

Algebraische Theorie Linearer Differentialgleichungssysteme

Werner M. Seiler

Institut für Mathematik

U N I K A S S E L
V E R S I T Ä T

Kann man (manche) Fragen, die *Analytiker* zu Systemen linearer Differentialgleichungen haben, mit *algebraischen* Methoden beantworten (oder zumindest so tun als ob)?

- *Formale Analyse allgemeiner* Systeme linearer Differentialgleichungen (d.h. inklusive unter- und überbestimmter Systeme) \rightsquigarrow „*lineare (partielle) Algebrodifferentialgleichungen*“
- Heute zwei Themen:
 - Konstruktion *formal korrekt gestellter Anfangswertprobleme*
 - *Indexkonzepte* auch für *partielle* Differentialgleichungen
- Wesentliches Hilfsmittel
 - *Gröbner-Basen*

Kann man (manche) Fragen, die *Analytiker* zu Systemen linearer Differentialgleichungen haben, mit *algebraischen* Methoden beantworten (oder zumindest so tun als ob)?



W.M. Seiler, E. Zerz: *Algebraic Theory of Linear Systems: A Survey*.
In: *Surveys in Differential-Algebraic Equations II*, A. Ilchmann, T. Reis
(Hrsg.), Differential-Algebraic Equations Forum, Springer-Verlag 2015,
S. 287–333

(Homoge) Lineare Gleichungssysteme

$$\begin{array}{rcl} a_{11}x_1 + \cdots + a_{1n}x_n & = & 0 \\ & \vdots & \\ a_{m1}x_1 + \cdots + a_{mn}x_n & = & 0 \end{array} \quad (1)$$

- Unterliegende algebraische Strukturen:
 - Lösungsraum **Untervektorraum** des \mathbb{R}^n
 - Betrachte *alle* linearen Gleichungen, die von Lösungen von (1) erfüllt werden \rightsquigarrow **Untervektorraum** \mathcal{U} des Dualraums

$$\alpha_i = \sum_{j=1}^n a_{ij} \mathbf{e}_j^* \rightsquigarrow \mathcal{U} = \langle \alpha_1, \dots, \alpha_m \rangle_{\mathbb{R}} = \left\{ \sum_{i=1}^m c_i \alpha_i \mid c_i \in \mathbb{R} \right\}$$

- Rechnerische Behandlung mit **Gauß-Algorithmus**
 - bestimmt „gutes“ Erzeugendensystem von \mathcal{U}
 - erlaubt *qualitative* Aussagen wie Dimension des Lösungsraums ohne dessen explizite Berechnung

$$\begin{aligned} f_1(x_1, \dots, x_n) &= 0 \\ &\vdots \\ f_m(x_1, \dots, x_n) &= 0 \end{aligned} \tag{2}$$

mit $f_1, \dots, f_m \in \mathcal{P} = \mathbb{k}[x_1, \dots, x_n]$

- Unterliegende algebraische (und geometrische) Strukturen:
 - Lösungsmenge \rightsquigarrow **Varietät** $\mathcal{V} \subseteq \mathbb{k}^n$
 - Menge *aller* Polynome, die auf \mathcal{V} verschwinden \rightsquigarrow **Ideal** \mathcal{I} in \mathcal{P}

$$\mathcal{I} = \langle f_1, \dots, f_m \rangle_{\mathcal{P}} = \left\{ \sum_{i=1}^m h_i f_i \mid h_i \in \mathcal{P} \right\}$$

$$\begin{aligned} f_1(x_1, \dots, x_n) &= 0 \\ &\vdots \\ f_m(x_1, \dots, x_n) &= 0 \end{aligned} \tag{2}$$

mit $f_1, \dots, f_m \in \mathcal{P} = \mathbb{k}[x_1, \dots, x_n]$

- Rechnerische Behandlung mit **Gröbner-Basen**
 - erlauben *qualitative* Aussagen wie Dimension der Varietät
 - falls \mathcal{V} endlich, kann \mathcal{V} explizit berechnet werden
 - verallgemeinern Konzept einer *Dreiecksform*

