

10.22 Satz

Sei $L \supset \mathbb{Q}$ ein Oberkörper mit abzählbarer Transzendenzbasis, $\text{trdeg}_{\mathbb{Q}} L \leq |\mathbb{N}|$
 Dann existiert die Einbettung $L \hookrightarrow \mathbb{C}$ als Unterkörper.
 Zeigen zunächst, dass auch L abzählbar ist.

10.23 Satz

1) Sei $\mathbb{Q}(B) \supset \mathbb{Q}$ eine durch die abzählbare Menge B erzeugte Körpererweiterung.
 Dann ist auch $\mathbb{Q}(B)$ abzählbar. Insbesondere gibt
 $|\mathbb{N}| < \text{trdeg}_{\mathbb{Q}} \mathbb{C} \leq |\mathbb{C}|$

Beweis:

1) Sei $K(b) \supset K$ eine primitive Körpererweiterung.
 Dann ist mit K auch $K(b)$ abzählbar.

Bew: Ist b algebraisch, n der Grad des Minimalpolynoms. Dann ist
 $K(b) = K[b] \cong K^n$ als K -Vektorraum. Also ist K ebenfalls abzählbar.
 Ist b transzendent, dann ist $K[b] \cong K[x] = \bigcup_{n=0}^{\infty} \{f \in K[x] \mid \deg f \leq n\}$
 abzählbar als abz. Vereinigung abzählbarer Mengen.
 $K(b) \cong K(x)$ ist das Bild von

$$K[x] \times K[x] \setminus \{0\} \rightarrow K(x)$$

$$(f, g) \mapsto \frac{f}{g} \quad \text{also das Bild einer abzählbaren Menge.}$$

2) Mit K ist auch $K(b_1, \dots, b_n)$ abzählbar, per Induktion K abzählbar
 $\Rightarrow K(b_1)$ abz. usw.

3) Sei $B = \{b_i\}_{i \in \mathbb{N}}$ eine Abzählung $K(B) = \bigcup_{i=0}^{\infty} K(b_0, \dots, b_i) \subset K$
 ist also auch abzählbar

4) Der alg. Abschluss \bar{K} eines abzählbaren Körpers K ist abzählbar
 $\bar{K} = \bigcup_{f \in K[x]} \{a \in K \mid f(a) = 0\}$

Es folgt $|\mathbb{N}| < \text{trdeg}_{\mathbb{Q}} \mathbb{C}$ da andernfalls \mathbb{C} abzählbar wäre.

Beweis von 10.22

Sei B eine Transzendenzbasis von L über \mathbb{Q} , also abzählbar und C eine
 Transzendenzbasis von \mathbb{C} über \mathbb{Q} . Dann können wir eine zu B gleichmächtige
 Teilmenge $C' \subset C$ finden $\mathbb{Q}(B) \cong \mathbb{Q}(C') \subset \mathbb{C}$
 Der algebraische Abschluss von $\mathbb{Q}(C')$ können wir als Abschluss von
 $\mathbb{Q}(C')$ in \mathbb{C} realisieren

$$\mathbb{Q}(b) \hookrightarrow \overline{\mathbb{Q}(C')} \subset \mathbb{C}$$

Diese können wir entlang der algebraischen Körpererw. $\mathbb{Q}(B) \subset L$ zu einem Körperhom. $L \hookrightarrow \overline{\mathbb{Q}(C')} \subset \mathbb{C}$ fortsetzen \square

§ 11 Gröbnerbasen

Motivation: K Körper. In $\frac{K[x]}{(f)}$ rechnen wir wie folgt. Als Basis des K -Vektorraums sind die Monome $1, x, \dots, x^{n-1}$ wobei $n = \deg f$. Für die Multiplikation multiplizieren wir die Repräsentanten und gehen zum Rest nach Division mit f über.

$$\mathbb{C} = \frac{\mathbb{R}[x]}{x^2+1}$$

Wie rechnet man in $K[x_1, \dots, x_n] / I$ mit $I = \langle f_1, \dots, f_r \rangle$?

Bsp $f_1 = x^2 + xy \in K[x, y]$

Division nach f erlaubt es in beliebigen Polynomen alle Monome, die durch x^2 teilbar sind zu eliminieren. Genauso für $f_2 = y^2 + xy$ können wir alle Monome, die durch y^2 teilbar sind eliminieren.

