

Spezielle Matrizen aus $K^{n \times n}$

E_{ij} : Eintrag 1 an Stelle (i,j) , sonst 0.

$$D_j(\lambda) = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & \lambda & \\ & & & \ddots & 1 \end{pmatrix} \leftarrow j\text{-te Zeile}$$

$$T_{ij} = E + E_{ij} \quad \text{für } i \neq j.$$

Nutzen $A = (\underline{\alpha}_1 \dots \underline{\alpha}_n)$

Dann $A \cdot D_j(\lambda) = (\underline{\alpha}_1 \dots \underline{\alpha}_{j-1} \lambda \underline{\alpha}_j \underline{\alpha}_{j+1} \dots \underline{\alpha}_n) \cdot \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & \lambda & \\ & & & \ddots & 1 \end{pmatrix}$

und $A \cdot T_{ij} = (\underline{\alpha}_1 \dots \underline{\alpha}_i \dots \underline{\alpha}_0 \dots \underline{\alpha}_n) \cdot \begin{pmatrix} 1 & & & & 1 \\ & \ddots & & & \\ & & 1 & & \\ & & & \ddots & 1 \\ & & & & \ddots & 1 \end{pmatrix} \leftarrow i \leftarrow j$

$$= (\underline{\alpha}_1 \dots \underline{\alpha}_{j-1} \underline{\alpha}_j + \underline{\alpha}_i \underline{\alpha}_{j+1} \dots \underline{\alpha}_n)$$

Folgt $\det(A \cdot T_{ij}) = \det(A) \quad \text{für } i \neq j$

$$\det(A \cdot D_j(\lambda)) = \lambda \det(A)$$

- 6.12 Satz Vorgelegt ist eine Funktion $f: K^{u \times u} \rightarrow K$ mit
- $f(A \cdot T_{ij}) = f(A)$ für alle $A \in K^{u \times u}$, $i \neq j$
 - $f(A \cdot D_j(\lambda)) = \lambda \cdot f(A)$ für alle $A \in K^{u \times u}$, j , $\lambda \in K$.

Dann gibt es ein $r_0 \in K$, nämlich $r_0 = f(E)$, so dass $f(A) = r_0 \cdot \det(A)$ für alle $A \in K^{u \times u}$ gilt.

- 6.13 Satz Für $A, B \in K^{u \times u}$ gilt $\det(A \cdot B) = \det(A) \cdot \det(B)$

Beweis (6.13) Setze $f(B) := \det(A \cdot B)$ für $B \in K^{u \times u}$.
Erhalte: $f: K^{u \times u} \rightarrow K$ mit

- $f(B \cdot T_{ij}) = \det(A \cdot B \cdot T_{ij}) = \det(A \cdot B) = f(B)$
- $f(B \cdot D_j(\lambda)) = \det(A \cdot B \cdot D_j(\lambda)) = \lambda \cdot \det(A \cdot B) = \lambda \cdot f(B)$

Mit (6.12) erhalte

$$\begin{aligned} \det(A \cdot B) &= f(B) \stackrel{\downarrow}{=} f(E) \cdot \det(B) \\ &= \det(A \cdot E) \cdot \det(B) \\ &= \det(A) \cdot \det(B) \end{aligned}$$
■

- 6.12 Satz Vorgelegt ist eine Funktion $f: K^{u \times u} \rightarrow K$ mit
- $f(A \cdot T_{ij}) = f(A)$ für alle $A \in K^{u \times u}$, $i \neq j$
 - $f(A \cdot D_j(\lambda)) = \lambda \cdot f(A)$ für alle $A \in K^{u \times u}$, j , $\lambda \in K$.

Dann gibt es ein $r_0 \in K$, nämlich $r_0 = f(E)$, so dass $f(A) = r_0 \cdot \det(A)$ für alle $A \in K^{u \times u}$ gilt.

Beweis (6.12): Zeige, dass f eine alternierende Multilinearform auf K^u ist, also $f \in \text{Alt}_u(K^u)$, also $f = r_0 \cdot \det$ für passendes $r_0 \in K$. Dabei $f(E) = r_0 \cdot \det E = r_0$; dieses gezeigt!

