

同调代数-模论

Misimo Vicus

6771

这是提纲, 于是我们合理忽略定义及证明. 符号约定是一般的, 有异议的可以进行讨论. 书指Rotman, An introduction to homological algebra, 2ed, springer, 世界图书, 2015. 对于请自己定义或证明的内容, 会附上书的页码, 讨论班会提及.

这是6789完整稿, 基本覆盖补充书的第二章, 并加入较多范畴论语言. 其中命题 6.5 的提出和证明都是由个人完成的, 希望大家批评指正. 而利用单位和余单位证明的两个命题命题 5.1, 命题 6.10 也是由个人证明的, 希望指正. 当然, 时间仓促, 学识浅薄, 一定存在其他谬误, 希望大家指出. 而一些证明较略, 甚至只有一句话的证明, 都是可以上网搜索到的.

讲义额外参考了李文威代数学方法第一卷, 甚至有部分直接照本宣科. 其余参考还有一些范畴论读物和互联网.

作者对本内容的原创性可以说没有贡献, 除了为正确知识增加笔误是原创的. 谢谢大家.

下述 R 永远是含幺环, 单点集 $\{a\}$ 经常写作 a , 如不注明(特指投射模), 交换图中虚线部分指存在唯一.

§1 加法范畴

定义 1.1. 预加法范畴 \mathcal{C} 意即如下资料:

1. \mathcal{C} 中有0元, 为始终对象.
2. $\mathcal{C}(A, B)$ 是交换群, 零态射 0 是群的零元.
3. 满足复合 $\circ: \mathcal{C}(A, B) \times \mathcal{C}(B, C) \rightarrow \mathcal{C}(A, C): f, g \mapsto f \circ g$ 是双线性的.

定义 1.2. 加法范畴 \mathcal{C} 意即如下资料:

1. \mathcal{C} 是预加法范畴.
2. 任意两个对象有直和(余积) $A \oplus B$.

定义 1.3. 预可加函子指一个加法范畴 \mathcal{C} 与 \mathcal{D} 中的函子 $T: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$, 并且 T 是映射集 $\mathcal{C}(A, B)$ 和 $\mathcal{D}(TA, TB)$ 中的群态射.

命题 1.4. 加法范畴中有限直和 $B = \bigoplus^n A_k$ 等价于 $\exists! \pi_k: B \rightarrow A_k$, 满足

$$\pi_k \iota_l = \delta_{kl, A_k}$$

$$\sum_k \iota_k \pi_k = \text{id}_B$$

其中 δ_{kl} 是Kronecker符号, 取 $k = l$ 为 id , $k \neq l$ 为 0 .

证明概要. 必要性(\implies). 考虑由泛性质给出的下图即可, 其中 $l \neq k$.

$$\begin{array}{ccccc}
 & & A_k & & \\
 & \nearrow 0 & \uparrow \pi_k & \nwarrow \text{id}_k & \\
 A_l & \xrightarrow{\iota_l} & B & \xleftarrow{\iota_k} & A_k
 \end{array}$$

而第二个等式由 $(\sum^n \iota_k \pi_k) \iota_l = \iota_k$, 再由下述交换图给出的唯一性得出.

$$\begin{array}{ccc}
 A_k & & \\
 \downarrow \iota_k & \searrow \iota_k & \\
 B & \xrightarrow{\text{id}_B} & B
 \end{array}$$

充分性 (\Leftarrow). 考虑到如下交换图.

$$\begin{array}{ccc}
 A_k & & \\
 \pi_k \uparrow \downarrow \iota_k & \searrow \tau_k & \\
 B & \xrightarrow{\tau} & C
 \end{array}$$

其中 $\tau := \sum^n \tau_k \pi_k$ 即可, τ 的唯一性由 $\tau' \text{id}_B = \tau' \sum^n \iota_k \pi_k = \sum \tau_k \pi_k = \tau$ 保证. \square

注记 1. 这告诉我们, 嵌入映射 $A_k \xrightarrow{\iota_k} \bigoplus^n A_k$ 总是可缩的(retractive).

定义 1.5. 可加函子指一个加法范畴 C 与 D 中的预可加函子 $T: C \rightarrow D$, 满足 T 与直和可以交换.

§2 模范畴

直到本文结束, 都采用 Mod 代表左 R -模范畴

定义 2.1. 左 R -模范畴 ${}_R\text{Mod}$ 为如下资料:

1. 对象: 左 R -模, 记作 $M \in \text{Mod}$.
2. 态射: 左 R -模之间态射, 记作 $f \in \text{Mod}(M, N)$, 也记作 $\text{Hom}(M, N)$.

注记 2. 模的定义见书P14. 良定义交给读者, 子模、商模的定义交给读者. 均可以参考书41页. 也可以抛弃这一观点, 详见后面内容.

定义 2.2. 可以定义映射的核与余核. 若 $f \in \text{Mod}(M, N)$

$$\ker f := \{x \in M \mid f(x) = 0\}.$$

$$\text{cok } f := N / \text{Im } f.$$

命题 2.3. 若 $A \xrightarrow{f} B$ 是环同态, 则 f 给出了 ${}_B\text{Mod}$ 到 ${}_A\text{Mod}$ 的一个函子, 任何 B -模均可以看成 A -模, 任何 B -模同态均可以看成 A -模同态, 称为标量限制. 我们采用“ M_A ”或“ M' ”代表相应的限制.

证明概要. 考虑复合 $A \rightarrow B \rightarrow \text{End}(M)$ 给出 M 上的 A -模结构. \square

注记 3. 可以直接验证, 发现标量限制函子是忠实正合的.

2.1 对应定理

下述 M, N 代表某一左 R -模, $\text{Mod}(M, N)$ 表示左 R -模同态全体.

命题 2.4 (同态第一定理). 若 $f \in \text{Mod}(M, N)$, 则有模同构 $M / \ker f \simeq \text{Im } f$.

命题 2.5 (标准化). 若 $K < M$, 则对于任意 $H < M$, 有下述交换图交换¹当且仅当 $H < K$.

¹翻译: 考虑范畴 $M \xrightarrow{\pi_H} M/H$ 为满足 $H < K$ 商映射构成的范畴, 则 $M \xrightarrow{\pi_K} M/K$ 为终对象.

$$\begin{array}{ccc}
 M & \xrightarrow{\pi_K} & M/K \\
 \downarrow \pi_H & \searrow \tilde{\pi} & \\
 M/H & &
 \end{array}$$

并且 $\ker \tilde{\pi} = K/H$.

