

章节 08 - 09 函子与自然变换

L^AT_EX Definitions are here.

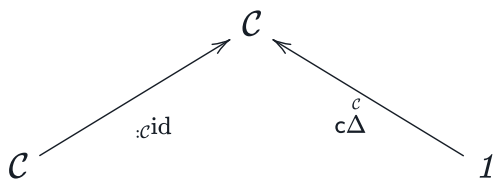
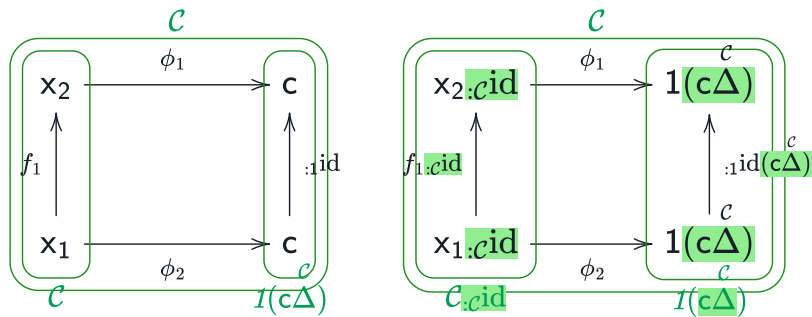
一些特殊的范畴

现在规定几种特殊的范畴。

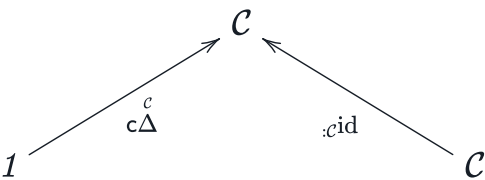
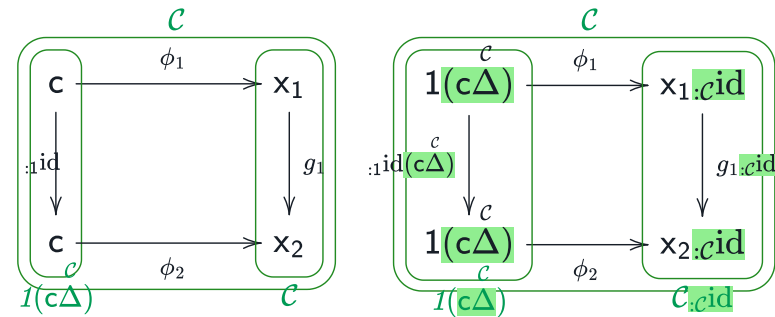
- 离散范畴：只有对象不含箭头（恒等箭头除外）的范畴。
- Set：所有集合构成的范畴，为局部小范畴，满足
 - Set 中对象为任意集合；
 - Set 中箭头为集合间映射。
- Cat：所有范畴构成的范畴，满足
 - Cat 中任何对象都构成一个范畴；
 - Cat 中任何箭头都构成一个函子。

若 \mathcal{C}, \mathcal{D} 为 Cat 中对象，则：

- \mathcal{C}^{op} ：反范畴，满足
 - \mathcal{C}^{op} 中对象皆形如 c ， c 为任意 \mathcal{C} 中的对象；
 - \mathcal{C}^{op} 中箭头皆形如 $\phi^{op} : c_2 \xrightarrow{\mathcal{C}^{op}} c_1$ ， $\phi : c_1 \xrightarrow{\mathcal{C}} c_2$ 可为任意 \mathcal{C} 中的箭头。
- $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$ ：积范畴，满足
 - $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$ 中对象皆形如 $c \cdot d$ ， c, d 为任意 \mathcal{C}, \mathcal{D} 中的对象；
 - $\mathcal{C} \times \mathcal{D}$ 中箭头皆形如 $\phi \cdot \psi$ ， ϕ, ψ 为任意 \mathcal{C}, \mathcal{D} 中的箭头。
- $\mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$ ：所有 \mathcal{C} 到 \mathcal{D} 的函子的范畴，满足
 - $\mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$ 中任何对象都是 \mathcal{C} 到 \mathcal{D} 的函子；
 - $\mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$ 中任何箭头都是函子间自然变换。
- \mathcal{C}/c ：俯范畴，这里 c 为任意 \mathcal{C} 中对象；满足
 - \mathcal{C}/c 中对象皆形如 ~~$x \cdot 1 \cdot \phi$~~ ，其中 x 和 $\phi : x \xrightarrow{\mathcal{C}} c$ 分别为 \mathcal{C} 中任意的对象和箭头；
 - c/\mathcal{C} 中箭头皆形如 ~~$f_1 \cdot \cdot id$~~ 且满足下述交换图，其中 x_1, x_2 为 \mathcal{C} 中任意对象且 f_1, ϕ_1, ϕ_2 为 \mathcal{C} 中任意箭头；