Vorbereitung: $\lambda \neq 0$, $i \neq j \Rightarrow f(\dots, \underline{\alpha_i}, \dots, \underline{\alpha_j}, \dots)$

$$= \frac{1}{\lambda} f(\dots, \lambda \underline{\alpha_i}, \dots, \underline{\alpha_j}, \dots) = \frac{1}{\lambda} f(\dots, \lambda \underline{\alpha_i}, \dots, \underline{\alpha_j} + \lambda \underline{\alpha_i}, \dots)$$

$$= f(\dots, \underline{\alpha_i}, \dots, \underline{\alpha_j} + \lambda \underline{\alpha_i}, \dots)$$

Schritt 1: $\underline{\alpha_1}, \dots, \underline{\alpha_u}$ lin. abh. $\xrightarrow{!} f(\underline{\alpha_1}, \dots, \underline{\alpha_u}) = 0$

① Seien sei z.B. $\underline{\alpha_1} = \sum_{k=2}^n \lambda_k \underline{\alpha_k}$.

Dann gilt $f(\underline{\alpha_1}, \dots) = f(\underline{\alpha_1} - \sum_{k=2}^n \lambda_k \underline{\alpha_k}, \dots)$

$$= f(\underline{0}, \dots) = f((\underline{0} \underline{\alpha_2} \dots \underline{\alpha_n}) D_1(0)) =$$

$$= 0 \cdot f(\underline{0} \underline{\alpha_2} \dots \underline{\alpha_n}) = 0 \quad \checkmark$$

Schritt 2 f ist multilinear (dann fertig)

- $f(\dots, \lambda \underline{\alpha}_j, \dots) = f((\dots, \underline{\alpha}_j, \dots) \cdot D_j(\lambda)) = \lambda \cdot f(\dots, \underline{\alpha}_j, \dots)$
- Fehlt: $f(\dots, \underline{\alpha}_i + \tilde{\underline{\alpha}}_i, \dots) = f(\dots, \underline{\alpha}_i, \dots) + f(\dots, \tilde{\underline{\alpha}}_i, \dots)$

Sind $\underline{\alpha}_1, \dots, \underline{\alpha}_{i-1}, \underline{\alpha}_{i+1}, \dots, \underline{\alpha}_n$ linear abhängig,

so stimmt die Gleichung: $0 = 0 + 0$

Sonst, Ergänze zu einer Basis $\underline{\alpha}_1, \dots, \underline{\alpha}_{i-1}, \underline{w}, \underline{\alpha}_{i+1}, \dots, \underline{\alpha}_n$

von K^n und schreibe $\underline{\alpha}_i = \sum_{j \neq i} \alpha_j \underline{\alpha}_j + \lambda \cdot \underline{w}$

und $\tilde{\underline{\alpha}}_i = \sum_{j \neq i} \tilde{\alpha}_j \underline{\alpha}_j + \tilde{\lambda} \cdot \underline{w}$

$$\text{Dann } f(\dots, \underline{\alpha}_i, \dots) = f(\dots, \underline{\alpha}_i - \sum_{j \neq i} \alpha_j \underline{\alpha}_j, \dots)$$

$$= f(\dots, \lambda \underline{w}, \dots) = \lambda \cdot f(\dots, \underline{w}, \dots)$$

Analog: $f(\dots, \tilde{\underline{\alpha}}_i, \dots) = \tilde{\lambda} \cdot f(\dots, \underline{w}, \dots)$

$$f(\dots, \underline{\alpha}_i + \tilde{\underline{\alpha}}_i, \dots) = (\lambda + \tilde{\lambda}) \cdot f(\dots, \underline{w}, \dots)$$



⊕

Einschub: Polynome

Vorgelegt ist ein Körper K .

Wir studieren den Polynomring $K[x]$.

- Ist $p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0 \in K[x]$ mit $a_n \neq 0$, so heißt die Zahl $n = \text{grad } p(x)$ der Grad von $p(x)$.
- Ist $p(x), q(x) \in K[x]$. Dann heißt $p(x)$ ein Teiler von $q(x)$, wenn es ein $\alpha(x) \in K[x]$ mit $q(x) = \alpha(x) \cdot p(x)$ gibt.