证明概要. 必要性 (\Rightarrow). 考虑到 $\pi_K(H) = \tilde{\pi} \circ \pi_H(H) = 0$, 从而 $\forall h \in H \Rightarrow h \in K$, 即 $H \in K$.

充分性 (\Leftarrow). 直接给出 $\tilde{\pi}: M/H \rightarrow M/K: m+H \mapsto m+K$, 容易验证良定性. 同时给出映射的核 $\ker \tilde{\pi} = K/H$. \square

推论 2.6. $f \in \text{Mod}(M, N)$, 有下述交换图交换当且仅当 $H \subset \ker f$.

$$\begin{array}{ccc}
 M & \xrightarrow{f} & N \\
 \downarrow \pi & \searrow \tilde{f} & \\
 M/H & &
 \end{array}$$

推论 2.7. $f \in \text{Mod}(M, N)$, $\pi \in \text{Mod}(M, K)$, π 满, 有下述交换图交换当且仅当 $\ker \pi \subset \ker f$.

$$\begin{array}{ccc}
 M & \xrightarrow{f} & N \\
 \downarrow \pi & \searrow \tilde{f} & \\
 K & &
 \end{array}$$

注记 4. 存在对偶命题.

证明概要.

$$\begin{array}{ccc}
 M/\ker f & \xrightarrow{i} & N \\
 \uparrow \tilde{\pi} & & \uparrow \tilde{f} \\
 & M/H & \\
 \uparrow \pi_{\ker f} & \uparrow \pi & \uparrow f \\
 & M &
 \end{array}$$

\square

注记 5. $\ker \tilde{f} = \ker f/H$.

命题 2.8 (对应定理). $f \in \text{Mod}(M, N)$, 给出 M 中含 $\ker f$ 的子模到 $\text{Im } f$ 的子模的一一对应.

证明概要. 事实上只要证明 $\pi: M \rightarrow M/K$ 给出 M 含 K 的子模到 M/K 中子模的一一对应. 我们不妨设 π^{-1} 作为子集上的映射为 π^* . 接下来, 我们证明 π^* 给出要求的双射.

任意 $H < M/K$, 则可以验证 $\pi^*H < M$ 确为含 K 的子模, 并且 $\pi\pi^*H = H$. 从而 π^* 有左逆, 即为单射.

而任意 L 为含 K 的子模, 则可以验证 $\pi L = \{\dots \mid \dots\} =: L/K$ 确为 M/K 的子模, 并且 $\pi^*\pi L/K = L$. 从而 π^* 有左逆, 即为满射. \square

2.2 模范畴是加法范畴

下述 A_k 是一列左 R -模, 不注明时, 认为指标集 $k \in I$, 不默认 I 是有限集.

定义 2.9 (模的直和). A_k 的直和 $\bigoplus A_k$ 是满足以下交换图的对象 (B, ι_k)

$$\begin{array}{ccc}
 A_k & & \\
 \downarrow \iota_k & \searrow f_k & \\
 B & \xrightarrow{f} & C
 \end{array}$$

证明概要. 唯一性易证.

存在性: 我们给出构造, 考虑映射空间 $(\coprod A_k)^I$ 的子空间: 满足支集有限 I -元组 B , $\iota_k(a) := a_k: I \rightarrow \coprod A_k: l \mapsto a \delta_{kl}$. 具体构造见书 P53. 对泛性质满足的验证如下, 考虑映射 $b \in B$, $f(b) := \sum_{k \in I} f_k(b(k))$, 这是有限和. \square

注记 6. 有限时, 上述构造依然可行, 然而也可以直接采用分量构造, 交给读者, 书P51页.

这给出了书P55页的命题, 即自然性.

推论 2.10. 模范畴Mod是加法范畴.

证明概要. 预加法范畴交给读者, 书P39页. \square

推论 2.11. 若 M, N 是左 R -模, 则有满足 $\pi_M \iota_M = \text{id}_M$, $\pi_N \iota_N = \text{id}_N$, $\pi_N \iota_M = 0$, $\pi_M \iota_N = 0$ 的模同态 $\pi_M: D \rightarrow M$ 及 $\pi_N: D \rightarrow N$, 等价于 $D \simeq M \oplus N$.

注记 7. 这是书P48页的部分结论, 利用命题 1.4 直接得证.

定义 2.12. 取 ι_i 为嵌入映射时, 存在自然的嵌入映射 $\bigoplus_i M_i \rightarrow M$, 因此我们将 \bigoplus_i 视作 M 的子模, 称为 M_i 的内直和.

命题 2.13. 取 ι_i 为嵌入映射时, $M \simeq \bigoplus M_i$, 当且仅当 M 中每个元素的表达方法唯一.

证明概要. 必要性 (\implies). 这由于由推论 2.11 映射 π_i 的存在及良定性, 交换图容易构建, 唯一性由反证已知.

充分性 (\impliedby). 只需要验证该分解方法是模同态, 这是由于唯一性, 并且满足推论 2.11 的几个性质. \square

命题 2.14. $M = \sum M_i$, 则 $M = \bigoplus M_i$ 当且仅当 $M_i \cap \sum_{j \neq i} M_j = 0$.

证明概要. 必要性 (\implies). 考虑 0 的表达.

充分性 (\impliedby). 数归. \square

§3 子模与商模: 正合列

定义 3.1. 范畴 \mathcal{C} 上的列意即一个函子 $D: I \rightarrow \mathcal{C}$, 其中 I 是如下形式的范畴 $\{ \cdot_1 \rightarrow \cdot_2 \rightarrow \cdot_3 \rightarrow \dots \rightarrow \cdot_{n-1} \rightarrow \cdot_n \}$.

称加法范畴上的列是正合列, 若对于每一个对象 $D(\cdot_k) (2 \leq k \leq n-1)$, 等式 $\text{Im } D(\rightarrow_{k-1}) = \ker D(\rightarrow_k)$ 成立.

注记 8. 抽象废话可以忽略.

定义 3.2. 这样的列叫做正合列:

$$\dots \longrightarrow A_{k-1} \xrightarrow{f_{k-1}} A_k \xrightarrow{f_k} A_{k+1} \longrightarrow \dots$$

若 $\ker f_k = \text{Im } f_{k-1}$ 对任何的 k 成立.

