

章节 08 - 09 函子与自然变换

L^AT_EX Definitions are here.

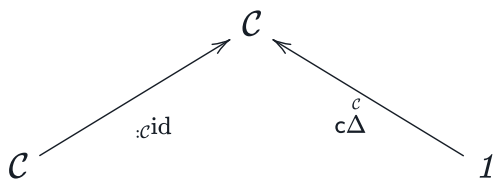
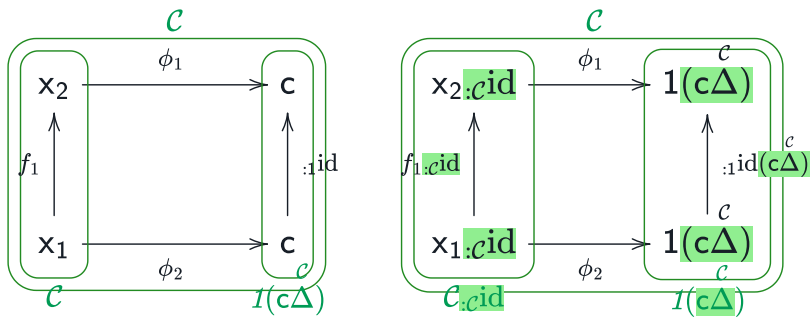
一些特殊的范畴

现在规定几种特殊的范畴。

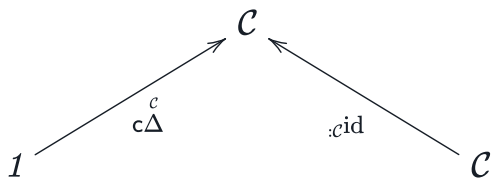
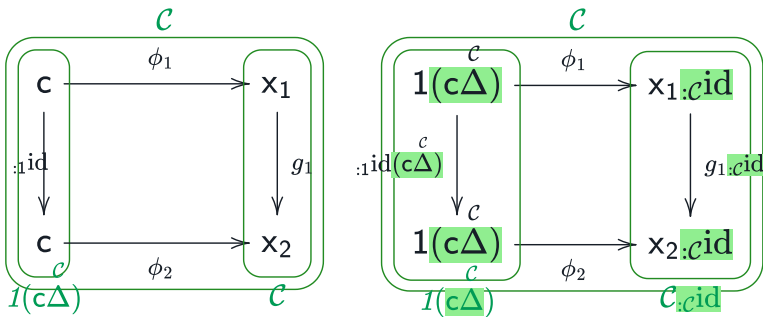
- **离散范畴**：只有对象不含箭头（恒等箭头除外）的范畴。
- *Set*：**所有集合构成的范畴**，为局部小范畴，满足
 - *Set* 中对象为任意集合；
 - *Set* 中箭头为集合间映射。
- *Cat*：**所有范畴构成的范畴**，满足
 - *Cat* 中任何对象都构成一个范畴；
 - *Cat* 中任何箭头都构成一个函子。

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 $\phi^{\text{op}} : c_2 \xrightarrow{\mathcal{C}^{\text{op}}} c_1$ ，
 $\phi : c_1 \xrightarrow{\mathcal{C}} c_2$ 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。
- $\mathcal{C} \xrightarrow{\mathcal{C}at} \mathcal{D}$ ：**所有 \mathcal{C} 到 \mathcal{D} 的函子的范畴**，满足
 - $\mathcal{C} \xrightarrow{\mathcal{C}at} \mathcal{D}$ 中任何对象
都是 \mathcal{C} 到 \mathcal{D} 的函子；
 - $\mathcal{C} \xrightarrow{\mathcal{C}at} \mathcal{D}$ 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 $id_P = id_{cP}$;
 - 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 $(\phi_1 \circ \phi_2)P = \phi_1P \circ \phi_2P$ 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：

- $id_P \circ P = P$
 $= P \circ id_{\mathcal{D}}$

忠实和完全函子

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 $(c_1P \xrightarrow{\mathcal{D}} c_2P)$ 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 $(c_1P \xrightarrow{\mathcal{D}} c_2P)$ 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 $(c_1P \xrightarrow{\mathcal{D}} c_2P)$ 之间始终存在双射 (即集合间同构)。

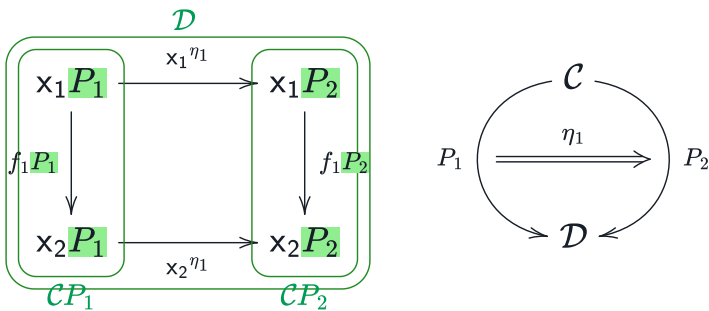
 **Note**

刚才提到的 “单 / 满 / 双射”
针对的都是范畴的箭头部分。

自然变换

若还知道 $P_1, P_2 : \mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$ 为函子 , 则

- $\eta_1 : P_1 \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P_2$ 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 :



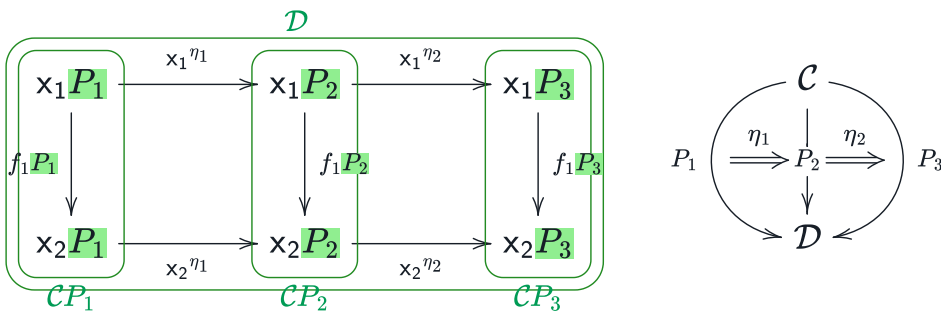
自然变换的纵复合

倘若已知 $\eta_1 : P_1 \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P_2$

另外加上 $\eta_2 : P_2 \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P_3$

为自然变换 , 那么便会有

- $\eta_1 \circ \eta_2 : P_1 \xrightarrow{\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}} P_3$ 亦为自然变换 , 称作 η_1 和 η_2 的**纵复合**。



自然变换的横复合

TODO

- 函子 $P_1 : \mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$,
函子 $P_2 : \mathcal{C} \xrightarrow{Cat} \mathcal{D}$,
函子的复合 : $P_1 \circ P_2$
- 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 : $\eta_1 \circ_h \theta_1$,