Schreibe dann $p(x) \mid q(x)$

Beispiel: $x^2+x+1 \mid 2x^4-x^3-2x+1$, denn:

$$(2x^4 - x^3 - 2x + 1) : (x^2 + x + 1) = 2x^2 - 3x + 1$$
$$-(2x^4 + 2x^3 + 2x^2)$$

$$\underline{-(-3x^3 - 3x^2 - 3x)}$$
$$-\underline{\underline{(x^2 + x + 1)}}$$

Also: $2x^4 - x^3 - 2x + 1$
 $= (2x^2 - 3x + 1) \cdot (x^2 + x + 1)$



Division mit Rest:

Zu zwei Polynomen $p(x)$, $q(x)$ gibt $\alpha(x)$, $r(x)$ mit

- $q(x) = \alpha(x) \cdot p(x) + r(x)$
- $\text{grad } r(x) < \text{grad } p(x)$

Der Grad des Nullpolynoms ist $\sim \infty$

Beispiel: $q(x) = 3x^4 + x^3 + 5x^2 + x + 6$
 $p(x) = x^2 + x + 1$

$$\begin{array}{r} (3x^4 + x^3 + 5x^2 + x + 6) : (x^2 + x + 1) = 3x^2 - 2x + 4 \\ - (3x^4 + 3x^3 + 3x^2) \\ \hline - 2x^3 + 2x^2 + x + 6 \\ - (- 2x^3 - 2x^2 - 2x) \\ \hline 4x^2 + 3x + 6 \\ - (4x^2 + 4x + 4) \\ \hline -x + 2 \end{array}$$

Rest

$$3x^4 + x^3 + 5x^2 + x + 6 = (3x^2 - 2x + 4) \cdot (x^2 + x + 1) + \underbrace{(-x + 2)}$$

Übung. Dividiere mit Rest:

$$(a) (x^5 + 3x^4 - 2x^3 + x^2 + 1) : (x^2 + 2x - 3)$$

$$(b) (x^6 + 1) : (x^4 - 1)$$

$$\begin{aligned} (a) \quad & (x^5 + 3x^4 - 2x^3 + x^2 + 1) : (x^2 + 2x - 3) = x^3 + x^2 - x + 6 \\ & - \frac{(x^5 + 2x^4 - 3x^3)}{x^4 + 2x^3 - 3x^2} + 1 \\ & - \frac{(x^4 + 2x^3 - 3x^2)}{-x^3 + 4x^2 + 1} + 1 \\ & - \frac{(-x^3 - 2x^2 + 3x)}{6x^2 - 3x + 1} \\ & - \frac{6x^2 + 12x - 18}{-15x + 19} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} x^5 + 3x^4 - 2x^3 + x^2 + 1 &= (x^3 + x^2 - x + 6) \cdot (x^2 + 2x - 3) \\ &\quad - 15x + 19. \end{aligned}$$

Übung. Dividiere mit Rest:

$$(5) \quad (x^6 + 1) : (x^4 - 1)$$

$$\begin{aligned} (x^6 + 1) : (x^4 - 1) &= x^2 \\ - \underbrace{(x^6 - x^2)}_{x^2 + 1} \end{aligned}$$

$$x^6 + 1 = x^2 \cdot (x^4 - 1) + x^2 + 1$$

Größter gemeinsamer Teiler:

$0 \neq p(x), q(x) \in K[x]$ vorgelegt.

Ein Polynom $d(x) \in K[x]$ heißt **größter gemeinsamer Teiler** (ggT) von $p(x), q(x)$, falls

$$(1.) \quad d(x) \mid p(x), q(x)$$

$$(2.) \quad g(x) \mid p(x), q(x) \Rightarrow g(x) \mid d(x)$$

Satz Es gibt einen größten gemeinsamen Teiler $d(x)$ von $p(x), q(x)$, und dieser lässt sich schreiben als $d(x) = s(x) \cdot p(x) + t(x) \cdot q(x)$ für passende Polynome $s(x), t(x)$.

