

范畴

Lhzsl

2021 年 2 月 8 日

范畴的定义

定义:一个范畴 \mathfrak{C} 包含以下结构

- 1.集合 $Ob(\mathfrak{C})$,其元素称作 \mathfrak{C} 的对象,
- 2.对于 \mathfrak{C} 中任意两个对象, 给定一个集合 $[A, B]_{\mathfrak{C}}$, 其中元素称为范畴 \mathfrak{C} 内 A 到 B 的态射, 该集合常简记为 $Hom_{\mathfrak{C}}(A, B)$.集合 $Mor(\mathfrak{C}) = \cup_{A, B \in \mathfrak{C}} Hom_{\mathfrak{C}}(A, B)$ 中元素称为 \mathfrak{C} 的态射。
- 3.对每个对象 X 给定元素 $id_X \in Hom_{\mathfrak{C}}(X, X)$,称为 X 到自身的恒等映射。
- 4.对于任意 $X, Y, Z \in Ob(\mathfrak{C})$,给定态射间的合成映射

$$\circ : Hom_{\mathfrak{C}}(Y, Z) \times Hom_{\mathfrak{C}}(X, Y) \longrightarrow Hom_{\mathfrak{C}}(X, Z)$$

$$(f, g) \mapsto f \circ g,$$

常将 $f \circ g$ 简记为 fg .它满足

(i)结合律:对于任意态射 $h, g, f \in Mor(\mathfrak{C})$, 若合成 $f(gh)$ 和 $(fg)h$ 都有定义, 则

$$f(gh) = (fg)h.$$

故两边可写成同时 fgh 。

(ii)对于任意态射 $f \in Hom_{\mathfrak{C}}(X, Y)$,有

$$f \circ id_X = f = id_Y \circ f.$$

设有范畴 $\mathfrak{C}, \mathfrak{B}$.若有 $Ob(\mathfrak{B}) \subseteq Ob(\mathfrak{C})$,对于任意 $A, B \in Ob(\mathfrak{B})$, $Hom_{\mathfrak{B}}(A, B) \subseteq Hom_{\mathfrak{C}}(A, B)$ 及 $\mathfrak{C}, \mathfrak{B}$ 有相同的合成映射, 那么称 \mathfrak{B} 是 \mathfrak{C} 的子范畴, 再者, 如果对于任意 $A, B \in Ob(\mathfrak{C})$ 有 $Hom_{\mathfrak{C}}(A, B) = Hom_{\mathfrak{B}}(A, B)$,则称 \mathfrak{B} 是 \mathfrak{C} 的全子范畴。

这里仅举一个范畴的例子: 把所有的群都放在一起得到 \mathfrak{Gp} .对于任意两个群,所有从 A 到 B 的群同态组成 $Hom_{\mathfrak{Gp}}(A, B)$, $g \circ f$ 是映射的合成, 这样便得到群范畴 \mathfrak{Gp} 。

设 m 是范畴 \mathfrak{C} 的态射, 如果对于任意 $f, g \in Mor(\mathfrak{C})$,从 $mf = mg$ 得到 $f = g$,则称 m 为单态射, 另一方面如果对于任意 $f, g \in Mor_{\mathfrak{C}}$,从 $fm = gm$ 得到 $f = g$,则称 m 为满态射。我们称 $f \in [A, B]_{\mathfrak{C}}$ 是同构, 如果存在 $g \in [B, A]_{\mathfrak{C}}$ 使得 $gf = 1_A, fg = 1_B$ 。

设 $\mathfrak{C}, \mathfrak{D}$ 是两个范畴, 由 \mathfrak{C} 到 \mathfrak{D} 的一个(共变(covariant))函子(functor) F 是指:

