

1 Einleitung

In diesem Vortrag geht es vor allem um Syzygien und Freie Auflösungen, was der Title nahe legt. Was der Title aber nicht erfüllen kann, ist es uns einen Grund zu geben nach diesen Dingen zu suchen. Fangen wir doch damit an, wie eine Syzygie definiert ist um zu sehen, was sie ist. Auf dem Weg sammeln wir noch ein paar Grundlagen mit ein:

Definition 1 (). Ein **Komplex von R -Modulen** ist eine Sequenz von Modulen F_i und Abbildungen $F_i \rightarrow F_{i-1}$, sodass für alle i die Komposition $F_{i+1} \rightarrow F_i \rightarrow F_{i-1}$ Null wird. Die **Homologie** dieses Komplexes in F_i ist der Modul

$$\ker(F_i \rightarrow F_{i-1}) / \operatorname{im}(F_{i+1} \rightarrow F_i).$$

Eine **freie Auflösung** eines R -Moduls M ist ein Komplex

$$\mathcal{F} : \dots \rightarrow F_n \xrightarrow{\phi_n} \dots \rightarrow F_1 \xrightarrow{\phi_1} F_0$$

von freien R -Modulen, sodass $\operatorname{coker} \phi_1 = M$ und \mathcal{F} exakt ist. (Man schreibt auch gelegentlich ein $\rightarrow 0$ an das Ende des Komplexes und fordert Exaktheit ausser in F_0 . Diese Schreibweise wird häufig missbraucht, um zu sagen, dass die exakte Sequenz

$$\mathcal{F} : \dots \rightarrow F_n \xrightarrow{\phi_n} \dots \rightarrow F_1 \xrightarrow{\phi_1} F_0 \rightarrow M \rightarrow 0$$

eine Auflösung von M ist. Das Bild von ϕ_i nennen wir die i -te *Syzygie* von M .

Ein Auflösung heisst freie, graduierte Auflösung, wenn R ein graduierter Ring, die F_i graduierte freie Module und die Abbildungen homogen vom Grad 0 sind. Wenn es ein $n < \infty$ gibt, sodass $F_{n+1} = 0$, aber $F_i \neq 0 \forall 0 \leq i \leq n$, nennen wir \mathcal{F} eine endliche Auflösung von Länge n .

Nur für Expose Hier eine kurze Auffrischung der Begrifflichkeiten:

Definition 2 (Freier Modul [1]0.3). Ein freier R -Modul ist ein Moduln der isomorph zu einer direkten Summe von R Kopien ist.

Beispiel 1. Ein sehr einfaches Beispiel ist

$$M := \mathbb{R} \cdot x \oplus \mathbb{R} \cdot y \oplus \mathbb{R} \cdot z = \mathbb{R}^3$$

Definition 3 (Graduierter Ring [1]1.5). Ein **graduierter Ring** ist ein Ring R zusammen mit einer direkten Summenzerlegung

$$R = R_0 \oplus R_1 \oplus R_2 \oplus \dots \text{ als abelsche Gruppen,}$$

sodass

$$R_i R_j \subset R_{i+j} \text{ für } i, j \geq 0.$$

Beispiel 2. Der einfachste graduierte Ring ist der Ring Polynome $S = k[x_1, \dots, x_r]$ mit der Graduierung

$$S = S_0 \oplus S_1 \oplus \dots,$$

wobei S_d der Vektorraum der homogenen Polynome vom Grad d ist.

Also das hat jetzt nicht so viel zum Verständnis beigetragen, wie ich dachte; wobei, unsere Syzygie besteht also aus Punkten aus einer direkten Summe, sozusagen einem n -Tupel a_1, \dots, a_n . Desweiteren folgt aufgrund der Exaktheit und der Tatsache, dass unsere Abbildungen von Grad 0 sind, d.h. sie sind jeweils der Form

$$f(x) = x_1 f_1 + \dots + x_k f_k$$

, dass alle Punkte der Syzygie die folgende Gleichung erfüllen:

$$a_1 f_1 + \dots + a_n f_n = 0$$

Also sind unsere Syzygien Lösungen von linearen Gleichungen.