Der erweiterte Euklidische Algorithmus:

Eingabe: $p(x), q(x) \in K[x] \setminus \{0\}$

Initialisierung: $k=0, r_0(x) = p(x), r_1(x) = q(x)$
 $s_0(x) = 1, s_1(x) = 0$
 $t_0(x) = 0, t_1(x) = 1$

Schleife:

- Erhöhe k um 1
- Division mit Rest: $r_{k+1}(x) = \alpha(x) \cdot r_k(x) + r(x)$ mit $\deg(r(x)) < \deg(r_k(x))$
- Setze $r_{k+1}(x) = r(x) = r_{k+1}(x) - \alpha(x) \cdot r_k(x)$
und $s_{k+1}(x) = s_{k+1}(x) - \alpha(x) \cdot s_k(x)$
und $t_{k+1}(x) = t_{k+1}(x) - \alpha(x) \cdot t_k(x)$

bis $r_{k+1}(x) = 0$ gilt.

Rückgabe: $d(x) = r_k(x), s(x) = s_k(x), t(x) = t_k(x)$

Dann ist $d(x)$ ein ggT von $p(x), q(x)$

und es gilt $d(x) = s(x) \cdot p(x) + t(x) \cdot q(x)$

Beweis Initialisierung: $k=0$, $\tau_0(x) = p(x)$, $\tau_1(x) = q(x)$
 $s_0(x) = 1$, $s_1(x) = 0$
 $t_0(x) = 0$, $t_1(x) = 1$

Setze $\tau_{k+1}(x) = \tau(x) = \tau_{k-1}(x) - \alpha(x) \cdot \tau_k(x)$
und $s_{k+1}(x) = s_{k-1}(x) - \alpha(x) \cdot s_k(x)$
und $t_{k+1}(x) = t_{k-1}(x) - \alpha(x) \cdot t_k(x)$

① Der Algorithmus terminiert, dann

$$\text{grad } \tau_1(x) > \text{grad } \tau_2(x) > \text{grad } \tau_3(x) > \dots$$

Beh.: $\tau_j(x) = s_j(x) \cdot p(x) + t_j(x) \cdot q(x)$ für jedes j .
Dann nach Schleife: $c(x) = \tau_k(x) = s_k(x) \cdot p(x) + t_k(x) \cdot q(x)$
 $= s(x) \cdot p(x) + t(x) \cdot q(x)$.

$$\begin{aligned} j=0 : \quad p(x) &= 1 \cdot p(x) + 0 \cdot q(x) \quad \checkmark \\ j=1 : \quad q(x) &= 0 \cdot p(x) + 1 \cdot q(x) \quad \checkmark \\ j \geq 1 : \quad s_{j+1}(x) \cdot p(x) + t_{j+1}(x) \cdot q(x) \\ &= (s_{j-1}(x) - \alpha(x) \cdot s_j(x)) \cdot p(x) + (t_{j-1}(x) - \alpha(x) \cdot t_j(x)) \cdot q(x) \\ &= (s_{j-1}(x) p(x) + t_{j-1}(x) q(x)) - \alpha(x) (s_j(x) p(x) + t_j(x) q(x)) \\ &= \tau_{j-1}(x) - \alpha \cdot \tau_j(x) = \tau_{j+1}(x) \quad \checkmark \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 ③ \quad & \tau_0(x) = p(x), \quad \tau_1(x) = q(x) \\
 & \tau_0(x) = \alpha_1(x) \cdot \tau_1(x) + \tau_2(x) \\
 & \tau_1(x) = \alpha_2(x) \cdot \tau_2(x) + \tau_3(x) \\
 & \tau_2(x) = \alpha_3(x) \cdot \tau_3(x) + \tau_4(x) \\
 & \vdots \\
 & \tau_{k-3}(x) = \alpha_{k-2}(x) \cdot \tau_{k-2}(x) + \tau_{k-1}(x) \\
 & \tau_{k-2}(x) = \alpha_{k-1}(x) \cdot \tau_{k-1}(x) + \tau_k(x) \\
 & \tau_{k-1}(x) = \alpha_k(x) \cdot \tau_k(x) + \circledcirc \\
 & = \alpha_k(x) \cdot d(x)
 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{c}
 d(x) \mid \tau_0(x), \tau_1(x) \\
 d(x) \mid \tau_1(x), \tau_2(x) \\
 \vdots \\
 d(x) \mid \tau_{k-2}(x), \tau_{k-3}(x) \\
 d(x) \mid \tau_{k-1}(x), \tau_{k-2}(x) \\
 d(x) \mid \tau_k(x), \tau_{k-1}(x)
 \end{array}$$

