

模. A. M.

定义.

运算.

例. (1).  $\alpha \subseteq A$  为理想

$\alpha$  为  $A$ -模.  $\alpha$  为  $A$ -模

(2).  $A$  是域.  $A$ -模即线性空间

(3). Abel. 群是  $\mathbb{Z}$ -模

(4).  $k[x]$ . 与线性变换  $T$

构成 模.  $V^T$

$(k[x], V) \rightarrow V$

$(f(x), V) \mapsto f(T)(V)$

(5).  $G$  有限群.

$A = k[G]$  是域  $k$  上的  $G$  上群代数

$A$ -模 =  $G$  的  $k$ -表示

( $k$ -representation of  $G$ )

$k[G] \times V \rightarrow V$  及群同态  $G \rightarrow GL(V)$

核同态.  $M \rightarrow N$

$f(x+y) = f(x) + f(y)$

$f(ax) = a f(x)$

$\text{Hom}_A(M, N)$  :  $M \rightarrow N$  的所有  $A$ -模同态

对  $\mu: M' \rightarrow M$

诱导  $\bar{\mu}: \text{Hom}_A(M, N) \rightarrow \text{Hom}(M', N)$

$f \mapsto f \circ \mu$

对  $\nu: N \rightarrow N''$

诱导  $\nu_*: \text{Hom}(M, N) \rightarrow \text{Hom}(M, N'')$

$f \mapsto \nu \circ f$

$F: M \rightarrow \text{Hom}(M, N)$  固定  $N$   
反变函子

$G: N \rightarrow \text{Hom}(M, N)$  固定  $M$

协变函子

$\text{Hom}_A(A, M) \cong M$ .  $f \mapsto f(1)$



扫描全能王 创建

## 子模和商模

$M'$  的子模  $M'$   
(不变子空间)

$\Leftrightarrow M'$  是  $M$  的加法子群

$\Leftrightarrow M'$  在  $A$ -模运算封闭

$M/M'$  商模运算

$$(A, m/M') \rightarrow M/M' \\ a, m+M' \mapsto am+M'$$

第一同构定理.  $f: M \rightarrow N$

$\ker f$  是  $M$  子模  $\text{Im } f$  是  $N$  子模

$$M/\ker f \cong \text{Im } f$$

$$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{f} & N \\ \pi: M \rightarrow M/\ker f & \xrightarrow{\text{推广}} & \downarrow \text{端} \\ M/M' & & M'' \xrightarrow{3f} \text{仅固表} \\ & & \text{交换} \end{array}$$

对应定理:  $M'$  为  $M$  子模

$\{M$  中包含  $M'$  的子模 $\} \xleftrightarrow{\text{一一对应}} M/M'$  的子模

(利用群中对应定理 + 验证运算)

## 子模上运算

$$\text{和 } M_1+M_2 = \{m_1+m_2 \mid m_i \in M_i\}$$

$$\sum_{i=1}^n M_i = \left\{ \sum_{i=1}^n m_i \mid m_i \in M_i \right\}$$

$$\sum_{i \in I} M_i = \left\{ \sum_{i \in I} m_i \mid m_i \in M_i \text{ 有限} \right\}$$

支  $\bigcap_{i \in I} M_i$  是  $M$  的子模  $|I| \leq \infty$

命题: II:  $M_2/M_1 \cap M_2 \cong M_1+M_2/M_1$

$$\text{II: } (M_1 \subseteq M_2)$$

$$M/M_1 / M_2/M_1 \cong M/M_2$$

注意: 证明 遍射

积.  $\alpha M = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i m_i \mid a_i \in \alpha, m_i \in M \right\}$  是  $M$  子模  
 $\alpha$  是  $A$  的理想

商:  $(N:P) = \{a \in A \mid ap \subseteq N\}$

是  $A$  的理想

对  $N=0$   $(0:P) = \text{Ann}(P)$  (零化子)

若  $\alpha \subseteq \text{Ann}(M)$

$M$  可看成  $A/\alpha$  模

$(x+\alpha)m = xm + 0$  与代表元无关

若 对  $A$ -模  $\text{Ann}(M)=0$  称  $A$ -模忠实的

对  $A/\text{Ann}(M)$  不忠  $M$  是  $A/\text{Ann}(M)$  模.  
忠实的

命题. I  $\text{Ann}(M+N) = \text{Ann}(M) \cap \text{Ann}(N)$

$$(N:P) = \text{Ann}((N+P)/N)$$

$x \in M$ .  $(x) \cong Ax$  循环模.