注记 9. 正合列描述单, 满, 同构请自己定义, 书P46页.

3.1 短正合列

下述短正合列一直指 $0 \rightarrow A \xrightarrow{i} B \xrightarrow{p} C \rightarrow 0$.

定义 3.3. 短正合列是形如 $0 \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow C \rightarrow 0$ 的正合列, B 称为 A 过 C 的扩张.

推论 3.4. 在短正合列中, $C \simeq B/i(A)$, 且 $i(A) \simeq A$.

例 10. 同态第三定理: $T < S < M$, 则 $0 \rightarrow S/T \rightarrow M/T \rightarrow M/S \rightarrow 0$, 书P47有误(?).

定义 3.5. 短正合列是可缩的, 指存在 $\rho: B \rightarrow A$, 满足 $\rho \circ i = \text{id}_A$.

短正合列是分裂的, 指存在 $s: C \rightarrow B$, 满足 $p \circ s = \text{id}_C$.

注记 11. 不是所有的短正合列都可缩或分裂. 反例为 $0 \rightarrow \mathbb{F}_2 \rightarrow \mathbb{Z}/4\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{F}_2 \rightarrow 0$.

命题 3.6. 下述等价:

1. 短正合列分裂.
2. 短正合列可缩.
3. $B \simeq A \oplus C$ 且下图交换.

$$\begin{array}{ccccccc}
 & & & B & & & \\
 & & i \nearrow & \downarrow \simeq & \searrow p & & \\
 0 & \longrightarrow & A & & & C & \longrightarrow 0 \\
 & & \searrow \iota & \downarrow & \nearrow \pi & & \\
 & & & A \oplus C & & &
 \end{array}$$

证明概要. 由3推出1和2是显然的(推论 2.11).

1推出3或2推出3是构造性的, 是否有范畴性的做法?

□

3.2 函子性

下述 A 和 B 是两个环上的左 R -模.

命题 3.7. $\text{Hom}(A, -)$ 和 $\text{Hom}(-, A)$ 是协/逆变左正合函子(到左 $Z(R)$ 模).

证明概要. 重点在于验证 $\ker \subset \text{Im}$, 通过泛性质易给出结论.

□

例 12. 重要反例: 上述两函子不右正合. $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}/\mathbb{Z}$.

§4 伴随理论

回顾, 若 C 和 D 是两个范畴, $c, c', q \in C$, 则对于态射 $f: c \rightarrow c'$, 我们有 $f^*: C(c', q) \rightarrow C(c, q)$ 是逆变函子, $f_*: C(q, c) \rightarrow C(q, c')$ 是协变函子.

定义 4.1. 若 C 和 D 是两个范畴, 则函子 $L: C \rightleftarrows D: R$ 称为一组伴随对, 若 $D(Lc, d) \simeq C(c, Rd)$ 是自然同构, 即是说有函子的自然变换 $A: D(L-, -) \rightarrow C(-, R-)$ 及 $B: D(Lc, -) \rightarrow c, R-$, 或者说有自然同构 $\varphi: D(L-, -) \rightarrow C(-, R-)$

$$\begin{array}{ccc}
 & D(L-, -) & \\
 & \downarrow \varphi & \\
 C^{op} \times D & \xrightarrow{\quad} & \text{Set} \\
 & \downarrow & \\
 & C(-, R-) &
 \end{array}$$

注记 13. 再用自然变换的语言改写一下, 就是

$$\begin{array}{ccc} D(Lc, d) & \xrightarrow{\varphi_{(c,d)}} & C(c, Rd) \\ \downarrow k_* & & \downarrow (Rk)_* \\ D(Lc, d') & \xrightarrow{\varphi_{(c,d')}} & C(c, Rd') \end{array}$$

及

$$\begin{array}{ccc} D(Lc', d) & \xrightarrow{\varphi_{(c',d)}} & C(c', Rd) \\ \downarrow (Lp)^* & & \downarrow p^* \\ D(Lc, d) & \xrightarrow{\varphi_{(c,d)}} & C(c, Rd) \end{array}$$

其中 $(c, d), (c, d'), (c', d) \in C^{op} \times D$, 而 $k: d \rightarrow d', p: c \rightarrow c'$ 为任意态射.

定义 4.2. 可以定义自然变换 $\eta: \text{id}_C \rightarrow RL$ 如下, $\eta_c := \varphi_{(c, Lc)}(\text{id}_{Lc}) \in C(c, RLc)$, 称为伴随的单位.

证明概要. 此定义是良定义的, 只要考虑到下述交换图, 再带入 id , 使用上述注记 13 即可.

$$\begin{array}{ccc} c & \xrightarrow{\eta_c} & RLc \\ f \downarrow & \searrow \varphi_{(c, RLc)}(Lf) & \downarrow RLf \\ c' & \xrightarrow{\eta_{c'}} & RLc' \end{array}$$

从而 η 确实是自然变换. □

注记 14. 我们可以反转箭头, 定义余单位 $\varepsilon: LR \rightarrow \text{id}_D$, $\varepsilon_d := \varphi_{(Rd, d)}^{-1}(\text{id}_d) \in D(LRd, d)$, 此处的 φ^{-1} 有意义, 鉴于 φ 是同构.

命题 4.3. 单位满足下述交换图, 即

$$\begin{array}{ccc} & RLc & \\ \eta_c \uparrow & \searrow R\bar{f} & \\ c & \xrightarrow{f} & Rd \end{array}$$

对于任何 $c \in C, d \in D, f: c \rightarrow Rd$, 存在唯一 $\bar{f}: Lc \rightarrow d$ 使图交换.

证明概要. 存在性: $R\varphi_{(c,d)}(f)$ 确为符合条件的态射.

