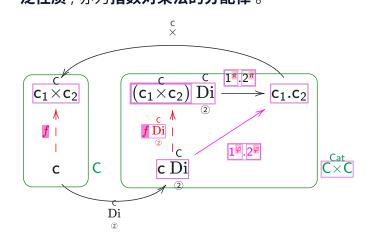
04-05 类型的和与积

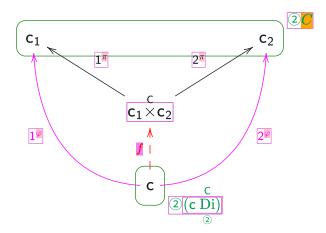
LATEX Definitions are here.

泛性质

默认函子 $\overset{c}{\times}: \overset{\mathsf{Cat}}{(\mathsf{C} \times \mathsf{C})} \overset{\mathsf{Cat}}{\longrightarrow} \mathsf{C}$ 在范畴 C 中有如下性质 :

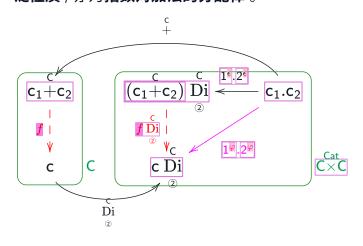
• $(c \rightarrow c_1)$ \times $(c \rightarrow c_2)$ $\stackrel{\text{Set}}{\simeq}$ $c \rightarrow$ $(c_1 \times c_2)$ $\stackrel{\text{Set}}{\simeq}$ $c \rightarrow$ $(c_1 \times c_2)$ \longrightarrow c 为任意 C 中对象。此即为积的 **泛性质**, 亦为**指数对乘法的分配律**。

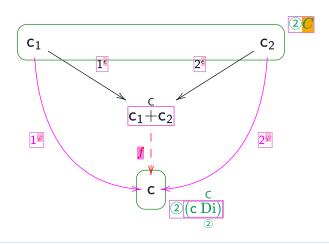




默认函子 $+: (C \times C) \xrightarrow{C_{at}} C$ 在范畴 C 中有如下性质 :

• $(c_1 \rightarrow c) \times (c_2 \rightarrow c) \cong (c_1 + c_2) \rightarrow c$ — c 为任意 C 中对象。此即为和的 **泛性质**, 亦为**指数对加法的分配律**。





(i) Note

在上面的插图中

- $\overset{\mathsf{C}}{\mathop{\mathrm{Di}}}:\overset{\mathsf{C}}{\overset{\mathsf{Cat}}{\longrightarrow}}\overset{\mathsf{Cat}}{(\mathsf{C}\times\mathsf{C})}$ 为对角函子满足 $\mathsf{c}\longmapsto\overset{(\mathsf{c}\,.\,\mathsf{c})}{\longmapsto}$
- $egin{aligned} \mathbf{Di} : \mathbf{C} & \xrightarrow{\mathsf{Cat}} & \mathbf{Cat} & \xrightarrow{\mathsf{Cat}} & \mathbf{C} \end{pmatrix} \\ & \overset{\circ}{\mathbb{C}} & \mathsf{c} & \longmapsto 常值函子 \\ & \mathbf{c} & \mathbf{Di} : & & & & & & & & \\ & \mathbf{c} & \mathbf{Di} : & & & & & & & \\ & \mathbf{c} & \mathbf{Di} : & & & & & & & \\ & \mathbf{c} & \mathbf{Di} : & & & & & & \\ & \mathbf{1} & \longmapsto & \mathsf{c} & & & & \\ & \mathbf{2} & \longmapsto & \mathsf{c} & & & & \\ & \mathbf{f} & \longmapsto & \mathsf{c} & & & & \\ \end{bmatrix}$

即为对角函子的第二种等价的定义。②为仅含两个对象的范畴,在此则作为一个指标范畴。1和2分别为其中的对象。

- ${\color{red} {\color{red} {C}}: \overset{\mathsf{Cat}}{\bigcirc} \overset{\mathsf{Cat}}{\longrightarrow} \mathsf{C}}}$ 为函子 , 满足 $1 \longmapsto \mathsf{c}_1$ $2 \longmapsto \mathsf{c}_2$
- 不难看出上图中

$$\begin{array}{c} \pi: \overbrace{(c_1 \times c_2)|\operatorname{Di}}^{\mathsf{C}} \xrightarrow{\mathsf{Cat}} \overbrace{\mathbf{C}}^{\mathsf{Cat}} \\ \epsilon: \overbrace{\mathbf{C}}^{\mathsf{Cat}} \xrightarrow{(c_1 + c_2)|\operatorname{Di}}^{\mathsf{C}} \end{array}$$