Syzygien werden in Computeralgebra System verwendet, um Multivariate Gleichungen zu lösen

2 Das Hilbertsche Syzygientheorem

Theorem 3 (Das Hilbertsche Syzygien Theorem [1]1.13). *Wenn $R = k[x_1, \dots, x_r]$ gilt, dann hat jeder endlich erzeugte graduierte R -Modul eine endlich erzeugte freie Auflösung von Länge $\leq r$ aus endlich erzeugten freien Moduln.*

Um das jetzt aber zu beweisen müssen wir etwas ausholen, doch wollen wir mit einem Beispiel beginnen.

Beispiel 4 (Exercise 1.22). Sei $R = k[x]$ Dann haben alle endlich erzeugten R -Module eine endliche freie Auflösung.

Beweis. **REPLACE ME** □

Theorem 5 (Struktursatz für endlich erzeugte Moduln über Hauptidealringen [2]).

Beispiel 6. Sei $R = k[x]$ (x^n), dann sehen die freien Auflösungen von $R/(x^m)$ für alle $m \leq n$ als **MISSING** geschrieben werden können.

Beweis. **REPLACE ME** □

3 Gröbner Basen

Definition 4 (Initialer Term [1]325). Wenn $>$ eine Ordnung auf Monomen ist, dann definieren wir für alle $f \in F$ den **initialen Term von f** , geschrieben als $\text{in}_>(f)$, als den grössten Term von f bezüglich der Ordnung $>$. Wenn M ein Untermodul von F ist, dann bezeichnet $\text{in}_>(M)$ den Untermodul, der von $\{\text{in}_>(f) \mid f \in F\}$ erzeugt wird. Wir werden oft $\text{in}_>$ mit in abkürzen, wenn die Ordnung klar ist.

Beispiel 7. Sei $>_{lex}$ Die Ordnung in der gilt $x > y$, dann ist $\text{in}_{>_{lex}}(x^2 + xy + y^2) = x^2$

Definition 5 (Gröbnerbasis [1]328). Eine **Gröbnerbasis** bezüglich einer Ordnung $>$ auf einem freien Modul mit Basis F ist eine Menge von Elementen g_1, \dots, g_t in F , sodass wenn M ein Untermodul von F erzeugt von g_1, \dots, g_t ist, gilt, dass die $\text{in}_>(g_1), \dots, \text{in}_>(g_t)$ $\text{in}_>(M)$ erzeugen. Wir sagen dann, dass g_1, \dots, g_t eine **Gröbnerbasis von M** sind.

Proposition-Definition 8 ([1]15.6). Sei F ein freier S -Modul mit einer Basis und Monomordnung $>$. Wenn $f, g_1, \dots, g_t \in F$ dann gibt es einen Ausdruck

$$f = \sum f_i g_i + f' \text{ mit } f' \in F, f_i \in S_i,$$

bei dem kein f' in $(\in (g_1), \dots, \in (g_t))$ vorkommt und

$$\text{in}(f) \geq \text{in}(f_i g_i)$$

für alle i . Jedes solches f' heisst **Rest** von f in Bezug auf g_1, \dots, g_t und ein Ausdruck $f = \sum f_i g_i + f'$, der die Bedingungen von oben erfüllt, heisst **Standard Ausdruck** für f ausgedrückt in g_i .

Algorithmus 1 (Divisionsalgorithmus [1]15.7). Sei F ein freier S -Modul mit Basis und fester Monomordnung. Wenn $f, g_1, \dots, g_t \in F$, dann können wir einen Standard Ausdruck

$$f = \sum m_u g_{s_u} + f'$$

von f bezüglich g_1, \dots, g_t finden, indem wir die Indices s_u und die Terme m_u induktiv definieren. **and the terms m_u inductively. Having chosen s_1, \dots, s_p and m_1, \dots, m_p , if**

$$f'_p := f - \sum_{u=1}^p m_u g_{s_u} \neq 0$$

and m is the maximal term of f'_p that is divisible by some $\text{in}(g_i)$, then we choose

$$s_{p+1} = i, m_{p+1} = m / \text{in}(g_i)$$

This process terminates when either $f'_p = 0$ or no $\text{in}(g_i)$ divides a monomial of f'_p ; the remainder f' is then the last f'_p produced.

