

直积与直和

定义:  $S, T$  为  $R$ -模 直积为  $S \times T$   
 $\Rightarrow \{(s, t) | s \in S, t \in T\}$

另一种定义:  
 $\begin{array}{c} M \\ \downarrow p \\ S \end{array}$      $\begin{array}{c} M \\ \downarrow q \\ T \end{array}$   
 $f \uparrow N$      $\uparrow g$      $\exists! \psi: N \rightarrow M$   
 $N$  为  $R$ -模    便图表变换

( $M; p, q$ ) 称为  $S \times T$  直积

$(M; p, q)$  与  $(M', p', q')$  都是直积

则 同构:

$$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{q} & T \\ \downarrow p & \uparrow f & \downarrow T \\ M' & \xrightarrow{q'} & T \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} M' & \xrightarrow{q'} & T \\ \downarrow p' & \uparrow g & \downarrow T \\ M & \xrightarrow{q} & T \end{array}$$

$$p' = p \circ f, \quad p = p' \circ g$$

$$\begin{cases} p' = p' \circ g \\ q' = q' \circ f \end{cases} \Rightarrow \begin{array}{ccc} M' & \xrightarrow{q'} & T \\ \downarrow p' & \uparrow g & \downarrow T \\ M & \xrightarrow{q} & T \end{array}$$

$$\Rightarrow gf = 1_{M'}, \text{ 同理 } fg = 1_M. \text{ 同构}$$

对  $\{M_\alpha\}_{\alpha \in I}$   $R$ -模集合.

$$N \xrightarrow{\exists! \psi} M$$

$$\begin{array}{c} \downarrow \quad \downarrow \\ M_1 \quad M_2 \end{array}$$

直和.  $(M; i, j)$

$$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{i} & T \\ \downarrow & \uparrow & \downarrow \\ S & \xrightarrow{j} & T \\ \downarrow f & \uparrow & \downarrow \\ N & \xrightarrow{g} & T \end{array}$$

$S, T \leq M$  为子模

$$M = S + T, \quad S \cap T = \{0\}$$

$M$  称为直和.  $M = S \oplus T$

$\forall m \in M, \quad m = s + t$  分解在图唯一.

$$\oplus M_\alpha = \left\{ (m_\alpha) \in \prod M_\alpha \mid \text{只有有限 } m_i \neq 0 \right\}$$

$$\begin{array}{ccc} N & \xleftarrow{\exists! f_1} & \oplus M_\alpha \\ \downarrow f_1 & \swarrow f_2 & \downarrow \\ M_1 & \xrightarrow{i} & M_2 \dots \end{array}$$

$$\sum f_i(m_i)$$
  
有限求和

命题 1.29. 下述等价.

$$\begin{aligned} &\text{1)} \quad M \cong S \times T \\ &\text{2)} \quad \exists \text{ 单. } i: S \rightarrow M, \quad j: T \rightarrow M \\ &\quad M = \text{im } i \oplus \text{im } j \end{aligned}$$

$$\text{3)} \quad \exists \text{ 单. } i: S \rightarrow M, \quad j: T \rightarrow M$$

$$\text{st. } \forall m \in M \quad \exists! s, t, \quad m = i(s) + j(t)$$

$$\text{4)} \quad \exists \text{ 单. } i: S \rightarrow M, \quad j: T \rightarrow M$$

$$p: M \rightarrow S, \quad q: M \rightarrow T$$

$$\text{st. } p \circ i = 1_S, \quad q \circ j = 1_T$$

$$p \circ j = 0, \quad q \circ i = 0$$

$$ip + jq = 1_M$$

$$(4) \Rightarrow (1).$$

$$\varphi: S \times T \rightarrow M$$

$$(s, t) \mapsto i(s) + j(t)$$

$$\begin{aligned} p(i(s) + j(t)) &= 0 \Rightarrow s = 0 \\ q(i(s) + j(t)) &= 0 \Rightarrow t = 0 \quad \text{单} \end{aligned}$$

$$\Rightarrow ip(m) + jq(m) = m$$

$$\Rightarrow \varphi(p(m), q(m)) = m \quad \checkmark$$

✓ 命题: 1)  $\text{Hom}(\bigoplus_{\alpha \in I} M_\alpha, N) \cong \prod \text{Hom}(M_\alpha, N)$

$$2) \text{Hom}(N, \bigoplus M_\alpha) \cong \prod \text{Hom}(N, M_\alpha)$$

$$\begin{aligned} 1) \quad &\oplus M_\alpha \xrightarrow{f} N \quad \text{由 } f \in \text{Hom}(\bigoplus M_\alpha, N) \\ &\begin{array}{ccc} i_1 & \nearrow & \\ M_1 & \xrightarrow{f_1} & M_n \dots \end{array} \Rightarrow \exists! \\ &\text{Hom}(\bigoplus M_\alpha, N) \rightarrow \prod \text{Hom}(M_\alpha, N) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{单} \quad &\prod \text{Hom}(M_\alpha \rightarrow N) \\ &f = 0 \Rightarrow \text{每个分量} = 0. \end{aligned}$$



扫描全能王 创建

直和定理.  $S \leq M$ . 子模 若  $\exists T \leq M$  使得

$$M = S \oplus T$$

命题.  $S$  是  $M$  直和项 ( $\Leftrightarrow \exists$  满足  $p: M \rightarrow S$

$$p|_S = 1_S$$

$$\Leftarrow T = \ker p.$$

$$S + T = M$$

$$(p(m) - p(m)) = 0.$$

$$\text{若 } m \in S \cap T, \quad p(m) = m = 0.$$

推论. 若  $\exists A, \quad S \leq A \leq M$   
 $\Leftarrow A = S \oplus (A \cap T)$

$p: M \rightarrow S$  已证

$p|_A: A \rightarrow S$  亦证.

命题.  $\{S_i\}_{i=1}^n$  是  $M$  的子模族

$$M = \bigoplus_{i=1}^n S_i \Leftrightarrow \forall m, \quad m = s_1 + s_2 + \dots + s_n \text{ 唯一分解}$$

$$\sum_{i=1}^n s_i$$

$$m = \sum_{i=1}^n p_i(m)$$

$$\begin{array}{c} \cancel{\pi s_1} \\ \cancel{\pi s_2} \\ \vdots \\ \cancel{\pi s_n} \end{array} \quad \downarrow \quad \begin{array}{c} s_1 \\ s_2 \\ \vdots \\ s_n \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{\pi} & \pi S_i \\ & \searrow & \swarrow \exists! \\ & s_1 & s_2 \end{array}$$

推论.  $s_i \cap (s_1 + s_2 + \dots + s_{i-1} + s_{i+1} + \dots + s_n) = 0$

正合列.

$$\text{复形: } M_{n+1} \xrightarrow{f_n} M_n \xrightarrow{f_n} M_{n-1}$$

$$\operatorname{im} f_{n+1} \subseteq \ker f_n$$

$$\text{正合列: } \operatorname{im} f_{n+1} = \ker f_n$$

$$0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$$

$f$  单  $g$  惟

$B$  是  $A$  与  $C$  的扩展

$$\text{注: } A \subset B. \quad p: B \rightarrow A \quad \text{st} \quad p|_A = \text{id}_A$$

$$B = A \oplus \ker p$$

定义分层

$$0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0 \text{ 正合}$$

$$\exists j: C \rightarrow B \quad g \circ j = \text{id}_C.$$

命题: 正合列分层  $\Rightarrow B \cong A \oplus C$

$$b \mapsto (b - jg(b), g(b))$$

$$\text{单. } g(b) = 0 \Rightarrow b \in \operatorname{Im} f. \quad (gj = \text{id}_C)$$

$$\Rightarrow b = 0$$

$$\text{逆. } f(a, c) \in A \oplus C$$

$$b = f(a) + j(c)$$

D

$$f: M \rightarrow N \quad \operatorname{coker} f = N / \operatorname{Im} f$$

诱导正合列

$$0 \rightarrow \ker f \rightarrow M \xrightarrow{f} N \rightarrow \operatorname{coker} f \rightarrow 0.$$

$$\text{命题. } M' \xrightarrow{i} M \xrightarrow{p} M'' \rightarrow 0 \text{ 正合}$$

$$\Leftrightarrow 0 \rightarrow \operatorname{Hom}_R(M'', N) \xrightarrow{p^*} \operatorname{Hom}_R(M, N) \xrightarrow{i^*} \operatorname{Hom}(M', N).$$

$$\begin{array}{ccc} M' & \xrightarrow{i} & M & \xrightarrow{p} & M'' \\ \downarrow & \lhd & \downarrow & \lhd & \downarrow f \\ N & & N & & N \end{array} \quad \text{正合.}$$

" $\Leftarrow$  证 P 证:  $N = M'' / \operatorname{Im} p$

$$p^*(f) = fp > 0 \quad \text{由 } p^* \text{ 单} \Rightarrow f = 0$$

用反证. ( $\exists i \in I$  且  $i \in \ker p$ )

$$\text{则 } i \in \ker p$$

$$\Rightarrow \ker i^* = \operatorname{Im} p^*;$$

$$\text{即 } g_i = 0$$

$$\text{而 } \exists f \quad fp = 0$$

$$\text{对 } x'' \in M'', \exists x \in M. \quad px'' = x''$$

$$\text{这 } f(x'') = gx. \quad \text{ie } \begin{cases} \text{undefined} \\ fp = 0 \end{cases}$$

