

III. Théories de type préfaisceau

Rappel de la définition et des exemples de bases :

Définition. – Une théorie géométrique du premier ordre \mathbb{T} est dite “de type préfaisceau” si son topos classifiant

$\mathcal{E}_{\mathbb{T}}$
est équivalent à un topos de préfaisceaux $\widehat{\mathcal{C}}$
sur une catégorie (essentiellement) petite \mathcal{C} .

Exemples de théories de type préfaisceau :

- la théorie “vide” (c’est-à-dire sans axiomes) sur n’importe quelle signature Σ ,
- les théories algébriques,
- plus généralement les théories “de Horn”,
- plus généralement encore les théories cartésiennes,
- la “théorie des foncteurs plats”

$\mathbb{T}_{\mathcal{C}}^{\text{D}}$

sur n’importe quelle petite catégorie \mathcal{C}
(dont les modèles dans les topos \mathcal{E} sont les foncteurs plats

$\mathcal{C} \rightarrow \mathcal{E}$).

Les théories de type préfaisceau comme bases de construction des théories géométriques du premier ordre :

On déduit des exemples donnés :

Corollaire. –

Soit \mathbb{T} une théorie géométrique du premier ordre de signature Σ .
Soit \mathbb{T}_0 n'importe quelle théorie cartésienne de même signature Σ
dont les axiomes sont démonstrables dans \mathbb{T} .
Alors \mathbb{T} apparaît comme une théorie quotient
de la théorie de type préfaisceau \mathbb{T}_0 .

Remarque. –

Par conséquent, le topos classifiant de \mathbb{T} s'écrit comme le topos des faisceaux

$$\widehat{(\mathcal{C}_{\mathbb{T}_0}^{\text{car}})}_{\mathcal{J}_{\mathbb{T}}} \cong \mathcal{E}_{\mathbb{T}}$$

sur la catégorie syntactique cartésienne de \mathbb{T}_0

$$\mathcal{C}_{\mathbb{T}_0}^{\text{car}}$$

munie d'une certaine topologie de Grothendieck

$$\mathcal{J}_{\mathbb{T}}$$

définie par les axiomes de \mathbb{T} qui ne sont pas démontrables dans \mathbb{T}_0 .

Présentations géométriques des topos classifiants et théories de type préfaisceau associées :

On déduit du “théorème de dualité” entre
topologies de Grothendieck et théories quotients :

Corollaire. –

Soit \mathbb{T} une théorie géométrique du premier ordre.

Soit une présentation de son topos classifiant

comme topos des faisceaux $\widehat{\mathcal{C}}_J \cong \mathcal{E}_{\mathbb{T}}$

sur une petite catégorie \mathcal{C} munie d'une topologie J .

Soit \mathbb{T}_0 n'importe quelle théorie géométrique telle que

$$\widehat{\mathcal{C}} \cong \mathcal{E}_{\mathbb{T}_0}.$$

Alors \mathbb{T} apparaît comme sémantiquement équivalente (ou Morita-équivalente)
à une théorie quotient \mathbb{T}' de \mathbb{T}_0 telle que

$$\widehat{\mathcal{C}}_J \cong \mathcal{E}_{\mathbb{T}'}.$$

Remarque. – En particulier, on peut prendre pour \mathbb{T}_0 la théorie

des “foncteurs plats” sur \mathcal{C} . $\mathbb{T}_{\mathcal{C}}^p$

Les modèles des théories de type préfaisceau :

Afin de comprendre la spécificité des théories de type préfaisceau, on commence par s'intéresser à leurs modèles ensemblistes :

Proposition. –

Soit \mathbb{T} une théorie de type préfaisceau.

Alors toute équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{C}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}$$

(pour une catégorie essentiellement petite \mathcal{C})

induit une équivalence de catégories

$$\text{Ind}(\mathcal{C}^{\text{op}}) \xrightarrow{\sim} \mathbb{T}\text{-mod}(\text{Ens})$$

de la “catégorie des ind-objets” de la catégorie \mathcal{C}^{op} opposée de \mathcal{C} sur la catégorie des modèles ensemblistes de \mathbb{T} .

Remarque. – En particulier, toute équivalence

$$\widehat{\mathcal{C}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}$$

induit un foncteur pleinement fidèle

$$\mathcal{C}^{\text{op}} \hookrightarrow \mathbb{T}\text{-mod}(\text{Ens}) .$$

La notion de catégorie des ind-objets :

On rappelle :

Définition. – Soit \mathcal{D} une catégorie essentiellement petite. On note

$$\text{Ind}(\mathcal{D})$$

la sous-catégorie pleine de

$$\widehat{\mathcal{D}} = [\mathcal{D}^{\text{op}}, \text{Ens}]$$

constitué des foncteurs

$$P : \mathcal{D}^{\text{op}} \longrightarrow \text{Ens}$$

qui sont des “ind-objets”

au sens qu'ils possèdent les trois propriétés équivalentes suivantes :

(1) P s'écrit comme une colimite filtrante d'objets représentables de $\widehat{\mathcal{D}}$.

(2) La “catégorie des éléments” de P

$$\int P = \mathcal{D}/P$$

est filtrante.

(3) Le foncteur

$$P : \mathcal{D}^{\text{op}} \longrightarrow \text{Ens}$$

est plat, ce qui signifie que son prolongement par colimites

$$\widehat{P} : \widehat{\mathcal{D}}^{\text{op}} \longrightarrow \text{Ens}$$

respecte les limites finies.