Frage: Können wir mit f_1 und f_2 alle Monome, die durch x^2 oder y^2 teilbar sind eliminieren. $I = \langle f_1, f_2 \rangle$

$$x^2 y \equiv -xy^2 \pmod{f_1}$$

$$\equiv x^2 y \pmod{f_2}$$

Antwort ist nein, denn wäre dem nicht so, dann wären

$1, x, y, xy$ ein K -Vektorraum Erzeugendensystem von $K[x, y]$ bilden.

Aber $K[x, y] / \langle f_1, f_2 \rangle \rightarrow K[x, y] / \langle x+y \rangle \cong K[y]$ nicht endlich dim. als K -VR $\langle f_1, f_2 \rangle$

Was ist schiefgegangen?

$$\begin{matrix} x^2 + xy \\ \uparrow \\ \text{Leitern} \end{matrix} \quad \begin{matrix} y^2 + xy \\ \uparrow \\ \text{Leitern} \end{matrix}$$

11.1 Def Sei $P = K[x_1, \dots, x_n]$ ein Polynomring. Ein Monom in P ist ein

Ausdruck $x^\alpha = x_1^{\alpha_1} \dots x_n^{\alpha_n}$ $\alpha \in \mathbb{N}^n$

Ein Term in P ist Ausdruck cx^α , $c \in K$ jedes Polynom ist dann eine endl. Summe von Termen

$$f = \sum_{\alpha \in \mathbb{N}^n} f_\alpha x^\alpha; \text{ fast alle } f_\alpha = 0 \in K$$

Eine Monomordnung auf P ist eine vollständige Ordnung des Monome, die $x^\alpha \geq x^\beta \Rightarrow x^\alpha x^\gamma \geq x^\beta x^\gamma \quad \forall \text{ Monome } x^\alpha, x^\beta, x^\gamma$

Eine Monomordnung heißt global, wenn $x_i > 1$ für $i = 1, \dots, n$

Gegeben sei eine Monomordnung. Dann ist der Leitern eines Polynoms

$$f = \sum f_\alpha x^\alpha \text{ der Term } \text{in}(f) = f_\beta x^\beta, \text{ wobei } x^\beta = \max \{x^\alpha \mid f_\alpha \neq 0\}$$

Beispiele 1) $>_{lex}$ lexikographisch

$x^\alpha > x^\beta$ falls für i mit $\alpha_j = \beta_j$ für $j < i$ $\alpha_i > \beta_i$ gilt

$\underbrace{x_1 \dots x_1}_{\alpha_1} \dots \underbrace{x_2 \dots x_2}_{\alpha_2} \dots x_n$ die Monome werden wie im Lexikon angeordnet

2) $(w_1, \dots, w_n) = w$ \mathbb{Q} -linear unabh. pos. Gewichte

$x^\alpha >_w x^\beta \Leftrightarrow L_w: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R} (a_1, \dots, a_n) \mapsto \sum w_i a_i$

$L(\alpha) > L(\beta)$

3) rückwärts lexographisch $x^\alpha >_{rlex} x^\beta$ falls $|\alpha|_i = \sum_{i=1}^n \alpha_i > |\beta|$ oder

und für das letzte i für das $\alpha_i \neq \beta_i$ gilt die Ungleichung $|\alpha| = |\beta|$ $\alpha_i < \beta_i$ erfüllt ist

Bsp: $x > y > z$

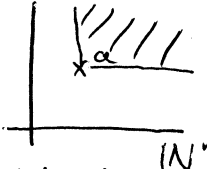
$x^2 >_{rlex} xy >_{rlex} y^2 >_{rlex} xz >_{rlex} yz >_{rlex} z^2$

$x^2 >_{lex} xy >_{lex} xz >_{lex} y^2 >_{lex} yz >_{lex} z^2$

11.2 Lemma Sei $>$ eine globale Monomordnung auf $K[x_1, \dots, x_n]$
Jede nichtleere Menge von Monomen hat ein kleinstes Element.

Beweis: $\{x^\alpha \mid \alpha \in A\}$ $A \subset \mathbb{N}^n$

Da $>$ global ist, ist das kleinste Element von $\{x^\alpha \mid \alpha \in A\}$ mit dem kleinsten Monom in dem monomialen Ideal $\langle x^\alpha \mid \alpha \in A \rangle \subset K[x_1, \dots, x_n]$ identisch.



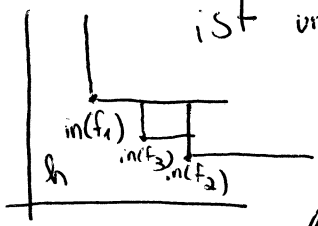
Da monomiale Ideale endlich erzeugt sind (wie jedes Ideal) ist das kleinste Element unter den endlich vielen Erzeugern.

