

### 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  $\Sigma$ ,
- les théories algébriques,
- plus généralement les théories “de Horn”,
- plus généralement encore les théories cartésiennes,
- la “théorie des foncteurs plats”

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

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  $\Sigma$ .

Soit  $\mathbb{T}_0$  n'importe quelle théorie cartésienne de même signature  $\Sigma$  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  $\mathcal{C}^{\text{op}}$  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  $\text{Ens}$ , 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

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

## 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

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

est bien défini dans la catégorie de modèles

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

**Démonstration.** – En effet, le foncteur de colimite filtrante

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

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  $\Sigma$  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  $\rho, \text{id}$   
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

$$\widehat{\text{Kar}(\mathcal{D})} \longrightarrow \widehat{\mathcal{D}} \quad \text{est une \u00e9quivalence.}$$

- 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  $\Sigma$  de  $\mathbb{T}$ , le préfaisceau

$$M \mapsto MA$$

- à tout symbole de fonction  $f : A_1 \cdots A_n \rightarrow B$  de  $\Sigma$ ,  
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  $\Sigma$ , 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  $\Sigma$ .  
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  $\Sigma$

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

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

$\varphi_M$

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’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  $\ell$  induit une équivalence

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

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

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

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  $\Sigma$

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

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  $\Sigma$   
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  $\Sigma$

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

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  $\Sigma$  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  $\varphi_M$ , 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  $\varphi_M$  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.