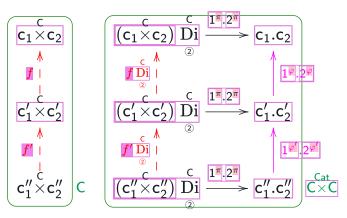
都构成自然变换。 $1^{\frac{\pi}{1}} \cdot 2^{\frac{\pi}{1}}$ 和 $1^{\epsilon} \cdot 2^{\epsilon}$ 可分别视作是 $\frac{\pi}{1}$ 和 $\frac{\epsilon}{1}$ 。

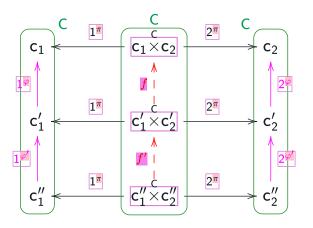
函子性

立 如何证明 × 构成函子呢?请看

- C
 X: ((:c'₁id . :c'₂id)) → :((c'₁xc'₂))
 Id
 即函子 × 保持恒等箭头;
- C : (1^{\p'} 1^{\p'} . 2^{\p'} 2^{\p'}) → (f' f)
 即函子 × 保持箭头复合运算。

下图有助于形象理解证明的过程:





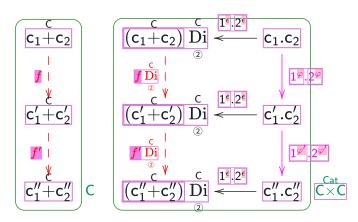
另外我们规定 × 在实参分别为 箭头和对象时的输出结果如下:

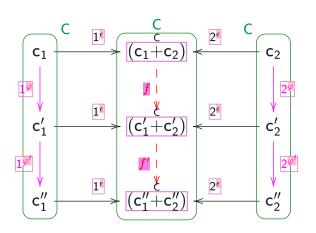
 $\begin{array}{c} \bullet \quad \stackrel{\mathsf{C}}{\times} : \left[\left[1^{\varphi} \, . \, \, \mathsf{c}_2 \right) \right] \longmapsto \left[\left[1^{\varphi} \, \stackrel{\mathsf{C}}{\times} \, :_{\mathsf{c}_2} \mathrm{id} \right) \right] \\ \stackrel{\mathsf{C}}{\times} : \left[\left(\mathsf{c}_1 \, . \, 2^{\varphi} \right) \right] \longmapsto \left[\left(:_{\mathsf{c}_1} \mathrm{id} \, \stackrel{\mathsf{C}}{\times} \, 2^{\varphi} \right) \right] \end{array}$

c 如何证明 + 构成函子呢?请看

- $+: (1^{\varphi} \circ 1^{\varphi'} \cdot 2^{\varphi'}) \mapsto (f \circ f')$ 即函子 \times 保持**箭头复合运算**。

下图有助于形象理解证明的过程:





c 另外我们规定 + 在实参分别为 箭头和对象时的输出结果如下:

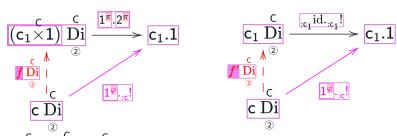
 $\begin{array}{c} \overset{c}{+} : (1^{\varphi} \cdot c_2) \longmapsto (1^{\varphi} \overset{c}{+} : _{:c_2} \mathrm{id}) \\ \overset{c}{+} : (c_1 \cdot 2^{\varphi}) \longmapsto (:_{:c_1} \mathrm{id} \overset{c}{+} 2^{\varphi}) \end{array}$

运算性质

对于函子 × 我们不难得知

 $\begin{array}{c|c} c & c & c \\ \hline c_1 \times 1 \cong c_1 \times 1 \cong c_1 \end{array}$

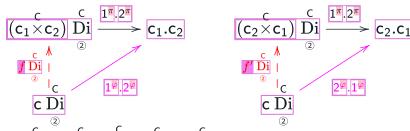
—— 乘法具有**幺元 1**。 下图有助于理解证明目标,即 1^{\checkmark} :..! 能唯一决定 f 和 f'。