11.3 Satz (Division mit Rest)

Sei $>$ eine globale Monomordnung auf $P = K[x_1, \dots, x_n]$ $f_1, \dots, f_r \in P$ und f ein weiteres Polynom. Dann gibt es ~~ein~~ eindeutig bestimmte $g_1, \dots, g_r \in P$ und $h \in P$

so dass 1) $f = g_1 f_1 + \dots + g_r f_r + h$

2) Kein Term von $g_i \text{ in } (f_i)$ durch Term in (f_j) für ein $j < i$ teilbar ist und kein Term von h durch einen Leitterm in (f_i) $i=1, \dots, r$ teilbar ist.



Bew: Die Existenzaussage ist offensichtlich wenn f_1, \dots, f_r Monome sind. Im Allgemeinen schreiben wir

$f = \tilde{g}_1 \text{ in}(f_1) + \dots + \tilde{g}_r \text{ in}(f_r) + \tilde{h}$ so dass 2) erfüllt ist

und betrachten $\tilde{f} = f - \sum_{i=1}^r \tilde{g}_i f_i = \tilde{h}$.

Wegen 2) sind die Initialformen $\text{in } g_i$ $\text{in}(f_i)$ und $\text{in}(h)$ verschiedene Monome
Also $\text{in}(\sum \tilde{g}_i f_i + \tilde{h}) = \min \{ \text{in}(\tilde{g}_i f_i); \text{in}(\tilde{g}_r f_r); \text{in}(\tilde{h}) \} = \text{in}(f)$ Also $\text{inf} = \text{in } \tilde{f} < \text{in}(f)$

Eigenschaften von Monomordnungen

- $\text{in}(g \cdot f) = \text{in}(g) + \text{in}(f)$
- $\text{in}(g+f) \leq \min(\text{in}(g), \text{in}(f))$ und Gleichheit gilt, wenn $\text{in}(g) + \text{in}(f) \neq 0$

Ist $\bar{f} - \bar{F} = \sum_{i=1}^r g_i' f_i + h'$ dann ist $g_i = \tilde{g}_i + g_i'$, $h = \tilde{h} + h'$ die gesuchte Darstellung.

Eindeutig ist klar: Ist (2) erfüllt so haben $g_1 f_1, \dots, g_r f_r, h$ Leitern mit verschiedenen Monomen.

Also $\text{in}(\sum g_i f_i + h) = \min\{\text{in}(g_1 f_1), \dots, \text{in}(g_r f_r), \text{in}(h)\}$
 $\Rightarrow \text{in}(g_1) = 0 \dots \text{in}(g_r) = 0$
 $\Rightarrow g_1, \dots, g_r, h = 0$

Bemerkung: g_1, \dots, g_r und h hängen von der Anordnung von f_1, \dots, f_r ab, weil die Partition der Monome von der Anordnung abhängt.

Def. (vocl.) f_1, \dots, f_r bilden eine Gröbnerbasis bzgl. $>$ falls der Rest h für jedes $f \in P$ der Rest h Teil der Division mit f_1, \dots, f_r nicht von der Reihenfolge von f_1, \dots, f_r abhängt.

Sei $I \subset P$ ein Ideal, Dann heißt $>$ Monomordnung. Dann heißt $\text{in}(I) = \langle \text{in}(f) \mid f \in I \rangle$ das Initialideal von I .

Elemente $f_1, \dots, f_r \in I$ nennt man eine Gröbnerbasis von I wenn $\langle \text{in}(f_1), \dots, \text{in}(f_r) \rangle = \text{in}(I)$ erzeugen.

Divisionssatz
 $f_1, \dots, f_r \in K[x_1, \dots, x_n] = P$ globale Monomordnung $\forall f \in K[x_1, \dots, x_n]$
 ! $g_1, \dots, g_r \in P, h \in P$, so dass

- $f = g_1 f_1 + \dots + g_r f_r + h$
 - Kein Term von $g_i \text{in}(f_i)$ ist durch ein $\text{in}(f_j)$ mit $j < i$ teilbar.
 Kein Term von h ist durch ein $\text{in}(f_i)$ teilbar
- $f = \sum f_\alpha x^\alpha \quad \text{in}(f) = \text{in}(f) = f_\beta x^\beta$ wobei $\beta = \max\{\alpha \mid f_\alpha \neq 0\}$

Def. von $I/J \subset P$ Ideal
 $I: J = \{r \in R \mid r \cdot J \subset I\} \quad I, J \subset R$ Ideale

