

代数学方法

卷一：基础架构

更新日期：2025 年 04 月 21 日

aytony

目录

1. 集合论	3
2. 范畴论基础	4

1. 集合论

2. 范畴论基础

练习 2.1: 设 $A \xrightarrow{f} B \xrightarrow{g} C \xrightarrow{h} D$ 是任意范畴中的态射。证明若 $A \xrightarrow{gf} C$ 和 $B \xrightarrow{hg} D$ 皆为同构，则 f, g, h 全是同构。

证明: 因为 gf, hg 都是同构所以 f, g 都是单态射， g, h 都是满态射。由于它们是同构，所以存在 φ, ψ 使得 $\varphi gf = 1_A, \psi hg = 1_B$ 。

要证明 f 是同构，只要证明 $\varphi gf = 1_A$ 且 $f\varphi g = 1_B$ ，前者是假设，而由 $f\varphi gf = f1_A = f$ 右消去 f 得到后者。

要证明 g 是同构，只要证明 $\psi hg = 1_B$ 且 $g\psi h = 1_C$ ，前者是假设，后者由 $g\psi hg = g1_B = g$ 使用右消去得到。

要证明 h 是同构，只要证明 $g\psi h = 1_C$ 且 $hg\psi = 1_D$ ，前者由 $g\psi hg = g1_B = g$ 使用左消去得到，后者由 $\psi hg\psi = 1_B\psi = \psi$ 使用左消去得到，这是因为 $\psi gf = 1_A$ 可逆从而 ψ 是满态射。 \square

练习 2.2: 对范畴 C, C' 定义其并 $C \star C'$ 如下：

$$\begin{aligned} \text{Ob}(C \star C') &:= \text{Ob}(C) \sqcup \text{Ob}(C'), \\ \text{Hom}_{C \star C'}(X, Y) &:= \begin{cases} \text{Hom}_C(X, Y) & X, Y \in \text{Ob}(C) \\ \text{Hom}_{C'}(X, Y) & X, Y \in \text{Ob}(C') \\ \text{独点集} & X \in \text{Ob}(C), Y \in \text{Ob}(C') \\ \emptyset & X \in \text{Ob}(C'), Y \in \text{Ob}(C). \end{cases} \end{aligned}$$

为 $C \star C'$ 中的态射合理地定义合成和单位元，并验证 $C \star C'$ 确实构成范畴；它包含 C 和 C' 作为全子范畴。对于有限序数范畴，证明 $n \star m$ 同构于 $n + m$ 。

证明： 先定义合成。对 $\forall X, Y, Z \in \text{Ob}(C \star C'), f \in \text{Hom}_{C \star C'}(X, Y), g \in \text{Hom}_{C \star C'}(Y, Z)$ 存在，我们分类讨论。

1. 若 $X, Y, Z \in \text{Ob}(C)$ 或 $\text{Ob}(C')$ ，则分别按照 C 或 C' 中定义的态射合成方式进行合成；
2. 若 $X, Y \in \text{Ob}(C), Z \in \text{Ob}(C')$ ，那么 $g \in \text{Hom}_{C \star C'}(Y, Z)$ 是唯一的，因为这个集合是独点集，直接定义 $g \circ f$ 为 $\text{Hom}_{C \star C'}(X, Z)$ 这个独点集中的唯一元素即可；
3. 若 $X \in \text{Ob}(C), Y, Z \in \text{Ob}(C')$ ，那么 $f \in \text{Hom}(X, Y)$ 是唯一的，定义 $g \circ f$ 是 $\text{Hom}(X, Z)$ 中的唯一元素即可；
4. 不可能出现其他情况，因为不会有从 $\text{Ob}(C')$ 到 $\text{Ob}(C)$ 的态射存在。

再定义单位元。对 $\forall X \in \text{Ob}(C \star C')$ ，若 $X \in \text{Ob}(C)$ ，那么定义 1_X 为 C 中 X 的单位态射；否则定义 1_X 为 C' 中 X 的单位态射。

再验证 $C \star C'$ 构成范畴：

1. 对 $\forall f \in \text{Mor}(C \star C')$ ，由定义知道 f 的定义域和值域一定都是 $\text{Ob}(C \star C')$ 中的元素；