$p^*$  单



扫描全能王 创建

$$\begin{array}{ccc}
 A \xrightarrow{f} B & 0 \rightarrow \ker f \rightarrow A \xrightarrow{f} B \rightarrow \text{coker } f \rightarrow 0 \\
 \downarrow df \supset \int dB & \downarrow dA \quad \downarrow dB \quad \downarrow dB \\
 A' \xrightarrow{f'} B' & 0 \rightarrow \ker f' \rightarrow A' \xrightarrow{f'} B' \rightarrow \text{coker } f' \rightarrow 0 \\
 \text{coker } f \rightarrow \text{coker } f' \\
 \text{but } \text{Im } f \rightarrow \text{Im } f' \text{ is well-defined}
 \end{array}$$

蛇形引理.

$$\begin{array}{ccccc}
 & & f & & g \\
 & A & \xrightarrow{\quad} & B & \xrightarrow{\quad} C \rightarrow 0 \\
 & \downarrow dA & & \downarrow dB & \downarrow dC \\
 0 & \rightarrow A' & \xrightarrow{f'} & B' & \xrightarrow{g'} C
 \end{array}$$

诱导长正合列

$$\begin{array}{ccccccc}
 \ker dA & \xrightarrow{f} & \ker dB & \xrightarrow{g} & \ker dC & \xrightarrow{f'} & \text{coker } dA \xrightarrow{g'} \text{coker } dB \xrightarrow{f''} \text{coker } dC
 \end{array}$$

$$\exists c \in \ker dC \quad \exists b \in \ker dB \quad \exists a \in \ker dA \quad \text{such that } d_C(c) = 0$$

$$\Rightarrow d_B(g(b)) = g'(d_B(b)) = 0$$

$$\Rightarrow d_B(b) = f'(a)$$

$$\Rightarrow g(c) = a' + \text{Im } dA. \quad \text{is well-defined}$$

$$\begin{cases} \ker g = \text{Im } f \\ \ker \delta = \text{Im } g \\ \ker f' = \text{Im } \delta \\ \ker g' = \text{Im } f' \end{cases}$$

$$\text{证(2). } \exists c \in \ker dC \quad \exists b \in \ker dB \quad \exists a \in \ker dA$$

$$\therefore d_B(b) = f'(a)$$

$$\text{且 } d_C(c) = 0 \Rightarrow a' \in \text{Im } dA$$

$$\Rightarrow a' = d_A(a)$$

$$\text{取 } b_0 = b - f(a) \notin \ker dB.$$

$$\text{则 } g(b_0) = c$$

$$\text{记(4): } b' \in B'. \quad g'(b') \in \text{Im } dC$$

$$\Rightarrow g'(b') = d_C(c)$$

$$\Rightarrow \exists b. \quad g(b) = c$$

$$\Rightarrow g'(b') = d_C \circ g(b)$$

$$\Rightarrow g'(b' - d_B(b)) = 0$$

$$\Rightarrow \exists a'. \quad f'(a') = b' - d_B(b) \Rightarrow f'(a') = b'$$

范畴

对象. 态射.

1. 理. (1)  $\text{Hom}(A, B) \subseteq \text{Hom}(A', B')$

仅在  $\begin{cases} A = A' \\ B = B' \end{cases}$  时相等

(2)  $\text{id}_A \exists! : A \rightarrow A$

(3) 结合律.  $f(g)h = (fg)h$

同构.  $A \cong B$ :

$$A \xrightarrow{f} B. \quad \begin{cases} fg = \text{Id}_B \\ gf = \text{Id}_A \end{cases}$$

例 8. Sets

1.  $A \in \text{obj}(G)$

若有有限集合  $m^n$   
 态射  $A \xrightarrow{f} B$   $\sim$  单射  $\frac{m!}{(n-m)!}$   
 双射.  $\leftarrow S_n$   
 $\#A = \#B \cdot \phi$

2. 偏序集

$$x, y \in \text{ob}$$

$$x \leq y \quad x \rightarrow y$$

$$\forall x \rightarrow x \quad (\because x \leq x)$$

$$\text{若 } x \rightarrow y, y \rightarrow z \text{ 则 } x \rightarrow z$$

3. R-模. R-模同态

定义:  $A \in \text{obj}(G)$ .  $\mathcal{L}_A$ .

$\text{obj}(\mathcal{L}_A) = \text{Hom}(B, A)$

$\text{Mor}(\mathcal{L}_A) = \{ \text{Hom}(B, A) \rightarrow \text{Hom}(C, A) \}$

反范畴  $G^{\text{op}}$  从  $G$  得到  $G^{\text{op}}$

$\text{obj}(G^{\text{op}}) = \text{obj}(G)$

$\text{Hom}_{G^{\text{op}}}(A, B) = \text{Hom}_G(B, A)$



扫描全能王 创建

这. 始对象:  $P$  为 initial object  
 $\forall B \in \text{obj}(\mathcal{C}) \exists! \text{Hom}(P, B)$ .  
 (特别地  $\text{Hom}(P, P) = \text{Id}_P$ )

终对象  $\exists! \text{Hom}(A, P)$   
 空对象: 既终又始 (对偶)

始/终, 则同构下唯一.

$$P \xrightarrow{\pm} P' \xrightarrow{\cong} P$$

$$\Rightarrow P \rightarrow P \text{ 有 } gf = \text{Id}_P$$

$$fg = \text{Id}_{P'}$$

$\exists \text{ obj}(\mathcal{C}) = \{A\} \text{ Hom} = \text{Id}$ .  
 空空对象

$\exists \text{ obj}(\mathcal{C}) = \{A, B\} \quad A \rightarrow A$   
 $B \rightarrow B$   
 无始对象. 终对象

零态射: 设  $\emptyset$  是  $\text{obj}(\mathcal{C})$  的零对象  
 $\forall A, B \in \text{obj}(\mathcal{C}) \quad A \xrightarrow{\cong} B$   
 $A \rightarrow B$  称为零态射

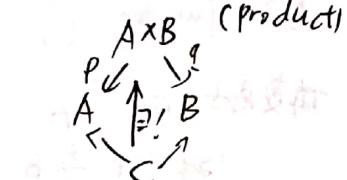
例子. Groups:  $G \xrightarrow{f} G'$   
 $I \rightarrow G'$   
 $G \rightarrow I$ .  
 Rings:  $R \rightarrow R'$   
 $(0_R, 1_R) \rightarrow (0_{R'}, 1_{R'})$  不是终对象  
 是始对象

$\mathbb{R}$ -模  $\emptyset$  为零对象

$M \rightarrow N$  零态射 即为  $\emptyset: M \rightarrow N$

对  $\mathcal{C}_A$ : 为终对象  
 $\text{Id}: A \rightarrow A$

$A, B \in \text{obj}(\mathcal{C})$ ,  
 $(A \times B, p, q)$



上乘积.  $(X \amalg Y, i, j)$   $A \amalg B$  (co-product)

$$A \rightarrow A \amalg B$$

$$a \rightarrow a \times \{b\}$$

$$B \rightarrow A \amalg B$$

$$b \mapsto (a_0, b)$$

若  $R$ -模有加法性质,

这. 拉回 (pull back)

$$D \xrightarrow{\exists!} A \times_C B \xrightarrow{p} A$$

$$D \xrightarrow{\exists!} A \times_C B \xrightarrow{q} B$$

$$A \xrightarrow{f} C \quad B \xrightarrow{g} C$$

$D \xrightarrow{\exists!} C$   
 $D \rightarrow A \rightarrow C$  支持.

用  $D$  代替  $A \times_C B$ .

$$A \times_C B \rightarrow D \rightarrow A \times_C B$$

$$B \rightarrow C$$

$$\text{已知 } \text{Id} \therefore \text{Id} = \text{Id}$$

$\Rightarrow$  同构下唯一.

• 推出. (push-out)

$$P \leftarrow A \amalg_C B \leftarrow A \xrightarrow{g(c)}$$

$$P \leftarrow A \amalg_C B \leftarrow B \xrightarrow{f(c)}$$

拉回  $P$ -模:  $A \times_C B = \{(a, b) \in A \times B \mid f(a) = g(b)\}$   
 sets. 同上.

$\mathbb{R}$ -模:  $\therefore (a, f(a)) = (g(c), 0)$

$$A \amalg_C B = A \otimes B / S.$$



扫描全能王 创建

3. functor  $\mathcal{C}$ ,  $\mathcal{C}'$

协变函子:  $F: A \rightarrow F(A)$ . 例: 复合.

对  $A \xrightarrow{f} B$

$F(A) \xrightarrow{F(f)} F(B)$

括号化

$$F(\text{id}_A) = \text{id}_{F(A)}$$

$$\cdot F(g \circ f) = F(g) \circ F(f)$$

反变函子.

$F: A \xrightarrow{f} B$

$F(B) \xrightarrow{F(f)} F(A)$

$$F(g \circ f) = F(f) \circ F(g)$$

例子 i. forgetful functor (省略更精细的性质)

$C^{\infty}$  流形  $\rightarrow$  拓扑空间

$C^{\infty}$  映射  $\rightarrow$  连续映射

ii.  $\mathcal{C}_1, A \in \mathcal{C}$   $A \xrightarrow{\text{id}} A$

$\mathcal{C}_2, X, Y \quad X \xrightarrow{\text{id}_X} X \quad Y \xrightarrow{\text{id}_Y} Y$

$\mathcal{C}_1, \mathcal{C}_2: F: A \rightarrow X \quad F: A \rightarrow Y$   
 $\text{id}_A \mapsto \text{id}_X \quad \text{id}_A \mapsto \text{id}_Y$ .

$\mathcal{C}_2 \rightarrow \mathcal{C}_1 \quad F: X \rightarrow A \quad \text{id}_X \mapsto \text{id}_A$   
 $Y \rightarrow A \quad \text{id}_Y \mapsto \text{id}_A$

恒等函子.