L'équivalence des 3 conditions pour être un ind-objet :

On rappelle que la "catégorie des éléments" de P

$$\int P = \mathcal{D}/P$$

est la catégorie des paires (X, x) constituées de

- un objet X de \mathcal{D} ,
- un élément $x \in P(X)$ vu comme un morphisme de $\widehat{\mathcal{D}}$
 $y(X) \rightarrow P$.

(2) \Rightarrow (1) car on a dans $\widehat{\mathcal{D}}$ la formule

$$P = \varinjlim_{(X,x) \in \int P} y(X).$$

(1) \Rightarrow (3) car

- pour tout objet X de \mathcal{D} , le foncteur d'évaluation en X
 $\widehat{\mathcal{D}}^{\text{op}} \rightarrow \text{Ens}$
respecte toutes les colimites et toutes les limites,
- dans Ens , les foncteurs de colimites filtrantes
respectent les limites finies.

(3) \Rightarrow (2) car

- pour tous objets de $\int P$
 (X, x) et (Y, y) ,

la formule

$$\widehat{P}(y(X) \times y(Y)) = \widehat{P}(y(X)) \times \widehat{P}(y(Y)) = P(X) \times P(Y)$$

montre qu'il existe un objet

$$(Z, z) \text{ de } \int P$$

et deux morphismes de \mathcal{D}

$$X \longrightarrow Z \longleftarrow Y$$

qui envoient

$$z \longmapsto x \text{ et } z \longmapsto y,$$

- pour toute paire de morphismes de $\int P$

$$(X, x) \begin{array}{c} \xrightarrow{u} \\ \xleftarrow{v} \end{array} (Y, y),$$

la formule

$$\widehat{P}(\ker(y(Y) \rightrightarrows y(X))) = \ker(P(Y) \rightrightarrows P(X))$$

montre qu'il existe un morphisme de $\int P$

$$(Y, y) \xrightarrow{w} (Z, z)$$

tel que

$$w \circ u = w \circ v.$$

Calcul des modèles ensemblistes par un pont topossique :

- On calcule l'invariant des topos

$$\mathcal{E} \longmapsto \text{pt}(\mathcal{E}) = [\text{Ens}, \mathcal{E}]_{\mathbb{T}}$$

des deux côtés de l'équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{C}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}.$$

- Du côté du topos classifiant $\mathcal{E}_{\mathbb{T}}$,
on a une équivalence de catégories canonique

$$\text{pt}(\mathcal{E}_{\mathbb{T}}) \xrightarrow{\sim} \mathbb{T}\text{-mod}(\text{Ens}).$$

- Du côté du topos de préfaisceaux $\widehat{\mathcal{C}}$,
on est réduit à montrer
qu'existe une équivalence canonique

$$\text{Ind}(\mathcal{C}^{\text{op}}) \xrightarrow{\sim} \text{pt}(\widehat{\mathcal{C}}).$$

La catégorie des points d'un topos de préfaisceaux :

Proposition. – Soit \mathcal{C} une catégorie essentiellement petite.

(i) Pour tout objet X de \mathcal{C} , l'évaluation en X des préfaisceaux sur \mathcal{C}

$$P \longmapsto P(X) \quad \text{et son adjoint à droite}$$

$$\text{Ens} \longrightarrow \widehat{\mathcal{C}},$$

$$I \longmapsto P_I = [Y \mapsto \text{Hom}(\text{Hom}(X, Y), I)]$$

définit un point du topos $\widehat{\mathcal{C}}$.

(ii) Associer à tout objet X de \mathcal{C} le point de $\widehat{\mathcal{C}}$ correspondant définit un foncteur pleinement fidèle

$$\mathcal{C}^{\text{op}} \hookrightarrow \text{pt}(\widehat{\mathcal{C}}).$$

(iii) Ce foncteur se prolonge en une équivalence canonique

$$\text{Ind}(\mathcal{C}^{\text{op}}) \xrightarrow{\sim} \text{pt}(\widehat{\mathcal{C}}).$$

Démonstration. –

(i) Le foncteur d'évaluation $P \mapsto P(X)$ respecte limites et colimites.

(ii) résulte du lemme de Yoneda.

(iii) D'après l'équivalence de Diaconescu,

la catégorie $\text{pt}(\widehat{\mathcal{C}})$ est équivalente à celle des foncteurs plats $\mathcal{C} \longrightarrow \text{Ens}$.

Les modèles “finiment présentables” des théories de type préfaisceau :

Annonçons le résultat suivant :

Théorème. – Soit \mathbb{T} une théorie de type préfaisceau.
Alors toute équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{C}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}$$

induit une équivalence de catégories

entre $\text{Kar}(\mathcal{C}^{\text{op}}) \xrightarrow{\sim} \mathbb{T}\text{-mod}(\text{Ens})_{\text{fp}}$

- la “complétion Karoubienne”

$$\text{Kar}(\mathcal{C}^{\text{op}}) \text{ de } \mathcal{C}^{\text{op}},$$

- la sous-catégorie pleine

$$\mathbb{T}\text{-mod}(\text{Ens})_{\text{fp}} \hookrightarrow \mathbb{T}\text{-mod}(\text{Ens})$$

constituée des modèles ensemblistes de \mathbb{T}
qui sont “finiment présentables”.

Remarque. – Un modèle ensembliste de \mathbb{T} est dit “finiment présentable”
s’il est un “objet compact” de la catégorie $\mathbb{T}\text{-mod}(\text{Ens})$.

La notion de complétion Karoubienne d'une catégorie :

Définition. – Soit \mathcal{D} une catégorie localement petite.

