekvivalent med den diofantiska ekvationen

$$ax - km = b$$

så lösningar finns om  $\text{sgd}(a; m) \mid b$ .

Exempel:

$$\text{Lös } 5x \equiv 4 \pmod{11}$$

Euklides':

$$\begin{aligned} 11 &= 2 \cdot 5 + 1 \\ 1 &= 11 - 2 \cdot 5 \end{aligned}$$

$$\text{Så } 4 = 4 \cdot 11 - 5 \cdot 8 = 4 \cdot 11 - 5 \cdot 11 + 11 \cdot 5 - 8 \cdot 5 = -11 + 3 \cdot 5.$$

$$\text{Och allmän lösning: } x = 3 + q \cdot 11, q \in \mathbb{Z}$$

$$\text{Entydig lösning i } \mathbb{Z}_{11}, \text{ ty } \text{sgd}(5; 11) = 1$$

Alternativt:

$$5x \equiv_{11} 4 \Leftrightarrow 2 \cdot 5x \equiv_{11} 2 \cdot 4 \Leftrightarrow -x \equiv_{11} 8 \Leftrightarrow x \equiv_{11} 3$$

$\swarrow$   
 $\Leftarrow: \text{sgd}(2; 11) = 1$

Exempel:

$$\text{Lös } 5x \equiv_{15} 7$$

$$\text{Inga lösningar, ty } \text{sgd}(5; 15) = 5 \nmid 7.$$

$$(15 \nmid 5x - 7, \text{ ty } 5 \nmid 5x - 7)$$

Exempel:

$$\text{Lös } 5x \equiv_{15} 10$$

$$\text{Lösbar ty } \text{sgd}(5; 15) = 5 \mid 10$$

$$5x - k \cdot 15 = 10 \Leftrightarrow x - 3k = 2 \Leftrightarrow x = 3k + 2, \quad k \in \mathbb{Z}$$

Allmänt:

$$d = \text{sgd}(a; m)$$

$$\frac{a}{d}x \equiv \frac{b}{d} \pmod{\frac{m}{d}}$$

Exempel:

$$\text{Lös } \begin{cases} 2x+3y=2 \\ 4x+2y=1 \end{cases} \text{ i } \mathbb{Z}_5 \quad (5 \text{ i } \mathbb{Z}_5 \text{ är primtal så alla utom } 0 \text{ är invertabla.})$$

Som vanligt:

$$\left( \begin{array}{cc|c} 2 & 3 & 2 \\ 4 & 2 & 1 \end{array} \right) \xrightarrow{r_2 - 3 \cdot r_1} \left( \begin{array}{cc|c} 2 & 3 & 2 \\ 0 & 1 & 2 \end{array} \right) \xrightarrow{r_1 - 2 \cdot r_2} \left( \begin{array}{cc|c} 2 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 2 \end{array} \right) \xrightarrow{3 \cdot r_1} \left( \begin{array}{cc|c} 1 & 0 & 3 \\ 0 & 1 & 2 \end{array} \right)$$

$$\text{så } \begin{cases} x=3 \\ y=2 \end{cases} \text{ i } \mathbb{Z}_5.$$

Notera: Om  $\text{sgd}(m; n) = 1$

$$a \equiv b \pmod{mn} \Leftrightarrow \begin{cases} a \equiv b \pmod{m} \\ a \equiv b \pmod{n} \end{cases}$$

$$\text{ty: } \Rightarrow: \quad \underbrace{mn \mid n-b}_{=hmn} \Rightarrow m, n \mid \underbrace{a-b}_{(hn)m - (hm)n}$$

$$\begin{aligned} \Leftarrow: \quad m, n \mid a-b &\Rightarrow a-b = km \text{ och} \\ n \mid km &\Rightarrow a-b = km \text{ och} \\ n \mid k &= qn, \text{ det vill säga} \\ a-b &= qmn. \end{aligned}$$



## Lite mängdlära (matematikens språk) (2 kap.)

Vi kan tänka på mängder som "påsar" med (pekare till) "saker" (element).

Exempel:  $A = \{\text{Kalle, Olla, Lisa}\}$  (Kalle, Olla, Lisa är mängdes element.)

$$B = \{\sqrt{2}, c, -7, i\}$$

$$C = \{n \mid n \text{ är ett heltal och } n^2 \equiv_4 1\} = \{ \text{udda heltal} \} \quad (n \equiv_2 1)$$

$$\{\cdot \mid \dots\} \quad \text{"mängdbyggaren"}$$

$$\emptyset = \{x \mid x \neq x\} = \{\} \quad \text{Den tomma mängden}$$

Två mängder är lika om de innehåller samma element.

$\{\emptyset\}$  är inte  $\emptyset$ , utan en mängd som innehåller  $\emptyset$ .

Standardbeteckningar:

$$\mathbb{Z} = \{0, \pm 1, \pm 2, \dots\} \quad \text{heltalen}$$

$$\mathbb{N} = \{\mathbf{0}, 1, 2, \dots\} \quad \text{de naturliga talen}$$

$$\mathbb{Z}_+ = \{\mathbf{1}, 2, \dots\} \quad (\mathbb{Z}^+ \text{ används också})$$

$$\mathbb{Q} = \{n \div m \mid m, n \in \mathbb{Z}, n \neq 0\} \quad \text{rationella talen}$$

$$\mathbb{R} \quad \text{reella talen}$$

$$\mathbb{C} \quad \text{complexa talen}$$

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