常函子.  $B \hookrightarrow A$ .  
 $f \mapsto \text{id}_A$

$R\text{-mod} \rightarrow$  变换群. (忘记函子)

矩阵:  $N$

$P$ -模  $\rightarrow P$ -模

$M \rightarrow M \times N$

或  $M \rightarrow (\text{Hom}(N, M)) \times \text{Hom}(M, N)$  反变函子

$M \xrightarrow{f} M'$

$M \xrightarrow{f} M'$   
诱导  $\downarrow$

注.  $\mathcal{C}^{\oplus}$ : A. B.

上乘积与  $\mathcal{C}$  里 B. A 的乘积, 一致  
乘积, 上乘积一致

进 2. 加性范畴  $\mathcal{C}$

(1)  $\forall A, B \in \text{obj}(\mathcal{C})$ .

$\text{Hom}(A, B)$  为 Abel 群.

(2)  $\text{Hom}(B, C) \times \text{Hom}(A, B) \rightarrow \text{Hom}(A, C)$   
为  $\mathcal{C}$  - 双线性映射

$\hookrightarrow \mathcal{C}$  中有零对象

(3)  $\forall A, B \in \text{obj}(\mathcal{C})$ .  $A \sqcup B$  存在

命题: 加性范畴中.  $A \sqcup B \cong A \times B$

$$\begin{array}{ccc}
 & A \sqcup B & A \times B \\
 & \swarrow \exists! \quad \searrow & \uparrow \exists! \quad \downarrow \\
 A & \xrightarrow{\text{id}_A} & B \xrightarrow{\text{id}_B} \\
 & \downarrow & \downarrow \\
 A \vee 0 & \xrightarrow{\text{id}_A} & A \sqcup B \xrightarrow{\text{id}_{A \sqcup B}}
 \end{array}$$

$A \sqcup B \xrightarrow{\rho} A \times B \xrightarrow{\iota} A \sqcup B$   
 搭配  $\iota \circ \rho = \text{id}$   
 但  $A \sqcup B \xrightarrow{\text{id}_{A \sqcup B}} A \sqcup B$

□

定义 单射.

$$\begin{array}{c}
 \xrightarrow{g_1} \xrightarrow{g_2} f \left( \begin{array}{l} g_1, g_2 \\ f g_1 = f g_2 \Rightarrow g_1 = g_2 \end{array} \right) \\
 \Rightarrow f \text{ 单}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{c}
 \text{满射} \xrightarrow{h_1} \left( \begin{array}{l} h_1, f = h_2 f \\ \Rightarrow h_1 = h_2 \end{array} \right) \\
 \xrightarrow{h_2} f \text{ 满}
 \end{array}$$

注 同构不一定逆双射. 但双射一定同  
环范畴.  $\mathbb{Z} \hookrightarrow \mathbb{Q}$  即单且满



扫描全能王 创建

加性范畴  $\{X_\alpha\}_{\alpha \in I}$

若它的乘积  $\prod_{\alpha \in I} X_\alpha$  存在.

则  $\pi_\alpha : \prod_{\alpha \in I} X_\alpha \rightarrow X_\alpha$  为单.

上单射  $\coprod_{\alpha \in I} X_\alpha$  存在

$i_\alpha : X_\alpha \rightarrow \coprod_{\alpha \in I} X_\alpha$  为单.

$$\begin{array}{ccc} \prod_{\alpha \in I} X_\alpha & & \\ \downarrow \pi_\alpha & \nearrow i_\alpha & \\ X_\alpha & \xrightarrow{\quad} & \coprod_{\alpha \in I} X_\alpha \\ \downarrow \text{id} & & \downarrow \text{id} \end{array}$$

$$\begin{aligned} \pi_\alpha \circ i_\alpha &= \text{id} \\ \Rightarrow \pi_\alpha &\text{ 为满射} \end{aligned}$$

定义: 加性范畴

$$\begin{array}{ccc} C & \xrightarrow{i} & A \xrightarrow{f} B \\ \exists! \uparrow u & & f \circ i = 0 \\ D & & \text{若 } f \circ u = 0 \text{ 则 } \exists! \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} i \text{ 单} & \begin{array}{l} C \xrightarrow{i} A \\ \uparrow u \\ D \end{array} & \begin{array}{l} \text{若 } i \circ u' = \text{id}_{C'} \\ \text{故由 } f \circ i \circ u' = f \circ \text{id}_C = f \\ \Rightarrow i' \text{ 单.} \end{array} \\ & & \end{array}$$

若  $A \xrightarrow{f} B$  单射

$$\begin{array}{ccc} C & \xrightarrow{i} & A \xrightarrow{f} B \\ \uparrow u & \nearrow 0 & f \circ u = 0 = f \circ 0 \\ D & & \Rightarrow u = 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} \text{系核: } & A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{p} D & pf = 0 \\ & \downarrow g & \\ & E & \text{若 } g \circ f = 0 \text{ 则 } \exists! \end{array}$$

$p$  是满射  $D$  称为余核

$$\begin{array}{c} \text{定义: } \text{coIm } f = \text{coker}(\ker f \xrightarrow{i} A) \\ \text{im } f = \ker(B \xrightarrow{p} \text{coker } f) \end{array}$$

$$\ker f \xrightarrow{i} A \rightarrow \text{coim } f$$

命题: 加性范畴  $\mathcal{C}$  中

则  $\bar{f} : \text{coim } f \rightarrow \text{im } f$

$$0 \rightarrow \ker f \xrightarrow{i} A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{p} \text{coker } f \rightarrow 0$$

$$\downarrow p' \quad \uparrow i' \quad \text{满射} \quad \uparrow i' \\ \text{coim } f \quad \text{im } f$$

$$\begin{aligned} f = \alpha \circ p' & \quad \left( \begin{array}{l} \text{利用 coim } f \text{ 为 coker } f \text{ 的核} \\ X \xrightarrow{g} Y \xrightarrow{p} Z (\text{coker } f) \\ \downarrow \text{id} \\ Z \end{array} \right) \\ X & \xrightarrow{g} Y \xrightarrow{p} Z (\text{coker } f) \\ & \downarrow \text{id} \end{aligned}$$

要构造  $\bar{f}$ . 要让  $p \circ \bar{f} = 0$

$$\begin{aligned} \because p \circ \alpha \circ p' &= p \circ f = 0 \\ &= 0 \circ p' \end{aligned}$$

$$\Rightarrow p \circ \bar{f} = 0 \Rightarrow \bar{f} \text{ 为 } \text{coim } f \text{ 的零态}$$

阿贝尔范畴

①  $\bar{f}$  为满射  $f : (\ker f, i)$  为同构  $(\text{coker } f, p)$

\* ②  $\text{coim } f \rightarrow \text{im } f$  为同构

命题: 在 Abelian category 中

$$\text{双射一定同构} \quad (A \xrightarrow{\text{id}} \text{coker } f \xrightarrow{\text{id}} A)$$

$$0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \rightarrow 0$$

$$\begin{array}{ccc} & \downarrow \text{id} & \downarrow \text{id} \\ \text{coker } 0 = A & \xrightarrow{f} & B \\ \text{coim } 0 = A & \xrightarrow{p} & \text{im } f \\ \text{同构} & & \end{array}$$

$$\text{正合列: } A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C$$

正合指  $gf = 0$  且  $\text{im } f \rightarrow \text{kern } g$  同构

$$\begin{array}{ccccc} A & \xrightarrow{f} & B & \xrightarrow{g} & C \\ & \downarrow i & \downarrow p & \downarrow & \\ \text{im } f & & \text{coim } f & & \text{kern } g \end{array}$$



扫描全能王 创建

- (1)  $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B$  正合  $\Leftrightarrow f$  单  
 (2)  $B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$   $\sim \Leftrightarrow g$  满  
 (3)  $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0$  正合  
 $\Leftrightarrow f$  单,  $g$  满且  $\bar{g}: \text{coker } f \rightarrow C$  同构

11. 证明:  $0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B$   
 “ $\Leftarrow$ ” 要证  $\text{im } 0 = \ker f = 0$   
 $\therefore$  对  $x \xrightarrow{g} Y \rightarrow \text{coker } g$   
 $\text{Im } g = \ker (Y \rightarrow \text{coker } g)$   
 $\Rightarrow \text{Im } 0 = \ker (Y \rightarrow Y) = \ker (\text{id}) = 0$   
 “ $\Rightarrow$ ” 利用反义

定义: 左正合, 右正合, 正合  $\Leftrightarrow F$  (加法)  
 对  $0 \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0$  正合  
 若  $0 \rightarrow F(A) \rightarrow F(B) \rightarrow F(C)$  正合, 称左~  
 $F(A) \rightarrow F(B) \rightarrow F(C) \rightarrow 0$  正合, 称右~  
 $D \rightarrow \dots \rightarrow 0$  正合, 称正~

例 在  $R$ -模中  
 $A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0$  正合  
 $\forall N \Rightarrow 0 \rightarrow \text{Hom}(C, N) \rightarrow \text{Hom}(B, N) \rightarrow \text{Hom}(A, N)$   
 DP  $X \rightarrow \text{Hom}(X, N)$  为  
 左正合反变函子。

对  $A \xrightarrow{f} B$  游导 正合列  
 $0 \rightarrow \ker f \rightarrow A \xrightarrow{f} B \rightarrow \text{coker } f \rightarrow 0$

对给定支撑圆点  
 $\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{f} & B \\ \downarrow & & \downarrow \\ A' & \xrightarrow{f'} & B' \end{array}$