Betrachten die Monomialen Ideale
 $M_i = \langle \text{in}(f_1), \dots, \text{in}(f_{i-1}) \rangle = \text{in}(f_i) \quad i=2, \dots, r$
 $x^a \in M_i \quad x^a \text{in}(f_i) - c x^b \text{in}(f_j) \quad j < i$

$$S(f_i, f_j) = \frac{\text{in}(f_j) \cdot f_i - \text{in}(f_i) \cdot f_j}{\text{ggT}(\text{in}(f_i), \text{in}(f_j))}$$

S-Polynom nach Buchberger

11.6 Satz (Buchbergers Kriterium) von $\langle f_1, \dots, f_r \rangle$

$f_1, \dots, f_r \in P$ bilden eine Gröbnerbasis genau dann wenn für jedes i und jeden Erzeuger x^α der Rest $x^\alpha f_i$ dividiert nach f_1, \dots, f_n null ist

Buchbergers Formulierung

\Leftrightarrow Für jedes Paar f_i, f_j der Rest bei Division f_i, f_j von S-Polynom $S(f_i, f_j)$ null ist.

Beweis Die Notwendigkeit ist klar $\text{in}(I) = \langle \text{in}(f_1), \dots, \text{in}(f_r) \rangle$

\Rightarrow Rest h von jedem $f \in I$ ist null. Dies ist hinreichend.

Für jedes Paar $(i, \alpha), x^\alpha \in M$ haben wir eine Darstellung

$$x^\alpha f_i = \sum_{j=1}^r g_j^{(\alpha)} f_j \quad P^r \rightarrow P$$

Dann ist $\forall (i, \alpha) \quad (-g_1^{(\alpha)}, \dots, x^\alpha - g_i^{(\alpha)}, \dots, -g_r^{(\alpha)}) \in \ker \varphi$ eine sog. Syzygie

Sei $f \in \langle f_1, \dots, f_r \rangle$ etwa $f = g_1 f_1 + \dots + g_r f_r$

Dann genügen g_1, \dots, g_r den Bedingungen

2) im Divisionsatz, so $\text{in}(f) = \max \{ \text{in}(g_i) \text{in}(f_i) \mid i=1, \dots, r \}$, da diese Terme zu disjunkten Monomen sind $\in \langle \text{in}(f_1), \dots, \text{in}(f_r) \rangle$

Monomordnungen lassen sich auch auf P^r mit Basis $e_1, \dots, e_r, e_j = (0 \dots 1 \dots 0)$ einführen.

Monome in P^r ist ein $x^\alpha e_j$ globale Monomordnung auf P^r ist vollständige Anordnung d. Monome so

a) $x^\alpha e_j > x^\beta e_i \Rightarrow x^\alpha x^\alpha e_j > x^\beta x^\alpha e_i$

b) $x_i e_j > e_j$ (global) $i=1, \dots, n, j=1, \dots, r$

Divisionsatz in P^r \rightarrow globale Monomordnung auf $P^r, f_1, \dots, f_r \in P^r \nexists f \in P^r$

$\exists ! g_1, \dots, g_n \in P \exists ! h \in P^r$ sodass

1) $f = g_1 f_1 + \dots + g_r f_r + h$

2) Kein Term in $g_i \text{in}(f_i)$ ist durch ein $\text{in}(f_j) \ j < i$ teilbar. Kein Term von h ist

ist durch $\text{in}(f_i)$ teilbar.

Def $f_1, \dots, f_r \in P^S$
 $P^r \rightarrow P^S$
 $e_i \mapsto f_i$

Sei $>$ eine globale Monomordnung auf P^S
 Dann ist die induzierte Monomordnung auf P^r
 durch $x^\alpha e_i > x^\beta e_j \iff x^\alpha \text{in}(f_i) > x^\beta \text{in}(f_j)$ oder
 $x^\alpha \text{in}(f_i) = x^\beta \text{in}(f_j)$ und $i > j$

Lemma $\text{in}G^{(i,\alpha)} = x^\alpha e_i$

Beweis: Ein Term von $(-g_1^{(i,\alpha)}, \dots, -g_r^{(i,\alpha)})$ hebt im Bild den Term $x^\alpha \text{in}(f_i)$ weg. Für diesen Term haben wir Gleichheit und $j < i$, also $x^\alpha e_i >$ dieser Term. Die ~~Terme in Differenz~~ ^{Bilder aller anderen Terme $G^{(i,\alpha)}$} haben in P alle ^{kleiner} einen Leitterm, der kleiner als $x^\alpha \text{in}(f_i)$ ist also auch Terme sind bzgl. der induzierten Monomordnung ebenfalls kleiner als $x^\alpha e_i$. □

