

Sei nun $b \in \mathbb{Z}$, so daß u die Zahl (48)
 $a \cdot b - 1$ teilt. Es gilt also

$$a \cdot b - 1 = q' \cdot u, \quad \text{oder}$$

$$a \cdot b = q' \cdot u + 1. \quad \text{Sei nun } b = s \cdot u + r,$$

$0 \leq r < u$. Division mit Rest. Dann gilt

$[a] \cdot [r] = \text{Rest von } a \cdot r$. Es ist aber

$$a \cdot b = a(s \cdot u + r) = a \cdot s \cdot u + a \cdot r = q' \cdot u + 1.$$

Also gilt:
$$a \cdot r = (q' - a \cdot s) \cdot u + 1.$$

Wegen Eindeutigkeit des Rests und der Zahl

$$(q' - a \cdot s) \text{ folgt } [a] [r] = \text{Rest von } a \cdot r = [1].$$

Also hat $[a]$ ein Inverses. \square

Man kann leicht entscheiden, ob so ein $b \in \mathbb{Z}$ existiert. Dies beruht auf dem euclidischen Algorithmus:

Sei $a, b > 0$ aus \mathbb{Z} . Wir setzen

$x_0 = a$ und $x_1 = b$. Wir führen sukzessive

Division mit Rest durch:

$$x_0 = q_1 x_1 + x_2, \quad 0 < x_2 < x_1$$

$$x_1 = q_2 x_2 + x_3, \quad 0 < x_3 < x_2$$

⋮

⋮

$$x_{m-2} = q_{m-1} x_{m-1} + x_m, \quad 0 < x_m < x_{m-1}$$

$$x_{m-1} = q_m x_m + 0$$

Da $x_1 > x_2 > x_3 > \dots \geq 0$ endet dieses Verfahren nach endlich vielen Schritten.

Man definiert $x_m = \text{ggT}(a, b)$ und nennt diese Zahl den größten gemeinsamen Teiler von a und b .

Nachdem man $x_m = \text{ggT}(a, b)$ gefunden hat, kann man das Verfahren „umdrehen“.

$$\text{ggT}(a,b) = X_m = X_{m-2} - q_{m-1} X_{m-1}$$

$$X_{m-1} = X_{m-3} - q_{m-2} X_{m-2}$$

⋮

$$X_2 = X_0 - q_1 X_1$$

" "

a b

Durch sukzessives Einsetzen erhält man

$$X_m = \text{ggT}(a,b) = ra + sb, \text{ für geeignete } a, b \in \mathbb{Z}.$$

Bsp 4.9 $a = 107$, $b = 7$

$$X_0 = a = 107 = 15 \cdot 7 + 2$$

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

$$2 = 2 \cdot 1 + 0$$

Also $\text{ggT}(107, 7) = 1$. Weiter gilt:

$$1 = \text{ggT}(107, 7) = 7 - 3 \cdot 2 \quad \text{und}$$

$$2 = 107 - 15 \cdot 7$$

Setzen wir ein, so erhalten wir

$$1 = 7 - 3 \cdot (107 - 15 \cdot 7) = 7 - 3 \cdot 107 + 7 \cdot 3 \cdot 15$$

$$= -3 \cdot 107 + 7(3 \cdot 15 + 1)$$

$$= \underset{r}{-3} \cdot \underset{a}{107} + (\underset{s}{4} \cdot \underset{b}{6} \cdot 7)$$

Notation Seien $r, s \in \mathbb{Z}$. Man sagt r teilt s und schreibt $r|s$, wenn es ein $t \in \mathbb{Z}$ gibt mit $r \cdot t = s$.

Propo 4.10 Seien $a, b > 0$ aus \mathbb{Z} und $g = \text{ggT}(a, b)$. Dann gilt:

- (i) $g|a$ und $g|b$
- (ii) Für jedes $d \in \mathbb{Z}$ mit $d|a$ und $d|b$ gilt $d|g$.

Beweis (i) Aus euklidischen Algorithmus folgt $g|x_m$ und $g|x_{m-1}$. Also auch $g|x_{m-2}$. Induktiv folgt $g|x_i$, $0 \leq i \leq m$. Insbesondere $g|x_0$ und $g|x_1$. Da $a = x_0$ und $b = x_1$ folgt Behauptung.

(ii) $d|a$ und $d|b$. Aus (52)
entsprechendem Algorithmus folgt induktiv
 $d|x_i$, $0 \leq i \leq n$. Insbesondere teilt
 d die Zahl $x_n = g$.

Aus Proposition 4.8 folgt sofort:

Propo. 4.11 Ein Element $(a) \neq (a) \in \mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$
besitzt ein Inverses genau
dann, wenn $\text{ggT}(a, n) = 1$.

Eine ganze Zahl $p > 0$ heißt Primzahl,
wenn $p \neq 1$ und die einzigen Teiler d von
 p nur $d=1$ und $d=p$ sind. Beispielsweise
sind die ersten Primzahlen

$$p = 2, 3, 5, 7, 11, 13, \dots$$

Propo 4.12 Sei $n > 0$. Der Ring $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ ist
Körper genau dann, wenn
 n eine Primzahl ist.

Beweis

(53)

" \Rightarrow " Sei $\frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$ ein Körper und

$d > 0$ ein Teiler von n . Wir müssen zeigen, daß $d=1$ oder $d=n$.