$d(x)$ teilt $\tau_0(x) = p(x)$ und $\tau_1(x) = q(x)$

④ Teilt $g(x)$ sowohl $p(x)$ als auch $q(x)$,
 so ist $g(x)$ ein Teiler von $d(x) = s(x)p(x) + t(x)q(x)$
 Also ist $d(x)$ ein ggT von $p(x), q(x)$ ■

Beispiel Der ggT von 22 und 122

	$b_2=0$	$b_2=1$	$b_2=2$			
r	122	22	12	10	2	0 STOP
s	1	0	1	-1	2	
t	0	1	-5	6	-11	
a	-	5	1	1		
		↑				

$$122 = 5 \cdot 22 + 12$$

$$12 = 122 - 5 \cdot 22$$

$$1 = 1 - 5 \cdot 0$$

$$-5 = 0 - 5 \cdot 1$$

$$22 = 1 \cdot 12 + 10$$

$$10 = 22 - 1 \cdot 12$$

$$12 = 1 \cdot 10 + 2$$

$$10 = 5 \cdot 2 + 0$$

$$2 = \text{ggT}(122; 22) = 2 \cdot 122 - 11 \cdot 22 \\ (= 244 - 242)$$

Beispiel Berechne den ggT von $x^7 - 1$ und $x^2 - 1$

r	$x^7 - 1$	$x^2 - 1$	$x - 1$	⑤ STOP
s	1	0	1	
t	0	1	$-x^5 - x^3 - x$	
a		$x^5 + x^3 + x$	$x + 1$	

$$(x^7 - 1) : (x^2 - 1) = x^5 + x^3 + x$$

$$\underline{(x^7 - x^5)}$$

$$\underline{x^5 - 1}$$

$$- \underline{(x^5 - x^3)}$$

$$\underline{x^3 - 1}$$

$$- \underline{(x^3 - x)}$$

$$\underline{x - 1}$$

$$x - 1 = \text{ggT}(x^7 - 1, x^2 - 1)$$

$$= 1 \cdot (x^7 - 1) - (x^5 + x^3 + x) \cdot (x^2 - 1)$$

Hausaufgabe LA13 A

Bestimme einen größten gemeinsamen Teiler $d(x)$ von

$$p(x) = x^3 - 2x^2 - x + 2$$

$$q(x) = x^3 - 4x^2 + 3x$$

und stelle ihn in der Form $d(x) = s(x)p(x) + t(x)q(x)$

mit Polynomen $s(x), t(x) \in \mathbb{R}\{x\}$ dar

Einschub : Der Körper $GF(p)$, p Primzahl.

$(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ ist ein Ring, d.h.

- $(\mathbb{Z}, +)$ ist eine abelsche Gruppe, also
 - $(a+b)+c = a+(b+c)$
 - es gibt ein neutrales Element 0, also $a+0 = a$
 - zu jedem a gibt es ein a' (nämlich $a' = -a$) mit $a+a' = 0$
 - $a+b = b+a$.
- $(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$
- $a \cdot (b+c) = a \cdot b + a \cdot c$
- $(a+b) \cdot c = a \cdot c + b \cdot c$

$(\mathbb{Z}, +, \cdot)$ ist ein kommutativer Ring mit Eins, d.h.

zusätzlich gilt:

- $a \cdot b = b \cdot a$
- $1 \cdot a = a$

Vorgelegt ist eine natürliche Zahl $n \geq 2$.

Dann ist die Menge $\mathbb{J} = n \cdot \mathbb{Z}$ ein Ideal von \mathbb{Z} , d.h.

- $0 \in \mathbb{J}$
 - $a, b \in \mathbb{J} \Rightarrow a - b \in \mathbb{J}$
 - $a \in \mathbb{J}, b \in \mathbb{Z} \Rightarrow a \cdot b \in \mathbb{J}$
- $\left. \begin{array}{l} \mathbb{J} \text{ Untergruppe} \\ \text{von } (\mathbb{Z}, +) \end{array} \right\}$
 $a+b = a - (0-b)$

Für $z \in \mathbb{Z}$ setze $\boxed{\overline{z} = [z]_n = \{ z + j \mid j \in \mathbb{J} \}}$.