- c/\mathcal{C} ：仰范畴，这里 c 为任意 \mathcal{C} 中对象；满足
 - c/\mathcal{C} 中对象皆形如 ~~$1 \cdot x \cdot \phi$~~ ，其中 x 和 $\phi : c \xrightarrow{\mathcal{C}} x$ 分别为 \mathcal{C} 中对象和箭头；
 - \mathcal{C}/c 中箭头皆形如 ~~$\cdot id \cdot g_1$~~ 且满足下述交换图，其中 x_1, x_2 为 \mathcal{C} 中任意对象且 g_1, ϕ_1, ϕ_2 为 \mathcal{C} 中任意箭头；



函子

接下来我们来提供函子的正式定义：

- $P : \mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$ 为范畴当且仅当
 - 对任意 \mathcal{C} 中对象 c , cP 为 \mathcal{D} 中对象且 $id_P c = cP id$;
 - 对任意 \mathcal{C} 中箭头 $\phi_1 : c_1 \xrightarrow{c} c_2$ 和 $\phi_2 : c_2 \xrightarrow{c} c_3$, 始终都有等式 $(\phi_1 \circ \phi_2)P = \phi_1 P \circ \phi_2 P$ 成立。

函子的复合运算

假如刚才的 P 确实构成一个函子
且 $Q : \mathcal{D} \xrightarrow{Cat} \mathcal{E}$ 也构成函子 , 那么

- $P \circ Q : \mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{E}$
也构成一个函子。

恒等函子

对于函子我们也有恒等映射 , 即：

- $id_C \circ P = P$
 $= P \circ id_D$

忠实 , 完全和本质满函子

若 $\mathcal{C} , \mathcal{D} , \mathcal{E}$ 皆为局部小范畴 , 则

- P 是**忠实的**当且仅当对任意 \mathcal{C} 中的对象 c_1 , c_2
 $(c_1 \xrightarrow{c} c_2)$ 与 $(c_1 P \xrightarrow{D} c_2 P)$ 之间始终存在单射；
- P 是**完全的**当且仅当对任意 \mathcal{C} 中的对象 c_1 , c_2
 $(c_1 \xrightarrow{c} c_2)$ 与 $(c_1 P \xrightarrow{D} c_2 P)$ 之间始终存在满射；
- P 是**完全忠实的**当且仅当对任意 \mathcal{C} 中的对象 c_1 , c_2
 $(c_1 \xrightarrow{c} c_2)$ 与 $(c_1 P \xrightarrow{D} c_2 P)$ 之间始终存在双射。

i Note

刚才提到的 “ 单 / 满 / 双射 ”
针对的都是范畴的箭头部分。

- P 是**本质满的**当且仅当对任意 \mathcal{D} 中对象 d
都存在 \mathcal{C} 中对象 c 使 $cP \xrightarrow{D} d$ 之间有双射。

💡 Tip

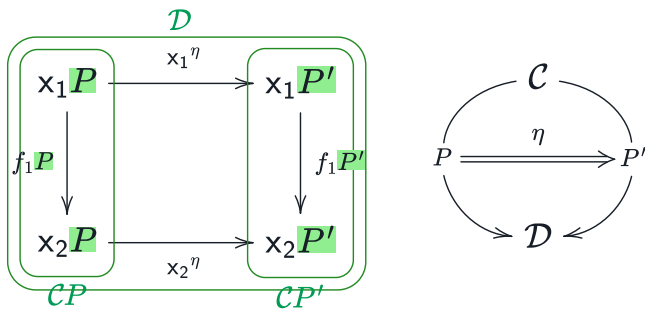
不难发现

- 忠实函子的复合是忠实函子
- 完全函子的复合是完全函子
- 完全忠实函子的复合是完全忠实函子
- 若两个函子中有一个是完全忠实函子 ,
且它们的复合也是一个完全忠实函子 ,
则剩下的那个函子也是完全忠实函子。
- 本质满函子的复合是本质满函子

自然变换

如果还知道 $P' : \mathcal{C} \xrightarrow{\mathcal{C}at} \mathcal{D}$ 为函子 , 那么

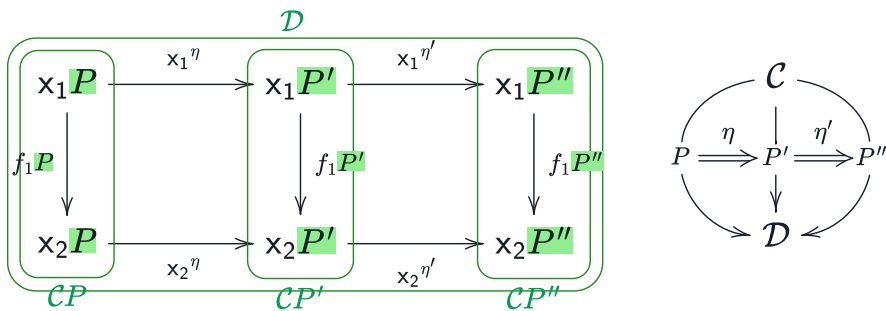
- $\eta : P \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P'$ 为自然变换当且仅当对任意 \mathcal{C} 中对象 x_1, x_2 始终都会有下述交换图成立 :