- Einfaches Beispiel (überbestimmtes System)

$$u_{xx} - au - y = 0, \quad u_{xy} = 0 \quad (a \in \mathbb{R})$$

- Offensichtliche Fragen:
 - System lösbar?
 - Dimension des Lösungsraums?
 - „Anfangsbedingungen“ für eindeutige Lösung

- Einfaches Beispiel (überbestimmtes System)

$$u_{xx} - au - y = 0, \quad u_{xy} = 0 \quad (a \in \mathbb{R})$$

- Problem: Existenz von **Integrabilitätsbedingungen**

$$\partial_x(u_{xy}) - \partial_y(u_{xx} - au - y) = au_y + 1 = 0$$

- $a = 0 \rightsquigarrow$ Gleichung $1 = 0$, also System *unlösbar*
- $a \neq 0 \rightsquigarrow$ zusätzliche Gleichung *erster* Ordnung $u_y + 1/a = 0$

Stört Konstruktion von *Potenzreihenlösungen*:

- Im Ausgangssystem nicht erkennbar, daß es Bedingung an Koeffizienten *erster* Ordnung gibt
- Bedingung wird erst sichtbar, wenn in *dritter* Ordnung gearbeitet wird
- Wann sind *alle* versteckten Bedingungen bekannt?

Algebraische Formulierung

Schreibe homogenen Anteil als **lineare Differentialoperatoren**

$$L_1 u = (\partial_x^2 - a)u = y, \quad L_2 u = \partial_x \partial_y u = 0$$

L_1, L_2 Elemente eines (evtl. nicht-kommutativen) **Polynomrings**
 $\mathcal{D} = \mathbb{k}[\partial_x, \partial_y]$ mit $\mathbb{k} = \mathbb{R}$ für *konstante* Koeffizienten und (z.B.)
 $\mathbb{k} = \mathbb{R}(x, y)$ für *variable* Koeffizienten

Hier: ausschließlich $\mathbb{k} = \mathbb{R}$ — Methoden können aber unverändert für beliebige
Funktionskörper angewandt werden

Analog zu den anderen Typen von Gleichungen:

- betrachte **Ideal** $\mathcal{I} = \langle L_1, L_2 \rangle_{\mathcal{D}} \subseteq \mathcal{D}$
(**Untermodul** $\mathcal{U} \subseteq \mathcal{D}^m$ im Fall mehrerer unbekannter Funktionen)
- suche „gutes“ Erzeugendensystem \rightsquigarrow **Gröbner-Basen**

- **Problem:** gegeben polynomiales Ideal $\mathcal{I} = \langle f_1, \dots, f_m \rangle \subseteq \mathcal{P}$, finde „besseres“ Erzeugendensystem von \mathcal{I} :
 - entscheidet *Idealmitgliedschaft*: liegt weiteres Polynom $h \in \mathcal{P}$ in \mathcal{I} ?
 - erlaubt effektive Arithmetik in *Faktoring* \mathcal{P}/\mathcal{I}
 - liefert *Syzygien*: $h_1, \dots, h_m \in \mathcal{P}$ so daß $\sum_{i=1}^m h_i f_i = 0$
(erlaubt Lösen von LGS über dem *Ring* \mathcal{P})

- **Problem:** gegeben polynomiales Ideal $\mathcal{I} = \langle f_1, \dots, f_m \rangle \subseteq \mathcal{P}$, finde „besseres“ Erzeugendensystem von \mathcal{I} :
 - entscheidet *Idealmitgliedschaft*: liegt weiteres Polynom $h \in \mathcal{P}$ in \mathcal{I} ?
 - erlaubt effektive Arithmetik in *Faktoring* \mathcal{P}/\mathcal{I}
 - liefert *Syzygien*: $h_1, \dots, h_m \in \mathcal{P}$ so daß $\sum_{i=1}^m h_i f_i = 0$
(erlaubt Lösen von LGS über dem *Ring* \mathcal{P})
- **Erinnerung:** Polynomdivision in $\mathbb{k}[x]$
 - Zu gegebenen Polynomen $f, g \in \mathbb{k}[x] \setminus \{0\}$ existieren eindeutige Polynome $q, r \in \mathbb{k}[x]$ so daß $f = qg + r$ und $\deg r < \deg g$
 - Für Berechnung müssen Terme in f und g nach Grad geordnet sein!