(i)对于 \mathfrak{C} 中任意对象 X , F 规定了 \mathfrak{D} 中的相应的对象 $F(X)$ 。

(ii) 设 X, Y 是 \mathfrak{C} 中任意两个对象, 对于任一 $f \in [X, Y]_{\mathfrak{C}}$, F 规定 $[F(X), F(Y)]_{\mathfrak{D}}$ 中的一个元素 (态射) $F(f)$, 满足:

$$F(g \circ f) = F(g) \circ F(f), \forall f \in [X, Y]_{\mathfrak{C}}, g \in [Y, Z]_{\mathfrak{C}}$$

以及

$$F(1_X) = 1_{F(X)}.$$

如果将上述条件(ii)改成

(ii') 对于任一 $f \in [X, Y]_{\mathfrak{C}}$, F 规定了 $[F(Y), F(X)]_{\mathfrak{D}}$ 中的一个元素 (态射) $F(f)$, 满足:

$$F(g \circ f) = F(f) \circ F(g), \forall f \in [X, Y], g \in [Y, Z]$$

以及

$$F(1_X) = 1_{F(X)}$$

则称 F 为 \mathfrak{C} 到 \mathfrak{D} 的反变函子 (contravariant functor)。

对于任何范畴 \mathfrak{C} , 设 $((sets))$ 是全体集合组成的范畴, 任取 $X \in Ob(\mathfrak{C})$, 若规定 $h_X : \mathfrak{C} \rightarrow ((sets)), Y \mapsto Hom_{\mathfrak{C}}(Y, X)$, 任意态射 $f : Z \rightarrow Y$,

$$h_X(f) : Hom_{\mathfrak{C}}(Y, X) \rightarrow Hom_{\mathfrak{C}}(Z, X),$$

$$g \mapsto g \circ f$$

则 h_X (也可写作 $Hom_{\mathfrak{C}}(\cdot, X)$) 是 \mathfrak{C} 到 $((sets))$ 的反变函子。

联系两个函子的概念是 “函子态射” (或称 “自然变换”). 设 \mathfrak{C} 和 \mathfrak{D} 是两个范畴, F 和 G 是 \mathfrak{C} 到 \mathfrak{D} 的两个函子。由 F 到 G 的函子态射 Φ 是指: 对于 \mathfrak{C} 的任何一个对象 X , 给定一个态射 $\Phi_X : F(X) \rightarrow G(X)$, 使得下图交换

$$\begin{array}{ccc} F(X) & \xrightarrow{\Phi_X} & G(X) \\ F(f) \downarrow & & \downarrow G(f) \\ F(Y) & \xrightarrow{\Phi_Y} & G(Y) \end{array}$$

其中 X, Y 是 \mathfrak{C} 中任意两个对象, f 是 X 到 Y 的任意态射。我们记函子态射 Φ 为 $\Phi : F \rightarrow G$, 当所有 $\Phi_X : F(X) \rightarrow G(X)$ 是同构时, 称函子同态是函子同构。

称函子 $T : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{D}$ 是范畴等价: 若存在函子 $S : \mathfrak{D} \rightarrow \mathfrak{C}$ 及函子同构

$$\Phi : 1_{\mathfrak{D}} \simeq TS, \Psi : ST \simeq 1_{\mathfrak{C}}.$$

称函子 $T : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{D}$ 是要满函子: 若对于任意 $Y \in Ob(\mathfrak{D})$, 存在 $X \in Ob(\mathfrak{C})$ 使得 TX 与 Y 同构。

称函子 T 是忠实的 (faithful), 如果从任意对象 $A, B \in Ob(\mathfrak{C})$ 所定的映射

$$T : Hom_{\mathfrak{C}}(A, B) \rightarrow Hom_{\mathfrak{D}}(T(A), T(B))$$

$$(A \xrightarrow{f} B) \mapsto (T(A) \xrightarrow{T(f)} T(B))$$

是单射。如果此映射是满射，则说函子T是全忠实函子(fully faithful).

