

## SOMMAIRE

+++++++

### 1. Quelques rappels. =====

Définition. Quelques propriétés de base.  
Plongement dans les relations.

### 2. L'objet des monos. =====

Définition. Propriété essentielle. Corollaires divers.  
Autre construction.

### 3. L'objet des épis. =====

Définition. Propriété essentielle. Corollaires.  
Autre construction.

### 4. L'objet des isos. =====

### 5. Les sup et les inf internes. =====

Equivalence de deux définitions. Application.

### 6. Univers dans un topos. =====

Classe universelle. Famille représentable. Exemples.

7. L'objet des entiers.  
=====

Axiome de l'infini. Axiomes de Plano.

Propriété universelle généralisée.

Addition. Structure de monoïde abélien.

Ordre dans  $\mathbb{N}$ .

Problèmes.

Bibliographie.  
=====

Problèmes dans les topos.

=====

1. Quelques rappels.

=====

1.1. Un *topos élémentaire* est une catégorie  $\mathcal{E}$  vérifiant les énoncés suivants :

- (i)  $\mathcal{E}$  a des limites inductives et projectives finies ;
- (ii)  $\mathcal{E}$  admet une exponentiation : pour tout  $A \in |\mathcal{E}|$ , le foncteur  $(-) \times A : \mathcal{E} \longrightarrow \mathcal{E}$  admet un adjoint à droite, noté  $(-)^A$  ;
- (iii)  $\mathcal{E}$  possède une flèche  $v : 1 \longrightarrow \Omega$  telle que pour tout  $X \in |\mathcal{E}|$  les flèches de  $X$  vers  $\Omega$  donnent par produit fibré avec  $v$  exactement les sous-objets de  $X$ .

On peut réduire cette axiomatique, comme l'ont montré des travaux récents de A. Kock et Ch. Mikkelsen [5], et décrire par exemple avec F.W. Lawvere [7] un topos élémentaire comme une catégorie cartésienne fermée où la notion de sous-objet est représentable.

1.2. On sait que pour un topos  $\mathcal{E}$  le foncteur de plongement dans la catégorie  $\mathcal{E}_p$  des morphismes partiels admet un adjoint à droite. Cette propriété peut d'ailleurs être substituée à l'axiome (iii).

Nous allons indiquer un autre plongement intéressant ci-dessous.

- 1.3. On sait aussi que pour tout objet  $X$  d'un topos  $\mathcal{E}$ , la catégorie  $\mathcal{E}/X$  des objets au-dessus de  $X$  est encore un topos et que toute flèche  $f : X \longrightarrow Y$  détermine un foncteur  $f^* : \mathcal{E}/Y \longrightarrow \mathcal{E}/X$  lequel admet à la fois un adjoint à gauche (noté  $\Sigma_f$ ) et un adjoint à droite (noté  $\Pi_f$ ).

Si on se limite aux sous-objets de  $X$ , on obtient une algèbre de Heyting  $\mathcal{O}(X)$  et le foncteur  $f^*$  induit  $f^{-1} : \mathcal{O}(Y) \longrightarrow \mathcal{O}(X)$ , lequel admet également un adjoint à droite ( $\forall f$ , induit par  $\Pi_f$ ) et à gauche (noté  $\exists f$ , défini en prenant l'image). Par l'adjonction cartésienne les objets de  $\mathcal{O}(X)$  reviennent aux points de  $\Omega^X$  et l'action des trois derniers foncteurs peut se décrire par des flèches du topos. Ainsi prendre l'image par  $A \times f$  d'un sous-objet de  $A \times X$  revient à faire suivre l'adjointe cartésienne de sa fonction caractéristique par la flèche  $\exists f : \Omega^X \longrightarrow \Omega^Y$ , laquelle correspond précisément à l'image par  $\Omega^X \times f$  de  $\epsilon_X \longrightarrow \Omega^X \times X$  (le sous-objet caractérisé par l'évaluation).

- 1.4. On peut définir la catégorie des relations dans le topos  $\mathcal{E}$  (notée  $\text{Rel}(\mathcal{E})$ ) de la façon suivante :

on pose  $|\text{Rel}(\mathcal{E})| = |\mathcal{E}|$  ;

une flèche de  $X$  vers  $Y$  dans  $\text{Rel}(\mathcal{E})$  est un sous-objet de  $X \times Y$  dans  $\mathcal{E}$  - plus exactement une flèche de  $X \times Y$  vers  $\Omega$  ; la composition de  $\phi : X \times Y \longrightarrow \Omega$  et  $\psi : Y \times Z \longrightarrow \Omega$  se fait en prenant le produit fibré  $P$  au-dessus de  $Y$  des sous-objets correspondant à  $\phi$  et  $\psi$  et en prenant la fonction caractéristique de l'image de  $P$  dans  $X \times Z$ .