- **Problem:** gegeben polynomiales Ideal $\mathcal{I} = \langle f_1, \dots, f_m \rangle \subseteq \mathcal{P}$, finde „besseres“ Erzeugendensystem von \mathcal{I} :
 - entscheidet *Idealmitgliedschaft*: liegt weiteres Polynom $h \in \mathcal{P}$ in \mathcal{I} ?
 - erlaubt effektive Arithmetik in *Faktoring* \mathcal{P}/\mathcal{I}
 - liefert *Syzygien*: $h_1, \dots, h_m \in \mathcal{P}$ so daß $\sum_{i=1}^m h_i f_i = 0$ (erlaubt Lösen von LGS über dem *Ring* \mathcal{P})
- **Erinnerung:** Polynomdivision in $\mathbb{k}[x]$
 - Zu gegebenen Polynomen $f, g \in \mathbb{k}[x] \setminus \{0\}$ existieren eindeutige Polynome $q, r \in \mathbb{k}[x]$ so daß $f = qg + r$ und $\deg r < \deg g$
 - Für Berechnung müssen Terme in f und g nach Grad geordnet seien!
- **Idee:** benutze **multivariate Verallgemeinerung**

Definition

Termordnung \rightsquigarrow Totalordnung \prec auf Menge \mathbb{T} der Terme x^μ mit

(i) $\forall r, s, t \in \mathbb{T} : s \prec t \Rightarrow rs \prec rt$

(ii) $\forall t \in \mathbb{T} : 1 \preceq t$

\prec **Totalgradordnung** \rightsquigarrow zusätzlich

(iii) $\forall s, t \in \mathbb{T} : \deg s < \deg t \Rightarrow s \prec t$

Definition

Termordnung \rightsquigarrow Totalordnung \prec auf Menge \mathbb{T} der Terme x^μ mit

(i) $\forall r, s, t \in \mathbb{T} : s \prec t \Rightarrow rs \prec rt$

(ii) $\forall t \in \mathbb{T} : 1 \preceq t$

\prec **Totalgradordnung** \rightsquigarrow zusätzlich

(iii) $\forall s, t \in \mathbb{T} : \deg s < \deg t \Rightarrow s \prec t$

Beispiele

- $n = 1$ \rightsquigarrow ordne nach Grad (einzige Möglichkeit)
- **Lexikographische Ordnung:** $x^\mu \prec_{\text{lex}} x^\nu \iff$ erster von Null verschiedener Eintrag in $\mu - \nu$ negativ
- **Lexikographische Totalgradordnung:** $x^\mu \prec_{\text{deglex}} x^\nu \iff$
 $\deg x^\mu < \deg x^\nu$ oder $(\deg x^\mu = \deg x^\nu$ und $x^\mu \prec_{\text{lex}} x^\nu)$

Definition

Termordnung \rightsquigarrow Totalordnung \prec auf Menge \mathbb{T} der Terme x^μ mit

(i) $\forall r, s, t \in \mathbb{T} : s \prec t \Rightarrow rs \prec rt$

(ii) $\forall t \in \mathbb{T} : 1 \preceq t$

\prec **Totalgradordnung** \rightsquigarrow zusätzlich

(iii) $\forall s, t \in \mathbb{T} : \deg s < \deg t \Rightarrow s \prec t$

Definition

Gegeben Polynom $0 \neq f = \sum_{t \in \mathbb{T}} c_t t$ mit $c_t \in \mathbb{k}$ und Termordnung \prec

• **Leitterm** $\text{lt } f = \max_{\prec} \{t \in \mathbb{T} \mid c_t \neq 0\}$

• **Leitkoeffizient** $\text{lc } f = c_{\text{lt } f}$

Gegeben Ideal $\mathcal{I} \subseteq \mathcal{P}$

• **Leitideal** $\text{lt } \mathcal{I} = \langle \text{lt } f \mid f \in \mathcal{I} \setminus \{0\} \rangle$

Satz

Zu gegebenen Polynomen $f, g_1, \dots, g_m \in \mathcal{P} \setminus \{0\}$ und einer beliebigen Termordnung \prec existieren immer Polynome $q_1, \dots, q_m, r \in \mathcal{P}$ so daß $f = \sum_{j=1}^m q_j g_j + r$ mit $\text{lt}(q_j g_j) \preceq \text{lt} f$ und $\text{lt} r \preceq \text{lt} f$.

