

Vorlesung 20 (11.01.16)7.4. Artinsche Moduln

Erinnerung¹: A -Modul V heißt **artinisch**, falls $\text{Sub}(V)$ bzgl. \subseteq artinisch ist, d.h. jede α -steigende Kette von Untermoduln ist stationär (\Leftrightarrow jede nicht leere Menge von Untermoduln hat ein minimales Element.)

Bsp²: $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ ist artinischer \mathbb{Z} -Modul $\forall n > 1$. Aber \mathbb{Z} kein artinischer \mathbb{Z} -Modul: $(2) \supseteq (4) \supseteq (8) \supseteq \dots$ ist nicht stationär. Analog ist $K[X]$ kein artinischer $K[X]$ -Modul: $(X) \supseteq (X^2) \supseteq (X^3) \supseteq \dots$ ist nicht stationär.

Bsp³: Ist K ein Körper und V ein endlich-dimensionaler K -Vektorraum, so ist V artinischer K -Modul, denn ist $V = V_0 \supseteq V_1 \supseteq \dots$ eine Kette, so gilt $\dim V_i > \dim V_{i+1}$, Kette ist also stationär.

Bsp⁴: Ist K ein Körper und A eine endlich-dimensionale K -Algebra, so ist A artinischer A -Modul (da bereits als K -Modul artinisch).

Achtung⁵: Während noethersche Moduln immer endlich erzeugt sind, muss das für artinische Moduln nicht gelten, siehe Übung.

Lemma⁶: Ist $0 \rightarrow V' \rightarrow V \rightarrow V'' \rightarrow 0$ kurze exakte Sequenz von A -Moduln, so ist V artinisch $\Leftrightarrow V'$ und V'' artinisch.

Beweis: Analog zum noetherschen Fall, Lemma 7.2.7. □

Korollar⁷: Endliche direkte Summen artinischer Moduln sind artinisch.

Beweis: Analog zum noetherschen Fall, Lemma 7.2.8. □

7.5 Länge von Modulen

Def.¹ Sei V ein A -Modul. Ist $V_0 \supseteq V_1 \supseteq \dots \supseteq V_n$ eine endliche Kette von Untermodulen von V , so heißt n die **Länge** der Kette. Man nennt das Supremum der Längen endlicher Ketten von Untermodulen von V (mit strikten Inklusionen), die **Länge** von V , geschrieben $\text{length}(V)$. Man sagt V hat **endliche Länge**, falls $\text{length}(V) < \infty$.

Bsp.² Ist K ein Körper und V ein Vektorraum, so ist $\text{length}(V) = \dim(V)$.

Bem.³ Hat V endliche Länge, so ist V endlich erzeugt. Andererseits muss ein endlich erzeugtes Modul nicht endliche Länge haben, z.B. \mathbb{Z} als \mathbb{Z} -Modul: für jedes $n \in \mathbb{N}$ haben wir Kette der Länge n , z.B. $\mathbb{Z} \supseteq (2) \supseteq (2^2) \supseteq \dots \supseteq (2^n)$.

Def.⁴ Ein A -Modul V heißt **einfach**, falls $V \neq 0$ und 0 und V die einzigen Untermoduln von V sind.

Bem.⁵ Offensichtlich ist V einfach $\Leftrightarrow \text{length}(V) = 1$.

Bem.⁶ Ist V einfach und $0 \neq v \in V$, so ist $Av = V$ (ansonsten wäre das nicht-triviale Untermodul).

Def.⁷ Eine **Kompositionsreihe** eines A -Moduls V ist eine maximale endliche Kette von Untermodulen mit strikten Inklusionen, d.h. von der Form

$$V = V_0 \supseteq V_1 \supseteq \dots \supseteq V_n = 0$$

mit V_i/V_{i+1} einfach $\forall i$. Ist S ein einfaches A -Modul, so nennt man $\#\{0 \leq i < n \mid S \cong V_i/V_{i+1}\}$

die **Multiplizität** von S in der Kette.

Satz: Für einen A -Modul V ist äquivalent:

- V hat endliche Länge
- V ist noethersch und artinsch.
- V hat eine Kompositionsreihe

In diesem Fall gilt:

- Alle Kompositionsreihen von V haben dieselbe Länge, nämlich $\text{length}(V)$.
- Jede Kette in V kann zu einer Kompositionsreihe von V erweitert werden.

Beweis: Angenommen, $\text{length}(V) < \infty$. Dann ist jede aufsteigende und jede absteigende Kette in V spätestens ab dem $\text{length}(V)$ -ten Glied konstant, also stationär. Folglich ist V noethersch und artinsch.