命题：函子 $F : \mathfrak{C}_1 \rightarrow \mathfrak{C}_2$ 等价当且仅当F是全忠实要满函子。

证明:(\Rightarrow)设拟逆函子 $G : \mathfrak{C}_2 \rightarrow \mathfrak{C}_1$ 和函子同构 $\psi : id_{\mathfrak{C}_1} \approx GF, \phi : id_{\mathfrak{C}_2} \approx FG$.对于 \mathfrak{C}_2 中任何对象Z,都有同构 $\phi_Z : F(GZ) \rightarrow Z$,故F是本质满的。

观察到

$$Hom_{\mathfrak{C}_1}(X, Y) \xrightarrow{F} Hom_{\mathfrak{C}_2}(FX, FY) \xrightarrow{G} Hom_{\mathfrak{C}_1}(GF(X), GF(Y)) \rightarrow Hom_{\mathfrak{C}_1}(X, Y)$$

$$f \mapsto Ff \mapsto GF(f) \mapsto \psi_Y^{-1}GF(f)\psi_X$$

合成是恒等映射，事实上，由函子同构 $\psi : id_{\mathfrak{C}_1} \xrightarrow{\sim} GF$ ，有交换图表

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{\psi_X} & GF(X) \\ f \downarrow & & \downarrow GF(f) \\ Y & \xrightarrow{\psi_Y} & GF(Y) \end{array}$$

从而 $\psi_Y f = GF(f)\psi_X$.由于 ψ_Y 是同构，因此 $f = \psi_Y^{-1}GF(f)\psi_X$.这就说明F有逆映射,从而是单射，同样可得G是忠实的。

下面证明是满射：首先对任意的 $v \in Hom_{\mathfrak{C}_2}(FX, FY)$,令 $f = (\psi_Y)^{-1}G(v)(\psi_X)$.对于该映射，上交换图依然交换，于是 $GF(f) = G(v)$,由于G是忠实的，得到 $F(f) = v$,从而是满射。

(\Leftarrow)首先对于 \mathfrak{C}_2 中每一对象M, \mathfrak{C}_1 中存在对象 A_M (可能有多个，选取其中一个)及同构 $v_M : M \rightarrow F(A_M)$.

定义函子 $G : \mathfrak{C}_2 \rightarrow \mathfrak{C}_1$ 如下：若 $M \in \mathfrak{C}_2$,设 $G(M) = A_M$.若 $w : M \rightarrow N$ ，利用 v_M 是同构得到 $w' : FA \rightarrow FB$ 使有交换图表：

$$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{v_M} & FA_M \\ w \downarrow & & \downarrow w' \\ N & \xrightarrow{v_N} & FA_N \end{array}$$

由于F是全忠实函子，故有 $w_1 : A \rightarrow B$ 使得 $F(w_1) = w'$.设 $G(w) = w_1$.

取 $A \in \mathfrak{C}_1$,设 $B = GFA$,于是有同构 $v_{FA} : FA \rightarrow FB$.因为F是全忠实函子，有唯一 $\psi_A : A \rightarrow B = GFA$ 使得 $F\psi_A = v_{FA}$.注意由于 v_{FA} 是同构，F是全忠实函子，得到 $\psi_A : A \rightarrow GFA$ 是同构，这就决定函子同构 $\psi : 1 \rightarrow GF$.

取 $M \in \mathfrak{C}_2$,设 $A = GM$.则同构 $v_M : M \rightarrow FA = FGM$ 决定函子同构 $\phi : 1 \rightarrow FG$,即有 $\phi_M = v_M$.

下面验证函子态射的交换性。

首先验证

$$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{\phi_M = v_M} & FG(M) \\ w \downarrow & & \downarrow FG(w) \\ N & \xrightarrow{\phi_N = v_N} & FG(N) \end{array}$$

这只需注意到 $FG(w) = w'$,由上一个交换图表即得。

下面验证 \mathfrak{C}_1 中函子态射交换性,任意态射 $f : A \rightarrow Y$,在 \mathfrak{C}_2 中有下交换图表

$$\begin{array}{ccc} FA & \xrightarrow{v_{FA}} & FG(FA) \\ F(f) \downarrow & & \downarrow FG(F(f)) \\ FY & \xrightarrow{v_{FY}} & FG(F(Y)) \end{array}$$

