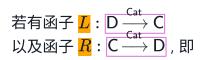
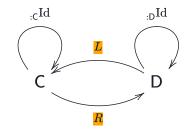
10 伴随函子





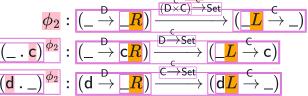
那么规定

伴随函子的第一种定义

• $L \dashv R$ 当且仅当 对任意 C 中对象 c 及任意 D 中对象 d 都有 $c \vdash c \vdash R$ $c \vdash C \vdash R$ $c \vdash C \vdash C$ 。

假如确实有 $L \dashv R$, 那么不难得知

这里蕴含着一个二元的自然同构 φ₂ , 见下 :

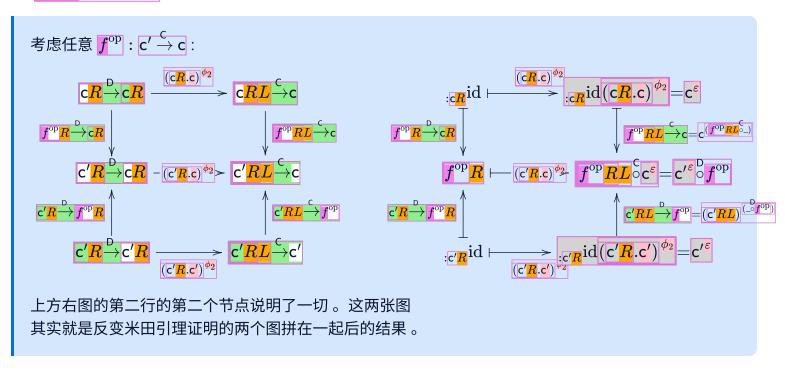


套用反变米田引理我们便可获得



由反变米田引理的证明可知:对每个左侧集合中的自然同构 $(_.c)^{\phi_2}$ 右侧集合中都有一个箭头与之对应 , 即 $\frac{1}{|\mathbf{c_R^n}|}$ id $\mathbf{(c_R^n \cdot c)}^{\phi_2} = \mathbf{c}^{\varepsilon}$ 。如此

 $\varepsilon: \overset{\mathsf{Cat}}{\overset{\mathsf{Cat}}{\overset{\mathsf{C}}{\longrightarrow} \mathsf{C}}} \overset{\mathsf{Cat}}{\underset{:C}{\longrightarrow} \mathsf{Id}}$ 构成自然变换。