唯一性: 考虑下述交换图.

$$\begin{array}{ccc} C(c, Rd) & \xleftarrow{\varphi_{(c,d)}} & D(Lc, d) \\ \text{id} \downarrow & & \downarrow R^* \\ C(c, Rd) & \xleftarrow{\eta_c^*} & D(RLc, Rd) \end{array}$$

□

注记 15. 余单位满足:

$$\begin{array}{ccc} LRd & & \\ \varepsilon_d \downarrow & \swarrow L\bar{f} & \\ d & \xleftarrow{f} & Lc \end{array}$$

命题 4.4. 单位和余单位各自按下式确定了 φ ,

$$\begin{aligned} \hat{f} &:= \varphi(f) &= Rf \circ \eta_c: c \rightarrow Rd, & \forall f: Lc \rightarrow d; \\ \hat{g} &:= \varphi^{-1}(g) &= \varepsilon_d \circ Lg: Lc \rightarrow d, & \forall g: c \rightarrow Rd. \end{aligned} \tag{1}$$

证明概要. 只证第一个, 考虑到下述交换图

$$\begin{array}{ccc} D(Lc, Lc) & \xrightarrow{\varphi_{(c, Lc)}} & C(c, RLc) \\ f_* \downarrow & & \downarrow (Rf)_* \\ D(Lc, d) & \xrightarrow{\varphi_{(c, d)}} & C(c, Rd) \end{array}$$

并带入 id_{Lc} 即可. \square

命题 4.5. 对于伴随的单位 and 余单位, 我们有自然变换的等式

$$\begin{aligned} \left[R \xrightarrow{\eta^R} (RL)R = R(LR) \xrightarrow{R\varepsilon} R \right] &= \text{id}_R, \\ \left[L \xrightarrow{L\eta} L(RL) = (LR)L \xrightarrow{\varepsilon L} L \right] &= \text{id}_L. \end{aligned} \quad (2)$$

证明概要. $\text{id}_{Rd} = \phi_{Rd, d}(\varepsilon_d) = R\varepsilon_d \circ \eta_{Rd} = R\varepsilon_d \circ \eta_{Rd}$. 其中 $R\varepsilon$ 等符号是与 id 的横合成. 或是考虑 **命题 4.3**. \square

命题 4.6. 对于给定的函子 $C \begin{array}{c} \xrightarrow{L} \\ \xleftarrow{R} \end{array} D$, 以下的映射互为逆

$$\begin{aligned} \{ \varphi : (L, R, \varphi) \text{ 是伴随对} \} &\rightleftharpoons \{ (\eta, \varepsilon) : \text{满足 (2)} \} \\ \varphi &\longmapsto (\eta_c := \varphi(\text{id}_{Lc}), \varepsilon_d := \varphi^{-1}(\text{id}_{Rd})), \\ \varphi(f) &:= Rf \circ \eta_c \longleftarrow (\eta, \varepsilon). \end{aligned}$$

因此伴随对亦可用资料 $(L, R, \eta, \varepsilon)$ 描述, 这样的好处是不牵涉 $\text{Hom}(\cdot, \cdot)$ 集.

证明. 给定 (η, ε) 满足 (2). 定义 $\varphi(f) = Rf \circ \eta_c$ 和 $\psi(g) = \varepsilon_d \circ Lg$ 如 (1), 其中 $f : Lc \rightarrow d$, $g : c \rightarrow Rd$. 依据 η, ε 的自然性, φ 和 ψ 构成函子间的一对态射 $\text{Hom}((L, L)(\cdot), \cdot) \rightleftharpoons \text{Hom}((\cdot, R)(\cdot))$.

我们断言 $\psi\varphi = \text{id}$: 左式将 f 映至 $\varepsilon_d \circ LRf \circ L\eta_c$. 由于 ε 的自然性, 图表

$$\begin{array}{ccccc} Lc & \xrightarrow{L\eta_c} & LRLc & \xrightarrow{LRf} & LRd \\ & & \varepsilon_{Lc} \downarrow & & \downarrow \varepsilon_d \\ & & Lc & \xrightarrow{f} & d \end{array}$$

交换. 因此 $\psi\varphi(f) = f \circ \varepsilon_{Lc} \circ L\eta_c$, 根据 (2) 这无非是 f . 同理可证 $\varphi\psi = \text{id}$. 故 (L, R, φ) 是伴随对. 由定义立见 $\varphi(\text{id}_{Lc}) = \eta_c$, $\psi(\text{id}_{Rd}) = \varepsilon_d$.

配合先前的讨论可以看出 \longleftarrow 和 \longrightarrow 互逆. 证毕. \square

注记 16. 资料 $(L, R, \eta, \varepsilon)$ 里的 ε (或 η) 是同构当且仅当 R (或 L) 是全忠实函子, 可以考虑米田引理.

推论 4.7. 伴随存在则必在 **命题 4.3** 的意义下 F 唯一.

4.1 伴随的性质

下述 I 是小范畴², 有函子 $F : I \rightarrow C$, 称这样的函子为 C 上的一个图.

定义 4.8. 图 F 上以 c 为顶点的锥是自然变换 $\lambda : c \rightarrow F$, 其中 c 为 $c : J \rightarrow C$ 的常值函子. $\lambda_i : c \rightarrow Fi$ 被称为锥的腿.

²对象类和态射类都是 U -小集(和某个 U -集等势), U 是宇宙

定义 4.9. 对于任何函子 F , 有函子 $\text{Cone}(-, F): C \rightarrow \text{Set}$, 将 c 映到以 c 为顶点的一切锥. 极限是下述范畴内的终对象:

1. 对象: $(c, \lambda) \in \text{Cone}(c, F), \forall c \in C$.
2. 态射: $(c, \lambda) \in \text{Cone}(c, F)$ 和 $(d, \mu) \in \text{Cone}(d, F)$ 中的态射是 $f \in C(c, d)$ 且 $f\lambda_i = \mu_i$.

记 17. 可以类似地定义余极限, 交给读者.

例 18. 积就是分离范畴诱导的函子的极限, 余积则是余极限.

例 19. 若 I 是 (\mathbb{N}, \leq) , 则 Set 范畴下的余极限是 $\coprod Fi/\sim$, 这里 \sim 是下述给出的等价关系: 对于任意 $i, j \in I, x_i \in Fi, x_j \in Fj, x_i \sim x_j : \iff (\exists k \in I) i \leq k \wedge j \leq k \wedge F(i \leq k)x_i = F(j \leq k)x_j$.

命题 4.10. 考虑伴随对 (L, R, φ) , 其中 $C \xrightleftharpoons[R]{L} D$. 则 $\begin{cases} L \text{ 保 colim} \\ R \text{ 保 lim} \end{cases}$; 这里假设所论的极限存在, 并且是小极限.

证明概要. 由于极限和与余极限对偶, 我们只证左伴随保持余极限, 利用 $\hat{\mu}$ 易证. \square

§5 生成模与自由模

下述都在左 R -模的意义下讨论问题.