$$\begin{aligned} \text{z.B. } [3]_5 &= \{ 3 + j \mid j \in 5 \cdot \mathbb{Z} \} \\ &= \{ 3 + 5 \cdot k \mid k \in \mathbb{Z} \} \\ &= \text{Menge der Zahlen mit Rest 3 bei Division durch 5} \\ &= [18]_5 \end{aligned}$$

$$(3 + 5 \cdot g_2) + (4 + 5 \cdot j) = 7 + 5 \cdot (g_2 + j) = 2 + 5(g_2 + j + 1)$$

$$\overline{3} + \overline{4} = \overline{2}$$

Für das Ideal $\mathfrak{I} = n \cdot \mathbb{Z}$ setze

$$\mathbb{Z}/\mathfrak{I} = \{ [z]_n \mid z \in \mathbb{Z} \}$$

\uparrow
Factorring;
heis "Z mod I"

Restklasse

z.B. $\mathbb{Z}/5\mathbb{Z} = \{ [0]_5, [1]_5, [2]_5, [3]_5, [4]_5 \}$

Beh.: \mathbb{Z}/\mathfrak{I} wird mit

$$\bar{x} + \bar{y} = \overline{x+y}$$

$$\bar{x} \cdot \bar{y} = \overline{x \cdot y}$$

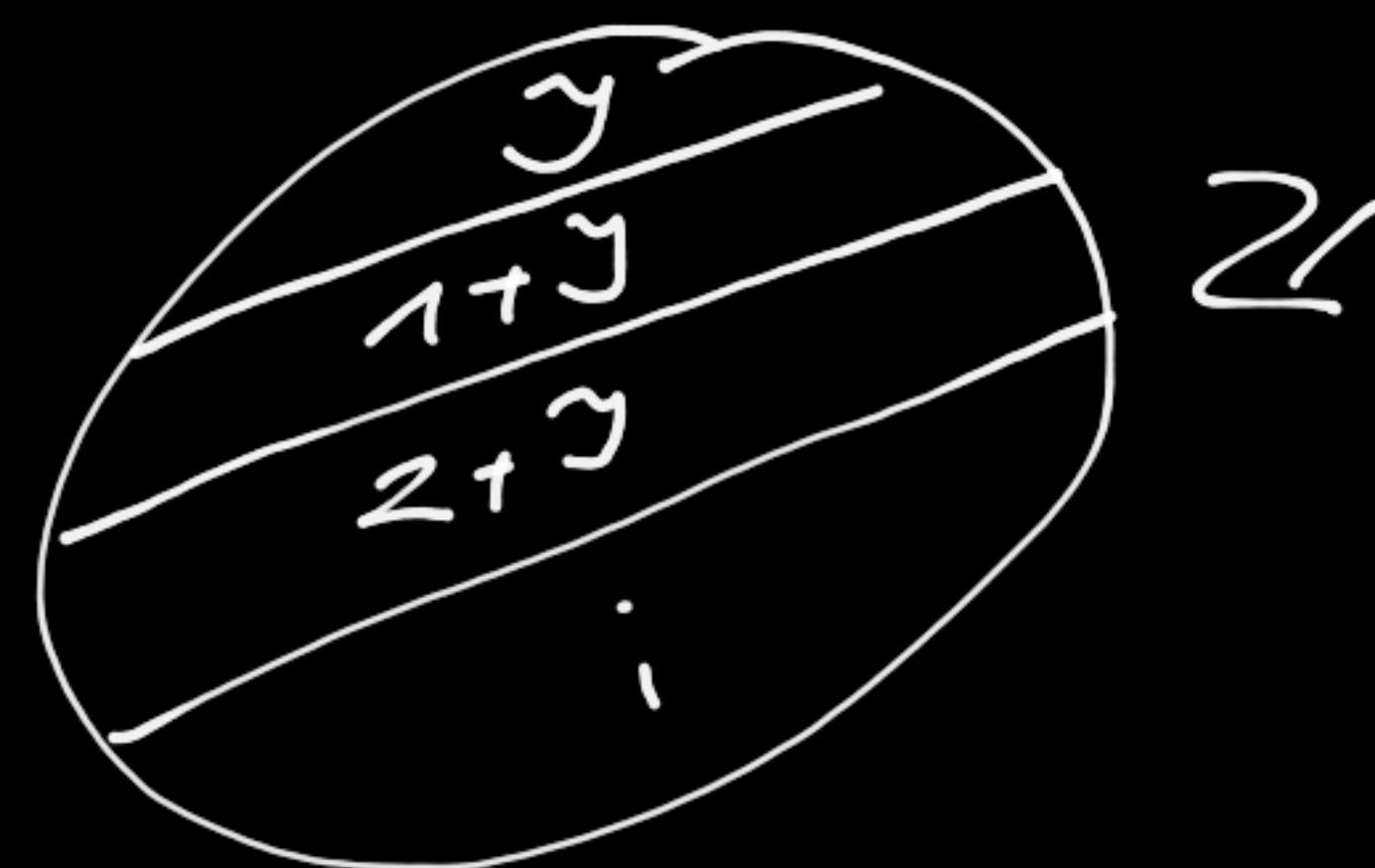
ein kommutativer Ring mit 1.