$$\sum_{i=1}^n Ax_i = \langle x_1, \dots, x_n \rangle = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i x_i \mid a_i \in A \right\}$$

有限生成模

$$\sum_{i \in I} Ax_i = \left\{ \sum_{i \in I} a_i x_i \mid a_i \in A \text{ 有限} \right\}$$

直积 直和.

$$\text{对有限情况 } \bigoplus_{i=1}^n M_i \cong \prod_{i=1}^n M_i$$

$$M_1 \oplus M_2 = \{(x, y) \mid x \in M_1, y \in M_2\}$$

$$\text{无限: } \bigoplus_{i \in I} M_i = \left\{ (x_i)_{i \in I} \mid x_i \in M_i, \text{ 仅有有限个} \neq 0 \right\}$$

$$\prod_{i \in I} M_i = \left\{ (x_i)_{i \in I} \mid x_i \in M_i \right\}$$

注. 对  $A = \prod_{i=1}^n A_i$  直积

$$\text{取 } \alpha_i = (0, \dots, 0, a_i, 0, \dots, 0)$$

$$\alpha = \alpha_1 \oplus \alpha_2 \oplus \dots \oplus \alpha_n$$

有限生成模. 自由模  $\cong A^{[I]}$

$$\text{自由模: } \bigoplus_{i \in I} M_i. M_i \cong A \quad \bigoplus_{i \in I} M_i \cong \bigoplus_{i \in I} A$$

有限生成自由模.  $|I| < \infty \Rightarrow A^n = A \oplus \dots \oplus A$

命题.  $M$  有限生成  $A$ -模  $\Leftrightarrow M \cong A^n$  的商模

$$\Leftrightarrow M \cong \sum_{i=1}^n A x_i \text{ 和 } A^n \rightarrow M = A^n / \text{ker } \varphi_i$$

$$\Leftrightarrow M \cong A^n / N$$

$$\Rightarrow A^n \rightarrow A^n / N \cong M$$

$$e_i \mapsto \psi(e_i)$$

$$(\psi(e_1), \dots, \psi(e_n)) \in M$$



扫描全能王 创建

Hamilton-Cayley 定理.

$M$  有限生成  $A$ -模.  $\alpha$  是  $A$  的理想

$\phi: M \rightarrow M$  自同态.  $\phi(M) \subseteq \alpha M$

则  $\exists a_i \in \alpha$ .  $\phi^n + a_1\phi^{n-1} + \dots + a_n = 0$

即. 存  $x_1, \dots, x_n \in M$  的生成元

$$\phi(x_i) = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j$$

$$\Rightarrow \sum_{j=1}^n (\delta_{ij}\phi - a_{ij}) x_j = 0$$

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} \phi - a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & & \\ 0 & 0 & \dots & \phi - a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} = 0$$

$$\Rightarrow \det B \cdot x_i = 0 \quad (\text{上式左乘伴随矩阵})$$

$$\Rightarrow \text{由 } \sum_{i=1}^n a_i x_i = 1 \in M \Rightarrow \det B = 0$$

得  $B$ .  $\Rightarrow$  得到原式.  $\square$

推论.  $M$  有限生成  $A$ -模.  $\alpha \subseteq A$  理想

$$\alpha M = M$$

则  $\exists x \equiv 1 \pmod{\alpha}$ . s.t.  $xM = 0$

pf: 取  $\phi = \text{Id}$ .  $\Rightarrow \phi(M) = M \subseteq M = \alpha M$

$$\Rightarrow (\phi^n + a_1\phi^{n-1} + \dots + a_n)M = 0$$

$$\Rightarrow (1 + a_1 + \dots + a_n) \cdot M = 0$$

$$\Rightarrow x = 1 + a_1 + \dots + a_n \text{ 为所求}$$

命题. (Nakayama 那木理).