La vérification du fait que  $\text{Rel}(\mathcal{C})$  est une catégorie est laissée au lecteur.

On plonge  $\mathcal{C}$  dans  $\text{Rel}(\mathcal{C})$  en associant à  $f : X \longrightarrow Y$  la flèche  $(1_X, f) : X \longrightarrow X \times Y$ , ce plongement se factorise à travers celui - évident - de  $\mathcal{C}_p$  dans  $\text{Rel}(\mathcal{C})$ .

Proposition.

Le plongement  $I$  de  $\mathcal{C}$  dans  $\text{Rel}(\mathcal{C})$  admet un adjoint à droite.

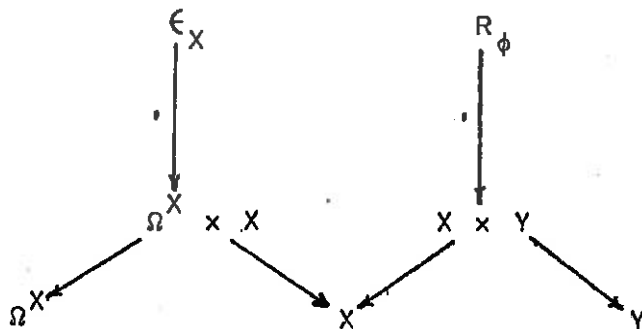
Puisque pour tous  $X, Y \in |\mathcal{C}|$  on a

$$\begin{aligned} \text{Rel}(\mathcal{C}) [I(X), Y] &= \text{Hom}_{\mathcal{C}} [X \times Y, \Omega] \\ &\cong \text{Hom}_{\mathcal{C}} [X, \Omega^Y] \end{aligned}$$

on voit que les foncteurs

$\text{Rel}(\mathcal{C}) [I(\ ), Y]$  sont représentables.

Il y a donc un adjoint, dont la valeur en  $Y$  est  $\Omega^Y$ . Explicitons sa valeur sur les morphismes : à  $\phi : X \longrightarrow Y$  correspondra  $\Omega^\phi : \Omega^X \longrightarrow \Omega^Y$  définie comme l'adjointe cartésienne de la fonction caractéristique du sous-objet de  $\Omega^X \times Y$  obtenu en prenant l'image du produit fibré de  $\epsilon_X$  et de  $R_\phi$  au-dessus de  $X$ .

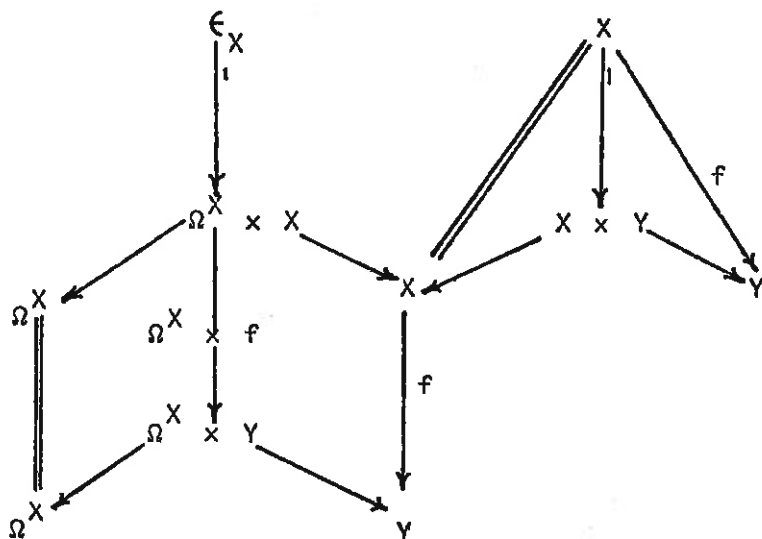


Dans  $\mathcal{E}$ ns, on trouve que  $\Omega^\phi$  envoie chaque  $X' \subseteq X$  sur  $\{y \mid (\exists x) (x \in X' \text{ et } \phi(x, y) \text{ est vrai})\}$ .

Si  $\phi$  correspond au graphe d'une application

$f : X \longrightarrow Y$ ,  $X'$  va sur  $\{y \mid (\exists x)(x \in X' \text{ et } y = f(x))\}$ .

Ceci suggère qu'en faisant précéder l'adjoint en question du plongement  $I$  on trouve le foncteur "quantification existentielle" (qui envoie  $X$  sur  $\Omega^X$  et  $f$  sur  $\exists f$ ) de  $\mathcal{E}$  dans  $\mathcal{E}$ . Effectivement, l'image du produit fibré de  $\epsilon_X$  et de  $(1_X, f)$  - donc de  $\epsilon_X$  - dans  $\Omega^X \times Y$  est bien celle du composé vertical ci-dessous.