5.1 自由模

定义 5.1. 集合 X 上的自由模是满足如下泛性质的对象:

$$\begin{array}{ccc} FX & & \\ \uparrow i & \searrow \bar{f} & \\ X & \xrightarrow{f} & M \end{array}$$

证明概要. 这样的对象存在, 我们给出构造: 考虑 R^X 作为集合映射 $\phi: X \rightarrow R$ 的全体, 这是一个左 R -模(验证见书P57). 接下来, 我们在这个模中找出一个符合上述泛性质的对象: 我们取 $\delta_x := \delta_{x,-}$ 作为 Kronecker 符号. 考虑一切 $R\delta_x$ 在 R^X 中的内直和, 这是可行的(验证!). 接下来我们验证满足泛性质. 考虑 $f \in M^X, y \in FX$, 定义 $\bar{f}(y) := \sum_{x \in X} y(x)f(x)$, 定义的良好性是显然的(验证!). 而当唯一性容易证明(限制到生成集上). \square

命题 5.2. $F: \text{Set} \rightarrow \text{Mod}$ 是函子.

证明概要. F 将对象 $X \in \text{Set}$ 映射为 FX 自由模, 集合同态 $h: X \rightarrow Y$ 映射为下述交换图的对象.

$$\begin{array}{ccccc} & & F(g \circ f) & & \\ & \searrow Ff & & \searrow Fg & \\ FX & \xrightarrow{Ff} & FY & \xrightarrow{Fg} & FZ \\ \uparrow i & \searrow \bar{f} & \uparrow i & \searrow \bar{g} & \uparrow i \\ X & \xrightarrow{f} & Y & \xrightarrow{g} & Z \\ & \searrow g \circ f & & \searrow & \end{array}$$

上述交换图交换证明了函子性, 其交换的原因是因为 $\bar{g} \circ Ff: FX \rightarrow FZ$ 确实由交换图导出和 $FX \rightarrow FZ$ 的映射交换, 从而导出的 $Fg \circ Ff$ 就是 $F(g \circ f)$. 从而得到 F 确为函子. \square

命题 5.3. 自由与遗忘函子对存在余单位.

证明概要. 我们考虑 ε 为到原来的基模 G 的下述态射 $FUG \xrightarrow{\varepsilon_G} G, \varepsilon_G((a_i g_i)) := \sum a_i g_i$. 要证其为余单位, 即首先, ε 是模同态, 其次下述交换图成立:

$$\begin{array}{ccc} FUG & & \\ \varepsilon_G \downarrow & \swarrow F\bar{h} & \\ G & \xleftarrow{h} & FX \end{array}$$

其中要证集合同态 $\bar{h}: X \rightarrow UG$ 存在唯一.

首先, ε_G 是模同态, 这由于 $\varepsilon_G(\lambda(a_i g_i) + \mu(b_i g_i)) = \varepsilon_G(((\lambda a_i + \mu b_i)g_i)) = \sum (\lambda a_i + \mu b_i)g_i = \lambda \sum (a_i)g_i + \mu \sum (b_i)g_i = \lambda \varepsilon((a_i g_i)) + \mu \varepsilon(b_i g_i)$, 我们接下来省略 ε 的下标.

存在性: 直接考虑 \bar{h} 为 h 在 X 上的限制, 这是显然可行的. 接下来需要验证交换图交换, 由于自由模的定义, 获得 $F\bar{h}((a_i x_i)) = (a_i h(x_i))$, 鉴于 ε 的定义, 显然得证.

唯一性: 从构造中限制步骤显然看出. \square

命题 5.4. 自由函子 F 和遗忘函子 U 构成一对伴随对.

证明概要. 只要验证先余单位, 再单位等于没变. 同样的, 先单位, 再余单位等于没变. 换言之, 我们有自然变换的等式 $U\varepsilon\eta U = \text{id}_U$ 及 $\varepsilon F\eta = \text{id}_F$. 实际上, 我们只要在特定的对象下验证即可.

我们以第一个等式为例, 取任意 G 为 A 模, 有 $\eta U(UG) = UFUG$, 再经过 $U\varepsilon$ 的作用有值为 UG , 显然得到结论. \square

注记 20. 自由是遗忘的左伴随, 于是由伴随理论, 有 $\text{Set}(X, UM) \simeq \text{Mod}(FX, M)$.

推论 5.5. 自由函子保持余极限.

推论 5.6. 自由模是投射的, 即是说.

$$\begin{array}{ccccc} & & FX & & \\ & & \downarrow \gamma & \searrow \bar{\gamma} & \\ 0 & \longleftarrow & C & \xleftarrow{\pi} & B \end{array}$$

此处的 γ 不一定唯一.

证明概要. 见书 P99. \square

推论 5.7. 正合列 $0 \rightarrow \ker \eta \xrightarrow{i} M \xrightarrow{\phi} FX \rightarrow 0$ 分裂.

5.2 生成模

定义 5.8. 称 N 是集合 X 的生成模, 若有正合列 $FX \rightarrow N \rightarrow 0$.

定义 5.9 (内生模). 根据自由模的泛性质定义 5.1, 存在映射 $FX \rightarrow M$ 使得下图交换.

$$\begin{array}{ccc} FX & & \\ \uparrow i & \searrow f & \\ X & \xrightarrow{c} & M \end{array}$$

其中 $X \xrightarrow{c} M$ 为子集合的自然嵌入映射, 我们称 $\text{Im } f$ 为 X 在 M 中的生成模.

§6 张量积

下述 A, B 和 C 是环.

6.1 张量积的定义

目的: 找到 $\text{Hom}(-, P)$ 的伴随函子.

A 双模

定义 6.1 (双模). Abel群 M 称为 (A, B) 双模, 若 M 同时是左 A 模和右 B 模, 且满足 $a(mb) = (am)b = amb$.

注记 21. 可以照搬上述内容, 在所有 (A, B) 的双模和其中自然的同态构成范畴 $(A, B)\text{-Mod}$ 中讨论问题.

例 22. 任何左 A 模均可以看成 (A, \mathbb{Z}) -双模.

例 23. 当 A 交换时, 任意左 A -模 M 都自然地成为 (A, A) -双模.