$M$  有限生成  $A$ -模.  $\alpha \subseteq \text{Jac}(A)$

若  $\alpha M = M$  则  $M = 0$

利用上推论.  $\exists x \equiv 1 \pmod{\alpha}$

$$xM = 0$$

由  $\alpha \subseteq \text{Jac}(A) \Rightarrow x \equiv 1 \pmod{\text{Jac}(A)}$

$\Rightarrow x \notin \text{Jac}(A) \Leftrightarrow x \neq 0$

$$\Rightarrow M = x^{-1}xM = 0$$

推论.  $M$  有限生成  $A$ -模.  $N \subseteq M$ .  $\alpha \subseteq \text{Jac}(A)$

若  $M = \alpha M + N$  则  $M = N$

pf.  $\alpha(M/N) \cong (\alpha M + N)/N = M/N$

( $m \in M$  写成  $\alpha y + z$ )

$$\alpha(M/N) = \alpha y + \alpha z + N \subseteq (\alpha M + N)/N$$

对  $(A, m)$  为局部环.  $M$  有限生成  $A$ -模.

理想  $m$  零化  $M/mM$

故将  $M/mM$  视为  $A/m$ -模.

是有限维  $A/m$ -模线性空间

命题:  $\{x_i\}_{i=1}^n$  是  $M$  的一组元素,

s.t.  $\{x_i + mM\}_{i=1}^n$  是  $M/mM$  的一组基

则  $\langle x_i \rangle_{i=1}^n$  生成  $M$

证明.  $N = \sum_{i=1}^n A x_i$  为  $M$  的子模

$\psi: N \hookrightarrow M \rightarrow M/mM$

$$x_i \longmapsto x_i + mM$$

$\therefore \{x_i + mM\}$  构成基

$$\Rightarrow \psi: N \rightarrow N + mM = M$$

$$\text{而 } m = \text{Jac}(A) \subseteq \text{Jac}(A)$$

利用 Nakayama 那木理的推论.  $\square$

正合列.  $f_1: M' \rightarrow M \rightarrow M'' \rightarrow 0$  正合

$$\text{ker } f_{i+1} = \text{Im } f_i$$

命题  $M' \rightarrow M \rightarrow M'' \rightarrow 0$  正合

$\Leftrightarrow 0 \rightarrow \text{Hom}(M'', N) \rightarrow \text{Hom}(M, N) \rightarrow \text{Hom}(M', N)$  正合

也即.  $M \rightarrow \text{Hom}(M, N)$

为反变左正合函子.

同理.  $N \rightarrow \text{Hom}(M, N)$  为左正合函子

样本题 1. 试证  $\text{Jac}(A)$  为左正合函子

解: 令  $M' \rightarrow M \rightarrow M'' \rightarrow 0$  为正合列

则  $\text{Jac}(A)(M') \rightarrow \text{Jac}(A)(M) \rightarrow \text{Jac}(A)(M'')$

为正合列. 故  $\text{Jac}(A)$  为左正合函子.



扫描全能王 创建

$$\begin{array}{c}
 \text{由} \quad \text{正合列} \quad 0 \rightarrow M' \xrightarrow{f'} M \xrightarrow{f} M'' \rightarrow 0 \\
 \downarrow f' \quad \downarrow f \quad \downarrow f'' \\
 0 \rightarrow N' \xrightarrow{g'} N \xrightarrow{g} N'' \rightarrow 0 \\
 \downarrow \quad \downarrow \quad \downarrow \\
 \text{coker } f' \rightarrow \text{ker } f \rightarrow \text{coker } f'' \rightarrow 0
 \end{array}$$

$$0 \rightarrow \text{ker } f' \rightarrow \text{ker } f \rightarrow \text{ker } f'' \xrightarrow{d} \text{coker } f' \rightarrow \text{coker } f \rightarrow \text{coker } f'' \rightarrow 0$$

正合

加性函数入满足。

若 A-模 M,  $\lambda(M) \in \mathbb{C}$

则 对 正合列  $0 \rightarrow M' \rightarrow M \rightarrow M'' \rightarrow 0$

$$\text{有 } \lambda(M) = \lambda(M') + \lambda(M'')$$

特别地,  $A = k$  是域时

$$0 \rightarrow W \rightarrow V \rightarrow V/W \rightarrow 0$$

$$\text{有 } \lambda(V) = \lambda(W) + \lambda(V/W)$$

( $\lambda$  为 dim B-数)

推广到 长正合列

$$0 \rightarrow M_0 \rightarrow \dots \rightarrow M_n \xrightarrow{f_{n+1}} 0$$

利用 分裂:  $0 \rightarrow \text{Im } f_i \rightarrow M_i \rightarrow \text{Im } f_{i+1} \rightarrow 0$

$$\Rightarrow \lambda(M_i) = \lambda(\text{Im } f_i) + \lambda(\text{Im } f_{i+1})$$

$$\text{有 } \sum_{i=1}^n (-1)^i \lambda(M_i) = 0$$

· 张量积.