Algorithmus 2 (Buchberger's Algorithm 333). In the situation of Theorem 15.8, suppose that M is a submodule of F , and let Compute the remainders h_{ij} . If all of the $h_{ij} = 0$, then the g_i form a Gröbner basis for M . If some $h_{ij} \neq 0$, then replace g_1, \dots, g_t with g_1, \dots, g_t, h_{ij} , and repeat the process. As the submodule generated by the initial forms of g_1, \dots, g_t, h_{ij} is strictly larger than that generated by the initial forms of g_1, \dots, g_t , this process must terminate after finitely many steps. The upperbound

$$b = ((r+1)(d+1)+1)^{2^{(s+1)}(r+1)}$$

, where

r = number of variables d = maximum degree of the polynomials g_i , and s = the degree of the Hilbert polynomial (this

4 Syzygientricks

Notation 1 ([1]322). Sei F ein freies Modul mit Basis und M Untermodul von F der von m_1, \dots, m_t erzeugt wird. Sei

$$\begin{aligned} \phi : \oplus_{j=1}^t S \epsilon_j & \rightarrow F \\ \phi(\epsilon_j) & = m_j \end{aligned}$$

die Abbildung eines freien Moduls, dessen Bild M ist. Für alle Indexpaare i, j , sodass m_i und m_j dasselbe Basiselement von F , definieren wir

$$m_{ij} := m_i / \text{GCD}(m_i, m_j)$$

, wobei wir die σ_{ij} wie folgt als Elemente von $\ker \phi$ definieren:

$$\sigma_{ij} := m_{ji}\epsilon_i - m_{ij}\epsilon_j.$$

Lemma 9 ([1]15.1). Mit der Notation 1 gilt, dass $\ker \phi$ von den σ_{ij} erzeugt wird.

Beweis. $\ker \phi$ ist ein k -Vektorraum, also können wir annehmen, dass $\ker \phi = \bigoplus_{n \in F} \ker \phi_n$, wobei

$$(\ker \phi)_n = \left\{ \sum a_v n_v \epsilon_v \in \ker \phi \mid m_v \text{ divides } n, n_v = n m_v, \text{ und } a_v \in k \right\}$$

geschrieben wird. Angenommen

$$\sigma = \sum p_i \epsilon_i \in S^t, \quad p_i \in S$$

ist eine Syzygie, sodass $\sum p_i m_i = 0$. Für jedes Monom n aus F , das in einem der $p_j m_j$ vorkommt, und für alle i sei $p_{i,n}$ der Term von p_i , sodass $p_{i,n} m_i$ ein Vielfaches von n ist. Es muss gelten $\sum p_{i,n} m_i = 0$, damit $\sum p_{i,n} \epsilon_i$ aus $(\ker \phi)_n$. Nehmen wir an, dass $\sigma = \sum a_v n_v \epsilon_v \in (\ker \phi)_n$. wenn $\sigma \neq 0$. dann sind mindestens zwei der $a_v n_v \neq 0$, da σ eine Syzygie ist. OBdA die i -te und die j -te, wobei $i < j$. Es folgt n wird von m_i und m_j geteilt. und somit ist n teilbar durch

$$\text{LCM}(m_i, m_j) / m_i = m_j / \text{GCD}(m_i, m_j) = m_{ji}$$

Somit können wir ein Vielfaches von $(n_i / m_{ji}) \sigma_{ij}$ von σ abziehen um unsere Relation zu reduzieren. \square

Lemma 10 ([1]323). Mit der Notation aus 9 erhalten wir, dass jedes Element von $\ker \phi$ eindeutig als ein Summe von Elementen $\tau = \sum n_{ij} \sigma_{ij} \in \ker \phi$ schreiben können, sodass $n_v m_v$ zum gleichen Monom $n \in F$ äquivalent sind. Solche Elemente können wir als

$$\tau = \sum n_{ij} \sigma_{ij}$$

, wobei über alle $i < j$, sodass $\text{LCM}(m_i, m_j) \mid n$ und n_{ij} ein Vielfaches von $n / \text{LCM}(m_i, m_j) = n_i / m_{ji}$ ist, summieren.

Beweis. Die Eindeutigkeit folgt aus 9. Da wir im letzten Schritt des obigen Beweises nur Terme entfernen, können wir die σ_{ij} von dort nehmen. \square

Diese σ_{ij} nennt man oft **geteilte Koszul Relationen**.

Literatur

- [1] David Eisenbud. *Commutative Algebra*, volume 150 of *Graduate Texts in Mathematics*. Springer-Verlag, 1995.
- [2] Structure theorem for finitely generated modules over a principal ideal domain. https://en.wikipedia.org/wiki/Structure_theorem_for_finitely_generated_modules_over_a_principal_ideal_domain.
- [3] Syzygy. <http://mathworld.wolfram.com/Syzygy.html>. Accessed: 2017-01-04.