Sei $f = a_1 f_1 + \dots + a_r f_r \in I$

Betrachte $A = a_1 e_1 + \dots + a_r e_r \in P^r$ und dividieren A nach den $G^{(i,\alpha)}$. Den Rest H bei dieser Division

$$H = g_1 e_1 + \dots + g_r e_r$$

erfüllt die Bedingung 2) für die Koeffizienten g_1, \dots, g_r bei Division nach $f_1, \dots, f_r \in P$

Es gilt: $f = a_1 f_1 + \dots + a_r f_r = g_1 f_1 + \dots + g_r f_r$ da die $G^{(i,\alpha)}$ Syzygien sind. Also $\text{in}(f) \in \langle \text{in}(f_1), \dots, \text{in}(f_r) \rangle$

Korollar $f_1, \dots, f_r \in G, B$ in P^S

Sei $G^{(i,\alpha)}$ bilden eine Gröbnerbasis von $\ker(P^r \rightarrow P)$ bzgl. der induzierten Ordnung. Sei $G \in \ker$

Beweis Sei $G \in \ker(P^r \rightarrow P)$ beliebig und A der Rest von G bei der Division (g_1, \dots, g_r) $(a_1 e_1 + \dots + a_r e_r)$

$$\text{Dann gilt: } a_1 f_1 + \dots + a_r f_r = g_1 f_1 + \dots + g_r f_r = 0$$

$a_1 = 0, \dots, a_r = 0$ aus der Eindeutigkeit der Division nach f_1, \dots, f_r
 $\text{in}(G) \in \langle \text{in}G^{(i,\alpha)} \mid (i,\alpha) \rangle$ □

Corollar (Hilbertsche Syzygiensatz)

$P = k[x_1, \dots, x_n]$ und M ein endlich erzeugtes P -Modul. Dann bes. M eine
 $0 \leftarrow M \leftarrow P^r \xleftarrow{\psi_1} P^{r_1} \xleftarrow{\psi_2} P^{r_2} \leftarrow \dots \leftarrow P^{r_n} \leftarrow 0$
 endliche freie Auflösung
 $\ker \psi_i = \text{Im } \psi_{i+1} \quad i=1, \dots, r$

Beweis: Wir können die Berechnung von Syzygien aus einer G, B kriegen.

Sortiere f_1, \dots, f_r so, dass der Exponent von x_n in $\text{in}(f_i)$ größer als der Exponent von x_n in $\text{in}(f_j)$ für $i > j$ gilt. ④

Dann taucht die Variable x_n in den M_i 's nicht auf.

Im zweiten Schritt sortieren nach den Exponenten von x_{n-1} usw.

\Rightarrow die Leitkoeffizienten von $\prod_{k=1}^l f_k$ involvieren nur die Variablen (x_1, \dots, x_{n-k+1})

Das Verfahren ~~berechnet~~ bricht nach späteren n -Schritten ab.

Algorithmus zur Bestimmung von GB

Input $(f_1, \dots, f_r) \in P$,

Output GB Durchlaufen aller Buchberger Test, wenn ein Rest $\neq 0$ nehmen wir f_1, \dots, f_r hinzu und starten erneut.

Der Algorithmus terminiert mit einer GB, da jedes monomiale Ideal endlich erzeugt ist.

Algorithmus: Ideal-Membership

Input $f, f_1, \dots, f_r \in P$

Output Antwort auf $f \in \langle f_1, \dots, f_r \rangle$ + Darstellung $f = g_1 f_1 + \dots + g_r f_r$

1. Schritt Berechne eine GB von $\langle f_1, \dots, f_r \rangle$

2. Schritt Berechne den Rest f dividiert nach f_1, \dots, f_s . Ist dieser Null, ist die Antwort ja und $f = g_1 f_1 + \dots + g_s f_s$. Ersetze anschließend die f_k mit $k > r$ durch Linearkombination von f_1, \dots, f_{r-1} rekursiv und

$$f = \sum_{i=1}^r a_i f_i \text{ zu finden.}$$

Cosollar (Macanlay)

Sei f_1, \dots, f_r eine GB. Dann repräsentieren die Monome $x^\alpha \notin \langle \text{in}(f_1), \dots, \text{in}(f_r) \rangle$ eine K -Vektorraumbasis von $P / \langle f_1, \dots, f_r \rangle$.