注记 24. 今后我们将不时使用符号 ${}_A M$ (或 $M_B, {}_A M_B$) 表示 M 带有左 A -模 (或右 B -模, (A, B) -双模) 结构.

B 平衡积

定义 6.2. 考虑双模 ${}_A M_B, {}_B N_C$ 和 (A, C) 双模 L . 映射

$$B : M \times N \rightarrow L$$

称为平衡积, 若满足以下条件:

1. $B(x + x', y) = B(x, y) + B(x', y),$
2. $B(x, y + y') = B(x, y) + B(x, y'),$
3. $B(xb, y) = B(x, by),$
4. $B(ax, yc) = aB(x, y)c.$

其中 $x, x' \in M, y, y' \in N$ 和 $(a, b, c) \in A \times B \times C$ 为任意元素. 所有 (A, B, C) -平衡积 $B : M \times N \rightarrow L$ 所成集合记为 $\text{Bil}_{A, B, C}(M, N; L)$, 对加法构成交换群.

定义 6.3. 若有双模 ${}_A M_B, {}_B N_C$, 则张量积 $M \otimes_B N$ 是下述问题的解.

$$\begin{array}{ccc} M \times N & \xrightarrow{f} & L \\ \downarrow & \nearrow \tilde{f} & \\ M \otimes_B N & & \end{array}$$

其中 L 是 (A, C) 双模, f 是 (A, B, C) -平衡积, \tilde{f} 为 (A, C) -双模同态, 并且存在唯一.

证明概要. 符合上述条件的对象是存在的, 考虑下述交换图.

$$\begin{array}{ccc} M \times N & \xrightarrow{f} & L \\ \downarrow \iota & \nearrow \tilde{f} & \\ F(M \times N) & & \\ \downarrow \pi & \nearrow \tilde{f} & \\ M \otimes_B N & & \end{array}$$

其中 F 为 (A, C) -双模上的自由函子, π 作为商映射商去由

$$\{(xb, y) - (x, by), (x + z, y) - (x, y) - (z, y), (x, y + z) - (x, y) - (x, z) \mid \dots\}$$

在 $F(M \times N)$ 中生成的 (A, C) -双模子模.

映射的唯一性由上述构造的泛性质给定. \square

6.2 张量积的性质

A 函子性

引理 6.4. 张量积 $M \otimes_A N$ 对 M, N 满足函子性: 设若 $\varphi: M \rightarrow M', \psi: N \rightarrow N'$ 为模同态, 则存在唯一的同态 $\varphi \otimes \psi: M \otimes_A N \rightarrow M' \otimes_A N'$ 使下图交换.

$$\begin{array}{ccc} M \times N & \longrightarrow & M \otimes_A N \\ \varphi \times \psi \downarrow & & \downarrow \exists! \varphi \otimes \psi \\ M' \times N' & \longrightarrow & M' \otimes_A N' \end{array}$$

注记 25. 张量积是 $\text{Mod}_A \times_A \text{Mod}$ 的双加法函子(bifunctor).

以上引理的条件相当于要求

$$(\varphi \otimes \psi)(x \otimes y) = \varphi(x) \otimes \psi(y).$$

这唯一确定了同态 $\varphi \otimes \psi$. 由此刻画可知同态的张量积与同态的合成兼容:

$$(\varphi \otimes \psi) \circ (\varphi' \otimes \psi') = (\varphi \circ \varphi') \otimes (\psi \circ \psi'),$$

前提是合成同态 $\varphi \circ \varphi'$ 和 $\psi \circ \psi'$ 有定义.

证明概要. 合成映射 $M \times N \xrightarrow{\varphi \times \psi} M' \times N' \rightarrow M' \otimes_A N'$ 显然也是平衡积, 用定义便得到唯一之 $\varphi \otimes \psi: M \otimes_A N \rightarrow M' \otimes_A N'$ 使上图交换. \square

命题 6.5. 若有映射 $\varphi: R \rightarrow A$ 和 $\psi: S \rightarrow C$, 则通过命题 2.3 的标量限制, 可以将 ${}_A M_B$ 和 ${}_B N_C$ 视作 ${}_R M_B$ 和 ${}_B N_S$, 为记号简便, 我们改记作 M' 和 N' . 此时, $M \otimes_B N$ 的标量限制和 $M' \otimes_B N'$ 相同.

证明概要. 先证明下述引理:

引理 6.6. 双模 M, N 如上, 张量积 $M' \otimes_B N'$ 带有唯一的 (A, C) -双模结构使得

$$a(x \otimes y)c = ax \otimes yc, \quad a \in A, c \in C.$$

记作 $(M' \otimes_B N')^*$.

证明概要. 给定 $a \in A$ 和 $c \in C$. 根据双模定义, a 在 M 上的左乘与 c 在 N 上的右乘, 即 $a(-)$ 和 $(-)c$ 分别给出 M 和 N 作为左 B -模和右 B -模的自同态, 即 $a(-)b = a(-b)$, 这是由于 M 实质是 (A, B) -双模. 于是引理 6.4 给出由下式刻画的群同态.

$$\begin{aligned} a(-) \otimes (-)c: M \otimes_B N &\longrightarrow M \otimes_B N \\ x \otimes y &\longmapsto ax \otimes yc. \end{aligned}$$

考虑所有 a, c 便得到所求的双模结构. \square

于是通过正常的张量积的泛性质, 取映射 $f: M \times N \rightarrow (M' \otimes_B N')^*: (m, n) \mapsto m \otimes n$, 我们有 (A, C) -双模同态 $\bar{f}: M \otimes N \rightarrow (M' \otimes_B N')^*$. 于是利用限制函子得到 $\bar{f}': (M \otimes N)' \rightarrow (M' \otimes_B N')^{**}$. 然而由于 $(M' \otimes_B N')^{**}$ 不过是把上述引理 6.6 的双模结构给抹去了, 所以容易验证 $(M' \otimes_B N')^{**} \simeq M' \otimes_B N'$. 从而考虑下述交换图.

$$\begin{array}{ccc}
 M' \times N' & \xrightarrow{g} & (M \otimes N)' \\
 \downarrow & \nearrow \bar{g} & \uparrow \\
 M' \otimes N' & \xleftarrow{f'} & (M \times N)'
 \end{array}$$

根据 $M' \otimes N'$ 到自身的态射的唯一性知 $\bar{f}' \circ \bar{g} = \text{id}$, 于是 \bar{f}' 有右逆, 即 \bar{f}' 是满同态. 根据限制函子的忠实性, 知 \bar{f} 是满同态.