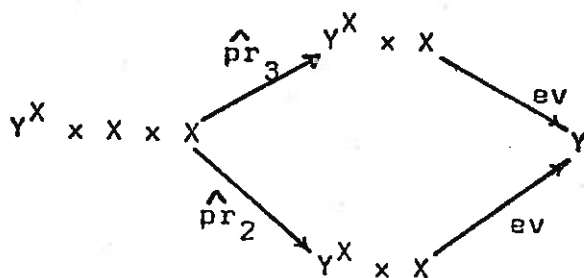
2. L'objet des Monos.  
=====

Soient  $X$  et  $Y$  deux objets du topos  $\mathcal{E}$ . On se propose de définir un sous-objet de  $Y^X$  dont les points correspondent exactement aux monomorphismes de  $X$  vers  $Y$ .

2.1. Un mono de  $X$  vers  $Y$  est caractérisé par le fait que son équivalence nucléaire est la diagonale de  $X$ .

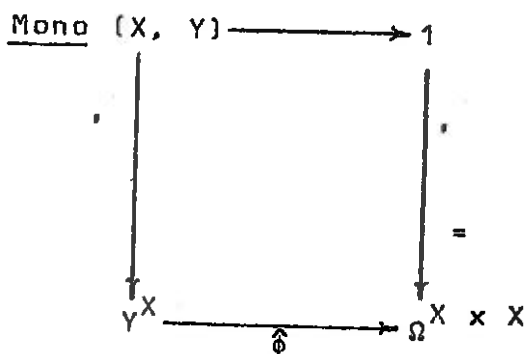
La fonction caractéristique de la diagonale  $\Delta_X$ , fonction notée  $\langle =_X \rangle$ , a pour adjointe cartésienne la flèche  $=_X : 1 \longrightarrow \Omega^X \times X$ .

L'application "équivalence nucléaire" de  $Y^X$  vers  $\Omega^X \times X$  (notée  $\hat{\phi}$ ) peut s'obtenir comme adjointe de la flèche de  $Y^X \times X \times X$  vers  $\Omega$  caractérisant le sous-objet  $K \xrightarrow{k} Y^X \times X \times X$ , noyau du couple



(c'est-à-dire, dans  $\mathcal{C}$ , l'ensemble des triples  $\{f, x_1, x_2\}$  tels que  $f(x_1) = f(x_2)$ ).

L'objet Mono  $(X, Y)$  est alors défini par le produit fibré suivant :



2.2. Proposition.

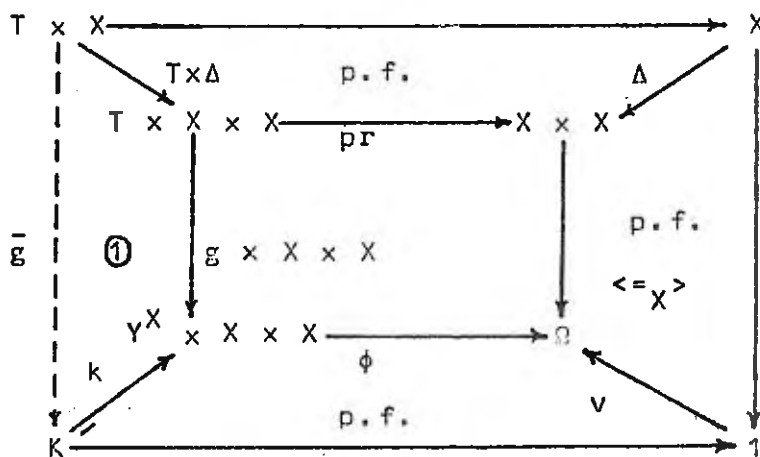
Pour tout objet  $T$  du topos  $\mathcal{C}$ , on a une bijection naturelle

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}} [T, \text{Mono} (X, Y)] \cong \text{Mono}_{\mathcal{C}/T} [X \times T, Y \times T]$$

(le second membre représentant l'ensemble des monomorphismes de  $X \times T$  vers  $Y \times T$  dans  $\mathcal{C}/T$ ).

Par adjonction cartésienne, les flèches  $g : T \longrightarrow Y^X$  correspondent bijectivement aux flèches  $\bar{g} : T \times X \longrightarrow Y$  ; ces dernières sont en bijection avec les  $g' = (\bar{g}, p) : T \times X \longrightarrow T \times Y$ ,  $p$  désignant la projection  $T \times X \longrightarrow T$ .

Nous allons montrer que la condition " $\bar{g}$  se factorise à travers  $=_X$ " équivaut à " $g'$  est un mono". Or la première revient à la commutativité du rectangle central ci-dessous.



Si ce rectangle commute, le composé  $(g \times X \times X)(T \times \Delta)$  se factorise à travers  $K$  en  $k\bar{g}$  et le carré ① est un produit fibré (tenant compte du fait que  $T \times \Delta$  est un mono) ; réciproquement, si le produit fibré de  $k$  et  $g \times X \times X$  est



un carré du type ①, alors le rectangle central est commutatif (par l'associativité des produits fibrés).

