

# Kapitel 5: Lineare DGL - Teil 2

allgem. lineare DGL  $\tilde{A}_n(t)x^{(n)}(t) + \dots + \tilde{A}_0(t)x(t) + \tilde{b}(t) = 0$

norm  $\tilde{A}_k(t)$  invertierbar für jedes  $t$   $\Rightarrow$  kann man die DGL  $n$ -te Ordnung umstellen

$$x^{(n)}(t) = -\tilde{A}_n^{-1}(t) (\tilde{A}_{n-1}(t)x^{(n-1)}(t) + \dots + \tilde{A}_1(t)x'(t) + \tilde{b}(t))$$

ord.  $n$   $\Rightarrow$   $x(t) = \begin{pmatrix} x_1(t) \\ \vdots \\ x_n(t) \end{pmatrix}$

als System für  $x(t) = \begin{pmatrix} x_1(t) \\ \vdots \\ x_n(t) \end{pmatrix}$

Systeme  $\left[ \begin{array}{c} \text{ord. } n \\ \text{Differentialgleichung} \end{array} \right] x'(t) = A(t)x(t) + b(t)$

wir  $A = \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 \\ -\tilde{A}_n^{-1} \tilde{A}_{n-1} & \dots & -\tilde{A}_n^{-1} \tilde{A}_1 \end{pmatrix}$   $b = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \\ -\tilde{A}_n^{-1} \tilde{b} \end{pmatrix}$

$F(t, x) = A(t)x + b(t)$   $\Rightarrow$  Chance auf Lip-Bedingung?

$$\|F(t, x) - F(t, y)\|_{\infty} = \|A(t)(x - y)\|_{\infty} \leq \|A(t)\| \|x - y\|_{\infty} \leq \sup_{t \in I} \|A(t)\| \|x - y\|_{\infty}$$

$\leftarrow$  folgen aus Lemma 5.1

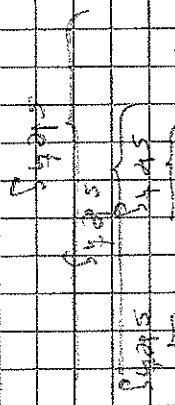
Dann  $L$  auf  $I$  komp.  $\Rightarrow$   $\sup_{t \in I} \|A(t)\|$  ist beschränkt  $\Rightarrow$  Lemma 5.1

Lemma 5.1: Sei  $I = [a, b] \subset \mathbb{R}$  und  $A: I \rightarrow \mathbb{R}^{n \times n}$ ,  $b: I \rightarrow \mathbb{R}^n$ . Sei  $a$  dann ist  
 $(t, x) \mapsto F(t, x) = A(t)x + b(t) \in C^0(I \times \mathbb{R}^n, \mathbb{R}^n)$  wenn  $A$  und  $b$  stetig sind.  
 In diesem Fall erhalt  $F$  die globale Lipschitz Bedingung

Bemerkung: wenn  $A, b$  stetig dann auch  $F$  (Produkt/Summe stetiger Funktionen)

Sei  $F$  stetig auf  $I \times \mathbb{R}^n$ . Dann ist auch  $t \mapsto b(t) = F(t, 0)$  stetig

$$\text{und } t \mapsto A_{ij}(t) = e_j^T A(t) e_i = e_j^T (F(t, e_i) - b(t))$$



$$\text{wenn } A \text{ stetig auf } I \text{ dann ist } \|A(t)\| = \max_i \sum_j |A_{ij}(t)| \leq C \text{ auf } I$$

$$\text{und dann } \int_a^t \|A(t)\| \leq C < \infty$$

Satz 5.2: Sei  $J \subset \mathbb{R}$  ein Intervall,  $A \in C^0(J, \mathbb{R}^{n \times n})$ ,  $b \in C^0(J, \mathbb{R}^n)$ ,  $t_0 \in J$ ,  $x_0 \in \mathbb{R}^n$   
 Dann hat das ANP  $x'(t) = x_0$ ,  $\forall t \in J$ ;  $x(t) = A(t)x(t) + b(t)$   
 eine eindeutige globale Lösung.