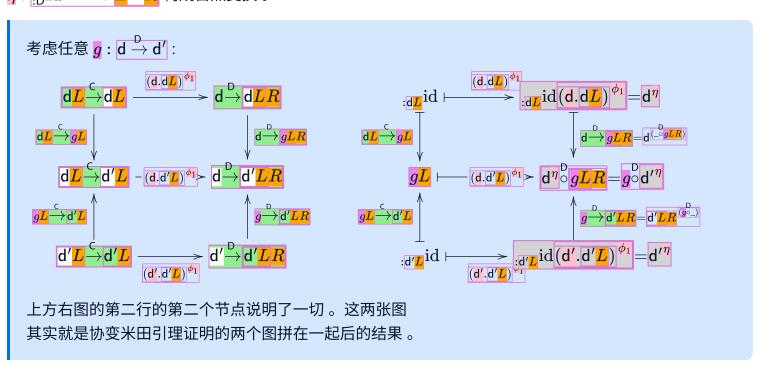


套用协变米田引理我们便可获得

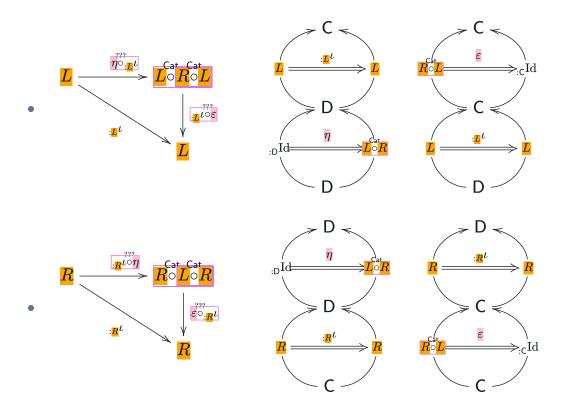
$$\underbrace{ \left(\left(\mathsf{d} \underbrace{L} \overset{\mathsf{C}}{\to} \mathsf{L} \right) \overset{\mathsf{Cat}}{\longrightarrow} \mathsf{dd} \overset{\mathsf{D}}{\to} \mathsf{LR} \right) }_{\text{- 地自然变换}} \overset{\mathsf{Set}}{\cong} \underbrace{ \left(\mathsf{d} \overset{\mathsf{D}}{\to} \mathsf{d} \underbrace{LR} \right) }_{\text{- 地元素} }$$

由协变米田引理的证明可知:对每个左侧集合中的自然同构 $(d_{--})^{\phi_1}$ 右侧集合中都有一个箭头与之对应,即 $_{\operatorname{id}_{\boldsymbol{L}}}\operatorname{id}(\operatorname{d}_{\operatorname{d}_{\boldsymbol{L}}})^{\phi_1}=\overline{\operatorname{d}^n}$ 。如此。

• $\eta: \underline{\operatorname{DId}} \xrightarrow{\overline{\operatorname{D}} \to \overline{\operatorname{D}}} \overset{\operatorname{Cat}}{\operatorname{Cat}} R$ 构成自然变换。



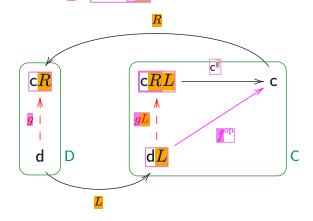
对于前面的 ε 和 η 我们有下述交换图成立:



伴随函子的第二种定义

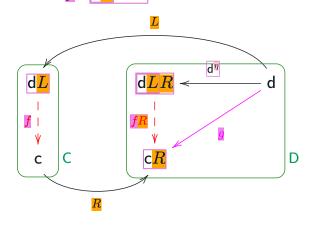
假设我们不知道 L 和 R 构成一对伴随函子并且有自然变换 $\varepsilon: R \overset{\text{Cat}}{\circ} L \overset{\text{C} \to \text{C}}{\longrightarrow} {}_{:\text{C}} \text{Id}$ 和 $\eta: {}_{:\text{D}} \text{Id} \overset{\text{D} \to \text{D}}{\longrightarrow} L \overset{\text{Cat}}{\circ} R$ 能同时满足上页开头的两幅交换图 , 那么

• 对任意 C 中对象 c 及任意 D 中对象 d 及任意 f^{op} : $d\stackrel{c}{L} \rightarrow c$ 始终存在 唯一的 $g: d\stackrel{c}{\to} cR$ 使下图交换。

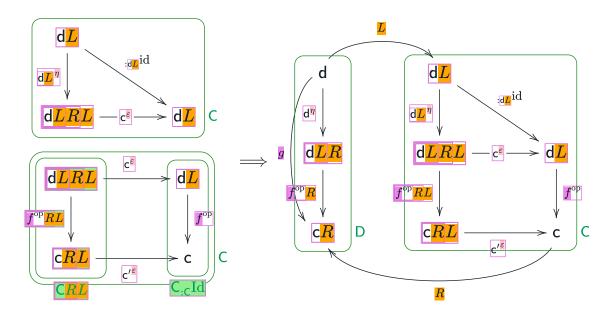


对任意 C 中对象 c 及任意 D 中对象 d

及任意 $g: d \to cR$ 始终都存在 唯一的 $f: dL \to c$ 使下图交换。



下方左图上半部分即为上页第一幅图,而下方左图下半部分可由 ε 为自然变换得出;将两个图拼在一起即可获得下方右图:



那为何 g 是唯一的呢?假如有 g' 亦满足上图 , 则