

# 圖解 Yoneda Lemma

本文將會以初等的角度來圖解 Hom functor、Natural transform、證明 Yoneda lemma 並舉例。

- [Notations](#)
- [Functors](#)
  - [Covariant functor](#)
  - [Contravariant functor](#)
- [The Hom Functor](#)
  - [Hom functor](#)

本人是範疇論的初學者，若有錯誤請不吝指正。主要參考的書是 《*The Joy of Cats, Abstract and Concrete Categories*》，其他的參考書目附錄在文末。

## Notations

範疇：

- $\mathcal{C}, \mathcal{D}, \dots$ : 某些不特定的範疇.
- $\mathbf{Set}$ : the category of sets.
- $\mathbf{Grp}$ : the category of groups. 這並不是 a group as a category.

記號：

- $\operatorname{Ob}(\mathcal{C})$ : the collection of objects in a category  $\mathcal{C}$ . 其中的物件以明體字  $A, B, \dots$  表示.
- $\operatorname{Hom}(A, B)$ : the collection of morphisms from  $A$  to  $B$ .

在此我們忽略某些範疇「過大」的問題，例如  $\operatorname{Ob}(\mathbf{Set})$  並不構成一個集合。目前這不是討論的重點，因此遇到這類問題我會含糊其詞。

在範疇  $\mathbf{Set}$  中， $\operatorname{Hom}(A, B)$  總是一個集合，這是沒問題的。

## Functors

為了統一風格，先來看 functor 的記號。

### Covariant functor

一個 **functor**  $(F: \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D})$  能將範疇  $\mathcal{C}$  中的 diagram  $A \xrightarrow{f} B$  變成  $\mathcal{D}$  中的 diagram  $F(A) \xrightarrow{F(f)} F(B)$ 。畫起來就是從  $\mathcal{C}$  拉一張窗簾到  $\mathcal{D}$ ：

？

並且 preserve composition：

？

也 preserve  $(\operatorname{Id}_A)$ ：

？

## Contravariant functor

另一種 functor 能夠讓箭頭變方向，要取另外一個名字，稱之為 contravariant functor：

？

而之前保持讓箭頭同方向的 functor 也相對地稱為 covariant functor。

## The Hom Functor

Hom functor 是數學上常見的 functor，用來製造 dual space 或是 cohomology 等結構。

### Hom functor

給定一個範疇  $\mathcal{C}$  與  $(A \in \operatorname{Ob} \mathcal{C})$ ，我們可以構造 covariant Hom functor 以及 contravariant Hom functor。

Covariant Hom functor  $(\operatorname{Hom}(A, -): \mathcal{C} \rightarrow \mathbf{Set})$  會將範疇  $\mathcal{C}$  中的任何物件  $B$  送到  $\{f: \operatorname{trm}\{\text{morphism from } A \text{ to } B\}\}$  這個集合，也就是  $(\operatorname{Hom}(A, B))$  這個集合。

？