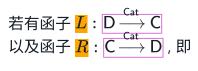
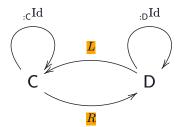
10 伴随函子

LATEX Definitions are here.





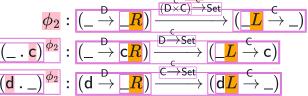
伴随函子的第一种定义

那么规定

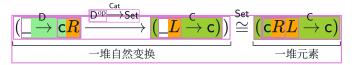
L → R 当且仅当
函子 (LL → LR)
间存在着一个二元的自然同构。

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 :

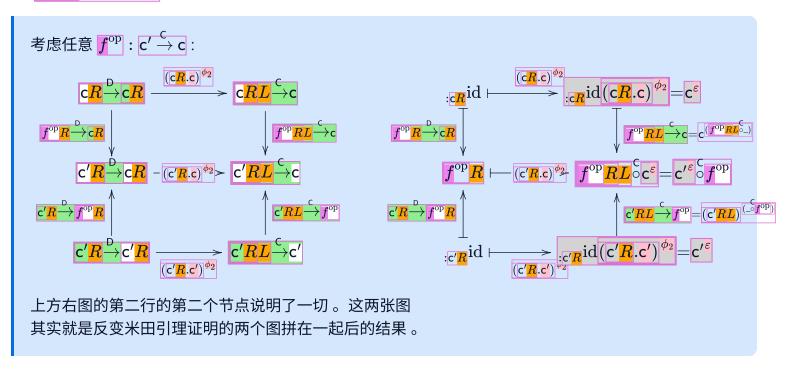


套用反变米田引理我们便可获得



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。



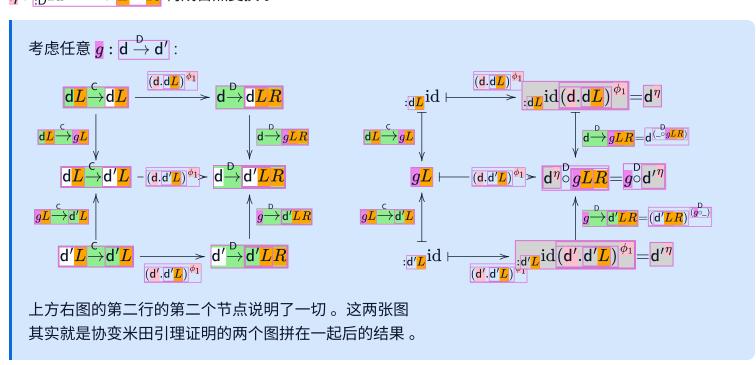


套用协变米田引理我们便可获得

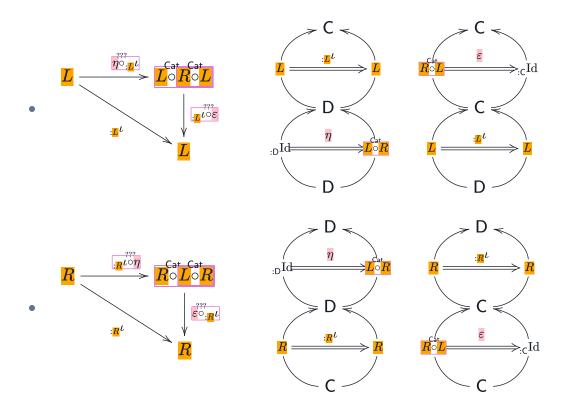
$$\underbrace{ \left(\left(\mathsf{d} \underbrace{L} \overset{\mathsf{C}}{\to} \mathsf{L} \right) \overset{\mathsf{C}^{\mathsf{Cat}}}{\longrightarrow} \left(\mathsf{d} \overset{\mathsf{D}}{\to} \mathsf{L} \overset{\mathsf{R}}{\longrightarrow} \right) }^{\mathsf{Set}} \overset{\mathsf{Set}}{\cong} \underbrace{ \left(\mathsf{d} \overset{\mathsf{D}}{\to} \mathsf{d} \overset{\mathsf{D}}{L} R \right) }_{- \mathsf{4} \mathsf{L} \mathsf{R}}$$

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 $(\mathbf{d}_{--})^{\phi_1}$ 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:



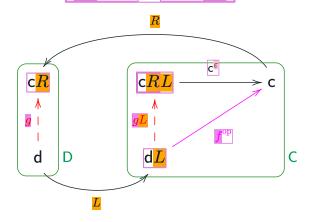
伴随函子的第二种定义

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} : $dL \to c$ 始终存在 唯一的 a : d 。 c 使下图交换

唯一的 $g: \mathbf{d} \to \mathbf{cR}$ 使下图交换。 如此有 $(\mathbf{dL} \to \mathbf{c}) \cong (\mathbf{d} \to \mathbf{cR})$ 。



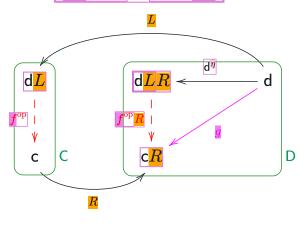
• 对任意 C 中对象 c

及任意 D 中对象 d

及任意 $g: d \xrightarrow{D} cR$ 始终都会存在

唯一的 f^{op} : $dL \xrightarrow{c}$ 使下图交换。

如此有 $(dL \to c) \cong (d \to cR)$ 。



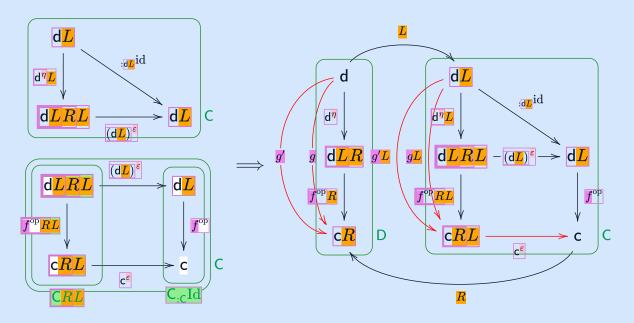
现证明上页的头两条定理。

我们将下图称作图 1。

图 1 上半部分即为上页第一幅图,而

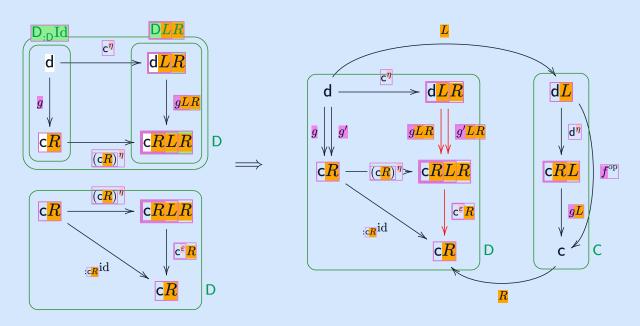
图 1 下半部分可由 € 为自然变换得出。

两图拼在一起即得图 1 右侧部分。



我们将下图称作图 2。

图 2 下半部分即为上页第二幅图,而图 2 上半部分可由 7 为自然变换得出。两图拼在一起即得图 2 右侧部分,即



为何 g 唯一呢?若 g' 亦满足上图 —— 即图 1 右侧部分中两条 L 形走向的红色路径的复合结果是一致的,都为 f^{op} ;则图 2 右侧部分中的两条红色路径的复合结果也是一致的;如此根据下方右图即可得知 g=g'。

另一侧同理,这里不再赘述。