游导  $\ker f \rightarrow A \xrightarrow{f} B \rightarrow \text{coker } f \rightarrow 0$   
 $0 \rightarrow \ker f' \rightarrow A' \xrightarrow{f'} B' \rightarrow \text{coker } f' \rightarrow 0$

不断使用泛性质

蛇形引理

自由模:  
 对  $R$ -模  $F = \langle X \rangle$ ,  $X = \{x_i\}_{i \in I}$   
 $X$  中的元素成性无关  
 (若  $\sum r_i x_i = 0 \Rightarrow r_i = 0$ )  
 也即  $F \cong \bigoplus_{i \in I} R$ :  $R_i = \langle x_i \rangle$ ,  
 $R_i \cong R$ .  
 $\overbrace{\text{若 } R \text{-模}}$   
 $\text{若 } R \cong \mathbb{Z} \quad G \cong \mathbb{Z} \quad \text{但环上不同构}$   
 $\forall x \in F, x = \sum r_i x_i \text{ 唯一. } X \text{ 称为基}$

Thm.  $M$  为  $\{x_i\}_{i \in I}$  为基 的自由模  
 $N$  是任意  $R$ -模且  $\{y_j\}_{j \in J}$  是  $N$  中元素

则  $\exists!$  模同态:  $f: M \rightarrow N$   
 $x_i \mapsto y_j$

当  $\{y_j\}_{j \in J}$  为基时  $M \cong N$

满:

单:

定义: 自由模  $M$  的秩 =  $\text{rank}(M)$   
 Thm. ① 自由模的秩不依赖基的选取  
 ② 自由模  $F, F'$  同构  $\Leftrightarrow \text{rank } F = \text{rank } F'$

证明:  $M \subseteq R$  极大理想  
 $R/m$  为域

由  $F \cong \bigoplus_{i \in I} R$ ,  $mF \subseteq F$ .

$F/mF \cong \bigoplus R/m \cong \bigoplus K$

任选  $R$ -模  $M$ , 可找到 自由模  $F$

$F \rightarrow M$   
 $F = \bigoplus_{m \in M} R$   
 $m \neq 0$

$M \cong F/\ker \psi$  是自由模商

对有限生成  $M$

$F = R^{\langle m \rangle} \rightarrow M$

$\text{rank}(F) < \infty$



扫描全能王 创建

$$\begin{aligned} \text{F自由模} \\ \text{上式 "... 蕊成"} & \exists \quad \begin{array}{c} \exists g - f = \langle x_i \rangle_{x_i} \\ \downarrow f \\ A \xrightarrow{i} B \rightarrow 0 \\ g(x_i) = a_i \in T \end{array} \\ g(x_i) = a_i & \Rightarrow a_i \in \langle x_i \rangle_{x_i} \quad b_i = f(x_i) \end{aligned}$$

(不一定成立)  
投射模 Projective Module. P.

$$\begin{array}{ccc} \text{在 } & P \\ \text{下} & \downarrow f \\ A & \xrightarrow{i} B \rightarrow 0 \end{array}$$

④ 理想. 自由模为 投射模

Thm. (1). P 投射模  
(2).  $\text{Hom}(P, -)$  正合函子

$$0 \xrightarrow{\text{正合}} A \rightarrow B \rightarrow P \rightarrow 0 \quad \text{分裂}$$

④  $\exists$  极 M.  $P \oplus M$  为自由模

$$(1) \Leftrightarrow (2) \quad 0 \rightarrow B \rightarrow A \rightarrow C \rightarrow 0$$

$$0 \rightarrow \text{Hom}(P, B) \rightarrow \text{Hom}(P, A) \rightarrow \text{Hom}(P, C) \rightarrow 0$$

$$(1) \Rightarrow (3) \quad 0 \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow P \rightarrow 0$$

$$\begin{array}{ccc} \text{在 } & P \\ \text{下} & \downarrow f \\ A & \xrightarrow{i} B \rightarrow 0 \end{array}$$

$$(3) \Rightarrow (4) \quad 0 \rightarrow \text{Ker}f \rightarrow F \xrightarrow{f} P \rightarrow 0$$

$$\text{构造. } F = P \oplus \text{Ker}f$$

$$(4) \Rightarrow (1) \quad \text{设 } F \cong M \oplus P \cong \underline{M \oplus P}$$

$$\begin{array}{ccccc} F & \xrightarrow{f} & P & \xrightarrow{g} & M \\ h \downarrow & & \downarrow y & & \downarrow z \\ A & \xrightarrow{i} & B & \xrightarrow{y} & C \end{array}$$

$$\text{利用 } P \cong F. \Rightarrow \text{得 } P \rightarrow A$$

$$\text{图表支撑. } \therefore f \circ h = g \circ P$$

$$P \circ i = \text{Id}$$

$$f \circ h \circ i = g \circ P \circ i = g$$

$$\begin{array}{ccc} \bigoplus_{i \in I} \text{Ker}f_i & \xrightarrow{\psi} & P = \langle \{a_i\}_{i \in I} \rangle \\ \cong & & \rightarrow 0 \\ \text{即} & & P(a = \sum r_i a_i) \end{array}$$

$$\varphi(a) = \varphi(\sum r_i a_i) = \sum r_i \varphi(a_i)$$

P 是 R-模  $\Leftrightarrow$  P 投射模

$$\Leftrightarrow \exists \{a_i\}_{i \in I} \subseteq P. \text{ 及 } \{\varphi_i : P \rightarrow R\}_{i \in I}$$

但 1.  $\forall x \in P. \quad \varphi_i(x) \neq 0 \Leftrightarrow i = 0$   
2.  $\forall x \in P. \quad x = \sum \varphi_i(x) a_i$

更进一步. P 在  $\{a_i\}$  上成立

结论 正合 1.

$$0 \rightarrow K \xrightarrow{i} P \xrightarrow{\pi} M \rightarrow 0$$

$$0 \rightarrow K' \xrightarrow{i'} P' \xrightarrow{\pi'} M \rightarrow 0$$

P, P' 投射模

证明:  $\exists k \oplus p \cong k' \oplus p$

$$\begin{array}{ccccccc} 0 & \rightarrow & K & \xrightarrow{i} & P & \xrightarrow{\pi} & M \\ & & \downarrow \beta & & \downarrow & & \downarrow \text{Id} \\ 0 & \rightarrow & K' & \xrightarrow{i'} & P' & \xrightarrow{\pi'} & M \end{array}$$

$$0 \rightarrow K \xrightarrow{f} K' \oplus P \xrightarrow{g} P' \rightarrow 0$$

$$k \mapsto (\alpha(k), \beta(k))$$

$$(k, p) \mapsto i'(k) - \beta(p)$$

$$p' \text{ 时: } z' \in p'. \text{ 找 } (a, b) \in k' \oplus P$$

$$i'(a) - \beta(b) = z'$$

$$\pi(z' - \beta(z)) = 0$$

$$\Rightarrow z' - \beta(z) = i'(a)$$

K 时. F 单元

$$k' \oplus P \text{ 时: } gf = 0$$

$$\text{若 } i'(a) = i'(b).$$

$$\pi(b) = \pi' \beta(b) = \pi' i'(a) = 0$$

$$\exists k. \quad i'(k) = b. \quad \therefore i'(a) = \pi(b) = i'(a) \rightarrow a = 0$$



扫描全能王 创建

内射模 (injective module)

$$0 \rightarrow A \rightarrow B$$

Thm 1) E 是内射模

(2)  $\text{Hom}(-, E)$  反变正合函子

(3)  $0 \rightarrow E \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0$  分裂

①  $\Leftrightarrow$  ② 直接利用定义

$$\begin{array}{l} \text{①} \Rightarrow \text{③} \quad \check{\text{O}} \rightarrow \check{E} \xrightarrow{P} D \rightarrow \text{coker } P \rightarrow 0 \\ \text{③} \Rightarrow \text{①} \quad \check{D} \rightarrow A \xrightarrow{f} B \end{array}$$

$$D = E \oplus B / \langle \langle f(a), -h(a) \rangle_{a \in A} \rangle$$

f 单. 可证 P 单. 由 第 5 页 分裂

$$\Rightarrow i: 0 \rightarrow E, \quad i^* = 1_E$$

$$\text{可定义 } B \xrightarrow{\beta} D \rightarrow E$$

且  $A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{\beta} E$  与  $h$  一致.

命题:  $\{E_i\}_{i \in I}$  是内射模 则  $\prod_{i \in I} E_i$  也是

$$\begin{array}{c} E_i \\ \uparrow \pi \\ 0 \rightarrow A \rightarrow B \\ \downarrow \epsilon \\ 0 \rightarrow A \rightarrow B \end{array}$$

Baer 判别法:

$E$  内射模  $\Leftrightarrow E$  理想环.