从而 $F(GF(f)) = v_{FY} \circ F(f) \circ (v_{FA})^{-1}$.再注意到 $F\psi_A = v_{FA}$.于是 $F(\psi_Y \circ f \circ \psi_A^{-1}) = v_{FY} \circ F(f) \circ (v_{FA})^{-1}$.由于F是忠实的,得到 $GF(f) = \psi_Y \circ f \circ \psi_A^{-1}$.从而有交换图

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\psi_A} & GF(A) \\ f \downarrow & & \downarrow GF(f) \\ Y & \xrightarrow{\psi_Y} & GF(Y) \end{array}$$

证毕。

若 $F, G : \mathfrak{C} \rightarrow \mathfrak{D}$ 是两个函子,我们用记号 $Tran(F, G)$ 表示从F到G的自然变换全体.有下述引理

Yoneda 引理: 设 \mathfrak{C} 是范畴, F是 \mathfrak{C} 到集合范畴((sets))的反变函子, $X \in Ob(\mathfrak{C})$,则有双射

$$y : Tran(Hom_{\mathfrak{C}}(\cdot, X), F) \rightarrow F(X).$$

$$y : \bar{\xi} \mapsto \bar{\xi}_X(id_X)$$

证明: 设 $\xi \in F(X)$.对于 \mathfrak{C} 中态射 $f : A \rightarrow X$,令 $\bar{\xi}_A(f) = F(f)(\xi)$.下面验证 $\bar{\xi}$ 是自然变换。在 \mathfrak{C} 中 $g : A \rightarrow B$ 为态射,须验证下图交换

$$\begin{array}{ccc} Hom_{\mathfrak{C}}(A, X) & \xrightarrow{\bar{\xi}_A} & F(A) \\ Hom_{\mathfrak{C}}(\cdot, X)(g) \downarrow & & \downarrow F(g) \\ Hom_{\mathfrak{C}}(B, X) & \xrightarrow{\bar{\xi}_B} & F(B) \end{array}$$

任意 $f \in Hom_{\mathfrak{C}}(A, X)$, $F(g)\bar{\xi}_A(f) = F(g)F(f)(\xi) = F(f \circ g)(\xi)$ (注意F是反变函子),

$\bar{\xi}_B(Hom_{\mathfrak{C}}(\cdot, X)(g))(f) = \bar{\xi}_B(f \circ g) = F(f \circ g)(\xi)$,这就是上图交换,于是 $\bar{\xi}$ 是自然变换,且 $\bar{\xi}_X(id_X) = F(id_X)(\xi) = \xi$.即该映射是满射。

下证单射: $\bar{\xi} \in Tran(Hom_{\mathfrak{C}}(\cdot, X), F)$ 是自然变换,于是对于 \mathfrak{C} 中态射 $f : A \rightarrow X$, 有下交换图

$$\begin{array}{ccc} Hom_{\mathfrak{C}}(X, X) & \xrightarrow{\bar{\xi}_X} & F(X) \\ Hom_{\mathfrak{C}}(\cdot, X)(f) \downarrow & & \downarrow F(f) \\ Hom_{\mathfrak{C}}(A, X) & \xrightarrow{\bar{\xi}_A} & F(A) \end{array}$$

于是 $\bar{\xi}_A(f) = \bar{\xi}_A(f)(id_X) = F(f) \circ \bar{\xi}_X(id_X)$.若有另外自然变换 $\sigma \in Tran(Hom_{\mathfrak{C}}(\cdot, X))$,使得 $\sigma_X(id_X) = \bar{\xi}_X(id_X)$,则 $\bar{\xi}_A(f) = \sigma_A(f)$,于是 $\bar{\xi}_B = \sigma_B$ 对任意 $B \in Ob(\mathfrak{C})$ 成立,即 $\bar{\xi} = \sigma$.此即单射。 •

Abel范畴有拉回和推出.详细的说,

(1) 设 \mathcal{A} 是加法范畴. 则 \mathcal{A} 有拉回当且仅当有核.

