

**13. Script zur Vorlesung: Lineare Algebra II**  
**Prof. Dr. Salma Kuhlmann, Dr. Lorna Gregory**  
**SS 2012: 1. Juni 2012**

**§ 10 Annihilator Ideal**

Sei  $V$  ein  $K$ -Vektorraum und  $T \in \mathcal{L}(V, V)$  mit  $p \in K[x]$ .

**Proposition 1** Sei  $\dim V = n$ . Es gelten:  
 (1)  $\mathcal{A}(T) := \{p \in K[x] \mid p(T) = 0\}$  ist ein Ideal.  
 (2)  $\mathcal{A}(T) \neq \{0\}$ .

**Beweis**

- (1)  $(p + q)(T) = p(T) + q(T)$   
 $(pq)(T) = p(T)q(T)$
- (2) Betrachte die Elemente  $I, T, T^2, \dots, T^{n^2} \in \mathcal{L}(V, V)$ .  
 Da  $\dim \mathcal{L}(V, V) = n^2$ , sind diese Elemente notwendig linear abhängig.  
 Also existiert  $c_0, \dots, c_{n^2} \in K$  mit  $c_0I + c_1T + \dots + c_{n^2}T^{n^2} = 0$  und  $c_i$  nicht alle gleich Null. □

**Definition 1** Der (eindeutig bestimmte) normierte Erzeuger von  $\mathcal{A}(T)$  ist das *minimale Polynom von  $T$*  (Min. Pol. ( $T$ )).

**Bemerkung 1** (i)  $\deg(\text{Min. Pol.}(T)) \leq n^2$ .  
 Wir werden aber eine bessere obere Schranke bekommen.

(ii)  $p := \text{Min. Pol.}(T)$  ist das normierte Polynom vom kleinsten Grad in  $\mathcal{A}(T)$ . Ist also charakterisiert durch:

(a)  $p \in K[x]$   
 (b)  $p(T) = 0$   
 (c)  $\deg q < \deg p \Rightarrow q(T) \neq 0$

**Definition 2**  $A \in \text{Mat}_{n \times n}(K)$ .  
 Min. Pol. ( $A$ ) ist der normierte Erzeuger von  $\mathcal{A}(A)$  (analog definiert).

**Bemerkung 2** (1) Sei  $\mathcal{B}$  eine Basis für  $V$ . Für  $f \in K[x]$  gilt

$$[f(T)]_{\mathcal{B}} = f([T]_{\mathcal{B}}) \text{ (Übungsblatt).}$$

Also  $f(T) = 0 \Leftrightarrow f(A) = 0$  für  $A = [T]_{\mathcal{B}}$ .

(2) Also haben ähnliche Matrizen das gleiche minimale Polynom.

**Satz 1** Sei  $\dim V$  endlich,  $T \in \mathcal{L}(V, V)$  (oder  $A \in \text{Mat}_{n \times n}(K)$ ). Es gilt: Char. Pol. ( $T$ ) und Min. Pol. ( $T$ ) haben dieselben Nullstellen (bis auf Vielfachheit).

**Beweis** Seien  $p := \text{Min. Pol. } (T)$  und  $c \in K$ . Zu zeigen:  $p(c) = 0 \Leftrightarrow c$  ist Eigenwert von  $T$ .

“ $\Rightarrow$ ”  $p(c) = 0 \Rightarrow p = (x - c)q$ ;  $\deg q < \deg p$ . So  $q(T) \neq 0$ .

Wähle  $\beta \in V$  mit  $\alpha := q(T)(\beta) \neq 0$ .

Es gilt  $0 = p(T)(\beta) = (T - cI)q(T)(\beta) = (T - cI)(\alpha)$ . Also ist  $\alpha \neq 0$  Eigenvektor zum Eigenwert  $c$ .

“ $\Leftarrow$ ” Umgekehrt sei  $T(\alpha) = c\alpha$ ;  $\alpha \neq 0, \alpha \in V, c \in K$ .

Nun gilt  $p(T)(\alpha) = p(c)\alpha$  (Übungsblatt).

Da aber  $p(T) = 0$  und  $\alpha \neq 0$ , folgt daraus  $p(c) = 0$ .  $\square$

**Proposition 1** Sei  $T$  diagonalisierbar. Dann zerfällt Min. Pol. ( $T$ ) in verschiedene lineare Faktoren. (Wir werden später primäre Zerlegung anwenden, um die Umkehrung dieser Aussage auch zu beweisen.)

**Beweis** Sei  $T$  diagonalisierbar,  $c_1, \dots, c_k \in K$  die verschiedenen Eigenwerte,  $p := \text{Min. Pol. } (T)$ .

**Behauptung**

$p = (x - c_1) \cdots (x - c_k)$ . Dies gilt, weil  $(T - c_1I) \cdots (T - c_kI)(\alpha) = 0$  für jeden Eigenvektor  $\alpha$  (weil  $\alpha$  Eigenvektor zum Eigenwert  $c_i$  ist, für ein geeignetes  $i$ ). Da es eine Basis vom Eigenvektor gibt, ist  $p(T) = 0$ .  $\square$

Nun berechnen wir das minimale Polynom für die Beispiele (1), (2) und (3) aus der 11. Vorlesung.

Wir bezeichnen  $p$  als minimales Polynom.

(3)  $p = (x - 1)(x - 2)$ , weil  $T$  diagonalisierbar ist (Proposition 1 anwenden).

(2)  $T$  ist nicht diagonalisierbar. Also können wir Proposition 1 nicht anwenden, aber Satz 1 können wir anwenden.

Da Char. Pol. ( $T$ ) =  $(x - 1)(x - 2)^2$  ist, hat  $p$  die Nullstellen 1 und 2. Wir probieren Polynome der Form

$$(x - 1)^k(x - 2)^\ell \text{ mit } k \geq 1 \text{ und } \ell \geq 1$$

(“prüfen”, ob sie  $T$  annihilieren).

$(x - 1)(x - 2)$ :

$$(A - I)(A - 2I) = \begin{pmatrix} 2 & 1 & -1 \\ 2 & 1 & -1 \\ 2 & 2 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 1 & -1 \\ 2 & 0 & -1 \\ 2 & 2 & -2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 & 0 & -1 \\ 2 & 0 & -1 \\ 4 & 0 & -2 \end{pmatrix} \neq 0$$

Also ist  $\deg(p) \geq 3$ . Nun probieren wir

$$(x - 1)^2(x - 2) \text{ oder } (x - 1)(x - 2)^2$$

$(A - I)(A - 2I)^2 = 0$ . Also ist hier Char. Pol. ( $T$ ) = Min. Pol. ( $T$ ).  $\square$

Der Satz von Cayley Hamilton wird uns helfen, weniger “prüfen” zu müssen.