$f: I \rightarrow E$  可延拓到  $g: R \rightarrow E$ . 且  $g|_I = f$

$\Leftarrow$  显然

$\Leftarrow$  视  $A$  为  $B$  的子模

$$\begin{array}{l} \text{定义 } X = \{(A', g') \mid A \subseteq A' \subseteq B\} \\ g'|_{A'} = f \} \end{array}$$

定义偏序:  $(A', g') \leq (A'', g'')$

$\Leftarrow A' \subseteq A''$  且  $g''|_{A'} = g'$

由 Zorn 引理: 极大元  $(A_0, g_0)$

若  $A_0 \nsubseteq B$ . 取  $b \in B$ .  $b \notin A_0$

$I = (A_0 : b) \subseteq R$

$$\begin{array}{l} h: I \rightarrow E \\ r \mapsto g_0(rb) \end{array}$$

延拓到  $R$ . (可以提出  $r$ )

$$h^*(r) = g_0(rb) = r h^*(1)$$

$$\therefore A_1 = A_0 + rb \not\subseteq A_0$$

$$g: a_0 + rb \mapsto g_0(a_0) + r \frac{h^*(1)}{1}$$

$$g|_{A_0} = g_0. \text{ 故与极大性矛盾}$$

3) 入 可除模:

命题:  $R$  整环.  $K = \text{Frac } R$  是  $R$  的内射模

$$\begin{array}{c} K \\ \downarrow \\ 0 \rightarrow I \rightarrow R \\ a, b \in I \\ f(ab) = af(b) = bf(a) \end{array}$$

$$\Rightarrow \frac{f(a)}{a} = \frac{f(b)}{b} = c \in K$$

$$\Rightarrow \text{可定义 } R \rightarrow K \quad \text{由 Baer - } \square$$

例. 正数  $\mathbb{Q}$  是  $\mathbb{Z}$  的 内射模

可除模  $M$ . ( $R$ -模)

$$\forall m \in M. \quad r \mapsto rm \quad \exists m' \in M. \quad rm' = m$$

例 13. ①  $R$  的  $\text{Frac } R$  是 可除模

②  $D_1, D_2$  可除模

则  $D_1 \oplus D_2$  是 可除模

③  $D_1$  是 可除模.

特别地.  $\text{Frac } R$  上的线性空间是  
可除模

④ 可除模的商模 是 可除模



扫描全能王 创建

命題 R 整. E 內的  $\Rightarrow$  E 可除模  
 $e \in E$  对  $e \in E, r \in R$   
 $re = e \Rightarrow r = 1$   
 $0 \rightarrow I \rightarrow R$

$$f: r'r \rightarrow r'e$$

$$\text{延拓到 } R: h(r) = e = rh(1) \quad \square$$

命題. R 为 PID 且 M 内射  $\Leftrightarrow$  可除

$$\begin{array}{c} E \\ \uparrow \\ 0 \rightarrow I \rightarrow R \\ (r_0) \end{array} \quad \boxed{\begin{array}{l} f(r_0) = e \in E \\ e = r_0 \cdot r' \end{array}}$$

$$\Rightarrow \text{延拓 } R \rightarrow E \\ r \mapsto re' \quad (1 \mapsto e')$$

□

待解决问题

R 为  $\mathbb{Z}$  为 E 模 即 f.g. Abel 群.

哪些是投射模? 内射模? 可除模?

2.7  $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$  ?

$\mathbb{Q}$  为可除  $\Rightarrow \mathbb{Q}/\mathbb{Z}$  可除  $\Rightarrow$  内射

3 星级

G: 对象  $f: M \times N \rightarrow N$  双线性

态射  $h: N \rightarrow N'$   $M \times N \rightarrow N'$

命題: G 中存在始对象.

对  $X \times Y$ . 定义 R 模

$$E = \left\{ \sum_{i=1}^n a_i (x_i, y_i) \mid a_i \in R, n \in \mathbb{N}, x_i \in X, y_i \in Y \right\}$$

$$F \subseteq E \text{ 由 } \left\{ \begin{array}{l} (x_1 + x_2, y_1) - (x_1, y_1) - (x_2, y_1) \\ a(x, y) - (ax, y) \\ \vdots \end{array} \right. \text{ 组成}$$

$$E/F := X \otimes Y = \left\{ \sum x_i \otimes y_i \right\} \text{ 为始对象}$$

注:  $X \otimes Y \xrightarrow{X \times Y \rightarrow N} N$   
 并不是所有元素形如  $x \otimes y$

例:  $R = \mathbb{K}$ .  $X = Y = V$ .  $\dim V = 2$ .

$(av_1 + bv_2) \otimes (cv_1 + dv_2)$  形数为 4

由  $\text{rank} \begin{pmatrix} ac & bc \\ ad & bd \end{pmatrix} = 1 \Rightarrow$  只有  $-v_1 \otimes v_2 + -v_2 \otimes v_1 + \dots$   
 $\frac{1}{\text{rank}(-)} = 1$  的可写成  $x \otimes y$

注 2.  $x \in X' \subseteq X$

$y \in Y' \subseteq Y$

$x \otimes y \in X' \otimes Y' \subseteq X \otimes Y$

不一定相等.

$R = \mathbb{C}[x]$ .  $x = \langle x \rangle \subseteq R$

$Y = R/\langle x \rangle$

$R \otimes Y \neq X \otimes 1 = 0$

$X \otimes Y \neq X \otimes 1 \neq 0$

例.  $R = \mathbb{Z}$   
 $\gcd(m, n) = 1 \Rightarrow \mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \otimes \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = 0$

(i)  $\gcd(m, n) = d$   
 $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \otimes \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \cong ?$

命題:  $M_1 \otimes (M_2 \otimes M_3) \xrightarrow{\sim} M_1 \otimes M_2 \otimes M_3$

$\xrightarrow{\sim} (M_1 \otimes M_2) \otimes M_3$

利用:  $M_2 \times M_3 \rightarrow M_1 \otimes M_2 \otimes M_3$

$\Rightarrow M_2 \otimes M_3 \rightarrow M_1 \otimes M_2 \otimes M_3$

$\Rightarrow M_1 \times (M_2 \otimes M_3) \rightarrow M_1 \otimes M_2 \otimes M_3$

$\Rightarrow M_1 \otimes (M_2 \otimes M_3) \rightarrow M_1 \otimes M_2 \otimes M_3$

反过来走一遍

$M_1 \times M_2 \times M_3 \rightarrow M_1 \otimes (M_2 \otimes M_3)$

$\Rightarrow M_1 \otimes M_2 \otimes M_3 \rightarrow M_1 \otimes (M_2 \otimes M_3)$

由此证明同构

命題.  $R \otimes M \xrightarrow{\sim} M$

$R \times M \rightarrow M$

$\Rightarrow R \otimes M \rightarrow M \rightarrow R \otimes M$

$r \otimes m \rightarrow rm \xrightarrow{\sim} 1 \otimes m$  同构映射

命題.  $M \otimes N \cong N \otimes M$



扫描全能王 创建

$$\text{命題. } \begin{array}{ccc} X_1 \times X_2 & \xrightarrow{(f_1, f_2)} & Y_1, Y_2 \\ \downarrow & & \downarrow \\ X_1 \otimes X_2 & \xrightarrow{(f_1, f_2)} & Y_1 \otimes Y_2 \end{array} \quad \text{圖表交換}$$

推论: 利用  $R \otimes M \xrightarrow{\sim} M$   
若  $N$  是自由模  $\xrightarrow{r \otimes m} rm$   
 $N \cong \bigoplus_{i \in I} R$   
则  $N \otimes M \cong \bigoplus_{i \in I} M$

$$\begin{array}{lcl} \mathbb{Z} \otimes \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} & \cong & \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} \\ 1 \otimes 1 & \longleftrightarrow & \text{生成元} \\ 2\mathbb{Z} \otimes \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} & \cong & \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} \\ 2 \otimes 1 & \longleftrightarrow & \text{生成元} \end{array} \quad \text{故 } 2 \otimes 1 \neq 0$$

推论.  $F_1, F_2$  自由模

$$F_1 \oplus F_2 \cong R^{\text{rank } F_1 + \text{rank } F_2}$$

特别地.

$k$ -线性空间  $V_1, V_2$

$$\dim(V_1 \otimes V_2) = \dim V_1 \cdot \dim V_2$$

$$\begin{array}{c} \text{命題. } 0 \rightarrow A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \rightarrow 0 \quad \text{正合} \\ A \otimes N \xrightarrow{f \otimes 1} B \otimes N \xrightarrow{g \otimes 1} C \otimes N \rightarrow 0 \quad \text{正合} \\ a \otimes x \mapsto f(a) \otimes x \\ b \otimes x \mapsto g(b) \otimes x. \end{array}$$

$$25. \text{ 由 } g_* = g \otimes 1 \text{ 得}$$

$$\sum c_i \otimes x_i$$

$$c_i \xrightarrow{g} b_i \quad \text{及} \quad g_*(\sum b_i \otimes x_i) = \sum c_i \otimes x_i$$

$$(2) \ker g_* = \text{Im } f_*$$

$$\text{证 } B \otimes N / \text{Im } f_* \xrightarrow{g_*} C \otimes N$$

满是显然的

$$\begin{array}{l} h : C \otimes N \rightarrow B \otimes N / \text{Im } f_* \\ c \otimes x \mapsto b \otimes x + \text{Im } f_* \end{array}$$

实 x 变的

$$\text{且 } \bar{f} \circ h, h \circ \bar{g}_* = \text{Id}$$



扫描全能王 创建

命題.  $M/IM \cong (R/I) \otimes_R M$

$\Rightarrow \widehat{M} \xleftarrow{\quad} \widehat{I} \otimes (\widehat{R}, M)$  于是  $(\ ) \leftarrow (\otimes)$

$M \rightarrow (R/I) \otimes_R M$

$IM \rightarrow 0$

→ 請導  $M/IM \rightarrow (R/I) \otimes M$

$\widehat{M} \xrightarrow{\quad} \widehat{I} \otimes M$

引理. 互逆.