Achtung Fallen:

- Weder r noch q_1, \dots, q_m *eindeutig* bestimmt:
 - hängen von Details der Berechnung haben
 - Rest r kann *nicht* als Normalform verwendet werden
- $\mathcal{I} = \langle g_1, \dots, g_m \rangle \not\Rightarrow \text{lt} \mathcal{I} = \langle \text{lt} g_1, \dots, \text{lt} g_m \rangle$

Definition

Gröbner-Basis von \mathcal{I} für Termordnung $\prec \rightsquigarrow$
endliche Menge $\mathcal{G} \subset \mathcal{I}$ mit $\text{Lt } \mathcal{I} = \langle \text{lt } g \mid g \in \mathcal{G} \rangle$

Definition

Gröbner-Basis von \mathcal{I} für Termordnung $\prec \rightsquigarrow$
 endliche Menge $\mathcal{G} \subset \mathcal{I}$ mit $\text{Lt } \mathcal{I} = \langle \text{Lt } g \mid g \in \mathcal{G} \rangle$

Theorem

Für ein Ideal \mathcal{I} und eine Termordnung \prec sind äquivalent

- \mathcal{G} ist eine Gröbner-Basis von \mathcal{I} für \prec .
- Der Rest bei einer Division durch \mathcal{G} ist eindeutig.
- Jedes Idealelement $f \in \mathcal{I}$ liefert bei Division durch \mathcal{G} den Rest $h = 0$.
- Jedes Idealelement $f \in \mathcal{I}$ besitzt *Standarddarstellung*: $f = \sum_{g \in \mathcal{G}} h_g g$
 mit $\text{Lt}(h_g g) \preceq \text{Lt } f$.

Definition

Gröbner-Basis von \mathcal{I} für Termordnung $\prec \rightsquigarrow$
 endliche Menge $\mathcal{G} \subset \mathcal{I}$ mit $\text{Lt } \mathcal{I} = \langle \text{Lt } g \mid g \in \mathcal{G} \rangle$

- Gröbner-Basis *existiert* für jede Termordnung
- Gröbner-Basis *berechenbar* mit **Buchberger-Algorithmus**
 - reduziert für *lineare* Polynome zu Gauß-Algorithmus
 - reduziert für *univariate* Polynome zu Euklidischem Algorithmus
- *Komplexität* potentiell sehr hoch (doppelt exponentiell!)
- Reduzierte Gröbner-Basen *eindeutig*
- Fundamentales Werkzeug für alle Arten polynomialer Berechnungen in Kommutativer Algebra und Algebraischer Geometrie

„Definition“ (Hadamard)

Differentialgleichungsproblem **korrekt gestellt** \rightsquigarrow

- (i) Lösung *existiert* für *beliebige* Daten
- (ii) Lösung *eindeutig*
- (iii) Lösung hängt *stetig* von Daten ab

- Keine strenge Definition \rightsquigarrow
erfordert Angabe von Funktionenräume und Topologien
- (iii) schwierigster Punkt
- Für *elliptische* Systeme *Anfangswertprobleme* **nicht** korrekt gestellt
- Für *hyperbolische* Systeme *Randwertprobleme* **nicht** korrekt gestellt

Definition

Problem **formal korrekt gestellt** \rightsquigarrow *eindeutige* formale Potenzreihenlösung *existiert* für *beliebige* formale Potenzreihen als Daten

Ziel: *algorithmische* Konstruktion formal korrekt gestellter Probleme

Algebraische Formulierung:

- „Polynomring“ $\mathcal{D} = \mathbb{k}[D] = \mathbb{k}[\partial_1, \dots, \partial_n]$
(\mathbb{k} eventuell Funktionenkörper)
- „Terme“ $\mathbb{D} = \{\partial^\mu \mid \mu \in \mathbb{N}_0^n\}$
- Lineares Differentialgleichungssystem für *eine* unbekannte Funktion
 \rightsquigarrow Ideal $\mathcal{I} \subseteq \mathcal{D}$
- Termordnung \rightsquigarrow *disjunkte Zerlegung:* $\mathbb{D} = \text{lt } \mathcal{I} \uplus \Pi(\mathcal{I})$