设 \mathcal{A} 有核, $b : B \rightarrow D$ 和 $g : C \rightarrow D$. 考虑 $(b, g) : B \oplus C \rightarrow D$ 的核 $Ker(b, g)$ 及合成

$$f : Ker(b, g) \hookrightarrow B \oplus C \xrightarrow{(1,0)} B$$

和

$$-a : Ker(b, g) \hookrightarrow B \oplus C \xrightarrow{(0,1)} C.$$

则 $(a, f, Ker(b, g))$ 是 (b, g) 的拉回.

证明: 若 \mathcal{A} 有核, 则直接验证上述构造是拉回.

即有拉回

$$\begin{array}{ccc} Ker(f, g) & \xrightarrow{a} & C \\ f \downarrow & & \downarrow g \\ B & \xrightarrow{b} & D \end{array}$$

为此, 需验证 (1) $bf = ga$. 注意到 $Ker(f, g)$ 是映射 $(b, g) : B \oplus C \rightarrow D$ 的核, 记 $h : Ker(b, g) \rightarrow B \oplus C$, 于是有 $(b, g)h = 0$, 展开得到 $(b(1, 0) + g(0, 1))h = 0$, 即 $bf - ga = 0$.

(2) 设另有 (t, s, X) 使得下图交换

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{s} & C \\ t \downarrow & & \downarrow g \\ B & \xrightarrow{b} & D \end{array}$$

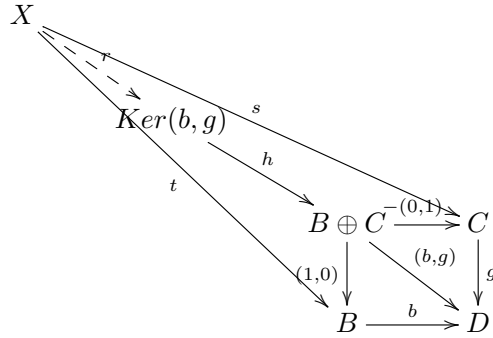
需证明存在态射 $r : X \rightarrow Ker(b, g)$ 使得下图交换

$$\begin{array}{ccccc} X & & & & \\ & \searrow s & & & \\ & & Ker(b, g) & \xrightarrow{a} & D \\ & \swarrow t & \downarrow f & & \downarrow g \\ & & B & \xrightarrow{b} & D \end{array}$$

注意到 $Ker(f, g)$ 是映射 $(b, g) : B \oplus C \rightarrow D$ 的核, 我们可构造一个映射 $k : X \rightarrow B \oplus C$ 使得 $(b, g)k = 0$. 这样利用核的性质, 我们便能得到一个映射 $r : X \rightarrow Ker(b, g)$. 这一映射或许就是我们要找的映射. 余积 $B \oplus C$ 连同的态射记为 $e_1 : B \rightarrow B \oplus C, e_2 : C \rightarrow B \oplus C$.

$(b, g)e_1 t = bt, (b, g)(-e_2)s = -gs$. 从而 $(b, g)(e_1 t - e_2 s) = 0$. 于是存在映射 $r : X \rightarrow Ker(b, g)$ 使

得 $hr = e_1t - e_2s$. 下面验证: $ar = -(0,1)hr = s, fr = (1,0)hr = t$. 满足交换性。



设 \mathcal{A} 是有零对象的范畴，考虑下图

$$\begin{array}{ccc} A' & \longrightarrow & A \\ & & \downarrow \\ B' & \longrightarrow & B \end{array}$$

其中 $B' \rightarrow B$ 是某个态射 $B \rightarrow B''$ 的核. 则该图能扩展成交换图当且仅当 $A' \rightarrow A$ 是复合态射 $A \rightarrow B \rightarrow B''$ 的核.