2. 上文已经定义了单位态射;
3. 上文定义的复合运算对 $C \star C'$ 封闭;
4. 复合运算有结合律。对 $\forall f, g, h \in \text{Mor}(C \star C')$ 且它们可进行复合, 若 $f, g, h \in \text{Mor}(C)$ 或 $f, g, h \in \text{Mor}(C')$, 那么由于 C, C' 是范畴, 它们自然是结合的; 否则, $(hg)f, h(gf)$ 一定都是从 $\text{Ob}(C)$ 中一元素映射到 $\text{Ob}(C')$ 中一元素, 而这是一个独点集, 所以它们两个一定相同。
5. 容易验证 $\forall f: X \rightarrow Y \in \text{Mor}(C \star C')$ 有 $f1_X = f = 1_Y f$ 。

直接按定义容易验证 C, C' 是 $C \star C'$ 的全子范畴。

□

练习 2.3: 选定 Grothendieck 宇宙, 证明其中全体有限全序集及其间的保序映射构成一个范畴 Ord_f 。证明有限序数 $0, 1, \dots$ 构成此范畴的骨架。

证明: *TODO*

□

练习 2.4: 设 C 为范畴, 并对每个 $X, Y \in \text{Ob}(C)$ 在 $\text{Hom}_C(X, Y)$ 上给定二元关系 \mathcal{R} 。构造相应的商范畴 C/\mathcal{R} 连同函子 $Q: C \rightarrow C/\mathcal{R}$ 使得

- 对任意 C 中态射 f, g 有 $f\mathcal{R}g \Rightarrow Q(f) = Q(g)$;
- 函子 Q 在对象集上是双射;
- 对任何函子 $S: C \rightarrow C'$ 满足 $f\mathcal{R}g \Rightarrow S(f) = S(g)$ 者, 存在唯一的函子 $\bar{S}: C/\mathcal{R} \rightarrow C'$ 使得 $S = \bar{S}Q$ 。

说明 $Q: C \rightarrow C/\mathcal{R}$ 的唯一性。

证明: 基于 \mathcal{R} 定义等价关系 \mathcal{R}' , 使得对 $\forall f, g \in \text{Mor}(C)$ 有 $f\mathcal{R}'g$, 如果 $f\mathcal{R}g$, 并基于传递性进行扩充。那么 $Q(f) = Q(g)$ 当且仅当 $f\mathcal{R}'g$ 。基于选择公理对 $\text{Mor}(C)$ 中的 \mathcal{R}' -等价类选定代表元, 由这些代表元作为态射和 $\text{Ob}(C)$ 作为对象构成的范畴记为 C/\mathcal{R} 。

对每个 $f \in \text{Mor}(C)$, 记其代表元为 $Q(f) \in \text{Mor}(C/\mathcal{R})$, 对 $X \in \text{Ob}(C)$ 令 $Q(X) = X$, 这样就定义了函子 Q , 容易看出它的函子性。容易证明它服从前两个条件。

对于第三个条件, 对 $\forall Q(f) \in \text{Mor}(C/\mathcal{R})$, 令 $\bar{S}(Q(f)) = S(f)$ 即可。由于 f 可能不唯一, 先说明 \bar{S} 是良定的。设 f, f' 满足 $Q(f) = Q(f')$, 那么 $f\mathcal{R}'g$, 从而选择公理保证 $S(f) = S(g)$ 。容易看出 $S = \bar{S}Q$ 。 \bar{S} 存在性得证。

□

练习 2.5: 设 $F: C_1 \rightarrow C_2$ 和 $G: C_2 \rightarrow C_3$ 为范畴等价 (即: 具有逆拟函子), 证明 $GF: C_1 \rightarrow C_3$ 也是等价, 其拟逆可以取为 F 和 G 的拟逆之合成。