命題.  $F$  平坦模.  $0 \rightarrow N \rightarrow M \rightarrow F \rightarrow 0$  正合  
 $\Leftrightarrow$  條件.  $0 \rightarrow N \otimes E \rightarrow M \otimes E \rightarrow F \otimes E \rightarrow 0$  正合

註: 取  $L$  为自由模.  $0 \rightarrow K \rightarrow L \rightarrow E \rightarrow 0$

$$\begin{array}{ccccc}
 & & N \otimes K & \rightarrow & M \otimes K \rightarrow F \otimes K \rightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & \downarrow \\
 0 \xrightarrow{\text{平}} & N \otimes L & \rightarrow & M \otimes L & \rightarrow F \otimes L \rightarrow 0 \\
 & \downarrow & \text{逆像} & \downarrow & \downarrow \\
 & N \otimes E & \rightarrow & M \otimes E & \rightarrow F \otimes E \\
 & \downarrow & & \downarrow & \downarrow \\
 & 0 & & 0 & & 0
 \end{array}$$

命題  $0 \rightarrow F' \rightarrow F \rightarrow F'' \rightarrow 0$  正合. 且  $F''$  平坦

$F$  平坦  $\Leftrightarrow F'$  平坦

證明 取  $A \rightarrow B$  單

$0 \rightarrow A \otimes F' \rightarrow A \otimes F \rightarrow A \otimes F'' \rightarrow 0$

$0 \xrightarrow{\text{引理}} B \otimes F' \rightarrow B \otimes F \rightarrow B \otimes F'' \rightarrow 0$

$\Rightarrow 0 \rightarrow \ker f \xrightarrow{\cong} \ker g \rightarrow 0$

一般情況

$0 \rightarrow F^0 \rightarrow F^1 \xrightarrow{f} F^2 \rightarrow F^3 \rightarrow 0$

$\widehat{F}_3, \widehat{F}_2 \neq 0 \Rightarrow \widehat{F}_0 \neq 0 \Rightarrow F_0$  平坦

命題.  $F$  平坦模  $\Leftrightarrow \forall I \subseteq R, I \otimes F \cong IF$

引理.  $\forall E' \subseteq E$ . 若  $E' \otimes F \rightarrow E \otimes F$  單

則 (1)  $\forall E'_1 \subseteq E'_2, (E'_1 \subseteq E'_2 \subseteq E)$

$E'_1 \otimes F \rightarrow E'_2 \otimes F$  單

(2)  $M' \hookrightarrow M$  ( $M$  为商模)

$M' \otimes F \hookrightarrow M \otimes F$  單

命題. (1)  $E'_1 \otimes F \xrightarrow{\quad} E'_2 \otimes F$   
                  ↓  
                  單  
                  ↓  
                   $E \otimes F$

(2)  $0 \rightarrow N \rightarrow E' \rightarrow M' \rightarrow 0$   $N = \ker F$   
 $E' = [N \otimes E] / P \otimes E$

$\otimes F \xrightarrow{\text{引理}} F \otimes E' \rightarrow F \otimes M' \rightarrow 0$  由蛇形引理

$0 \rightarrow F \otimes N \rightarrow F \otimes E \rightarrow F \otimes M \rightarrow 0$   $F \otimes M' \rightarrow F \otimes M$

單

命題.  $R$ . 整环. 工非平凡理想

$M \cong R/I$  也不是  
 $R/I$  不是平坦模.

理由.  $R$  單,  $\text{Frac } R$

而  $R/I = R/I \otimes R$

$\text{Frac } R \otimes (R/I) = 0$

$\Rightarrow (R/I) \otimes R \rightarrow 0$  不是單射

3)  $E = \bigoplus_{i=1}^n E_i$ . 对  $\forall i$ :

若  $\forall E'_i \hookrightarrow E_i$  配有  $F \otimes E'_i \hookrightarrow F \otimes E_i$

则  $\forall E'$ ,  $E' \hookrightarrow E$  有  $F \otimes E' \hookrightarrow F \otimes E$

对  $|I|=2$ , 设  $E = E_1 \oplus E_2$

$$E'_1 = E_1 \cap E', E'_2 = E_2 \cap E'$$

$$\begin{array}{ccccc} & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \\ 0 & \rightarrow & E'_1 & \rightarrow & E'_2 \rightarrow 0 \\ & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \\ 0 & \rightarrow & E_1 & \rightarrow & E_2 \rightarrow 0 \end{array}$$

$\otimes F$

$$\begin{array}{ccccc} & \downarrow & \downarrow & \downarrow & \\ E'_1 \otimes F & \rightarrow & E'_2 \otimes F & \rightarrow & E'_2 \otimes F \rightarrow 0 \\ \downarrow & \downarrow & \downarrow & & \\ 0 & \rightarrow & E_1 \otimes F & \rightarrow & E_2 \otimes F \rightarrow 0 \end{array}$$

此处由张量积与直和可互换次序.

故由蛇形引理,  $E'_1 \otimes F \rightarrow E'_2 \otimes F$  为单

由归纳, 要证时  $|I|$  有限成立

要证  $\alpha: F \otimes E' \rightarrow F \otimes E$  单.

若  $x \in \ker \alpha$ .

$$x = \sum_j m_j \otimes x_j$$

$x_j$  落在有限个分量上.

对有限集  $I_0$ ,  $x \in \bigoplus_{i \in I_0} F$

定理  $F$  平坦  $\Leftrightarrow \forall I \subseteq R$ ,  $I \otimes F \cong IF$

$$\Rightarrow 0 \rightarrow I \rightarrow R \rightarrow R/I \rightarrow 0$$

$$\begin{array}{ccccccc} 0 & \rightarrow & I \otimes F & \rightarrow & R \otimes F & \rightarrow & (R/I) \otimes F \\ & \downarrow & F & & & & \\ & & F & & & & \end{array}$$

$$\Rightarrow (R/I) \otimes F \cong F/(I \otimes F)$$

$$\cong F/IF \text{ 为单}$$

$$\Rightarrow IF \cong I \otimes F$$

$$\Leftarrow M' \hookrightarrow M$$

1. 将  $M = \bigoplus R/N$  看成自由模商模

由引理 1, 要证  $E = \bigoplus R$  成立

由引理 2, 只需证  $R$  为单

且  $\forall$  的子模即理想  $I$ .

只需证  $I \hookrightarrow R$  有  $I_F \cong I \otimes F \hookrightarrow R \otimes F \cong F$

基变换  $f: R \rightarrow S$  不同态

则  $S$  模  $M$  具有  $R$  模结构

对  $R$  模  $M$ , 可以

具有  $S$  模结构:

$$S \otimes_R M = MS$$

$$(此时 \quad SS' \otimes_R M = S(S \otimes_R M))$$

例.  $\pi: R \rightarrow R/I = \bar{R}$  不同态

对  $R$  模  $M$ ,

$$M_{\bar{R}} = \bar{R} \otimes_R M = (R/I) \otimes_R M$$

$\cong M/I M$  是反模

称为  $M$  模  $I$  的约化

例.  $i: R \hookrightarrow \text{Frac } R = K$

$K$  模  $M$ .

$$M_K = K \otimes_R M$$
 是  $K$ -线性空间

可以数维数:

1. 取  $I = m$  极限 构成  $R/m$  线性空间

2. 也是线性空间.

命题.  $M'$   $R$  模,  $M$  是  $S$  模

$f: R \rightarrow S$  不同态

存在  $S$  模同态  $M \otimes_S M'$

$$M \otimes_S (M' \otimes_R S) \xrightarrow{\sim} M \otimes_R M'$$

① 要验证是  $S$  模 (怎么作用?)

② 找到  $S$ -双线性映射

构造:  $R \rightarrow S \rightarrow T$  不同态

$$M_T = T \otimes_R M \cong T \otimes_S M_S = T \otimes_S (S \otimes_R M)$$

$$= (M_S)_T$$



扫描全能王 创建

$R \rightarrow S$  环同态

(1) 基变换:

平是平坦-R模.  $\Rightarrow F_S = S \otimes_R F$  是平坦  
S-模

(2)  $S$  是平坦 R 模.  $M$  是平坦 S 模  
 $\Rightarrow M$  是平坦 R 模

(3) (1)  $M' \hookrightarrow M$  S 模单

祝是 R 模

$$\Rightarrow M' \otimes_R F \hookrightarrow M \otimes_R F \text{ 单}$$

$$M' \otimes_S F_S \hookrightarrow M \otimes_S F_S \text{ 单}$$

故  $F_S$  是平坦 S 模

(4)  $N' \hookrightarrow N$  R 模单

(5)  $S$  平坦 R 模

$N' \otimes_R S \hookrightarrow N \otimes_R S$  S 模单

$$\Rightarrow M \otimes_S (N' S) \hookrightarrow M \otimes_S N S \text{ 单}$$

$$M \otimes_R N' \hookrightarrow M \otimes_R N \text{ 单}$$

## 1.5 PID 上有限生成模结构

R. 全么交换环

$M$  - R-模

$m \in M$ .  $\text{ann}(m) = \{r \in R \mid rm = 0\}$

是 R 的理想

若  $\text{ann}(m) \neq 0$  则  $m$  称为扭元.