On appelle "complétion Karoubienne" de \mathcal{D} la catégorie

$$\text{Kar}(\mathcal{D})$$

dont

- les objets sont les paires (X, p) constituées d'un objet X de \mathcal{D} d'un idempotent $p : X \rightarrow X$, avec $p \circ p = p$,
- les morphismes $(X, p) \rightarrow (Y, q)$ sont les morphismes de \mathcal{D} $u : X \rightarrow Y$ tels que $q \circ u = u \circ p = u$.

Remarques. –

- (i) On a toujours $\text{Kar}(\mathcal{D})^{\text{op}} = \text{Kar}(\mathcal{D}^{\text{op}})$.
- (ii) On a un foncteur canonique pleinement fidèle $\mathcal{D} \hookrightarrow \text{Kar}(\mathcal{D})$.
- (iii) Si ce foncteur est une équivalence, on dit que \mathcal{D} est "Karoubi-complète".
- (iv) La catégorie $\text{Kar}(\mathcal{D})$ est toujours Karoubi-complète.
- (v) Si \mathcal{D} est essentiellement petite, le foncteur

$$\begin{array}{l} \text{Kar}(\mathcal{D}) \longrightarrow \widehat{\mathcal{D}}, \\ (X, p) \longmapsto \ker(y(X) \xrightarrow[p]{\text{id}} y(X)) \end{array} \quad \text{est pleinement fidèle .}$$

La notion d'objet compact d'une catégorie à colimites filtrantes :

Définition. –

Soit \mathcal{M} une catégorie localement petite
qui a des “colimites filtrantes arbitraires”
au sens que pour toute petite catégorie filtrante \mathcal{I} ,
le foncteur de composition avec $\mathcal{I} \rightarrow \{\bullet\}$

admet un adjoint à gauche

$$\mathcal{M} \longrightarrow [\mathcal{I}, \mathcal{M}]$$

$$\lim_{\mathcal{I}} : [\mathcal{I}, \mathcal{M}] \longrightarrow \mathcal{M}.$$

Alors un objet M de \mathcal{M} est dit

si le foncteur

“compact”

$$\text{Hom}(M, \bullet) : \mathcal{M} \longrightarrow \text{Ens}$$

respecte les foncteurs de colimites filtrantes

$$\lim_{\mathcal{I}} .$$

Colimites filtrantes dans les catégories de modèles :

Lemme. – Soit \mathbb{T} une théorie géométrique du premier ordre.

Soit \mathcal{E} un topos.

Soit \mathcal{I} une petite catégorie filtrante.

Alors le foncteur de colimite filtrante

$$\lim_{\mathcal{I}} \rightrightarrows$$

est bien défini dans la catégorie de modèles

$$\mathbb{T}\text{-mod}(\mathcal{E}).$$

Démonstration. – En effet, le foncteur de colimite filtrante

$$\lim_{\mathcal{I}} \rightrightarrows$$

est bien défini dans le topos \mathcal{E} , et il respecte

- les limites finies arbitraires,
- les colimites arbitraires,
- donc aussi les interprétations
des formules géométriques de la signature Σ de \mathbb{T} .

La notion d'objet compact dans les catégories de modèles :

Corollaire. – Soit \mathbb{T} une théorie géométrique du premier ordre.

Soit \mathcal{E} un topos.

Alors:

(i) Les foncteurs de colimites filtrantes

$$\lim_{\mathcal{I}} \rightarrow$$

sont bien définis dans la catégorie $\mathbb{T}\text{-mod}(\mathcal{E})$.

(ii) La notion d'objet compact M est bien définie en demandant que le foncteur

$$\text{Hom}(M, \bullet) : \mathbb{T}\text{-mod}(\mathcal{E}) \longrightarrow \text{Ens}$$

respecte les colimites filtrantes.

Définition. – Un modèle ensembliste M d'une théorie géométrique du premier ordre \mathbb{T} est dit "finiment présentable"

s'il est un objet compact de la catégorie

$$\mathbb{T}\text{-mod}(\text{Ens}) .$$

Calcul des modèles ensemblistes finiment présentables par un pont :

- On part d'une équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{C}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}$$

et de l'équivalence de catégories qu'elle induit

$$\mathrm{Ind}(\mathcal{C}^{\mathrm{op}}) \xrightarrow{\sim} \mathbb{T}\text{-mod}(\mathrm{Ens}) .$$

- Considérant cette dernière équivalence, on calcule des deux côtés les sous-catégories pleines des objets compacts.
- Du côté de $\mathbb{T}\text{-mod}(\mathrm{Ens})$, on trouve par définition la sous-catégorie pleine des modèles finiment présentables

$$\mathbb{T}\text{-mod}(\mathrm{Ens})_{\mathrm{fp}} .$$

- Reste à déterminer les objets compacts de la catégorie à colimites filtrantes

$$\mathrm{Ind}(\mathcal{C}^{\mathrm{op}}) .$$

Détermination des ind-objets compacts :

Lemme. – Soit \mathcal{D} une catégorie essentiellement petite.
Alors le foncteur pleinement fidèle

$$\begin{array}{ccc} \text{Kar}(\mathcal{D}) & \hookrightarrow & \widehat{\mathcal{D}}, \\ (X, \rho) & \longrightarrow & \ker(y(X) \begin{array}{c} \xrightarrow{\rho} \\ \xrightarrow{\text{id}} \end{array} y(X)) \end{array}$$

est une équivalence sur la sous-catégorie pleine de
 $\text{Ind}(\mathcal{D})$
constituée des objets compacts.