• $c_1 \times c_2 \cong c_2 \times c_1$

—— 乘法具有**交换律**。

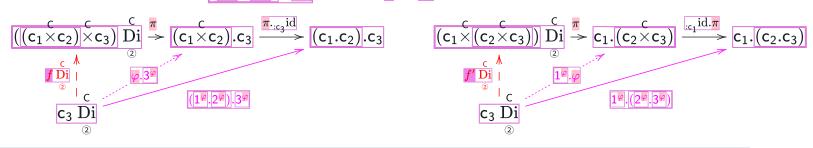
下图有助于理解证明目标,即 19.29 能唯一决定 1和 10。



• $(c_1 \times c_2) \times c_3 \cong c_1 \times (c_2 \times c_3)$

—— 乘法具有**结合律** 。

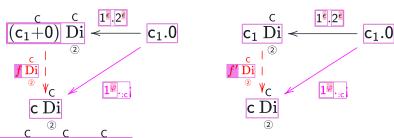
下图有助于理解证明目标,即 $(1^{\square} \cdot 2^{\square}) \cdot 3^{\square}$ 唯一决定f和f'。



c 对于函子 + 我们不难得知

—— 加法具有**幺元** 0。

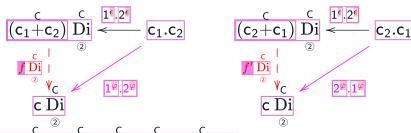
下图有助于理解证明目标,即 1^{ν} \cdot :c 能唯一决定 f 和 f' 。



 $\bullet \quad c_1 + c_2 \cong c_2 + c_1$

—— 加法具有**交换律** 。

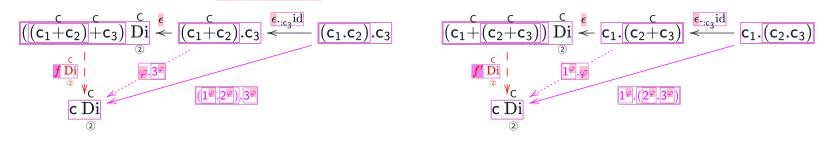
下图有助于理解证明目标,即 1^{\wp} . 2^{\wp} 能唯一决定 f 和 f'。



• $|(c_1 + c_2)| + |(c_1 + c_3)| \approx |c_1 + |(c_2 + c_3)|$

—— 加法具有**结合律** 。

下图有助于理解证明目标,即 $(1^{2} \cdot 2^{2}) \cdot 3^{2}$ 唯一决定f和f'。



幺半范畴

像刚才这样对象运算具有单位元以及结合律的范畴称作幺半范畴;

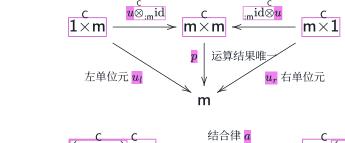
若上述范畴还具有交换律则称作对称幺半范畴;

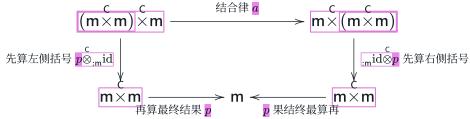
很明显我们的范畴 C 是典型的对称幺半范畴。

幺半群

什么是幺半群呢?有两种定义方式:

- **幺半群 M** 是个范畴,其只含一个对象 m; 其中的复合运算正好有单位元以及结合律。
- 对象 m 属于幺半范畴 C,满足下述交换图:





其中

- $u: 1 \to m$ 其实就是 m 里面的幺元
- $u_l: \overset{\mathsf{c}}{(1 \times \mathsf{m})} \overset{\mathsf{c}}{\to} \mathsf{m}$ 表示 u 构成左幺元
- $\frac{\mathbf{u_r}}{\mathbf{u_r}}: \frac{\mathsf{c}}{(\mathsf{m} \times \mathsf{1})} \xrightarrow{\mathsf{c}} \mathsf{m}$ 表示 $\frac{\mathsf{u}}{\mathsf{u}}$ 构成右幺元
- $p: (m \times m) \xrightarrow{c} m$ 即为 m 中的二元运算
- $a: (m \times m) \times m \xrightarrow{c} m \times (m \times m)$ 表示 m 具有结合律