显然  $R/\text{ann}(m) \cong \langle m \rangle$  R 模同态

定义:  $M_{\text{tor}} = \{m \mid m \text{ 扭元}\}$

$\exists r \neq 0 \text{ s.t. } rm = 0$

你想: 若 R 是整环,  $M_{\text{tor}} \subseteq M$  子集

注: R 不是整环, 则不一定有模结构

$$R = \mathbb{Z}/6\mathbb{Z} = M$$

$\bar{3}, \bar{4} \in M_{\text{tor}}$ , 但  $\bar{3} + \bar{4} \notin M_{\text{tor}}$

定义:  $M = M_{\text{tor}}$  时  $M$  称为扭模

$M_{\text{tor}} = 0$   $M$  称为无扭模

命题 R 整环

(1)  $M/M_{\text{tor}}$  是无扭模

(2) 若  $M \cong M'$ ,  $\Rightarrow M_{\text{tor}} \cong M'_{\text{tor}}$ .

$$M/M_{\text{tor}} \cong M'/M'_{\text{tor}}$$

(1) 显然,

(2)  $\varphi: M \xrightarrow{\sim} M'$

$\varphi(M_{\text{tor}}) \subseteq M'_{\text{tor}}$

$\Rightarrow$  诱导  $M_{\text{tor}} \rightarrow M'_{\text{tor}}$

同理  $\varphi^{-1}$  诱导  $M'_{\text{tor}} \rightarrow M_{\text{tor}}$

$$\Rightarrow M_{\text{tor}} \cong M'_{\text{tor}}$$

考虑  $\bar{\varphi}: M \rightarrow M' \rightarrow M/M_{\text{tor}}$

$m \in \ker \bar{\varphi}$

$$\Leftrightarrow \varphi(m) \in M'_{\text{tor}} (\Rightarrow m \in M_{\text{tor}})$$

$$\Rightarrow M/M_{\text{tor}} \cong M'/M'_{\text{tor}}$$

注: 若  $\varphi: M \rightarrow M'$  单

$\Rightarrow M_{\text{tor}} \rightarrow M'_{\text{tor}}$  单

但  $\varphi: M \rightarrow M'$  单

$\nRightarrow M_{\text{tor}} \rightarrow M'_{\text{tor}}$  单.

$$0 \rightarrow \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} \rightarrow 0$$

$$0 \rightarrow \mathbb{Z}/2\mathbb{Z} \rightarrow 0 \text{ 不正合}$$



扫描全能王 创建

有限生成无扭模 ( $R$  为 PID)

引理.  $M$  由  $n$  个元素生成.  $R$ -模. 则

$M$  的子模最多由  $n$  个元素生成.

$n=1$ .  $M$  是循环模  $\langle m \rangle$

$$\Rightarrow \langle m \rangle = M \cong R/I. (I = \text{ann}(m))$$

$\Rightarrow$  子模  $S \cong J/I$ . 也是循环模

$n+1$  时. 取  $M' = \langle x_1, \dots, x_n \rangle$

$S \subseteq M$

$$\text{有 } 0 \rightarrow S \cap M' \rightarrow S \rightarrow S/(S \cap M') \rightarrow 0$$

由  $S \cap M' \subseteq M$ . 故至多  $n$  个元素生成

而  $S/S \cap M' \cong S + M'/M' \subseteq M/M'$  由一个元素生成

$\Rightarrow S$  至多由  $n+1$  个元素生成

定理. 有限生成无扭模是自由模

推论.  $F$  是有限生成自由  $R$ -模

$S \subseteq F$ . 则  $S$  是自由模由  $\text{rank } S \leq \text{rank } F$

特别地. 有限生成环的  $R$ -模是自由模

(利用子模无扭. 且生成元  $\leq$  环的生成元个数)

对投射  $P$ .  $0 \rightarrow \text{ker } f \rightarrow P \rightarrow P \rightarrow 0$

$P$  由生成元的自由模  $\Rightarrow P \cong F$ .

归纳证明定理.

$n=1$ .  $R \cong M = \langle v_1 \rangle$ .

$n+1$  时.  $M = \langle v_1, \dots, v_{n+1} \rangle$

$M' = \{m \in M \mid \exists 0 \neq r \in R. rm \in \langle v_1, \dots, v_n \rangle\}$

下验证  $0 \rightarrow M' \rightarrow M \rightarrow M/M' \rightarrow 0$

$M'$  自由,  $M/M'$  无扭.

再利用  $M/M'$  无扭  $\Rightarrow$  自由  $\Rightarrow$  投射

$\Rightarrow M \cong M' \oplus M/M'$  是自由模

$M/M'$  无扭 易证.

$M'$  自由:  $x \in M'. rx = av$

$\psi: M' \rightarrow K = \text{Frac } R$

$$x \mapsto \frac{r}{f}$$

$\psi$  单. 定义好.  $\Rightarrow$  由  $M'$  有限生成  $\Rightarrow \psi(M')$  有限生成

$D = \langle c_1, \dots, c_m \rangle$  有限生成 无扭子模

设  $D = \langle \frac{b_1}{c_1}, \dots, \frac{b_m}{c_m} \rangle$ . 取  $c = \prod_{i=1}^m c_i$

$\Rightarrow f: D \rightarrow R$  是单同态  
 $d \mapsto cd$

$\Rightarrow D \cong I = aR$ . 退种为 1 的自由模

推论  $M$  有限生成  $R$  模

(1)  $M \cong (M/M_{\text{tor}}) \oplus M_{\text{tor}}$

其中  $M/M_{\text{tor}}$  是有限生成自由  $R$  仆模

(2)  $M \cong M'$  ( $\Leftarrow$ )

$M_{\text{tor}} \cong M'_{\text{tor}}$ .

$$\text{rank}(M/M_{\text{tor}}) = \text{rank}(M'/M'_{\text{tor}})$$

推论 PID 上 平坦模  $\Leftrightarrow$  无扭模

引理: 若  $M$  的所有 有限生成子模

是平坦模. 则  $M$  也是平坦模

$$0 \rightarrow N' \xrightarrow{i} N$$

设  $M \otimes N' \rightarrow M \otimes N$  单.

$$i^*(x) = 0$$

$$\text{即 } \sum i^*(m_i \otimes n'_i) = 0$$

$$\Rightarrow \sum m_i \otimes n'_i = 0$$

取  $M' = \langle m_i \rangle$  有限. 子模

$\therefore x \in \ker(M' \otimes N' \xrightarrow{\text{单}} M' \otimes N)$  单.

$\therefore x = 0 \Rightarrow$  单.

推论 的 证明:

" $\Leftarrow$ " 有限生成子模是自由模

" $\Rightarrow$ "  $\forall m \in M_{\text{tor}}$

$R \rightarrow \text{Frac } R$  单

$\Rightarrow R \otimes M \rightarrow K \otimes M$  单

$$m \otimes 1 = rm \otimes \frac{1}{r} = 0 \text{ 矛盾}$$



扫描全能王 创建

定理.  $F$  是自由模  $H \subseteq F$

则  $H$  是自由模.  $\text{rank } H \leq \text{rank } P$

特别地 投射模  $\Leftrightarrow$  自由模

$R \otimes P \otimes D$   
有限生成模.

自由模  $\Leftrightarrow$  投射模  $\Leftrightarrow$  平坦模  $\Leftrightarrow$  无扭模

推论.  $M, M'$  为  $R$  模

若  $M \cong M'$  则  $I_{R^e} M_p \cong I_{R^e} M'_p$

Thm.  $M$  有限生成  $P$ -准素模.

$M \cong \bigoplus_{i=1}^m R/p_i e_i$

由此, 对  $A$  有限生成  $R$  模  $M$

$M \cong R^r \oplus (\bigoplus_{i \neq 0} I_{R^e} M_p) \cong R^r \oplus (\bigoplus_{p \in \text{素数}} (\bigoplus_{i=1}^m R/p_i^e)$

为了表示“维数”, 故定义:

$k_p = R/P$  的域.  $M/PM$  关于  $k_p$  维数

$d_p(M) = \dim_{k_p}(M/PM)$

例.  $d_p(R) = \dim_{k_p}(R/PR) = 1$

$d_p(R/P) = \dim_{k_p}(R/P | P, R/P) = 1$

$d_p(R/P^e) = \dim_{k_p}(R/P^e | P, R/P^e) = 1$

$R/P^e$  基:  $\{1, p, \dots, p^{e-1}\}$

$P, R/P^e$  基:  $\{p, \dots, p^{e-1}\}$

$d_p(P^n, R/P^e) = \begin{cases} 1 & 0 \leq n < e \\ 0 & n \geq e \end{cases}$

(利用  $0 \rightarrow P^{e-n}/P^e \rightarrow R/P^e \rightarrow P^n R/P^e \rightarrow 0$ )

$\Rightarrow P^n R/P^e \cong R/P^{e-n}$

$d_p(R/Q) = 0$  ( $P \neq Q$ )

( $\because$  基单元改变).

定义  $U_p(n, M) = d_p(P^n M) - d_p(P^n, M)$

易见  $U_p(n, R/P^e) = \begin{cases} 1 & (n=e) \\ 0 & (n \neq e) \end{cases}$

$\therefore d_p(M) = 0 \Leftrightarrow M = PM \quad (\Rightarrow M_p = 0)$

又  $H_p \cap M_p = 0$

$m \in H_p \cap M_p$

$\therefore m \in M_p \Rightarrow P^e m = 0$

$\therefore m = \sum_{i+p} m_i, \quad q_i^{e_i} m_i = 0$

$\therefore m = \prod_{i+p} q_i^{e_i}, \quad (m, P) =$

$\therefore m = 0$



引理. 设  $M \neq 0$ . 有限生成  $P$  模.

$p^{n+1}M = 0$ ,  $p^nM \neq 0$ . 设  $x \in M$ .

$p^{n+1}x \neq 0$ ,  $p^n x = 0$  且  $M_1 = \langle x \rangle$ .  $\square$

(1)  $\forall i > 1$ ,  $M_i \cap p^i M = p^i M_1$

(2)  $dp(M) = dp(M_1) + dp(M/M_1) = 1 + dp(M/M_1)$

注 (1) 对  $y = mp^t x = p^i u \in M_1 \cap p^i M$

要证  $y = p^i u$ ,  $u \in M_1$

$i \geq n$  及  $t \geq i$  时 显然都有

且  $t < i < n$  时

$$p^{n-i}y = mp^{n-i+t}x = p^n u = 0 \text{ 与 } f_b$$

$$(2) \frac{M/M_1}{p(M/M_1)} = \frac{M/M_1}{(pM+M_1)/M_1} \cong M/(pM+M_1)$$

$$\cong \frac{M/pM}{(pM+M_1)/pM}$$

$$\Rightarrow (pM+M_1)/pM \cong M_1/(pM \cap M_1) = M_1/pM_1$$

注  $0 \rightarrow p^n \rightarrow R \rightarrow M_1 \rightarrow 0$

$$\Rightarrow R/p^n \cong M_1 = \langle x \rangle$$

Theorem 12 证明.