证明: 设 $A' \rightarrow A$ 是复合态射 $A \rightarrow B \rightarrow B''$ 的核, 则存在唯一的态射 $A' \rightarrow B'$ 使得上图交换. 若有 X 使得 $X \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow B'' = 0$, 则 $X \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow B'' = X \rightarrow B' \rightarrow B \rightarrow B''$. 由于 $A' \rightarrow A$ 是复合态射 $A \rightarrow B \rightarrow B''$ 的核, 因此存在唯一态射 $X \rightarrow A'$ 使得 $X \rightarrow A' \rightarrow A = X \rightarrow A$. 并且

$$X \rightarrow A' \rightarrow B' \rightarrow B = X \rightarrow A' \rightarrow A \rightarrow B = X \rightarrow A \rightarrow B = X \rightarrow B' \rightarrow B.$$

由于 $B' \rightarrow B$ 是单射, $X \rightarrow A' \rightarrow B' = X \rightarrow B'$.

反之, 若有拉回

$$\begin{array}{ccc} A' & \longrightarrow & A \\ \downarrow & & \downarrow \\ B' & \longrightarrow & B \end{array}$$

则 $A' \rightarrow A$ 是复合态射 $A \rightarrow B \rightarrow B''$ 的核. 事实上, 若 $X \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow B'' = 0$ 由于 $B' \rightarrow B$ 是 $B \rightarrow B''$ 的核, 于是存在态射 $X \rightarrow B'$ 使得 $X \rightarrow A \rightarrow B = X \rightarrow B' \rightarrow B$. 再根据拉回性质, 存在态射 $X \rightarrow A'$ 使得 $X \rightarrow A' \rightarrow A = X \rightarrow A$.

(9 lemma) 如下是范畴中的一个交换图，所有行和列是正合列。

$$\begin{array}{ccccccc}
 & & 0 & & 0 & & 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & A' & & A & & A'' \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & B' & \longrightarrow & B & \longrightarrow & B'' \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & C' & \longrightarrow & C & \longrightarrow & C'' \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & 0 & & 0 & & 0
 \end{array}$$

存在态射 $A' \rightarrow A$ 和 $A \rightarrow A''$ 使得图交换，并且 $0 \rightarrow A' \rightarrow A \rightarrow A'' \rightarrow 0$ 是正合列。
 下图是一拉回

$$\begin{array}{ccc}
 B' & \longrightarrow & C' \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 B & \longrightarrow & C
 \end{array}$$

其中 $B \rightarrow C$ 是满射， $C' \rightarrow C$ 是单射，则能扩充为下面交换图。

$$\begin{array}{ccccccc}
 & & 0 & & 0 & & \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \\
 0 & \longrightarrow & A & \longrightarrow & B' & \longrightarrow & C' \longrightarrow 0 \\
 & & \parallel & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & A & \longrightarrow & B & \longrightarrow & C \longrightarrow 0 \\
 & & & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & & & C'' & \equiv & C'' \\
 & & & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & & & 0 & & 0
 \end{array}$$

证明:令 $C \rightarrow C''$ 是 $C' \rightarrow C$ 的余核， $A \rightarrow B$ 是 $B \rightarrow C$ 的核。由上面命题知 $B' \rightarrow B$ 是 $B \rightarrow C \rightarrow$

C'' 的核，于是便能得到中间一列的正合性。接下来对下图应用“9引理”便得到结果。

$$\begin{array}{ccccccc}
 & & 0 & & 0 & & 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & A & & B' & & C' \\
 & & \parallel & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & A & \longrightarrow & B & \longrightarrow & C \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 0 & \longrightarrow & 0 & \longrightarrow & C'' & \stackrel{=}{=} & C'' \longrightarrow 0 \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\
 & & 0 & & 0 & & 0
 \end{array}$$

这里注意到存在唯一地态射 $B' \rightarrow C'$ 使得

$$\begin{array}{ccc}
 B' & \longrightarrow & C' \\
 \downarrow & & \downarrow \\
 B & \longrightarrow & C
 \end{array}$$

交换，于是由”9引理”得到的态射 $B' \rightarrow C'$ 核原来是一致的。