

Föreläsning 11

Antecknin... TMV200 Föreläsningar

Skapad: 2020-12-01 13:15

Ändrad: 2020-12-01 15:02

Författare: hchristian.johansson@gmail.com

TMV200 1/12-20

Resten av kursen:

Talteori

Teori om heltalen ("diskreta" talsystem)

Delbarhet: Låt $a, b \in \mathbb{Z}$.

Vi säger att a delar b om det finns ett $m \in \mathbb{Z}$
så att $am = b$.

Skriver $a \mid b$ om a delar b , $a \nmid b$ om a inte delar b .

(Informellt: a delar b om b/a är ett heltal, eller
 $a=b=0$).

Delbarhet är en relation på $\mathbb{Z}$.

Några egenskaper (5.4 i boken)

$$1) \quad a \mid 0 \quad \forall a \in \mathbb{Z}.$$

$$2) \quad a \mid a \quad \forall a \in \mathbb{Z} \quad (\text{reflexivitet})$$

$$3) (a|b \wedge b|c) \Rightarrow a|c \quad \forall a, b, c \in \mathbb{Z} \quad (\text{transitivitet})$$

$$4) 0 \nmid a \text{ om } a \neq 0.$$

$$5) \begin{array}{l} \text{Låt} \\ a, b, c \in \mathbb{Z} \\ \text{Då gäller} \end{array} (a|b \wedge a|c) \Leftrightarrow a | \underbrace{mb+nc}_{\text{kallas för en linjär kombination av } b \text{ och } c} \quad \forall m, n \in \mathbb{Z}.$$

Försök gärna visa 5) som övning.

För att summera: Delbarhet är reflexiv och transitiv.

Den är "nästan antisymmetrisk":

Sats (5.7 i boken) Om $a|b$ och $b|a$, så gäller antingen $a=b$ eller $a=-b$.

Betr. Fall 1: $a=0$: Då gäller $0|b \Rightarrow b=0$
så $a=b=-b$.

Fall 2: $a \neq 0$: $a|b \Rightarrow \exists m \in \mathbb{Z} : am=b$.
 $b|a \Rightarrow \exists n \in \mathbb{Z} : bn=a$.

$$\text{Alltså är } a = bn = (am)n = amn \Rightarrow$$

$$\Rightarrow 1 = mn, \quad m, n \in \mathbb{Z}.$$

Då måste $m=n=1$ eller $m=n=-1$.

Om $m=n=1$ får vi $a=b$, om $m=n=-1$ får vi $a=-b$. □

Division med rest

Division med rest.

Divisionsalgoritmen:

Låt $a, b \in \mathbb{Z}_+$. Då finns det unika $q, r \in \mathbb{N}$

så att

$$a = bq + r \quad \text{och} \quad 0 \leq r < b$$

q kallas för kvoten och r för resten.

Hur hittar man q ? q är det största talet så att $a - qb \geq 0$. r är då definierat som $a - bq$.

Ex: $a=13, b=4, 13 = 4 \cdot 3 + 1, q=3, r=1.$
 $a=75, b=13, 75 = 5 \cdot 13 + 10, q=5, r=10.$

Gemensamma delare:

Def: Låt $a, b \in \mathbb{Z}$, inte bägge $= 0$.

En gemensam delare av a och b är ett $d \in \mathbb{Z}$

så att $d|a$ och $d|b$.

En gemensam delare uppfyller $d \leq \max(a, -a, b, -b)$

så det finns en största gemensamma delare till a och b

(obs! 1 är alltid en gemensam delare).

Skrivs: $\text{sgd}(a, b)$ Alltid positiv.

Ex: $a=4, b=6$

4 har positiva delare 1, 2, 4.

6 har positiva delare 1, 2, 3, 6.

$\therefore \text{sgd}(4, 6)$

Satz (5.14 i. boken)

$$1) \quad \text{sgd}(a, 0) = a \quad \forall a \in \mathbb{Z}_+.$$

$$2) \quad \forall a, b, n \in \mathbb{Z}, \quad \text{sgd}(a+nb, b) = \text{sgd}(a, b).$$

Beris: 1) $a|a$ och $a|0$, så a är en gemensam delare.
Om $d|a$ så är $d \leq a$. Alltså är $a = \text{sgd}(a, 0)$.

2) Vi visar att (a, b) och $(a+nb, b)$ har samma gemensamma delare, det följer då att $\text{sgd}(a, b) = \text{sgd}(a+nb, b)$.

Om $d \mid a$ och $d \mid b$, så får vi $d \mid a+nb$
(se nr 5) under egenskaper i början), så
 $d \mid a+nb$ och $d \mid b$.

Andra hållet: $d \mid a+nb \wedge d \mid b \Rightarrow$
 $\Rightarrow d \mid (a+nb) - nb$, dvs $d \mid a$.
 Så $d \mid a \wedge d \mid b$.