Beweis:  $J = \bigcup_{t_0 \in [a, b] \subset J} I$

Für  $I \in \mathcal{I}$  ist ANP eindeutig lösbar (Lemma 5.1 + PL global) mit Lsg  $x_I$

Für  $t \in J$  beliebig gibt es  $I \in \mathcal{I}$  mit  $t \in I$

Daher  $x(t) := x_I(t)$  wohldef. Lösung des ANP?  $\rightarrow$  Übung

Umformulierung in Sprache der line. Algebra:

Lemma und Def 5.3: Sei  $\mathcal{X}_0$  der Lösungsraum der homogenen DGL  $x'(t) = A(t)x(t)$   
 mit  $A(t) \in \mathbb{R}^{n \times n}$  auf dem Intervall  $J$  und sei  $\underline{t} \in J$ .

Genau dann ist der lineare Auflösungsoperator  $\delta_{\underline{t}} : C^0(J, \mathbb{R}^n) \rightarrow \mathbb{R}^n$

ein Isomorphismus auf  $\mathcal{X}_0$  wenn die DGL mit AM  $x'(t) = \tilde{x}$  für jeden

$\tilde{x} \in \mathbb{R}^n$  eindeutig lösbar ist. Die Inverse  $\delta_{\underline{t}}^{-1} : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathcal{X}_0$  heißt dann

Lösungsoperator zum ANP in  $I$

Satz 5.1: Zunächst gelte  $\delta_T (ax + by) = (ax + by)(t) = a x(t) + b y(t) = a \delta_T(x) + b \delta_T(y)$

also  $\delta_T$  linear ✓

$\delta_T$  Isomorphismus  $\Leftrightarrow \delta_T$  surjektiv  $\Leftrightarrow$  zu jedem  $x \in \mathbb{R}^n$  gibt es  $x \in \mathbb{Z}_0$  mit  $\delta_T(x) = x \Leftrightarrow$  Existenz

wird  $\delta_T$  injektiv  $\Leftrightarrow$  wenn  $\delta_T(x_1) = \delta_T(x_2)$  ist  $x_1 = x_2 \Leftrightarrow$  Eindeutigkeit

hom. AWP  
gibt es AW  
gibt es Lsg

Satz 5.2: Sei  $x = \delta_T^{-1}(x) \in \mathbb{Z}_0$  offen  $\delta_T(x) = x$  ist also Lsg von  $x'(t) = A(t)x(t)$  mit  $x(0) = x$ .

Satz 5.3: Die homogene DGL  $x'(t) = A(t)x(t)$  mit stetiger Koeffizientenmatrix  $A: J \rightarrow \mathbb{R}^{n \times n}$

hat ein n-dimensionales Lösungsraum.

Eine Basis von  $\mathbb{Z}_0$  wird Fundamentalsystem genannt

Eine Matrixfunktion  $t \rightarrow M(t) \in \mathbb{R}^{n \times n}$  in denn Spalten Elemente

von  $\mathbb{Z}_0$  stehen unter Wirkung Matrix der DGL.

Beweis: Mit Satz 5.2 ist  $\delta_T: \mathbb{Z}_0 \rightarrow \mathbb{R}^n$  Isomorphismus von  $T \rightarrow J$

Konstruktion einer Fundamentalsystem:

• wähle  $\bar{t} \in J$

• löse  $X'(t) = A(t)X(t)$  mit Ableitungen  $e_1, e_2, \dots, e_n$  bzw. Basisvektoren

$$\begin{pmatrix} e_1 \\ e_2 \\ \vdots \\ e_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} w_1 \\ w_2 \\ \vdots \\ w_n \end{pmatrix}$$

da  $\delta_{\bar{t}}^{-1}: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$  Isomorphismus und aus Basis  $e_1, \dots, e_n$  also  $\mathbb{R}^n$

eine Basis  $w_1 = \delta_{\bar{t}}^{-1}(e_1), \dots, w_n = \delta_{\bar{t}}^{-1}(e_n)$  also ein Fundamentalsystem

die zugehörige Wronski-Matrix  $W(t, \bar{t}) := (w_1(t) \dots w_n(t))$

Kodiert die Lösungsoperatoren des AWP's  $x_n, \bar{t}$ :  $\delta_{\bar{t}}^{-1}(x) = W(\cdot, \bar{t})x$  also

$$\delta_{\bar{t}}^{-1}(W(\cdot, \bar{t})x) = \delta_{\bar{t}}^{-1}\left(\sum x_i w_i\right) = \sum x_i \delta_{\bar{t}}^{-1}(w_i) = \sum x_i e_i = x \quad \text{insbes. } W(\bar{t}, \bar{t}) = I_n$$