自然变换的复合

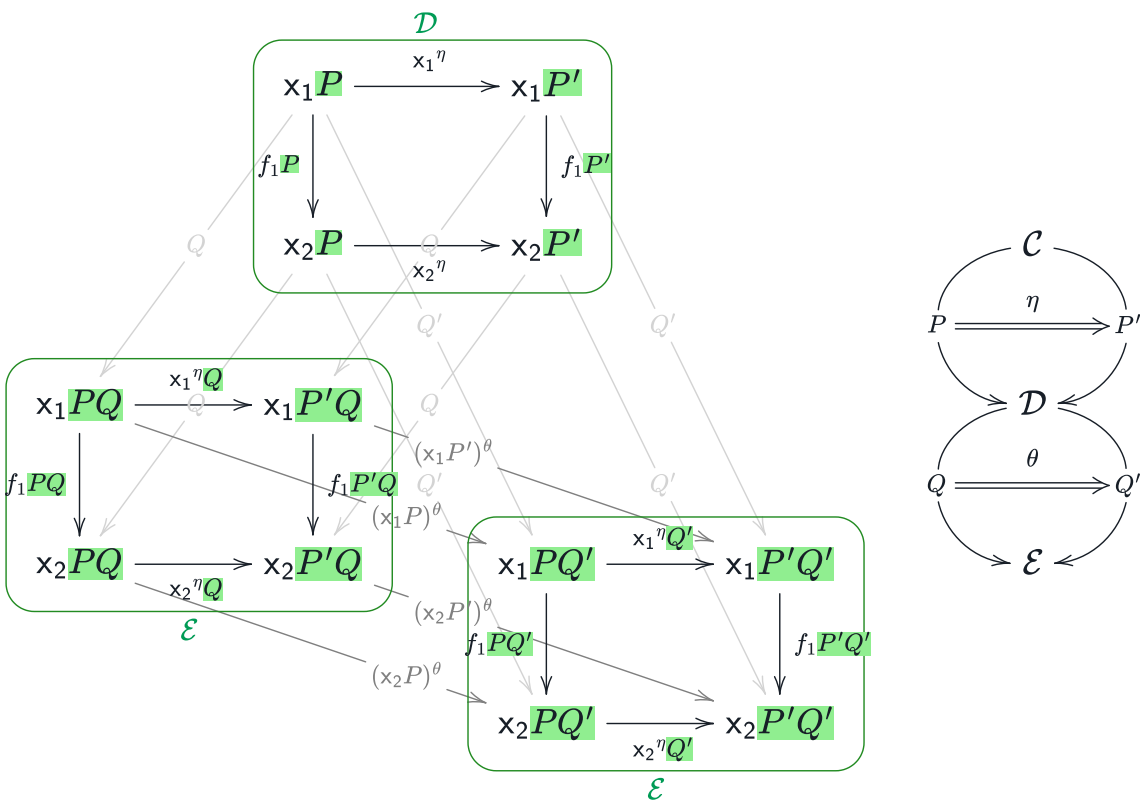
若已知 $\eta : P \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P'$ 构成自然变换且
还知道 $\eta' : P' \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P''$ 为自然变换则

- $\eta \circ \eta' : P \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P''$ 为自然变换 ,
称作 η 和 η' 的**纵复合**。



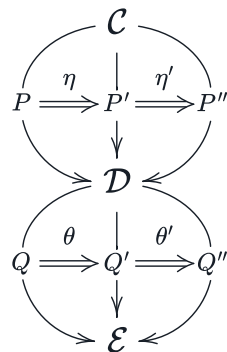
如果还知道 $Q' : \mathcal{D} \xrightarrow{\mathcal{C}at} \mathcal{E}$ 也是个函子
以及自然变换 $\theta : Q \xrightarrow{\mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}} Q'$, 则有

- $\eta \circ \theta : P \circ Q \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{E}} P' \circ Q'$ 为自然变换 ,
称作 η 和 θ 的**横复合**。



若 $\theta' : Q' \xrightarrow{\mathcal{D} \rightarrow \mathcal{E}} Q''$ 为自然变换则

- $(\eta \circ \theta) \circ (\eta' \circ \theta') = (\eta \circ \eta') \circ (\theta \circ \theta')$,
改变纵横复合的先后顺序也不会影响最终结果。



恒等自然变换

同样对于自然变换也有恒等映射。

- $\text{id} : P \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P$, 并且对范畴 \mathcal{C} 中任意对象 x 都会有
$$x \cdot \text{id} : xP \xrightarrow{\mathcal{D}} xP$$
$$x \cdot \text{id} := x_1 \text{id}$$

自然同构

在范畴论中我们更关心的是自然同构。

- $\eta : P \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P'$ 为**自然同构**当且仅当 x^η 总是同构, 这里 x 为任意 \mathcal{C} 中对象。

- 函子 $P : \mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$,
 函子 $Q : \mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$,
 函子的复合 : $P \circ Q$
- 自然变换 $\eta_1 : P_1 \xrightarrow{Cat} Q_1$,
 自然变换 $\eta_2 : P_1 \xrightarrow{Cat} Q_1$,
 自然变换 $\theta_1 : Q_1 \xrightarrow{Cat} R_1$
 自然变换的纵复合 : $\eta_1 \circ_v \eta_2$,
 自然变换的横复合 : $\eta_1 \circ_h \theta_1$,