"+", "·" sind wohldefiniert, d.h.

$$\bar{x} = \overline{x^1} \text{ und } \bar{y} = \overline{y^1} \Rightarrow \overline{x+y} = \overline{x^1+y^1}$$

und $\overline{x \cdot y} = \overline{x^1 \cdot y^1}$

$$\mathbb{Z}/y = \{\bar{x} \mid x \in \mathbb{Z}\}$$



- $x = x+0 \in \bar{x}$,

d.h. die Restklassen \bar{x}

"überdecken" \mathbb{Z} , also $\mathbb{Z} = \bigcup_{x \in \mathbb{Z}} \bar{x}$

- $\bar{x} \neq \bar{y} \stackrel{!}{\Rightarrow} \bar{x} \cap \bar{y} = \emptyset$

bzw. $\bar{x} \cap \bar{y} \neq 0$, $z \in \bar{x} \cap \bar{y} \stackrel{!}{\Rightarrow} \bar{x} = \bar{y}$

$$z \in \bar{x} \cap \bar{y} \Rightarrow z = x + j_1 = y + j_2 \text{ mit } j_1, j_2 \in \mathbb{J}$$

$$\Rightarrow x = y + (j_2 - j_1)$$

Also: $\bar{x} = \{x + j \mid j \in \mathbb{J}\} = \{y + \underbrace{(j_2 - j_1) + j}_{\in \mathbb{J}} \mid j \in \mathbb{J}\}$

$$\subseteq \{y + j' \mid j' \in \mathbb{J}\} = \bar{y},$$

analog $\bar{y} \subseteq \bar{x}$, also $\bar{x} = \bar{y}$

Folgt: $\bar{x} = \bar{y} \Leftrightarrow \exists j \in \mathbb{J} : y = x + j$ bzw. $y - x \in \mathbb{J}$
 $(\in \bar{x} \cap \bar{y})$

"+" und "-" sind wohl definiert:

$$\overline{x'} = \overline{x} \quad \text{bzw. } x' = x + i, \quad i \in \mathbb{J}$$

$$\overline{y'} = \overline{y} \quad \text{bzw. } y' = y + j, \quad j \in \mathbb{J}$$

$$x' + y' = x + i + y + j = x + y + \underbrace{(i + j)}_{\in \mathbb{J}} \in \overline{x + y}$$

$$\text{Also } \overline{x' + y'} = \overline{x + y}$$

$$x' \cdot y' = (x + i) \cdot (y + j) = x \cdot y + \underbrace{x \cdot j}_{\in \mathbb{J}} + \underbrace{y \cdot i}_{\in \mathbb{J}} + \underbrace{i \cdot j}_{\in \mathbb{J}} \in \overline{x \cdot y}$$

$$\text{Also } \overline{x \cdot y} = \overline{x' \cdot y'}$$

■

\mathbb{Z}/\mathbb{J} ist ein kommutativ mit Eins:

Assoziativität von + :

$$(\overline{x} + \overline{y}) + \overline{z} = \overline{x+y} + \overline{z} = \overline{(x+y) + z}$$

$$= \overline{x + (y+z)} = \overline{x} + \overline{y+z} = \overline{x} + (\overline{y} + \overline{z})$$

Rest ähnlich, neut. Element $\overline{0}$, Eins $\overline{1}$.