证明: 设 $F': C_2 \rightarrow C_1$ 和 $G': C_3 \rightarrow C_2$ 分别为 F, G 的拟逆函子, 那么有同构 $\varphi: F'F \xrightarrow{\sim} \text{id}_{C_1}, \varphi': FF' \xrightarrow{\sim} \text{id}_{C_2}, \psi: G'G \xrightarrow{\sim} \text{id}_{C_2}$ 和 $\psi': GG' \xrightarrow{\sim} \text{id}_{C_3}$ 。那么容易看出 $F'G'$ 为 GF 的拟逆函子, 这是因为

$$\begin{aligned}
F'G'GF &\xrightarrow{\text{id}_{F'} \circ \psi \circ \text{id}_F (\sim)} F'F \xrightarrow{\varphi' (\sim)} \text{id}_{C_1}, \\
GFF'G' &\xrightarrow{\text{id}_F \circ \varphi' \circ \text{id}_{G'} (\sim)} GG' \xrightarrow{\psi' (\sim)} \text{id}_{C_3}.
\end{aligned}$$

其中自然映射的合成均为横合成。 \square

练习 2.6: 详述例 2.6.8 中各个伴随对的余单位。

练习 2.7: 记 \mathbf{Ring} 为以环为对象，环同态为态射的范畴，注意到这里的环皆含乘法幺元，同态按定义须保幺元。如果不假设环含幺，所得范畴记为 \mathbf{Rng} （这可能是本书中唯一一次考虑这类环）。证明显然的函子 $\mathbf{Ring} \rightarrow \mathbf{Rng}$ 具有左伴随。

证明: 即证明遗忘函子 $G: \mathbf{Ring} \rightarrow \mathbf{Rng}$ 具有左伴随。直接令函子 $F: \mathbf{Rng} \rightarrow \mathbf{Ring}$ ，将每个环 R 映射到其幺元化环 R^+ ，这里的 R 的幺元化环 R^+ 定义为

$$R^+ = R \times \mathbb{Z}, \quad (r, n) \times (s, m) = (rs + nr + ms, nm),$$

其中单位元为 $(0, 1)$ 。

然后证明 F 是 G 的左伴随。只要证明对 $\forall R \in \text{Ob}(\mathbf{Rng}), S \in \text{Ob}(\mathbf{Ring})$ 构造自然同构

$$\varphi: \text{Hom}_{\mathbf{Ring}}(R^+, S) \xrightarrow{\sim} \text{Hom}_{\mathbf{Rng}}(R, S^-).$$

构造 φ 如下:

1. 对环同态 $f: R^+ \rightarrow S$ 定义 $g: R \rightarrow S^-, r \mapsto f(r, 0)$;
2. 对环同态 $g: R \rightarrow S^-$ 定义 $f: R^+ \rightarrow S, (r, n) \mapsto g(r) + n \cdot 1_S$ 。

容易证明两个映射互为逆，并保持环同态结构。 \square

练习 2.8: 设 (F, G, φ) 是伴随对，则

1. $\eta: \text{id}_{C_1} \rightarrow GF$ 为同构当且仅当 F 是全忠实函子;
2. $\varepsilon: FG \rightarrow \text{id}_{C_2}$ 为同构当且仅当 G 是全忠实函子。

提示 基于对偶性（以 \mathbf{C}^{op} 代 \mathbf{C} ），仅需证 (1)。先证明对所有 C_1 中的态射 $f: X \rightarrow Y$ 都有 $\varphi(Ff) = \eta_Y f: X \rightarrow GFY$ ：这是缘于 φ 的自然性导致图表

$$\begin{array}{ccccc}
\text{id}_{FY} & \in & \text{Hom}(FY, FY) & \xrightarrow{\varphi} & \text{Hom}(Y, GFY) & \ni & \eta_Y \\
\downarrow & & (Ff)^* \downarrow & & f^* \downarrow & & \downarrow \\
Ff & \in & \text{Hom}(FX, FY) & \xrightarrow{\varphi} & \text{Hom}(X, GFY) & \ni & \varphi(Ff) = \eta_Y f
\end{array}$$

交换。米田引理（定理 2.5.1）表明 $\eta_Y : Y \xrightarrow{\sim} GFY$ 当且仅当 $f \mapsto \eta_Y f$ 给出双射 $\text{Hom}(X, Y) \xrightarrow{\sim} \text{Hom}(X, GFY)$ ，其中 X 取遍 \mathcal{C}_1 的对象；既然 φ 是同构，这又相当于 $f \mapsto Ff$ 是双射，亦即 F 是全忠实的。