Démonstration. –

- Pour tout objet X de \mathcal{D} muni d'un idempotent

$$\rho : X \longrightarrow X \quad \text{avec} \quad \rho \circ \rho = \rho,$$

la sous-catégorie de $\widehat{\mathcal{D}}$ constituée de
l'objet $y(X)$ muni des deux morphismes ρ, id
est filtrante, et sa colimite est l'image de

$$(X, \rho) \quad \text{par} \quad \text{Kar}(\mathcal{D}) \hookrightarrow \widehat{\mathcal{D}}.$$

Donc on a une factorisation $\text{Kar}(\mathcal{D}) \hookrightarrow \text{Ind}(\mathcal{D})$.

- Les objets X de \mathcal{D} dans $\text{Ind}(\mathcal{D}) \hookrightarrow \widehat{\mathcal{D}}$ sont compacts car le foncteur

$$P \longmapsto \text{Hom}(y(X), P) = P(X)$$
respecte les colimites.

Il en va de même des objets de $\text{Kar}(\mathcal{D})$ car le foncteur de restriction

$$\widehat{\text{Kar}(\mathcal{D})} \longrightarrow \widehat{\mathcal{D}} \quad \text{est une \underline{équivalence}}.$$

- Considérons un ind-objet de \mathcal{D}

$$P = \varinjlim_{\mathcal{I}} y(X_i)$$

écrit comme une colimite filtrante d'objets représentables $y(X_i)$ indexés par une petite catégorie filtrante \mathcal{I} .

Si P est un objet compact, le morphisme identité

$$P \xrightarrow{=} P = \varinjlim_{\mathcal{I}} y(X_i)$$

se factorise pour un objet i_0 de \mathcal{I} en

$$P \xrightarrow{j} y(X_{i_0}) \xrightarrow{r} \varinjlim_{\mathcal{I}} y(X_i) = P.$$

Alors

$$j \circ r : y(X_{i_0}) \longrightarrow y(X_{i_0})$$

provient d'un idempotent de \mathcal{D}

$$p : X_{i_0} \longrightarrow X_{i_0} \quad \text{avec} \quad p \circ p = p,$$

et P est l'image de l'objet (X_{i_0}, p) de $\text{Kar}(\mathcal{C})$.

Application à un critère d'équivalence entre topos de préfaisceaux :

Corollaire. –

Soient \mathcal{C} et \mathcal{D} deux catégories essentiellement petites.

Alors les équivalences de topos de préfaisceaux

$$\widehat{\mathcal{C}} \xrightarrow{\sim} \widehat{\mathcal{D}}$$

correspondent aux équivalences de catégories

$$\text{Kar}(\mathcal{C}) \xrightarrow{\sim} \text{Kar}(\mathcal{D}).$$

Remarque. –

En particulier, si \mathcal{C} et \mathcal{D} sont Karoubi-complètes,

les équivalences de topos de préfaisceaux

$$\widehat{\mathcal{C}} \xrightarrow{\sim} \widehat{\mathcal{D}}$$

correspondent aux équivalences de catégories

$$\mathcal{C} \xrightarrow{\sim} \mathcal{D}.$$

Application à la présentation des topos classifiants des topos de type préfaisceau :

Corollaire. – Soit \mathbb{T} une théorie de type préfaisceau.
Soit \mathcal{M} la catégorie des modèles finiment présentables de \mathbb{T} .
Alors :

- La catégorie \mathcal{M} est essentiellement petite.
- Elle est Karoubi-complète.
- On dispose d'une équivalence canonique de topos

$$[\mathcal{M}, \text{Ens}] = \widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}.$$

Remarque. – Le modèle universel de \mathbb{T} dans $[\mathcal{M}, \text{Ens}]$ consiste à associer

- à toute sorte A de la signature Σ de \mathbb{T} , le préfaisceau

$$M \mapsto MA$$

- à tout symbole de fonction $f : A_1 \cdots A_n \rightarrow B$ de Σ ,
le morphisme de préfaisceaux

$$M \mapsto (MA_1 \times \cdots \times MA_n \xrightarrow{Mf} MB),$$

- à tout symbole de relation $R \rightrightarrows A_1 \cdots A_n$ de Σ , le sous-préfaisceau

$$M \mapsto (MR \hookrightarrow MA_1 \times \cdots \times MA_n).$$

Caractérisation syntactique des théories de type préfaisceau :

Théorème (Caramello). – Soit \mathbb{T} une théorie géométrique de signature Σ .
Soit $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$ la catégorie syntactique géométrique de \mathbb{T} ,
munie de sa topologie syntactique $J_{\mathbb{T}}$.

Alors les conditions suivantes sont équivalentes :

- (1) La théorie \mathbb{T} est de type préfaisceau.
- (2) Tout objet de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$, c'est-à-dire toute formule géométrique de Σ

$$\varphi(\vec{X})$$

admet dans $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$ un $J_{\mathbb{T}}$ -recouvrement

$$\theta_i(\vec{X}_i, \vec{X}) : \varphi_i(\vec{X}_i) \longrightarrow \varphi(\vec{X})$$

par des formules $\varphi_i(\vec{X}_i)$ qui sont " $J_{\mathbb{T}}$ -irréductibles".

Remarque. – Une formule géométrique $\psi(\vec{y})$ est "irréductible" si,
pour toute famille de morphismes de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$

$$\theta_j(\vec{y}_j, \vec{y}) : \psi_j(\vec{y}_j) \longrightarrow \psi(\vec{y}) \quad \text{telle que l'implication } \psi \vdash_{\vec{y}} \bigvee_j (\exists \vec{y}_j) \theta_j(\vec{y}_j, \vec{y})$$

soit \mathbb{T} -démontrable, il existe un indice j_0 tel que le morphisme

admette une section. $\theta_{j_0}(\vec{y}_{j_0}, \vec{y}) : \psi_{j_0}(\vec{y}_{j_0}) \longrightarrow \psi(\vec{y})$

Présentation des modèles finiment présentables par des formules irréductibles :

Corollaire. – Soit \mathbb{T} une théorie géométrique de type préfaisceau.