而由于在 $M \otimes N$ 的生成元上有 $\bar{f}(m \otimes n) = m' \otimes n'$, 且若 $m \otimes n \neq s \otimes t$, 则 $\bar{f}(m \otimes n) \neq \bar{f}(s \otimes t)$. 这由于若 $m' \otimes n' = s' \otimes t'$ 则推得有 $\lambda \in B$ 使得 $m' = \lambda s'$, $n' = \lambda^{-1} t'$, 然而由于 $m' = m$ 等得知这是不可能的. 从而 \bar{f} 是单射.

然而在模范畴, 单射的满同态是同构, 于是 \bar{f} 是同构. \square

注记 26. 引理 6.4 断言的函子性也有直截了当的推广, 得到函子

$$\begin{aligned}
 \otimes_A : ((Q, A) - \text{Mod}) \times ((A, S) - \text{Mod}) &\longrightarrow (Q, S) - \text{Mod} \\
 (M, N) &\longmapsto M \otimes_A N \quad (\text{对象层次}) \\
 (\varphi, \psi) &\longmapsto \varphi \otimes \psi \quad (\text{态射层次}).
 \end{aligned}$$

当 A 交换时, 按例 23 等同 $A - \text{Mod}$ 与 $(A, A) - \text{Mod}$, 可得函子

$$\otimes_A : A - \text{Mod} \times A - \text{Mod} \longrightarrow A - \text{Mod};$$

进一步假设 $A = S$ 为域, 则一切化约到向量空间的张量积与双线性型.

定义 6.7. 若有环同态 $f: A \rightarrow B$, 则 (A, C) -模 M 的 B -化 (B -标量扩充) 为 $B \otimes_A M$. 显然由命题 ??, 标量扩充是右正合函子.

例 27. V 是 \mathbb{R} -向量空间, 则 V 的复化定义为 $\mathbb{C} \otimes_{\mathbb{R}} V$, 满足如下泛性质:

$$\begin{array}{ccc}
 V & \longrightarrow & \mathbb{C} \otimes_{\mathbb{R}} V \\
 & \searrow f & \downarrow \bar{f} \\
 & & W
 \end{array}$$

B 张量积与正合列

A, B, C 三者为环.

定义 6.8. 我们约定对于左模 ${}_A M, {}_A N$, 本节将同态集 $\text{Hom}_A({}_A M, {}_A N)$ 在 M 上的作用以右乘表示:

$$\text{Hom}({}_A M, {}_A N) \ni f : m \longmapsto mf \in N.$$

对于 M_A, N_A 的情形, 同态集 $\text{Hom}_A(M_A, N_A)$ 在 M 上的作用以左乘表示:

$$\text{Hom}(M_A, N_A) \ni f : m \longmapsto fm \in N.$$

注记 28. 写法的优势在于模同态的性质可以看作乘法结合律: 对任意 $a \in A$ 和 $m \in M$,

$$(am)f = a(mf) \quad (\text{左模})$$

$$f(ma) = (fm)a \quad (\text{右模}).$$

命题 6.9. 若 M, N 分别是 $(A, B), (A, C)$ -双模, 则 $\text{Hom}_A(M, N)$ 是 (B, C) -双模.

证明概要. 书P 78提供了四个命题, 证明为All parts are routine. 我们选择上述统摄两个, 剩余交给读者.

考虑装配的模结构如下: $afc: M \rightarrow N: m \mapsto ((ma)f)c$. 于是只要证明

$$a'(afc): m \mapsto (ma')(afc) = m \mapsto (ma'a)(fc) : a'afc$$

和另一侧等容易验证的东西即可. \square

注记 29. 显然不可以考虑 $af(x) := f(ax)$, 这由于注意到括号顺序有 $(aa'f)(-) = a'f(a-) = \dots$, 反向.

$\text{Hom}(-, -)$ 实质上给出 $(A, B) - \text{Mod}^{op} \times (A, C) - \text{Mod}$ 到 $(B, C) - \text{Mod}$ 的函子.

于是若 P 为 (B, C) -双模, Q 为右 C 模, 则 $\text{Hom}(P, Q)$ 为右 B 模.

下述 P 为 (B, C) -双模.

命题 6.10. 张量积 $- \otimes_B P$ 是 $\text{Hom}_C(P, -)$ 函子的左伴随, 即

$$\begin{array}{ccc} \text{右 } B - \text{Mod} & \xrightarrow{- \otimes_B P} & \text{右 } C - \text{Mod} \\ & \xleftarrow{\text{Hom}_C(P, -)} & \end{array}$$

证明概要.

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_C(P, M_B \otimes_B P_C) & & \\ \uparrow \eta_M & \searrow \bar{f}_* & \\ M_B & \xrightarrow{f} & \text{Hom}_C(P, S) \end{array}$$

考虑单位 $\eta_M: M \rightarrow \text{Hom}_C(P, M \otimes P): m \mapsto (p \mapsto m \otimes p)$, 下证上述交换图被满足: 考虑 $\bar{f}: M \otimes P \rightarrow S: m \otimes p \mapsto [f(m)](p)$, 这是良定义的, 鉴于 f 实质是一个双线性映射, 并且由于张量积的泛性质, 我们同时获得了唯一性.

同样, $\varepsilon_M: \text{Hom}_C(P, M) \otimes P \rightarrow M: f \otimes p \mapsto f(p)$, 容易验证泛性质.

并且, η 和 ε 显然满足等式 2, 从而张量积 $- \otimes_B P$ 是 $\text{Hom}_C(P, -)$ 函子的左伴随. \square

推论 6.11. 张量积 $\otimes_B P$ 保持余极限, $\text{Hom}_C(P, -)$ 保持极限.

推论 6.12. 张量积 $- \otimes P$ 是右正合函子.

证明概要.

$$M \longrightarrow L \longrightarrow K \longrightarrow 0$$

$$\text{Hom}(M, \text{Hom}(P, N)) \longleftarrow \text{Hom}(L, \text{Hom}(P, N)) \longleftarrow \text{Hom}(K, \text{Hom}(P, N)) \longleftarrow 0$$

$$\text{Hom}(M \otimes P, N) \longleftarrow \text{Hom}(L \otimes P, N) \longleftarrow \text{Hom}(K \otimes P, N) \longleftarrow 0$$

$$M \otimes P \longrightarrow L \otimes P \longrightarrow K \otimes P \longrightarrow 0$$

\square

推论 6.13. 若 $M \xrightarrow{f} N$ 为模同态, 则 $M \otimes P \xrightarrow{f \otimes \text{id}_P} N \otimes P$ 为模同态. 若 f 满, 则 $f \otimes \text{id}_P$ 也满.