Ist n keine Primzahl, so ist $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ kein Körper.

Bsp $n = 6 = 2 \cdot 3$

$$[2]_6 \neq [0]_6 \neq [3]_6 \quad (\bar{2}, \bar{3} \neq \bar{0})$$

$$\text{Aber } \bar{2} \cdot \bar{3} = \overline{2 \cdot 3} = \bar{6} = [6]_6 = [0]_6 = \bar{0}$$

Wäre $\bar{2} \cdot \bar{2} = 1$, so wäre $\begin{aligned} \bar{2} \cdot \bar{2} \cdot \bar{3} &= \bar{0} \\ &= 1 \cdot \bar{3} = \bar{3} \end{aligned} \}$ ↗

Folgt $\bar{2}$ lässt sich im $\mathbb{Z}/6\mathbb{Z}$ nicht invertieren.

Satz: Ist p eine Primzahl, so ist
 $GF(p) = \mathbb{Z}/p\cdot\mathbb{Z}$ ein Körper.

Beweis: Zum Körper fehlt lediglich die Existenz
inverser Elemente.

Dazu: $[m]_p \neq [0]_p$, d.h. p ist kein Teiler von m .

$$p \text{ Primzahl} \Rightarrow 1 = \text{ggT}(p, m) = s \cdot p + t \cdot m$$

für passende $s, t \in \mathbb{Z}$

Also: $1 \in [t \cdot m]_p \Rightarrow [1]_p = [t \cdot m]_p = [t]_p \cdot [m]_p$

bzw. $[t]_p$ ist ein multiplikatives Inverses von $[m]_p$.



Beispiele

GF(2) :

+	0	1
0	0	1
1	1	0

*	0	1
0	0	0
1	0	1

GF(5)

+	0	1	2	3	4
0	0	1	2	3	4
1	1	2	3	4	0
2	2	3	4	0	1
3	3	4	0	1	2
4	4	0	1	2	3

*	1	2	3	4
1	1	2	3	4
2	2	4	1	3
3	3	1	4	2
4	4	3	2	1

$$GF(127) : \bar{20}^{-1} = ?$$

T	127	20	7	6	1	0	STOP
S	1	0	1	-2	3		
t	0	1	-6	13	-19		
a		6	2	1	6		

$$-19 + 127 = 108$$

$$\bar{1} = \bar{3} \cdot \bar{127} - \bar{19} \cdot \bar{20}$$

$$= 381 - 380$$

$$\leadsto \bar{20}^{-1} = \bar{108}$$

$$\bar{1} = -\bar{19} \cdot \bar{20}$$

$$= \bar{108} \cdot \bar{20}$$

Exkurs: $M = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 3 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{2 \times 2}$

\uparrow 4-dim.

E, M, M^2, M^3, M^4 linear abhängig

Man findet $\tau_0, \dots, \tau_4 \in \mathbb{R}$ mit

$$p(M) = \tau_4 M^4 + \tau_3 M^3 + \tau_2 \cdot M^2 + \tau_1 M + \tau_0 \cdot E = 0$$

$$p(x) = \tau_4 x^4 + \tau_3 x^3 + \tau_2 x^2 + \tau_1 x + \tau_0 \in \mathbb{R}[x]$$

$$\varphi: \mathbb{R}[x] \longrightarrow \mathbb{R}^{2 \times 2}, \quad p(x) \mapsto p(M)$$

$$\mathcal{J} = \text{"ker } \varphi" = \{ p(x) \in \mathbb{R}[x] \mid p(M) = 0 \} \quad \underline{\mathcal{J}_{\text{ideal}}}$$

$$\text{Es ist } \mathcal{J} = \mathbb{R}[x] \cdot \mu(x)$$

$$\text{Hin: } \mu(x) = (x-2) \cdot (x-3) = x^2 - 5x + 6$$

$$\begin{aligned} M^2 - 5M + 6E &= \begin{pmatrix} 4 & 0 \\ 0 & 9 \end{pmatrix} - 5 \cdot \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 3 \end{pmatrix} + 6 \cdot \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \\ &= \begin{pmatrix} 4 - 10 + 6 & 0 \\ 0 & 9 - 15 + 6 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \end{aligned}$$