Da $d > 0$ Teiler von n , gilt

$0 < d \leq n$. Wenn $d=n$ brauchen

wir nichts an zeigen. Also $d < n$.

Dann hat $\langle d \rangle$ ein Inverses.

An proposition 4.11 folgt

$\text{ggT}(d, n) = 1$. Wir schreiben

$1 = r \cdot d + s \cdot n$. Da $d | n$ und

$d | d$, folgt $d | 1$, d.h. $d=1$.

" \Leftarrow " Sei $n > 0$ Primzahl und

$\langle a \rangle \neq \langle n \rangle \in \frac{\mathbb{Z}}{n\mathbb{Z}}$. Wir wissen

zeigen, daß $\langle a \rangle$ Inverses besitzt.

d.h. wir müssen zeigen, daß

$\text{ggT}(a, n) = 1$ gemäß Prop. 4.11.

Wäre $g = \text{ggT}(a, n) > 1$, so folgt aus

$g | n$ und $g | a$, daß $g = n$, da

n Primzahl.

Folgerich $u|a$, was nicht gelten kann, da $a < u$. (54)

□

Man nennt die Körper $\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ mit p Primzahl endliche Primkörper und

Schreibt $\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$.

(Wir haben folgende Körper kennengelernt:

\mathbb{Q} , \mathbb{R} , \mathbb{C} und \mathbb{F}_p , p Primzahl.

§ 5
Veilermann

(55)

Sei K ein Körper, zB $K = \mathbb{Q}, \mathbb{R}, \mathbb{C}, \mathbb{F}_p$.

Wir haben in der Einführung lineare
Gleichungssysteme

$$a_{11} X_1 + a_{12} X_2 + \dots + a_{1n} X_n = 0$$

$$a_{21} X_1 + a_{22} X_2 + \dots + a_{2n} X_n = 0$$

⋮

⋮

⋮

⋮

(*)

$$a_{m1} X_1 + a_{m2} X_2 + \dots + a_{mn} X_n = 0$$

betrachtet. Wir haben folgende Kurzschreibweise

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} X_j = 0, \quad 1 \leq i \leq m.$$

Eine Lösung von (*) ist ein n -Tupel

$$(\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \text{ mit}$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} \alpha_j = 0, \quad 1 \leq i \leq m$$

Die Lösungsmenge ist gegeben durch

(56)

$$L = \left\{ (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \in K^n \mid \sum_{j=1}^n a_{ij} \alpha_j = 0, 1 \leq i \leq m \right\}.$$

Diese Menge L hat folgende Eigenschaft:

Sind $(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ und $(\alpha'_1, \dots, \alpha'_n)$ Lösungen

und $\lambda \in K$, so ist

$$(\alpha_1 + \lambda \alpha'_1, \dots, \alpha_n + \lambda \alpha'_n)$$

ebenfalls eine Lösung. Außerdem ist

$(0, \dots, 0) \in K^n$ auch eine Lösung. Dies

heißt man abstrahieren zum Begriff des

Vektorraum.

Def 5.1 Sei K ein Körper. Ein K -Vektorraum ist eine kommutative Gruppe V , versehen mit einer Verknüpfung

$$K \times V \rightarrow V, (\lambda, a) \mapsto \lambda \cdot a,$$

so daß

folgende Axiome gelten:

(57)

$$(v1) \quad (\lambda + \mu) \cdot a = \lambda a + \mu a, \quad \text{für } a \in V \\ \text{und } \lambda, \mu \in K.$$

$$(v2) \quad (\lambda \cdot \mu) \cdot a = \lambda (\mu a), \quad \text{für } a \in V \text{ und } \\ \lambda, \mu \in K.$$

$$(v3) \quad \lambda(a+b) = \lambda a + \lambda b, \quad \text{für } a, b \in V \\ \text{und } \lambda \in K.$$

$$(v4) \quad 1 \cdot a = a \quad \text{für Element } 1 \in K.$$

Die Elemente $a \in V$ heißen Vektoren
und die $\lambda \in K$ werden Skalare genannt.

Die Gruppen-Verknüpfung

$$V \times V \rightarrow V, \quad (a, b) \mapsto a+b$$

heißt Vektoraddition. Die Verknüpfung

$$K \times V \rightarrow V, \quad (\lambda, a) \mapsto \lambda \cdot a$$

heißt Skalarmultiplikation.

Bsp 5.2 Standardvektorraum

$V = K^n, n \geq 0.$

Vektoraddition ist gegeben durch

$(\alpha_1, \dots, \alpha_n) + (\alpha'_1, \dots, \alpha'_n) = (\alpha_1 + \alpha'_1, \dots, \alpha_n + \alpha'_n),$

Skalarmultiplikation durch

$\lambda \cdot (\alpha_1, \dots, \alpha_n) = (\lambda \alpha_1, \dots, \lambda \alpha_n).$

Bsp 5.3: Die Lösungsmenge $L \subset K^n$
eines LGS $\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = 0, 1 \leq i \leq m.$

Vektoraddition und Skalarmultiplikation
ist gegeben wie in Bsp. 5.2.

Bsp 5.4 $K = \mathbb{R}$. Dann ist $V = \mathbb{R}^2$ das
bekannte Koordinatensystem