证明：先证必要性，设 $\eta : \text{id}_{\mathcal{C}_1} \rightarrow GF$ 为同构，那么只要证明对 $\forall X, Y \in \text{Ob}(\mathcal{C}_1)$ 映射

$$F : \text{Hom}_{\mathcal{C}_1}(X, Y) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}_2}(FX, FY)$$

是双射。由于 η 是同构，对 $\forall f : X \rightarrow Y$ 有

$$\eta_Y \circ f = GF(f) \circ \eta_X,$$

因为 η_X, η_Y 是同构，所以 $f \mapsto GF(f)$ 是双射，又因为 φ 是伴随对的自然同构，于是得到

$$\varphi(F(f)) = \eta_Y \circ f,$$

于是 $f \mapsto F(f)$ 是双射，那么 F 是全忠实的。

再证充分性，假设 F 是全忠实的，那么 $\forall X \in \text{Ob}(\mathcal{C}_1)$ 映射

$$F : \text{Hom}_{\mathcal{C}_1}(X, X) \rightarrow \text{Hom}_{\mathcal{C}_2}(FX, FX)$$

是双射，存在唯一态射 $\eta_X : X \rightarrow GFX$ 使 $F(\eta_X) = \text{id}_{FX}$ ，且 η_X 是同构。因此 η 是同构。□

练习 2.9：假设 \mathcal{C} 既是完备也是余完备的。对于小范畴 I ，证明对角函子 $\Delta : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}^I$ (定义 2.7.1) 有左、右伴随函子，阐释它们与 \mathcal{C} 中的 \lim_{\rightarrow} 与 \lim_{\leftarrow} 的关系，相应的单位和余单位作何解释？

练习 2.10：设域 \mathbb{k} 为域，证明在 \mathbb{k} -向量空间范畴 $\text{Vect}_f(\mathbb{k})$ 里，每个对象都同构于一些有限维子空间间的 \lim_{\rightarrow} 。将此想法移植到交换群范畴 Ab （考虑有限生成交换群的 \lim_{\rightarrow} ）。

练习 2.11：设 \mathcal{C} 是 \mathcal{C}' 的全子范畴，包含函子记为 $J : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{C}'$ 。说明对任意两个函子 $F, G : \mathcal{C}_0 \rightarrow \mathcal{C}$ ，与 J 的横合成诱导双射

$$\text{Hom}_{\text{Fct}(\mathcal{C}_0, \mathcal{C}')} (JF, JG) = \text{Hom}_{\text{Fct}(\mathcal{C}_0, \mathcal{C})} (F, G).$$

证明：对任意自然变换 $\varphi \in \text{Hom}(JF, JG)$ ，定义 $\psi \in \text{Hom}(F, G)$ 为 $\psi_X = J^{-1}(\varphi_X)$ ，因为 J 是全忠实的，所以 J^{-1} 良定。

然后验证 ψ 的自然性, 即对 C_0 中态射 $f: X \rightarrow Y$, 要验证 $\psi_Y \circ F(f) = G(f) \circ \psi_X$ 交换。这是因为

$$J(\psi_Y \circ F(f)) = \varphi_Y \circ JF(f) = JG(f) \circ \varphi_X = J(G(f) \circ \psi_X),$$

上式使用了 J 的函子性, φ 的自然性和 J 的忠实性。

上述过程直接定义映射 $\Phi: \varphi \mapsto \psi$, 其逆为 $\Psi: \psi \mapsto J \circ \psi$, 容易看出 Ψ, Φ 互逆。 \square

练习 2.12: 在带基点的集合范畴 \mathbf{Set}_\bullet 中描述积和余积, 证明它是完备且余完备的。推广到 \mathbf{Top}_\bullet 的情形。

练习 2.13: 考虑忘却函子 $\mathbf{Set}_\bullet \rightarrow \mathbf{Set}$, 找出 U 的左伴随, 并证明 U 无右伴随。