Sei V andererseits noethersch und artinsch. Konstruiere Kompositionsreihe wie folgt: $V_0 := V$. Da V noethersch, hat V_0 einen maximalen Untermodul V_1 . Setze das jetzt mit V_1 fort usw und wir erhalten Kette

$$V = V_0 \supseteq V_1 \supseteq \dots$$

Da V artinsch, ist diese Kette stationär, d.h. es gibt nicht mit $V_n = 0$. Diese Kette ist also Kompositionsreihe.

Nun angenommen, V hat Kompositionsreihe. Sei $\ell(V)$ das Minimum der Längen von Kompositionsreihen von V . Es ist $\ell(V) \leq \text{length}(V)$.

Beh: Ist $V' \subsetneq V$, so ist $\ell(V') < \ell(V)$.

Bew. Sei $V = V_0 \supseteq V_1 \supseteq \dots \supseteq V_n = 0$ Kompositionsreihe minimaler Länge.

Setze $V'_i := V' \cap V_i$. Haben dann Kette $V' = V'_0 \supseteq V'_1 \supseteq \dots \supseteq V'_n = 0$.

Es ist $V'_i/V'_{i+1} \subseteq V_i/V_{i+1}$. Da V_i/V_{i+1} einfach, gilt also $V'_i/V'_{i+1} = 0$ oder $V'_i/V'_{i+1} = V_i/V_{i+1}$, d.h. $V'_i = V'_{i+1}$ oder V'_i/V'_{i+1} einfach. Entfernt man also aus $V' = V'_0 \supseteq V'_1 \supseteq \dots \supseteq V'_n = 0$ die mehrfachen Glieder, so erhält

Man eine Kompositionsreihe von V' , daher $\ell(V') \leq \ell(V)$. Angenommen, $\ell(V') = \ell(V)$. Dann ist keine der V_i' überflüssig und daher $V_i'/V_{i+1}' = V_i/V_{i+1}$ für alle $i=0, \dots, n-1$. Es folgt $V_{n-1}' = V_{n-1}/V_n = V_{n-1}$ und induktiv damit $V' = V_0' = V_0 = V$. \square

Beh: $\text{length}(V) = \ell(V)$

Beweis: Ist $V = V_0 \supseteq V_1 \supseteq \dots \supseteq V_n = 0$ Kette in V , so gilt nach oben

$$\ell(V) > \ell(V_1) > \ell(V_2) > \dots > \ell(V_n) = 0$$

d.h. $\ell(V) \geq n$. Daher gilt $\ell(V) \geq \text{Length}(V)$. Da V eine Kette der Länge $\ell(V)$ hat, folgt Gleichheit. Insbesondere ist $\text{Length}(V) < \infty$, das zeigt $d \Rightarrow a$.

Betrachte nun irgendeine Kompositionsreihe von V . Sei n deren Länge. Nach oben gilt $n \leq \text{length}(V) = \ell(V)$. Dann gilt nach Definition von $\ell(V)$ aber bereits Gleichheit. Das zeigt Aussage 1.

Betrachte nun irgendeine Kette in V . Sei n deren Länge. Ist $n = \ell(V)$, so ist dies bereits Kompositionsreihe da $n = \text{length}(V)$ (Kette ist maximal). Ist $n < \ell(V) = \text{length}(V)$, so ist die Kette nicht maximal. Es können also weitere Glieder eingefügt werden bis $n = \text{length}(V)$ und damit Kompositionsreihe. Das zeigt Aussage 2. \square

Bemerkung: Sei A ein Ring. Ist S ein einfacher A -Modul und $0 \neq x \in S$, so ist $S = Ax$, d.h. der Morphismus $\varphi_x: A \rightarrow S, a \mapsto ax$, ist surjektiv und daher $S \cong A/\text{Ker } \varphi_x$. Da S einfach, ist $\text{Ker } \varphi_x$ maximal. Offensichtlich ist $\text{Ker } \varphi_x = \text{Ann}(S)$. Sind S' ein zu S isomorpher Modul, so ist $\text{Ann}(S) = \text{Ann}(S')$. Ist andererseits $M \in \text{Max } A$, so ist A/M ein einfacher A -Modul mit $\text{Ann}(A/M) = M$.

Ist $\text{Simp}(S)$ die Klasse der Isomorphieklassen einfacher A -Moduln, so sind also die Abbildungen

$$\begin{aligned} \text{Simp}(A) &\rightarrow \text{Max } A \\ S &\mapsto \text{Ann}(S) \\ A/M &\leftarrow M \end{aligned}$$

paarweise invers. Insbesondere ist $\text{Simp}(A)$ eine Menge.