// also jede Lösung der hom. Gleichung

ergibt sich durch Linearkombination von nur  $n$  Lösungen der hom. Gleichung

! wichtige Bedingung:  $X(\bar{t}) = A(\bar{t})X(\bar{t})$  mit  $n$  linear unabhängigen  $e(x) = 0$  Gleichung im  $\mathbb{R}^n$

Wird zu Gleichungssystem  $e(W(\cdot, \bar{t})x) = 0$  für  $\bar{x} \in \mathbb{R}^n$  (linear, wenn  $e$  linear)

Spezialfall  $n=1$

Parameterstreifen aller Lösungen

Lineare S.S.: Sei  $H \in C^1(\mathbb{J}; \mathbb{R}^n)$  und Wronski-Matrix für  $X'(t) = A(t)X(t)$   
 und sei  $W(t_1, t_2) \in \mathbb{R}^{n \times n} = \delta t^{-1}(X)$ . Dann gilt

a)  $W'(t) = A(t)W(t)$

b)  $W(t) = W(t_1, t_2)W(t_2, t)$

c)  $\det W(t) = 0$  für ein  $t \in \mathbb{J} \iff \det H(t) = 0$  für alle  $t \in \mathbb{J}$

d)  $W(t_1, t_2)^{-1} = W(t_2, t_1)$  bzw. allgemeiner  $W(t_1, t_2) = W(t_1, t_2)W(t_2, t_3)$

Beweis: Sei  $W(t) = (w_1(t) \dots w_n(t))$  nach Def  $w_1'(t) = A(t)w_1(t)$

also  $W'(t) = (A(t)w_1(t) \dots A(t)w_n(t)) = A(t)W(t) \quad w_2'(t) = A(t)w_2(t) \quad \checkmark$

und  $w_1(t) \cdot \text{Später AW}$   $w_2'(t) = w_1'(t)$  also  $w_2'(t) = W(t_1, t_2)w_2'(t_1)$

so dass  $W(t) = W(t_1, t_2)W(t_2, t) \quad \checkmark$

def  $W(t) = \det W(t_1, t_2) \rightarrow \det W(t) = \det W(t_1, t_2) \cdot \det W(t_2, t)$   $\checkmark$

mit  $W(t_1, t_2) = W(t_1, t_2) \quad \checkmark$

$W(t_1) = W(t_1, t_2)W(t_2) = W(t_1, t_2)W(t_2, t_3) \quad \checkmark$

für  $t_1 = t_3$  ist  $W(t_1, t_1) = I$  also  $I = W(t_1, t_2)W(t_2, t_1) \quad \checkmark$

Zur Lösung der inhomogenen Problems und spezielle Lösung benötigt

Ansatz:  $x(t) = W(t, \bar{t}) C(t)$

Dann gilt  $x'(t) = \left( \frac{d}{dt} W(t, \bar{t}) \right) C(t) + W(t, \bar{t}) C'(t)$

$\underbrace{\frac{d}{dt} W(t, \bar{t})}_{\text{Wronski}} = A(t) W(t, \bar{t})$

$$= A(t) x(t) + W(t, \bar{t}) C'(t)$$

also  $x'(t) = A(t) x(t) + b(t) \iff C'(t) = W(t, \bar{t})^{-1} b(t) = W(\bar{t}, t) b(t)$

es gilt z.B. für  $C(t) = \int_{\bar{t}}^t W(\bar{t}, s) b(s) ds$  wenn  $b$  stetig

also  $x(t) = W(t, \bar{t}) C(t) = \int_{\bar{t}}^t W(t, \bar{t}) W(\bar{t}, s) b(s) ds = \int_{\bar{t}}^t W(t, s) b(s) ds$

Satz 5.6: Sei  $J \subseteq \mathbb{R}$  Intervall,  $A \in C^0(J, \mathbb{R}^{n \times n})$ ,  $b \in C^0(J, \mathbb{R}^n)$ ,  $t_0 \in J$ ,  $x_0 \in \mathbb{K}^n$ .

Dann hat das AWP  $x(t_0) = x_0$ ,  $A, b \in J: x'(t) = A(t)x(t) + b(t)$

die eindeutige Lösung:  $x(t) = W(t, t_0)x_0 + \int_{t_0}^t W(t, s)b(s)ds$

Wobei  $W(t, \tau)X = \mathcal{L}^{-1}(X)$  der Lösungsoperator den Buchstaben  $n$  mal  $n$  ist.

Beweis: Lemma 3.3 + Formel für  $x_0$  + Satz 5.4  $\square$