Definition

Problem **formal korrekt gestellt** \rightsquigarrow *eindeutige formale Potenzreihenlösung existiert für beliebige formale Potenzreihen als Daten*

Ziel: *algorithmische Konstruktion formal korrekt gestellter Probleme*

Interpretation:

- Ableitungen \rightsquigarrow Taylor-Koeffizienten
- Termordnung bestimmt für jede (prolongierte) Gleichung, nach welcher Ableitung sie *aufgelöst* wird
- ∂^μ *Hauptableitung* $\Leftrightarrow \partial^\mu \in \text{lt } \mathcal{I}$, sonst *parametrische Ableitung*
- *Divisionsalgorithmus* ermöglicht, jede Hauptableitung als Funktion der parametrischen Ableitungen auszudrücken
- Daten müssen parametrische Koeffizienten eindeutig bestimmen

Definition

Komplementäre Zerlegung von $\mathcal{I} \rightsquigarrow$

$$\langle \Pi(\mathcal{I}) \rangle_{\mathbb{k}} = \bigoplus_{t \in T} \mathbb{k}[D_t] \cdot t$$

$T \subset \mathbb{D}$ endlich, $D_t \subseteq D$ *multiplikative Ableitungen* zu t

- gehen zurück auf Riquier (1910) und Janet (1920)
- *existieren* immer, sind aber *nicht* eindeutig
- algorithmisch berechenbar \rightsquigarrow *involutive Basen*
- *Rees-Zerlegung* \rightsquigarrow alle Mengen D_t von der Form $\{\partial_1, \partial_2, \dots, \partial_{\ell_t}\}$
(ℓ_t Klasse von t)

Zugehöriges Anfangswertproblem

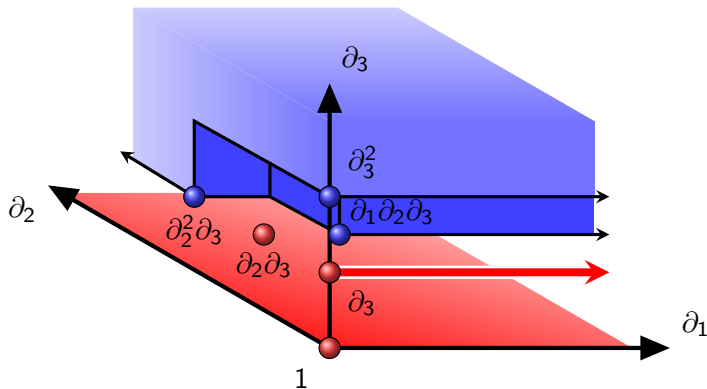
- Wähle *Entwicklungspunkt* $\hat{\mathbf{x}} = (\hat{x}_1, \dots, \hat{x}_n)$
- Betrachte jeden einzelnen *Kegel* $(t, D_t) = (\partial^\mu, \{\partial_{i_1}, \dots, \partial_{i_k}\})$ in beliebiger komplementärer Zerlegung von $\Pi(\mathcal{I})$:
 - $I_t = \{i_1, \dots, i_k\}$, $\bar{I}_t = \{1, \dots, n\} \setminus I_t$
 - Koordinatenraum $H_t = \{\forall i \in \bar{I}_t : x_i = \hat{x}_i\}$
 - *Anfangsbedingung* mit beliebiger Funktion g_t

$$\partial^\mu u|_{H_t} = g_t(x_i \mid i \in I_t)$$

Satz

Konstruktion liefert formal korrekt gestelltes Anfangswertproblem.

$$\mathcal{I} = \langle \partial_3^2 + \dots, \partial_2^2 \partial_3 + \dots, \partial_1 \partial_2 \partial_3 + \dots \rangle \quad (\text{Gröbner-Basis!})$$



$$u(x_1, x_2, \hat{x}_3) = g_1(x_1, x_2), \quad \partial_3 u(x_1, \hat{x}_2, \hat{x}_3) = g_2(x_1), \quad \partial_2 \partial_3 u(\hat{x}_1, \hat{x}_2, \hat{x}_3) = g_3$$