Soit $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}$ la sous-catégorie pleine de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$
constituée des formules géométriques irréductibles.

Alors :

(i) Le foncteur canonique

$$\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}} \hookrightarrow \mathcal{C}_{\mathbb{T}} \xrightarrow{\ell} (\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}})_{J_{\mathbb{T}}} = \mathcal{E}_{\mathbb{T}}$$

se prolonge en une équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}.$$

(ii) Si \mathcal{M} désigne la catégorie des modèles finiment présentables de \mathbb{T} ,
on a une équivalence de catégories induite

$$\mathcal{M}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}$$

qui associe à tout modèle finiment présentable

M

une formule géométrique irréductible

φ_M

qui “présente” le modèle ensembliste M .

La notion de présentation d'un modèle ensembliste par une formule :

Définition. – Soit \mathbb{T} une théorie géométrique de type préfaisceau (ou plus généralement dont les modèles ensemblistes sont conservatifs).

On dit qu'un modèle ensembliste de \mathbb{T}

M

est "présenté" par une formule géométrique

$\varphi(\vec{x})$

de contexte $\vec{x} = x_1^{A_1} \cdots x_k^{A_k}$ si, pour tout modèle ensembliste de \mathbb{T}

N ,

se donner un morphisme de modèles

$M \longrightarrow N$

équivalent à se donner une famille d'éléments

$n_1 \in NA_1, \dots, n_k \in NA_k$

qui satisfait la condition

$(n_1, \dots, n_k) \in N\varphi(\vec{x}) \hookrightarrow NA_1 \times \dots \times NA_k.$

Remarque. – On peut aussi dire que le modèle M est défini par k générateurs $x_1^{A_1}, \dots, x_k^{A_k}$ et la relation $\varphi(\vec{x})$.

La notion d'objet irréductible d'un topos ou d'un site :

Définition. –

- (i) Un objet E d'un topos \mathcal{E} est dit "irréductible" si, pour toute famille de morphismes de \mathcal{E}

$$E_i \longrightarrow E, \quad i \in I,$$

telle que $\coprod_i E_i \rightarrow E$ est un épimorphisme,

il existe un indice $i_0 \in I$ tel que le morphisme

$$E_{i_0} \longrightarrow E$$

admette une section.

- (ii) Un objet X d'une catégorie essentiellement petite \mathcal{C} munie d'une topologie de Grothendieck J est dit " J -irréductible" si le seul crible J -couvrant de X est le crible maximal.

Relations entre les notions d'irréductibilité :

- Pour tout site (\mathcal{C}, J) , le foncteur canonique

$$\ell : \mathcal{C} \longrightarrow \widehat{\mathcal{C}}_J$$

transforme tout objet J -irréductible de \mathcal{C}
en un objet irréductible du topos $\widehat{\mathcal{C}}_J$.

- Réciproquement, si la topologie J de \mathcal{C} est sous-canonique,
tout objet de \mathcal{C} que le foncteur

$$\ell : \mathcal{C} \longrightarrow \widehat{\mathcal{C}}_J$$

transforme en un objet irréductible du topos $\widehat{\mathcal{C}}_J$
est un objet J -irréductible de \mathcal{C} .

- En particulier,
pour toute théorie géométrique \mathbb{T} de site syntactique $(\mathcal{C}_{\mathbb{T}}, J_{\mathbb{T}})$,
une formule géométrique

$$\varphi(\vec{X}) \quad (= \text{objet de } \mathcal{C}_{\mathbb{T}})$$

est irréductible si et seulement si son image par le foncteur

$$\ell : \mathcal{C}_{\mathbb{T}} \longrightarrow (\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}})_{J_{\mathbb{T}}} = \mathcal{E}_{\mathbb{T}}$$

est un objet irréductible du topos classifiant $\mathcal{E}_{\mathbb{T}}$ de \mathbb{T} .

Démonstration d'un sens du théorème et du corollaire par le “lemme de comparaison” de Grothendieck :

- Soit \mathbb{T} une théorie géométrique.
Soient $(\mathcal{C}_{\mathbb{T}}, \underline{J_{\mathbb{T}}})$ son site syntactique géométrique
et $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}} \hookrightarrow \mathcal{C}_{\mathbb{T}}$ la sous-catégorie pleine de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$
constituée des formules géométriques $\varphi(\vec{x})$
qui sont “ $J_{\mathbb{T}}$ -irréductibles”.
- Demander que toute formule géométrique
admette un $J_{\mathbb{T}}$ -recouvrement par des formules irréductibles
revient à demander que la sous-catégorie pleine

$$\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}} \hookrightarrow \mathcal{C}_{\mathbb{T}}$$

soit $J_{\mathbb{T}}$ -dense.