命题 6.14. 有如下模同构:

1. $M \otimes_A N \simeq N \otimes_A M$.
2. $M \otimes_A (A/I) \simeq M/IM$, 其中 I 为 A 的理想.
3. $M \otimes_A A \simeq M$.
4. 若 M_i 是一族右 A 模, 则 $(\bigoplus M_i) \otimes N \simeq \bigoplus (M_i \otimes N)$.

同样的定理可以对左 A -模陈述.

证明概要. 只证明 $M \otimes_A (A/I) \simeq M/IM$, 这由于有如下的正合列

$$\begin{array}{ccccccc}
 0 & \longrightarrow & I & \longrightarrow & A & \longrightarrow & A/I \longrightarrow 0 \\
 & & & & & & \\
 & & M \otimes I & \longrightarrow & M \otimes A & \longrightarrow & M \otimes A/I \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow \text{Im} & & \downarrow \simeq & & \\
 0 & \longrightarrow & IM & \longrightarrow & M & \longrightarrow & M \otimes A/I \longrightarrow 0
 \end{array}$$

□

推论 6.15. $R/I \otimes R/J \simeq R/(I+J)$.

例 30. $\mathbb{Z}/m\mathbb{Z} \otimes_{\mathbb{Z}} \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} = \mathbb{Z}/\gcd(m, n)\mathbb{Z}$.

C 代数的张量积

下述谈到 A -代数时, 默认 A 为交换环, 注意到 B 是 A -代数等价于声明存在环同态 $f: A \rightarrow Z(B)$, $Z(B)$ 为环的中心.

定义 6.16. 若 B 和 C 是 A -代数, 则 $B \amalg C$ 是下述问题的解

其中 D 是 A -代数, 并且态射均是 A -代数同态.

证明概要. 上述定义确实合理, 考虑 $B \otimes_A C$, 装配自然的 $(B \otimes_A C) \times (B \otimes_A C) \rightarrow B \otimes_A C$ (书 P82 页) 成为 A 代数, 并且满足条件. □

注记 31. 有范畴等价 $A \otimes_{\mathbb{Z}} B^{op} - \text{Mod} \simeq (A, B) - \text{Mod}$.

§7 图追踪

命题 7.1 (蛇形引理). 有下列交换图, 且正合.

$$\begin{array}{ccccccc}
& \ker(f') & \xrightarrow{\bar{u}'} & \ker(f) & \xrightarrow{\bar{v}'} & \ker(f'') & \cdots \\
& \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & \\
& M' & \xrightarrow{\bar{u}} & M & \xrightarrow{\bar{v}} & M'' & \longrightarrow 0 \\
& \downarrow f' & & \downarrow f & & \downarrow f'' & \\
& \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & \\
0 & \longrightarrow & N' & \xrightarrow{\underline{u}} & N & \xrightarrow{\underline{v}} & N'' \\
& & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
& & \text{cok}(f') & \xrightarrow{\underline{u}'} & \text{cok}(f) & \xrightarrow{\underline{v}'} & \text{cok}(f'')
\end{array}$$

(The diagram is enclosed in a dashed box labeled \$\partial\$ on the right and bottom.)

证明概要. 参考百科.

□

命题 7.2 (短五引理). 有下列交换图.

$$\begin{array}{ccccc}
M_1 & \longrightarrow & M_2 & \longrightarrow & M_3 \\
f_1 \downarrow & & f_2 \downarrow & & f_3 \downarrow \\
N_1 & \longrightarrow & N_2 & \longrightarrow & N_3
\end{array}$$

1. 如果 $0 \longrightarrow M_1 \longrightarrow M_2 \longrightarrow M_3 \longrightarrow 0$ 和 $0 \longrightarrow N_1 \longrightarrow N_2 \longrightarrow N_3 \longrightarrow 0$ 均为短正合列, 并且 f_1 和 f_3 均为同构, 则 f_2 也为同构.
2. 如果 $0 \longrightarrow M_1 \longrightarrow M_2 \longrightarrow M_3$ 和 $0 \longrightarrow N_1 \longrightarrow N_2 \longrightarrow N_3$ 均为左正合列, 并且 f_2 和 f_3 均为同构, 则 f_1 也为同构.
3. 如果 $M_1 \longrightarrow M_2 \longrightarrow M_3 \longrightarrow 0$ 和 $N_1 \longrightarrow N_2 \longrightarrow N_3 \longrightarrow 0$ 均为右正合列, 并且 f_1 和 f_2 均为同构, 则 f_3 也为同构.

证明概要. 参考百科.

□

§8 维数理论

命题 8.1. 若 X 是 R -模, X 的生成集若均为无穷集, 则具有相同的势.

定义 8.2. 称环 R 有不变基数性质, 若 $R^m \simeq R^n \iff m = n$.

命题 8.3. 若 R 是交换环, 则 R 有不变基数性质.

证明概要. 设 $e_1 \dots e_n$ 为 M 的一组生成元, 则存在满同态 $A^n \xrightarrow{\phi} M$. 任取 A 的一个极大理想 m , 令 $k = A/m$. 则 $k^n = A^n \otimes_A k \xrightarrow{\phi \otimes \text{id}} M \otimes_A k = M/mM$ 为 k -线性空间的满同态, 并且 M 的任意一组基也为 M/mM 的 k -线性空间基. 由此知 M 的任意基包含的元素个数等于 $\dim_k M/mM \leq n$. □

目录

§1 加法范畴	1
§2 模范畴	2
2.1 对应定理	2
2.2 模范畴是加法范畴	3
§3 子模与商模: 正合列	4
3.1 短正合列	5
3.2 函子性	5
§4 伴随理论	5
4.1 伴随的性质	7
§5 生成模与自由模	8
5.1 自由模	8
5.2 生成模	9
§6 张量积	9
6.1 张量积的定义	10
6.2 张量积的性质	11
§7 图追踪	14
§8 维数理论	15