对  $dp(M)$  归纳  $\square$

取  $x \in M$ . 且  $\exists \bar{x} \in M/pM$  有  $p^n x = 0$

对  $y \in M$ ,  $y - a_0 x \in pM \Leftrightarrow y = a_0 x + py_1$

$$\Rightarrow y_1 - a_1 x \in pM \Rightarrow y_1 = a_1 x + py_2$$

$$\Rightarrow y = (a_0 + a_1 p + \dots + a_{n-1} p^{n-1})x$$

故  $M$  中  $x$  生成.  $M \cong R/p^n$

12. 由  $dp(M) = 1 + dp(M/M_1) \leq 1$

$$\Rightarrow (M/M_1)_p = 0 \Rightarrow M = M_1 \cong R/p^n$$

$\leq k$  时 成立.  $M_0 = \langle x \rangle$ :  $\begin{cases} p^n x = 0 \\ p^{n+1}x \neq 0 \end{cases}$

(2)  $dp(M/M_0) < dp(M)$

$$\Rightarrow M/M_0 \cong \bigoplus_{i=1}^k \langle \bar{x}_i \rangle.$$

$$M_0 \cong R/p^n$$

设  $p^{n_i}$  是  $\bar{x}_i$  的  $P$  价

选取  $y_i$  为  $\bar{x}_i$  的一个原像

$$\Rightarrow p^{n_i} y_i \in M_0 \cap p^{n_i} M = p^{n_i} M_0$$

$$\Rightarrow p^{n_i} y_i = p^{n_i} x_0$$

$\Rightarrow x_i = y_i - r x_0$  也是  $\bar{x}_i$  原像.

且  $\bar{x}_i$  为  $p^{n_i}$

$$\Rightarrow M_i = \langle \bar{x}_i \rangle \cong R/P^{n_i}$$

$$\Rightarrow M = \langle x_0, x_1, \dots, x_k \rangle$$

$$\text{对 } r_0 x_0 + \dots + r_k x_k = 0$$

模  $M_0$  (1)

$$r_1 \bar{x}_1 + \dots + r_k \bar{x}_k = 0$$

$$\Rightarrow p^{n_i} | r_i$$

$$\Rightarrow r_i x_i = 0 \quad (\because x_i \text{ 的 } P \text{ 价 } \neq r_i)$$

$\Rightarrow$  直和

$\therefore R/p^e$  出现个数  $= Up(e, M)$

$\Rightarrow$  Thm.  $P$  上有限生成模

$$M \cong R^r \oplus \bigoplus_{P \nmid \text{to } n+1} (R/P^n)^{Up(n, M)}$$

去掉  $Up(n, M) = 0$  的项

$$M \cong R^r \oplus \bigoplus_{i=1}^s \bigoplus_{j=1}^{e_{ij}} R/P_i^{e_{ij}}$$

按大小排  $\{e_{ij}\}$ , 初等因子

$$p^{e_{11}} P_1^{e_{12}}, \dots, P_1^{e_{1j_1}}, e_{11} > \dots > e_{1j_1}$$

$$\vdots \quad \quad \quad \rightarrow i$$

$$P_s^{e_{s1}} \dots, P_s^{e_{sj_s}}, e_{s1} > \dots > e_{sj_s}$$

$$\text{令 } C_1 = P_1^{e_{11}} \dots P_s^{e_{s1}}, C_j = P_1^{e_{1j}} \dots P_s^{e_{sj}}$$

$$\Rightarrow C_{s+1} \mid \dots \mid C_1$$

$\{C_i\}_{i=1}^s$  标号不变因子

$$\text{由中国剩余定理. } R/C_j \cong \bigoplus_{i=1}^s R/P_i^{e_{ij}}$$

推论  $M_m \cong R/C_1 \oplus \dots \oplus R/C_t$

$$\text{且 } \text{ann}(M) = \bigcap_{m \in M} \text{ann}(m) = (C_1)$$



扫描全能王 创建

从模论观点看 Smith 标准形.

若 PID 上有限生成模  $M$ .

$$\text{正合列: } 0 \rightarrow \ker \gamma, R^n \xrightarrow{\gamma} M \rightarrow 0$$

取  $R^n$  的基.  $\{f_1, \dots, f_m\}$

$R^n$  的基.  $\{e_1, \dots, e_n\}$

将  $M$  看成  $\text{coker } \gamma = R^n / \text{Im } \gamma$

$$\text{设 } f_j = \sum_{i=1}^n a_{ij} e_i$$

$$\Rightarrow (f_1, \dots, f_m) = (e_1, \dots, e_n) \quad (A)$$

$$\text{则 } M = R^n / \ker \gamma = \langle e_1, \dots, e_n | (e_1, \dots, e_n) A = 0 \rangle$$

接着: 对  $(e'_1, \dots, e'_n) \cdot (f'_1, \dots, f'_m)$  做一组基

$$(f'_1, \dots, f'_m) = (f_1, \dots, f_m) P$$

$$(e'_1, \dots, e'_n) = (e_1, \dots, e_n) Q$$

$\Rightarrow$  在新基下.  $A$  为  $Q^{-1}AP$

ED 下.  $n \times m$  矩阵  $A$  可相似成

$$\begin{pmatrix} d_1 & d_2 & d_3 & \cdots & d_r \\ & & & & 0 \end{pmatrix} \text{ 形式. } d_1 | d_2 | d_3 - | d_r$$

注: 可逆矩阵 是初等矩阵的乘积,

由此.  $M \cong R^{n-r} \oplus R/(d_1) \oplus \cdots \oplus R/(d_r)$   
 $\{d_1, \dots, d_r\}$  %  $M$  的不变因子

$k[x]$  模时. 设  $V$  是  $k$ -线性空间. 基  $\{e_1, \dots, e_n\}$

则  $V^T$ . 有  $f \circ v = f(T)v$

对  $V[x] = \left\{ \sum_{i \geq 0} x^i v_i \mid v_i \in V \right\}$

这  $R$  模结构.

$$(f \circ v, \sum_{i \geq 0} x^i v_i) \mapsto \sum_{i \geq 0} f \circ v x^i v_i = \cdots$$

可得  $V[x]$  由  $(e_1, \dots, e_n)$  生成的  
自由  $k[x]$ -模  
 $= R^n$

Thm

$$0 \rightarrow V[x] \xrightarrow{\pi} V[x]^T \xrightarrow{T} 0 \text{ 正合}$$

$$\text{其中. } \lambda: x^i v \mapsto x^{i+1}v - x^i T(v)$$

$$\pi: x^i v \mapsto T^i v$$

且  $\lambda$  在基  $(e_1, \dots, e_n)$  下的矩阵是  $XI - A$

①  $\pi$  满:  $v \in V^T$

$$\pi(x^i v) = v$$

②  $\text{Im } \lambda \subseteq \ker \pi$

$$u = \sum_{i=0}^m x^i v_i \in \ker \pi$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^m T^i(v_i) = 0 \Rightarrow u = \sum_{i=0}^m (x^i v_i - T^i(v_i))$$

$$\text{而 } x^i v_i - T^i(v_i) = \sum_{j=0}^{i-1} \lambda (x^{i-j-1} T^j(v_i)) \in \text{Im } \lambda$$

$\Rightarrow \ker \pi \subseteq \text{Im } \lambda$

$$④ u = \sum_{i=0}^m x^i v_i \in \ker \lambda \quad \text{若 } u \neq 0$$

$$\text{设 } x^m v_m \neq 0 \Rightarrow x^{m+1} v_m \neq 0$$

而  $\lambda(u) = 0 \Rightarrow$  最高次  $x^{m+1}$  的系数  $v_m \neq 0$

推论.  $A, B$  相似  $\Leftrightarrow XI - A$  与  $XI - B$  相似

设  $T_1: V \rightarrow V$  在  $(e_1, \dots, e_n)$  基下的矩阵为  $A$

$$T_2: V \rightarrow V \quad \cdots \quad B$$

$$\lambda_{T_1}, \lambda_{T_2} \quad \text{为 } XI - A, XI - B$$

$$0 \rightarrow V[x] \xrightarrow{\lambda_{T_1}} V[x] \xrightarrow{\pi_1} V^{T_1} \rightarrow 0$$

$$0 \rightarrow V[x] \xrightarrow{\lambda_{T_2}} V[x] \xrightarrow{\pi_2} V^{T_2} \rightarrow 0$$

由前两步同构.  $\Rightarrow$  同构映射

$\Rightarrow A \sim B$  相似.

考察  $XI - A$  的史密斯标准形.

$V$  作为  $k[x]$ -模. (设  $V$  有限维)

$$V^T \cong k[x]/(c_1) \oplus \cdots \oplus k[x]/(c_r)$$

即  $XI - A$  相似  $\begin{pmatrix} c_1 & & \\ & \ddots & \\ & & c_r \end{pmatrix}$  零块

此外.  $c_1, \dots, c_r = \det(XI - A)$

$c_r$  是  $A$  的最小多项式

$(c_1, \dots, c_r)$  是  $A$  的不变因子



扫描全能王 创建