- **Satz von Riquier:** alle Anfangsdaten g_t *analytisch* \implies eindeutige formale Potenzreihenlösung *analytisch*
(starke Verallgemeinerung des Satzes von Cauchy-Kovalevskaya)
- “Klassisches” Anfangswertproblem nur für Rees-Zerlegung
- Verallgemeinerung des **Eindeutigkeitssatzes von Holmgren** für C^1 -Lösungen für allgemeine lineare Systeme möglich
- Für *monomiale* Systeme kann Lösung explizit in Integralform angegeben werden

- Grundlegender Begriff in Theorie und Numerik von (gewöhnlichen) Algebrodifferentialgleichungen
- Maß für „Schwierigkeiten“, die bei der numerischen Integration zu erwarten sind
- Viele ähnliche, aber inäquivalente Definitionen
- *Differentiationsindizes*: Anzahl der benötigten Prolongationen bis System gewisse Eigenschaft zeigt
- *Störungsindex*: höchste Ordnung der Ableitungen der Störung, die in Abschätzungen der Differenz zwischen Lösungen des Ausgangssystems und einer gestörten Form auftreten

Erweiterung auf partielle Differentialgleichungen

- Alle numerischen Zugänge basieren auf *Reduktion* auf gewöhnlichen Fall: Integraltransformationen, Semidiskretisierungen etc \rightsquigarrow
Resultate abhängig von Reduktionsmethode, nicht intrinsisch für Ausgangssystem
- Le Vey (1994), Tuomela (1993) verknüpften Indexbegriffe mit formaler Theorie *gewöhnlicher* Differentialgleichungen \rightsquigarrow
WMS (1999) intrinsische Erweiterung auf beliebige nichtlineare Systeme *partieller* Differentialgleichungen
- Hier: einfache *algorithmische Realisierung* dieser Ideen für *lineare* Systeme via Gröbner-Basen

- Homogenes System $L\mathbf{u} = 0$
 führe für jede *Gleichung* neue Hilfsunbekannte δ_i ein \rightsquigarrow
 inhomogenes System $L\mathbf{u} = \delta$
- Natürliche Termordnung: TOP-Lift einer Totalgradordnung
 berechne *Gröbner-Basis* des *Zeilenmoduls* von L \rightsquigarrow

$$\tilde{L}\mathbf{u} = F\delta, \quad 0 = G\delta$$

- F „führt Buch“ über zur Konstruktion von \tilde{L} benötigte Operationen
- G liefert Erzeugendensystem des *Syzygienmoduls* von L
 (G wichtig für *Existenz-* und *Regularitätstheorie*,
 beschreibt *Drift* in Numerik)

- Homogenes System $L\mathbf{u} = 0$
 führe für jede *Gleichung* neue Hilfsunbekannte δ_i ein \rightsquigarrow
inhomogenes System $L\mathbf{u} = \delta$
- Natürliche Termordnung: TOP-Lift einer Totalgradordnung
 berechne *Gröbner-Basis* des *Zeilenmoduls* von L \rightsquigarrow

$$\tilde{L}\mathbf{u} = F\delta, \quad 0 = G\delta$$

Definition

| | | |
|----------------------------------|--------------------|----------|
| Erster Gröbner-Index γ_1 | \rightsquigarrow | $\deg F$ |
| Zweiter Gröbner-Index γ_2 | \rightsquigarrow | $\deg G$ |

Achtung: für partielle Differentialgleichungen hängen Werte von gewählter Termordnung ab \rightsquigarrow Interpretation nicht so offensichtlich

Definition

$\mathbf{v}(x)$ Lösung von $L\mathbf{u} = 0$, $\hat{\mathbf{v}}(x)$ von $L\mathbf{u} = \delta$, beide definiert auf $[0, M]$
 System hat *Störungsindex* ν entlang $\mathbf{v}(x) \rightsquigarrow \nu$ kleinste Zahl, für die für jedes $x \in [0, M]$ Abschätzung existiert der Form

$$\|\mathbf{v}(x) - \hat{\mathbf{v}}(x)\| \leq C \left(\|\mathbf{v}(0) - \hat{\mathbf{v}}(0)\| + \|\delta\|_{\nu-1} \right)$$

