

Extension de Yoneda d'un foncteur pleinement fidèle

B.S.

October 13, 2020

(Dans la suite, on désigne systématiquement par $\mathfrak{J}_{\mathcal{C}}$ le foncteur pleinement fidèle $\mathcal{C} \rightarrow \mathbf{Psh}(\mathcal{C}) := [\mathcal{C}^{\text{op}} : \mathbf{Set}]$)

Soit \mathcal{C} et \mathcal{D} deux catégories, avec \mathcal{C} petite, et F un foncteur $\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$. Alors, on peut définir un foncteur $\tilde{F} : \mathbf{Psh}(\mathcal{C}) \rightarrow \mathbf{Psh}(\mathcal{D})$ de la manière suivante :

$$\tilde{F} = \text{Lan}_{\mathfrak{J}_{\mathcal{C}}}(\mathfrak{J}_{\mathcal{D}} \circ F).$$

Concrètement, si $A \in \mathbf{Psh}(\mathcal{C})$, on a :

$$\tilde{F}A = \int^{c \in \mathcal{C}} \text{Hom}_{\mathbf{Psh}(\mathcal{C})}(\mathfrak{J}_{\mathcal{C}}c, A) \otimes \mathfrak{J}_{\mathcal{D}}(Fc) \stackrel{\text{Yoneda}}{=} \int^{c \in \mathcal{C}} A(c) \otimes \mathfrak{J}_{\mathcal{D}}(Fc).$$

Ce foncteur étend F au sens où $\tilde{F} \circ \mathfrak{J}_{\mathcal{C}} = \mathfrak{J}_{\mathcal{D}} \circ F$. En effet, si $A \in \mathcal{C}$:

$$\begin{aligned} (\tilde{F} \circ \mathfrak{J}_{\mathcal{C}})A &= \int^{c \in \mathcal{C}} (\mathfrak{J}_{\mathcal{C}}A)(c) \otimes \mathfrak{J}_{\mathcal{D}}(Fc) \\ &= \int^{c \in \mathcal{C}} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(c, A) \otimes \mathfrak{J}_{\mathcal{D}}(Fc) \\ &\stackrel{\text{Ninja Yoneda}}{=} \mathfrak{J}_{\mathcal{D}}(FA) = (\mathfrak{J}_{\mathcal{D}} \circ F)A \end{aligned}$$

Calculons :

$$\begin{aligned} \text{Hom}_{\mathbf{Psh}(\mathcal{D})}(\tilde{F}A, \tilde{F}B) &= \text{Hom} \left(\int^{c \in \mathcal{C}} A(c) \otimes \mathfrak{J}_{\mathcal{D}}(Fc), \tilde{F}B \right) \\ &= \int_{c \in \mathcal{C}} \text{Hom}_{\mathbf{Psh}(\mathcal{D})} \left(A(c) \otimes \mathfrak{J}_{\mathcal{D}}(Fc), \tilde{F}B \right) \\ &= \int_{c \in \mathcal{C}} \text{Hom}_{\mathbf{Set}} \left(A(c), \text{Hom}_{\mathbf{Psh}(\mathcal{D})}(\mathfrak{J}_{\mathcal{D}}(Fc), \tilde{F}B) \right) \\ &\stackrel{\text{Yoneda}}{=} \int_{c \in \mathcal{C}} \text{Hom}_{\mathbf{Set}} \left(A(c), (\tilde{F}B)(Fc) \right) \\ &= \text{Hom}_{\mathbf{Psh}(\mathcal{C})}(A, \tilde{F}B \circ F) \end{aligned}$$

De plus, si $a \in \mathcal{C}$:

$$\begin{aligned}
(\tilde{F}B \circ F)a &= \left(\int^{c \in \mathcal{C}} B(c) \otimes \mathfrak{K}_{\mathcal{D}}(Fc) \right) (Fa) \\
&= \int^{c \in \mathcal{C}} B(c) \otimes (\mathfrak{K}_{\mathcal{D}}(Fc))(Fa) \\
&= \int^{c \in \mathcal{C}} B(c) \otimes \text{Hom}_{\mathcal{D}}(Fa, Fc).
\end{aligned}$$

Si on suppose que F est pleinement fidèle, alors $\text{Hom}_{\mathcal{D}}(Fa, Fc) = \text{Hom}_{\mathcal{D}}(a, c)$ et donc :

$$(\tilde{F}B \circ F)a = \int^{c \in \mathcal{C}} B(c) \otimes \text{Hom}_{\mathcal{D}}(a, c) \stackrel{\text{Ninja Yoneda}}{=} B(a).$$

Et alors $\tilde{F}B \circ F = B$, ce qui permet de conclure que :

$$\text{Hom}_{\text{Psh}(\mathcal{D})}(\tilde{F}A, \tilde{F}B) = \text{Hom}_{\text{Psh}(\mathcal{C})}(A, B).$$

Ainsi, on a le résultat suivant :

Proposition 1 *Si $F : \mathcal{C} \rightarrow \mathcal{D}$ est pleinement fidèle, alors $\tilde{F} : \text{Psh}(\mathcal{C}) \rightarrow \text{Psh}(\mathcal{D})$ est pleinement fidèle. On a alors le diagramme :*

$$\begin{array}{ccc}
\mathcal{C} & \xrightarrow{F} & \mathcal{D} \\
\downarrow \mathfrak{K}_{\mathcal{C}} & & \downarrow \mathfrak{K}_{\mathcal{D}} \\
\text{Psh}(\mathcal{C}) & \xrightarrow{\tilde{F}} & \text{Psh}(\mathcal{D})
\end{array}$$