Alltså har (a, b) och $(a+nb, b)$ samma delare. $\square$

Euklides algorithm

$a, b \in \mathbb{Z}_+$, $a \geq b$. Genom upprepad division med rest får vi

$$a = bq_1 + r_1, \quad 0 \leq r_1 < b$$

$$b = r_1 q_2 + r_2, \quad 0 \leq r_2 < r_1$$

$$r_1 = r_2 + r_3, \quad 0 \leq r_3 < r_2$$

•

$$r_{n-2} = r_{n-1} q_n + r_n, \quad 0 \leq r_n < r_{n-1}$$

$$r_{n-1} = r_n g_{n+1}$$

_____.

$$\boxed{\text{Slutet har } r_k = 0}$$

Då är $\text{sgd}(a, b) = r_n$

Betr.

$$\begin{aligned} \text{sgd}(a, b) &= \text{sgd}(\overbrace{a - bq_1}^{= r_1}, b) = \\ &= \text{sgd}(r_1, b) = \text{sgd}(r_1, \underbrace{b - r_1q_2}_{= r_2}) = \text{sgd}(r_1, r_2) = \dots \\ &\dots = \text{sgd}(r_{n-1}, r_n) = \text{sgd}(r_{n-1} - r_nq_{n+1}, r_n) = \\ &= \text{sgd}(0, r_n) = r_n. \quad \square \end{aligned}$$

Ex 1) $a = 6, b = 4.$

$$6 = 4 \cdot 1 + 2$$

$$4 = 2 \cdot 2 + 0 \quad \Rightarrow \quad \text{sgd}(6, 4) = 2.$$

2) $a = 876, b = 204$

$$876 = 204 \cdot 4 + 60$$

$$204 = 60 \cdot 3 + 24$$

$$60 = 24 \cdot 2 + 12$$

$$24 = 12 \cdot 2 + 0 \quad \Rightarrow \quad \text{sgd}(876, 204) = 12.$$

Bezouts identitet: Låt $a, b \in \mathbb{Z}$. Då finns $m, n \in \mathbb{Z}$

så att $\text{sgd}(a, b) = ma + nb.$

Kan hitta m och n genom att "gå baklänges" i Euklides algoritmen.

Ex $a = 876, b = 204 \quad \text{sgd}(876, 204) = 12$

Hitta $m, n \in \mathbb{Z}$ så att $12 = 876m + 204n.$

$$876 = 204 \cdot 4 + 60$$

$$\begin{aligned} 204 &= 60 \cdot 3 + 24 \\ 60 &= 24 \cdot 2 + 12 \\ 24 &= 12 \cdot 2 \end{aligned}$$

Nu: "62 baklänges":

$$\begin{aligned} 12 &= 60 - 24 \cdot 2 = \\ &= 60 - \underbrace{(204 - 60 \cdot 3)}_{= 24} \cdot 2 = \\ &= 60 - 204 \cdot 2 + 60 \cdot 6 = \\ &= 60 \cdot 7 - 204 \cdot 2 = \\ &= \underbrace{(876 - 4 \cdot 204)}_{= 60} \cdot 7 - 204 \cdot 2 = \\ &= 876 \cdot 7 - 28 \cdot 204 - 2 \cdot 204 = \\ &= 876 \cdot 7 - 30 \cdot 204 \end{aligned}$$

Så $12 = 876 \cdot 7 - 30 \cdot 204$

dvs $m = 7$, $n = -30$ funkar.

Linjära diofantiska ekvationer (i två variabler).

Skall detta p2 hur man löser ekvationer av typen

$$ax + by = c$$

där $a, b, c \in \mathbb{Z}$ är givna heltal och vi söker lösningar $x, y \in \mathbb{Z}$.

Ex $2x + 4y = 1$ saknar lösningar med $x, y \in \mathbb{Z}$:

$$2 \mid 2x + 4y \quad \forall x, y \in \mathbb{Z} \quad \text{men} \quad 2 \nmid 1.$$

Sats (5.22 i boken)

$$ax + by = c \text{ lösbar i heltal } \Leftrightarrow \text{sgd}(a, b) \mid c \quad \text{dvs} \quad \text{sgd}(a, b) \mid c.$$

Hur kan man hitta en lösning om $\text{sgd}(a,b) \mid c$?

Sätt $d = \text{sgd}(a,b)$ och $r = \frac{c}{d} \in \mathbb{Z}$.

Enligt Bezouts identitet finns $m, n \in \mathbb{Z}$ så att

$$am + bn = d$$

Multipliera med r : $amr + bnr = dr = c$

Så $x = mr$ och $y = nr$ är en lösning.

m, n, d hittas genom Euklides algoritmen.

Ex

$$3x + 7y = 2$$

$$\left. \begin{array}{l} 7 = 3 \cdot 2 + 1 \\ 3 = 1 \cdot 3 \end{array} \right\} \Rightarrow \text{sgd}(7,3) = 1, \text{ så det finns lösningar.}$$

Bakläges i Euklides algoritmen:

$$1 = 7 - 3 \cdot 2$$

$$\Rightarrow 2 = 7 \cdot 2 - 3 \cdot 4, \text{ så } x = -4, y = 2 \text{ är en lösning.}$$

Notera att $x = -11, y = 5$ också är en lösning:

$$3(-11) + 7 \cdot 5 = -33 + 35 = 2.$$

Sats (5.25) Om $\text{sgd}(a,b) = 1$ och $r, s \in \mathbb{Z}$ är sådana att

$$ar + bs = c$$

Då är

$$\left\{ (x,y) = (r - bm, s + am) \mid m \in \mathbb{Z} \right\}$$

mängden av alla lösningar till ekvationen $ax + by = c$.

Exemplet ovan är $(-4, 2)$ en lösning till $3x + 7y = 2$.

Vi får (nya) lösningar

$$(-4 - 7m, 2 + 3m) \quad \text{för alla } m \in \mathbb{Z}.$$

$m=0$ ger $(-4, 2)$, $m=1$ ger $(-11, 5)$, dvs
den andra lösningen ovan.