A-双线性映射  $f: M \times N \rightarrow P$

$$\text{有 } f\left(\sum_{i=1}^n a_i x_i, \sum_{j=1}^m b_j y_j\right) = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m a_i b_j f(x_i, y_j)$$

即  $f$  对  $x, y$  分别是 A-线性映射

注 双线性映射全体  $B(M, N, P)$  构成 A-模

命题. 设  $M, N$  为 A-模. 则  $\exists$  A-模 T 加双线性

$g: M \times N \rightarrow T$  满足

且 双线性  $f: M \times N \rightarrow P$

$$\text{且 } A\text{-线性 } f': T \rightarrow P \text{ s.t. } f = f' \circ g$$

易证.  $(T, g)$  在 同构意义下 唯一

$$\text{存在性: } C := A^{M \times N} = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i (x_i, y_i) \mid \begin{array}{l} i \in N \\ a_i \in A, x_i \in M \\ y_i \in N \end{array} \right\}$$

是由 A 模  $(\bigoplus_{i,j} A(x_i, y_j))$

取 D 为 C 的子模

$$\text{由 } \left\{ \begin{array}{l} (x+x', y) - (x, y) = (x', y) \\ (x, y+y') - (x, y) = (x, y') \\ (ax, y) - a(x, y) = x(a(y)) \end{array} \right. \text{生成}$$

$$\text{令 } T = C/D \text{ 并令 } \pi: C \rightarrow T = C/D$$

$$(x, y) \mapsto x \otimes y$$

$$\text{由 D 的元素特性: } \begin{cases} (x+x', y) = x \otimes y + x' \otimes y \\ (ax) \otimes y = a(x \otimes y) \\ = x \otimes (ay) \end{cases}$$

此时  $f: M \times N \rightarrow T$   
 $(x, y) \mapsto x \otimes y$  是 双线性映射

且  $f: M \times N \rightarrow P$  双线性

诱导  $\bar{f}: C \rightarrow P$

$$\bar{f}\left(\sum_{i=1}^n a_i (x_i, y_i)\right) = \sum_{i=1}^n a_i f(x_i, y_i)$$

$$\bar{f}(D) = 0$$

$$\Rightarrow \text{诱导 } f': C/D \rightarrow P$$

$$x \otimes y \mapsto f(x, y)$$

$$\text{由比. } f' \circ g(x, y) = f'(x \otimes y) = f(x, y)$$

$$\Rightarrow f = f' \circ g \text{ 圈表变换}$$

$$T = M \otimes N$$

注. 若  $M, N$  有限生成,  $M = \langle x \rangle, x = \{x_i\}$   
 $N = \langle y \rangle, y = \{y_j\}$

(ii)  $M \otimes N$  有限生成 由  $\{x_i \otimes y_j \mid i, j \in I\}$  生成

(iii)  $x \otimes y$  在  $M \otimes N$  中 不一定相同

$$(M' \subset M, N' \subset N)$$

$$\sum x_i \otimes y_i + z \otimes t = z(1 \otimes t) = 1 \otimes z = 0$$

在  $Z \otimes Z_2$  中,  $2 \otimes 1 \neq 0$  (不能写成  $z(1 \otimes t)$ )

注. 若  $\sum x_i \otimes y_i = 0 \in M \otimes N$   
 $\text{则 } \exists \text{ 有限生成模 } M_0, N_0 \text{ 使 } \sum x_i \otimes y_i = 0 \in M_0 \otimes N_0$

证:  $\because \sum (x_i, y_i) \in D \Rightarrow \sum (x_i, y_i) = \sum a_i ((x_i + x'_i, y_i) - (x'_i, y_i))$

$M_0$  由  $x_i$  及

右侧 出现的 第一个里

$$x'_i + x''_i, x'_i, x''_i \text{ 生成}$$

且 同理.