(wann immer rechte Seite hinreichend klein)

$\|f\|_k \rightsquigarrow$ Sobolev-Norm $\sum_{i=0}^k \|f^{(i)}\|$ zu unterliegender Norm

- Störungsindex zählt Ordnung der *Ableitungen der Störung* in Abschätzung
- verschiedene Werte für *verschiedene Lösungen* $\mathbf{v}(x)$ möglich
- $\nu > 1 \rightsquigarrow$ *numerische* Integration problematisch

Satz

Für jede Lösung $\mathbf{v}(x)$ von $L\mathbf{u} = 0$ gilt: $\nu \leq \gamma_1 + 1$

Beweis.

- Schreibe um als System erster Ordnung
- Schreibe um als Integralgleichung
- Wende *Gronwall-Lemma* an
- Integration „erschlägt“ eine Ableitung
- “+1” wegen eventuell vorhandener algebraische Gleichungen, die einmal abgeleitet werden müssen



- $\Omega \subseteq \mathbb{R}^n$ Gebiet (mit $\bar{\Omega}$ kompakt)
 $\Omega' \subset \Omega$ Gebiet (niedrigerer Dimension)
Anfangs/Randbedingungen: $(K\mathbf{u})|_{\Omega'} = 0$
 mit K linearen Differentialoperatoren vom Grad k
- $\|\cdot\|_{\ell} \rightsquigarrow$ Sobolev-Norm über Ω
 $\|\cdot\|'_{\ell} \rightsquigarrow$ Sobolev-Norm über Ω'

Definition

$\mathbf{v}(\mathbf{x})$ Lösung von $L\mathbf{u} = 0$, $\hat{\mathbf{v}}(\mathbf{x})$ von $L\mathbf{u} = \delta$, beide definiert auf Ω

System hat *Störungsindex* ν entlang $\mathbf{v}(\mathbf{x}) \rightsquigarrow \nu$ kleinste Zahl, für die für alle $\mathbf{x} \in \Omega$ Abschätzung existiert der Form

$$\|\mathbf{v}(\mathbf{x}) - \hat{\mathbf{v}}(\mathbf{x})\| \leq C \left(\|\mathbf{v}|_{\Omega'} - \hat{\mathbf{v}}|_{\Omega'}\|'_k + \|\delta\|_{\nu-1} \right)$$

(wann immer rechte Seite hinreichend klein)

- Keine *allgemeine* Behandlung sinnvoll/möglich
- Strukturelle **Annahmen** für *eine* behandelbare Situation:
 - System mit *evolutionärem* Charakter \rightsquigarrow Variablen $\mathbf{x} = (\mathbf{y}, t)$
 - *Anfangsbedingungen* gegeben auf (Teilmenge von) $t = 0$
 - Hyperebene $t = 0$ *nicht charakteristisch*
 - System nicht *unterbestimmt*
- Wähle *Termordnung*, die t Vorrang über den anderen Variablen gibt; schreibe wieder Gröbner-Basis $\tilde{L}\mathbf{u} = F\delta$ als System erster Ordnung
- (Eventuell nur nach Prolongation der algebraischen Gleichungen)
Teilsystem $\partial_t \mathbf{u} - M\mathbf{u} = \hat{F}\delta$ wobei Operator M nur von ∂_y abhängt
 - \rightsquigarrow *unterliegende Gleichung* in Cauchy-Kovalevskaya-Form
 - M erzeuge *stark stetige Halbgruppe*

Satz

Für jede Lösung $\mathbf{v}(\mathbf{x})$ von $L\mathbf{u} = 0$ gilt: $\nu \leq \gamma_1 + 2$

Beweis.

- Analog zum ODE-Fall (mit Halbgruppentheorie)
- “+2”, da Integration nicht mehr unbedingt eine Differentiation „erschlägt“
- Wieder “+1”, falls System *keine* algebraischen Gleichungen enthält



(Korrektheit des Beweises nur für *Pommaret-Basen* garantiert!)