- Dans ce cas, la topologie $J_{\mathbb{T}}$ de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$
induit sur $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}$ la topologie discrète,
et le “lemme de comparaison” de Grothendieck
induit une équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}} \xrightarrow{\sim} (\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}})_{J_{\mathbb{T}}} = \mathcal{E}_{\mathbb{T}}.$$

Démonstration de l'autre sens du théorème et du corollaire par un pont topossique :

- On considère une théorie géométrique \mathbb{T} supposée “de type préfaisceau”.
On sait déjà que la catégorie de ses modèles finiment présentables

$$\mathcal{M}$$

est “Karoubi-complète” et définit une équivalence

$$\widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}} = (\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}})_{J_{\mathbb{T}}}.$$

- Nous allons calculer l'invariant des topos

$$\mathcal{E} \longmapsto \left\{ \begin{array}{l} \text{sous-catégorie pleine de } \mathcal{E} \\ \text{constituée des objets irréductibles} \end{array} \right\}$$

des deux côtés de l'équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}} = (\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}})_{J_{\mathbb{T}}}.$$

Calcul des objets irréductibles d'un topos :

Lemme. – Soit (\mathcal{C}, J) un site muni du foncteur canonique $\ell : \mathcal{C} \rightarrow \widehat{\mathcal{C}}_J = \mathcal{E}$.

- (i) Tout objet irréductible E du topos $\widehat{\mathcal{C}}_J = \mathcal{E}$ est un “rétracte” de l’image $\ell(X)$ d’un objet X de \mathcal{C} au sens qu’il existe un idempotent

$$p : \ell(X) \longrightarrow \ell(X) \quad \text{avec} \quad p \circ p = p$$

tel que $E = \ker(\ell(X) \begin{smallmatrix} p \\ \rightrightarrows \\ \text{id} \end{smallmatrix} \ell(X))$.

- (ii) Si la topologie J de \mathcal{C} est sous-canonique, et que la catégorie \mathcal{C} est Karoubi-complète, le foncteur canonique ℓ induit une équivalence

$$\ell : \mathcal{C}^{\text{ir}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}^{\text{ir}}$$

de la sous-catégorie pleine \mathcal{C}^{ir} de \mathcal{C} des objets J -irréductibles sur la sous-catégorie pleine \mathcal{E}^{ir} des objets irréductibles du topos \mathcal{E} .

Preuve de la formule de calcul des objets irréductibles :

- Pour tout objet E d'un topos de faisceaux $\mathcal{E} = \widehat{\mathcal{C}}_J$,
il existe une famille d'objets X_i de \mathcal{C} et de morphismes de \mathcal{E}

$$\ell(X_i) \longrightarrow E$$

tels que le morphisme $\coprod \ell(X_i) \rightarrow E$ soit un épimorphisme.

- Si E est un objet irréductible, il existe un indice i_0 et des morphismes de \mathcal{E}

$$E \xrightarrow{j} \ell(X_{i_0}) \xrightarrow{r} E$$

tels que $r \circ j = \text{id}_E$.

Posant $p = j \circ r$, on a $p \circ p = p$ et

$$E = \ker\left(\ell(X_{i_0}) \begin{array}{c} \xrightarrow{p} \\ \xrightarrow{\text{id}} \end{array} \ell(X_{i_0})\right).$$

- Si \mathcal{C} est Karoubi-complète et J est sous-canonique,
on obtient une équivalence de catégories

$$\mathcal{C}^{\text{ir}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}^{\text{ir}}$$

puisque, comme on a déjà vu,

un objet X de \mathcal{C} est J -irréductible

si et seulement si $\ell(X)$ est irréductible dans le topos $\widehat{\mathcal{C}}_J = \mathcal{E}$.

Fin de la démonstration du théorème et du corollaire :

- On considère une théorie géométrique \mathbb{T} de type préfaisceau, sa catégorie \mathcal{M} des modèles finiment présentables et l'équivalence canonique

$$\widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} \longrightarrow \mathcal{E}_{\mathbb{T}} = (\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}})_{\mathcal{J}_{\mathbb{T}}}.$$

- La catégorie \mathcal{M} est Karoubi-complète et tout objet de \mathcal{M} est irréductible pour la topologie discrète, donc on a une équivalence de catégories induite

$$\mathcal{M}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}.$$

- La catégorie $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$ est Karoubi-complète (car elle est cartésienne), et la topologie $\mathcal{J}_{\mathbb{T}}$ est sous-canonique, donc on a aussi une équivalence de catégories

$$\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}.$$

- Donc on a une équivalence canonique $\mathcal{M}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}$ et la sous-catégorie pleine $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}} \hookrightarrow \mathcal{C}_{\mathbb{T}}$ est dense pour la topologie syntactique $\mathcal{J}_{\mathbb{T}}$.

Caractérisation des théories de type préfaisceau par une triple correspondance entre syntaxe et sémantique :

Théorème (Caramello). – Soit \mathbb{T} une théorie du premier ordre de signature Σ . Alors \mathbb{T} est de type préfaisceau si et seulement si elle satisfait les trois conditions suivantes :

- (1) Les modèles ensemblistes finiment présentables de \mathbb{T} sont conservatifs, au sens qu'une propriété d'implication entre formules géométriques de Σ

$$\varphi \vdash_{\vec{x}} \psi$$

est \mathbb{T} -démontrable (et seulement si)

elle est vérifiée par tous les modèles finiment présentables de \mathbb{T} .