$$\text{且 } \sum (x_i, y_i) \in D \Rightarrow \sum x_i \otimes y_i = 0$$



扫描全能王 创建

张量积的常见同构 A模

$$M \otimes N \xrightarrow{\sim} N \otimes M$$

$$(2) (M \otimes N) \otimes P \xrightarrow{\sim} M \otimes (N \otimes P)$$

$$(3) (M \oplus N) \otimes P \xrightarrow{\sim} (M \otimes P) \oplus (N \otimes P)$$

$$(4) A \otimes_A M \xrightarrow{\sim} M$$

$$r \otimes m \mapsto rm \quad r \in A, m \in M$$

$f: M \rightarrow M'$ ,  $g: N \rightarrow N'$  为 A-模同态

$$M \times N \rightarrow M' \otimes N'$$

$$(x, y) \mapsto f(x) \otimes g(y)$$
 双线性

$$\text{诱导 } M \otimes N \rightarrow M' \otimes N'$$

$$(f \otimes g)(x \otimes y) = f(x) \otimes g(y)$$

$$\text{进一步: } f': M' \rightarrow M'', g': N' \rightarrow N''$$

$$(f' \circ f) \otimes (g' \circ g) (x, y)$$

$$= f'f(x) \otimes g'g(y)$$

$$\text{而 } (f' \otimes g') \circ (f \otimes g) (x, y)$$

$$= (f' \otimes g') (f(x) \otimes g(y))$$

$$\Rightarrow (f' \circ f) \otimes (g' \circ g) = (f' \otimes g') \circ (f \otimes g)$$

纯量的有限和扩充:

$f: A \rightarrow B$  为环同态,  $N$  是  $B$ -模

$\Rightarrow N$  是  $A$ -模:  $a \cdot n = f(a) \cdot n$

特别地, 环  $B$  具有  $A$ -模结构

命题:  $N$  是有限生成  $B$ -模

$B$  是有限生成  $A$ -模

$\Rightarrow N$  是有限生成  $A$ -模

证: 设  $N = \sum_{j=1}^m B y_j$

$$B = \sum_{i=1}^n A x_i$$

$$\Rightarrow N = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m A x_i y_j$$

生成元  $(x_i y_j)$

$M_B = B \otimes_A M$  是  $A$ -模 ( $M$  为  $A$ -模)

$M_B$  是  $B$  模:

$$B \times M_B \rightarrow M_B$$

$$(b', b \otimes x) \mapsto b' b \otimes x$$

命题:  $M$  是有限生成  $A$ -模

$f: A \rightarrow B$  环同态

$\Rightarrow M_B = B \otimes_A M$  作为  $B$  模有限生成

$$\text{证: } M = \sum_{i=1}^n A x_i$$

$$\Rightarrow b \otimes_A x = b \otimes_A (\sum_{i=1}^n a_i x_i)$$

$$= \sum_{i=1}^n a_i (b \otimes_A x_i)$$

$$= \sum_{i=1}^n (a_i b) (1 \otimes_A x_i)$$

作为  $B$  模 由  $\{1 \otimes_A x_i\}$  生成

张量积的正合性:

3) 理.  $\text{Hom}(M \otimes N, P) \cong \text{Hom}(M, \text{Hom}(N, P))$

只需  $\text{BL}(B \otimes_A \text{BL}(M, N; P)) \cong \text{Hom}(M \otimes N, P)$

②  $\text{BL}(M, N; P) \cong \text{Hom}(M, \text{Hom}(N, P))$

①: 固定  $x \in M$

$$f_x: N \rightarrow P \quad f_x \in \text{Hom}(N, P)$$

$$\Rightarrow \phi: \text{BL}(M, N; P) \rightarrow \text{Hom}(M, \text{Hom}(N, P))$$

$$f \mapsto \phi(f) = x \mapsto f_x$$

$\phi$  模同态

$$\text{且 } \phi(f) = 0 \Rightarrow f_x = 0 \Rightarrow f(x, y) = 0 \Rightarrow f = 0$$

清:  $\gamma \in \text{Hom}(M, \text{Hom}(N, P))$

设  $f = \gamma(x, y)$  双线性

$$\text{且 } \phi(\gamma) = \gamma$$

$$\text{③ } M \times N \xrightarrow{T} P$$

$$f \downarrow_P \exists! f' \text{ 固着替换 放同构}$$



扫描全能王 创建

命题:  $M' \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} M'' \rightarrow 0$  正合

$\Rightarrow N$  为  $A$  模

$$M' \otimes N \xrightarrow{f \otimes 1} M \otimes N \xrightarrow{g \otimes 1} M'' \otimes N \rightarrow 0 \text{ 正合} \quad (\text{由正合的性质})$$