- (2) Tout modèle ensembliste finiment présentable M de \mathbb{T} est "présenté" par une formule géométrique de Σ

$$\varphi_M(\vec{x}) \quad \text{dans un contexte} \quad \vec{x} = x_1^{A_1} \cdots x_k^{A_k},$$

au sens que pour tout modèle ensembliste N de \mathbb{T} ,

se donner un morphisme de modèles

$$M \longrightarrow N$$

équivalent à se donner une famille d'éléments

$$(n_1, \dots, n_k) \in N\varphi_M(\vec{x}) \hookrightarrow NA_1 \times \cdots \times NA_k.$$

- (3) Pour toute suite de sortes A_1, \dots, A_n de Σ
et toute famille de sous-ensembles

$$P_M \hookrightarrow MA_1 \times \dots \times MA_n$$

indexée par les modèles ensemblistes finiment présentables de \mathbb{T}
qui est "fonctorielle" au sens que pour tout morphisme de modèles

$$M \longrightarrow N$$

l'application induite

$$MA_1 \times \dots \times MA_n \longrightarrow NA_1 \times \dots \times NA_n$$

envoie le sous-ensemble P_M dans le sous-ensemble P_N ,
il existe une formule géométrique de Σ

$$\varphi(\vec{x}) \quad \text{de contexte} \quad \vec{x} = x_1^{A_1} \dots x_n^{A_n}$$

qui définit la famille fonctorielle $M \mapsto (P_M \hookrightarrow MA_1 \times \dots \times MA_n)$,
au sens que pour tout modèle ensembliste finiment présentable M de \mathbb{T}

$$P_M = M\varphi(\vec{x}) \hookrightarrow MA_1 \times \dots \times MA_n.$$

Pourquoi les modèles ensemblistes finiment présentables d'une théorie de type préfaisceau sont conservatifs :

On l'a montré par le “pont topossique” qui consiste à calculer l'invariant

$$\text{topos } \mathcal{E} \longmapsto \left\{ \begin{array}{l} \text{sous-catégorie pleine de } \text{pt}(\mathcal{E}) \\ \text{constituée des objets compacts} \end{array} \right\}$$

des deux côtés d'une équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{C}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}.$$

On obtient en effet ainsi une équivalence de catégories

$\text{Kar}(\mathcal{C}^{\text{op}}) \xrightarrow{\sim} \mathcal{M} =$ catégorie des modèles ensemblistes finiment présentables,

et donc une équivalence de topos $\widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}}.$

Via cette équivalence, les interprétations dans le modèle universel de \mathbb{T} de formules géométriques

$$\varphi(\vec{x}), \psi(\vec{x}) \quad \text{de contexte} \quad \vec{x} = x_1^{A_1} \cdots x_n^{A_n}$$

sont les sous-préfaisceaux

$$M \longmapsto \left\{ \begin{array}{l} M\varphi(\vec{x}) \hookrightarrow MA_1 \times \cdots \times MA_n, \\ M\psi(\vec{x}) \hookrightarrow MA_1 \times \cdots \times MA_n. \end{array} \right.$$

Donc $\varphi \vdash_{\vec{x}} \psi$ est \mathbb{T} -démontrable si et seulement si

elle est vérifiée par tous les modèles finiment présentables M .

Pourquoi les modèles ensemblistes finiment présentables d'une théorie de type préfaisceau sont présentés par des formules :

On l'a montré par le "pont toposique"
qui consiste à calculer l'invariant de topos

$$\mathcal{E} \longmapsto \left\{ \begin{array}{l} \text{sous-catégorie pleine de } \mathcal{E} \\ \text{constituée des } \underline{\text{objets irréductibles}} \end{array} \right\}$$

des deux côtés de l'équivalence de topos

$$\widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}} = (\widehat{\mathcal{C}}_{\mathbb{T}})_{J_{\mathbb{T}}}.$$

On obtient en effet ainsi une équivalence de catégories

$$\mathcal{M}^{\text{op}} \longrightarrow \mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}$$

qui associe à tout modèle ensembliste finiment présentable M de \mathbb{T}
une formule géométrique (irréductible)

$$\varphi_M$$

qui "présente" le modèle M .

Pourquoi les propriétés fonctorielles des familles d'éléments des modèles finiment présentables d'une théorie de type préfaisceau sont définies par des formules géométriques :

On le démontre par le "pont topologique" qui consiste à calculer l'invariant

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{topos } \mathcal{E} \text{ muni} \\ \text{d'un modèle } U \text{ de } \mathbb{T} \end{array} \right\} \longmapsto \left\{ \begin{array}{l} \text{ensemble des sous-objets de l'objet de } \mathcal{E} \\ U \top (x_1^{A_1} \cdots x_n^{A_n}) \end{array} \right\}$$

des deux côtés de l'équivalence de topos munis du modèle universel de \mathbb{T}

$$\widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} \xrightarrow{\sim} \mathcal{E}_{\mathbb{T}} = (\widehat{\mathcal{C}_{\mathbb{T}}})_{J_{\mathbb{T}}}.$$

On obtient à gauche l'ensemble des sous-préfaisceaux

$$M \longmapsto (P_M \hookrightarrow MA_1 \times \cdots \times MA_n)$$

et à droite l'ensemble des classes de formules géométriques

$$\varphi(\vec{X}) \hookrightarrow \top(\vec{X}) = \top(x_1^{A_1} \cdots x_n^{A_n}).$$

Pour montrer qu'une théorie est de type préfaisceau si elle satisfait les trois conditions :

- On considère une théorie géométrique \mathbb{T} de signature Σ qui satisfait les conditions (1), (2), (3).
- On considère
 - $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$ = catégorie syntactique géométrique de \mathbb{T} ,
 - $\mathcal{J}_{\mathbb{T}}$ = topologie syntactique de \mathbb{T} ,
 - $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}$ = sous-catégorie pleine de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$ constituée des formules géométriques irréductibles.
- Pour montrer que \mathbb{T} est de type préfaisceau, il suffit d'établir que $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}^{\text{ir}}$ est dense dans $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$ pour la topologie $\mathcal{J}_{\mathbb{T}}$.