即  $\downarrow$  正合  $\Leftrightarrow$   $f \otimes 1$  为  $A$  模

$$0 \rightarrow \text{Hom}(M' \otimes N, P) \rightarrow \text{Hom}(M \otimes N, P) \rightarrow \text{Hom}(M'' \otimes N, P) \quad \text{正合}$$

$$\hookrightarrow 0 \rightarrow \text{Hom}(M'', \text{Hom}(N, P)) \rightarrow \dots$$

由已知条件, 则  $\text{Hom}(N, P)$  为  $A$  模

$M \mapsto \text{Hom}(M, \text{Hom}(N, P))$  为反函左正合函子.

注:  $0 \rightarrow M' \xrightarrow{f} M$  正合  $\Rightarrow 0 \rightarrow M' \otimes N \rightarrow M \otimes N$  正合

$$\text{例 } 0 \rightarrow \mathbb{Z} \xrightarrow{\times 2} \mathbb{Z} \quad \text{且 } N = \mathbb{Z}/2\mathbb{Z}$$

$$\mathbb{Z} \otimes \mathbb{Z}_2 \rightarrow \mathbb{Z} \otimes \mathbb{Z}_2$$

$$x \otimes y \mapsto 2x \otimes y = 0$$

$$\text{即 } \ker(f \otimes 1) = \mathbb{Z} \otimes \mathbb{Z}_2 \text{ 但正合. } \ker(f \otimes 1) \neq 0$$

平坦  $A$  模

定义:  $N$  是  $\sim$  ( $\Leftarrow$ )

若  $M' \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} M''$  正合

则  $M' \otimes N \xrightarrow{f \otimes 1} M \otimes N \xrightarrow{g \otimes 1} M'' \otimes N$  正合

命题: (1)  $N$  是平坦  $A$ -模

(2)  $0 \rightarrow M' \rightarrow M \rightarrow M'' \rightarrow 0$  正合

$\Rightarrow 0 \rightarrow M' \otimes N \rightarrow M \otimes N \rightarrow M'' \otimes N \rightarrow 0$  正合

(3)  $M' \rightarrow M$  单  $\Rightarrow M' \otimes N \rightarrow M \otimes N$  单

且  $M' \rightarrow M$  单 且  $M', M$  有限生成模

有  $M' \otimes N \rightarrow M \otimes N$  单

(1)  $\Rightarrow$  (3)  $\Rightarrow$  (2)

(2)  $\Rightarrow$  (1)  $\Rightarrow M' \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} M''$  正合

$\Rightarrow 0 \rightarrow f(M') \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} g(M) \rightarrow 0$  正合

(2)  $\Rightarrow 0 \rightarrow f(M') \otimes N \xrightarrow{f \otimes 1} M \otimes N \xrightarrow{g \otimes 1} g(M) \otimes N \rightarrow 0$  正合

$\Rightarrow \ker(g \otimes 1) = \text{Im}(f \otimes 1)$

$= f(M') \otimes N$

$= \text{Im}(f \otimes 1)$

$\Rightarrow M' \otimes N \rightarrow M \otimes N \rightarrow M'' \otimes N$  正合

(3)  $\Rightarrow$  (4) 是显然的

(4)  $\Rightarrow$  (3)  $f: M' \rightarrow M$  单  $f \otimes 1: M' \otimes N \rightarrow M \otimes N$

取  $u = \sum_i x_i \otimes y_i$   $(f \otimes 1)(u) = 0$

$\Rightarrow M'_0$  由  $x_i$  生成的子模  $\subseteq M'$

$\Rightarrow \sum_i f(x_i) \otimes y_i = 0$

$\Rightarrow M'_0 \subseteq M$ . 有限生成

$\Rightarrow \sum_i f(x_i) \otimes y_i = 0 \in (M'_0 \otimes N_0) \subseteq M'_0 \otimes N$