De la syntaxe vers la sémantique, via les interprétations des formules :

- Soit \mathcal{M} = catégorie des modèles ensemblistes finiment présentables de \mathbb{T}
= sous-catégorie pleine de $\mathbb{T}\text{-mod (Ens)}$
constituée des objets compacts.
- On dispose du foncteur des interprétations

$$\begin{array}{lcl}
 I : \mathcal{C}_{\mathbb{T}} & \longrightarrow & \widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} = [\mathcal{M}, \text{Ens}], \\
 \text{formule } \varphi(\vec{x}) & \longmapsto & \text{préfaisceau des interprétations} \\
 & & M \mapsto M\varphi(\vec{x}),
 \end{array}$$

$$\left. \begin{array}{l} \text{formule} \\ \mathbb{T}\text{-démontrablement} \\ \text{fonctionnelle} \\ \theta(\vec{x}, \vec{y}) : \varphi(\vec{x}) \rightarrow \psi(\vec{y}) \end{array} \right\} \longmapsto \left\{ \begin{array}{l} \text{morphisme de préfaisceaux} \\ M \mapsto (M\varphi(\vec{x}) \rightarrow M\psi(\vec{y})) \\ \text{constitué des applications dont les graphes} \\ \text{sont } M\theta(\vec{x}, \vec{y}) \hookrightarrow M\varphi(\vec{x}) \times M\psi(\vec{y}). \end{array} \right.$$

- Il résulte des propriétés (1) et (3) que ce foncteur

$$I : \mathcal{C}_{\mathbb{T}} \longrightarrow \widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}}$$

est pleinement fidèle.

Irréductibilité des formules de présentation des modèles finiment présentables :

- Il résulte de (2) que tout modèle finiment présentable M , objet de

$$\mathcal{M}^{\text{op}} \hookrightarrow \widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}},$$

est image d'une formule φ_M , objet de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$, par le foncteur

$$I : \mathcal{C}_{\mathbb{T}} \longrightarrow \widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}}.$$

- Considérons un $J_{\mathbb{T}}$ -recouvrement de φ_M dans $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$

$$\theta_i(\vec{x}_i, \vec{x}) : \varphi_i(\vec{x}_i) = \varphi_i \longrightarrow \varphi_M = \varphi_M(\vec{x}).$$

Par définition de $J_{\mathbb{T}}$, l'implication

$$\varphi_M \vdash_{\vec{x}} \bigvee_i (\exists \vec{x}_i) \theta_i(\vec{x}_i, \vec{x}) \quad \text{est } \mathbb{T}\text{-démontrable.}$$

Donc le morphisme de préfaïceaux dans $\widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} = [\mathcal{M}, \text{Ens}]$

$$\coprod_i I(\varphi_i) \longrightarrow I(\varphi_M) = y(M) = \text{Hom}(M, \bullet)$$

est un épimorphisme, et il existe un indice i_0 tel que

$$\text{id}_M \in \text{Hom}(M, M) \quad \text{soit image d'un élément de } I(\varphi_{i_0}).$$

- Par pleine fidélité du foncteur $I : \mathcal{C}_{\mathbb{T}} \rightarrow \widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}}$,

cela signifie que le morphisme de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$

$$\theta_{i_0}(\vec{x}_{i_0}, \vec{x}) : \varphi_{i_0}(\vec{x}_{i_0}) \longrightarrow \varphi_M(\vec{x})$$

est scindé.

Densité des formules irréductibles :

- Considérons une formule géométrique

$$\varphi = \varphi(\vec{x}) = \text{objet de } \mathcal{C}_{\mathbb{T}}.$$

- Il existe dans $\widehat{\mathcal{M}}^{\text{op}} = [\mathcal{M}, \text{Ens}]$ une famille de morphismes

$$y(M_i) \longrightarrow I(\varphi)$$

telle que

$$\coprod_i y(M_i) \longrightarrow I(\varphi)$$

soit un épimorphisme.

- Chaque $y(M_i) \rightarrow I(\varphi)$ est image d'un morphisme de $\mathcal{C}_{\mathbb{T}}$

$$\theta_i(\vec{x}_i, \vec{x}) : \varphi_{M_i}(\vec{x}_i) = \varphi_{M_i} \longrightarrow \varphi = \varphi(\vec{x}),$$

et l'implication

$$\varphi \vdash_{\vec{x}} \bigvee_i (\exists \vec{x}_i) \theta_i(\vec{x}_i, \vec{x})$$

est vérifiée en chaque modèle finiment présentable M ,
donc est \mathbb{T} -démontrable.

- Donc $\varphi = \varphi(\vec{x})$ admet un $J_{\mathbb{T}}$ -recouvrement par les formules

$$\varphi_{M_i} = \varphi_{M_i}(\vec{x}_i)$$

qui sont $J_{\mathbb{T}}$ -irréductibles.

Un contre-exemple : la théorie des corps.

Corollaire. –

La théorie des corps [resp. des corps commutatifs] peut se formaliser comme une théorie cohérente mais elle n'est pas de type préfaisceau.

Démonstration. –

- La théorie des corps [resp. des corps commutatifs] est le quotient de la théorie (algébrique) des anneaux [resp. anneaux commutatifs] définie en ajoutant l'axiome cohérent

$$\top \vdash_k k = 0 \vee (\exists k')(k \cdot k' = 1 \wedge k' \cdot k = 1).$$

- La propriété (sans variable libre) des corps K

$$\text{“car}(K) = 0\text{”}$$

est fonctorielle,

mais elle n'est définie par aucune formule géométrique.