$\Rightarrow f_0 = f|_{M'_0}: M'_0 \rightarrow M_0$  单

由(4).  $M'_0 \otimes N \rightarrow M_0 \otimes N$  单

$\Rightarrow u_0 = \sum_i x'_i \otimes y_i \in M'_0 \otimes N$

$\Rightarrow u_0 = 0 \in M'_0 \otimes N \subseteq M' \otimes N$

代数  $B$  称为  $A$ -代数

$\Leftrightarrow f: A \rightarrow B$  环同态,  $B$  有  $A$  模结构

且 相容

$$abb' = (ab)b' = b(ab')$$

例: (1)  $k[x_1, \dots, x_n]$  为  $k$  代数

(2)  $A$ -环是  $A$  代数

$$f: \mathbb{Z} \rightarrow A \\ n \mapsto n \cdot 1_A$$

定义: 代数同态

$B, C$  为  $A$  代数

$h: B \rightarrow C$  代数同态

①  $h$  不同态

②  $h$  是  $1$ -模同态

$$\begin{cases} h(b_1 + b_2) = h(b_1) + h(b_2) \\ h(b_1 \cdot b_2) = h(b_1) \cdot h(b_2) \end{cases}$$

$$\text{③ } h(ab) = ah(b)$$

性质:  $h$  为  $A$  代数  $\Leftrightarrow hof = f$

$$\Leftrightarrow h(ab) = ah(b) = g(a)h(b)$$

$$\text{且 } h(f(a)b) = hf(a)h(b) \quad \forall b \in B.$$

$\Leftarrow$  只需证  $h(ab) = ah(b)$

□



扫描全能王 创建

定义:  $f: A \rightarrow B$  环同态,  $B$  为  $A$  代数

(1)  $B$  为有限  $A$ -代数  $\Leftrightarrow B$  作为  $A$  模有限生成  
 $f$  称为 有限型的

(2) 若  $\exists x_1, \dots, x_n \in B$ ,

使  $b \in B$ ,  $b \in f(A)[x_1, \dots, x_n]$

(3)  $B$  为有限生成  $A$ -代数  
 $f$  称为 有限型的

(此时有代数同态)

$A[t_1, \dots, t_n] \rightarrow B$ )

(3) 环  $A$  有限生成的  $\Leftrightarrow$  作为  $E$  代数,  
有限生成

例  $A = Q$ ,  $B = Q[\alpha]$   
(1)  $\alpha$  为代数数 ( $f \cdot \beta - f(\alpha) = 0$ )

$\Rightarrow$  (必含  $Q[\alpha]' \subseteq Q[\alpha]/(f(\alpha))$ )  
 $B$  作为  $A$  模, 由  $(1, \alpha, \dots, \alpha^{n-1})$  生成

是有限  $A$ -代数

(2)  $\alpha$  超超越数

$Q[\alpha]: Q = +\infty$   
 $Q[\alpha]$  有限生成  $A$  代数 (a)

不是有限  $A$  代数 ( $1, \alpha, \dots$ )

(3)  $\alpha$  超超越

$Q(\alpha) \not\cong Q(\alpha)$  不是有限生成  $A$ -代数

$(1, \alpha, \dots)$

代数的张量积

$$B \times C \times B \otimes C \rightarrow B \otimes C \stackrel{f}{\rightarrow} B$$

$$\Downarrow$$
  
$$B \otimes C \otimes B \otimes C \rightarrow D$$
  
$$(B \otimes C) \otimes (B \otimes C) \rightarrow D \quad \text{即 } D \times D \rightarrow D$$

$$(b \otimes c)(b' \otimes c') = b b' \otimes c c'$$

可证.  $D$  为含么 ( $1_B \otimes 1_C$ ) 支换环

$$\text{相容性: } a(b \otimes c)(b' \otimes c')$$

$$= (b \otimes c) a(b' \otimes c')$$

上同素交换

$$f(1_B \otimes 1_C) = a 1_B \otimes 1_C = 1_B \otimes a 1_C = 1_B \otimes g(a)$$

### Ch3.1 分式环 分式域

$A$  环,  $S \subseteq A$  是乘法封闭子集

( $S$  是乘法半群,  $1 \in S$ )

定义  $A \times S$  上的等价关系

$$(a, s) \sim (b, t) \Leftrightarrow s't - bst = 0$$

反. 对称. 传递  $\vee$

记为  $S^{-1}A$ .  $\oplus$  为加法,  $\otimes$  为乘法

可证. 加法. 乘法. 定义好的

于是形成环结构称分式环

$$f: A \rightarrow S^{-1}A$$
  
$$a \mapsto \frac{a}{1}$$

不一定单  
( $A$  不一定是有环)



扫描全能王 创建