La condition sur ① se trouvera remplie si et seulement si  $T \times \Delta$  est le noyau des composés

$$\text{ev } \hat{\text{pr}}_3 (g \times X \times X) \text{ et } \text{ev } \hat{\text{pr}}_2 (g \times X \times X)$$

(d'après un lemme classique)

$$\begin{array}{ccccc}
 T \times X & \xrightarrow{T \times \Delta} & T \times X \times X & \xrightarrow{g \times X \times X} & Y^X \times X \times X \\
 & & \downarrow \hat{\text{pr}}_3 & & \downarrow \hat{\text{pr}}_3 \\
 & & T \times X & \xrightarrow{g \times X} & Y^X \times X \\
 & & & & \downarrow \hat{\text{pr}}_2 \\
 & & & & Y
 \end{array}$$

$\text{ev}$

ou encore des composés

$$\hat{g} \circ \hat{\text{pr}}_3 \text{ et } \hat{g} \circ \hat{\text{pr}}_2.$$

Il reste à montrer que cette propriété équivaut au fait que  $(\hat{g}, p)$  soit un mono, ce qui peut se vérifier dans les ensembles : si nous désignons par  $(t, x_1, x_2)$  un élément quelconque de  $T \times X \times X$ , les deux propriétés se traduisent par la condition

$$"\hat{g}(t, x_1) = \hat{g}(t, x_2) \text{ entraîne } x_1 = x_2".$$

Corollaire.

Pour  $T = 1$ , on obtient la bijection naturelle

$$\text{Hom}_{\frac{c}{c}} [1, \text{Mono} (X, Y)] \cong \text{Mono}_{\frac{c}{c}} (X, Y).$$

Les points de Mono (X, Y) correspondent donc exactement aux monos de X vers Y dans  $\mathcal{E}$ . Mais ceux-ci ne déterminent pas entièrement l'objet Mono (X, Y).

2.3.1. Proposition.

*Si X, Y, Z sont des objets du topos  $\mathcal{E}$ , il existe une flèche unique de Mono (X, Y) x Mono (Y, Z) vers Mono (X, Z) factorisant la composition C de  $Z^Y \times Y^X$  vers  $Z^X$ .*

Pour montrer cela, il suffit - compte tenu du lemme de Yoneda - de décrire une application satisfaisante de

$$\text{Hom}_{\mathcal{E}}(T, \text{Mono}(Y, Z) \times \text{Mono}(X, Y)) \text{ vers}$$

$$\text{Hom}_{\mathcal{E}}(T, \text{Mono}(X, Z)) \text{ pour tout objet } T \text{ du topos.}$$

Soit donc (g, f) un élément du premier ensemble, ou plus exactement, l'élément de  $\text{Hom}_{\mathcal{E}}(T, Z^Y \times Y^X)$  qui lui correspond canoniquement. A ces deux flèches sont associés deux monos  $f' : T \times X \rightarrow T \times Y$  et  $g' : T \times Y \rightarrow T \times Z$  (en utilisant les notations de la proposition précédente) dont le composé est l'associé de C(g, f), comme il résulte de la comparaison des diagrammes suivants, où les

$$\begin{array}{ccccc}
 T \times X & \xrightarrow{(g, f) \times X} & Z^Y \times Y^X \times X & \xrightarrow{Z^Y \times \text{ev}} & Z^Y \times Y & \xrightarrow{\text{ev}} & Z \\
 & & & \searrow C \times X & & \nearrow \text{ev} & \\
 & & & & Z^X \times X & & 
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccccc}
 T \times X & \xrightarrow{f' = (\hat{f}, p)} & T \times Y & \xrightarrow{g \times Y} & Z^Y \times Y & \xrightarrow{ev} & Z \\
 & & & \searrow & & \nearrow & \\
 & & & & T \times Z & & \\
 & & g' = (\hat{g}, p) & \rightarrow & & & p
 \end{array}$$

composés horizontaux sont égaux.

Mais comme  $g'f'$  est un mono,  $C(g, f)$  se factorise à travers  $\text{Mono}(X, Z)$ , ce qui fournit l'image cherchée du couple  $(g, f)$ . En remarquant que l'application ainsi définie est bien naturelle, on achève la démonstration.

2.3.2. En utilisant une technique semblable on peut montrer par exemple que dans le produit fibré suivant

$$\begin{array}{ccc}
 P & \xrightarrow{\quad} & \text{Mono}(X, Z) \\
 \downarrow i & & \downarrow \\
 Z^Y \times Y^X & \xrightarrow{C} & Z^X
 \end{array}$$

$i$  est un sous-objet de  $Z^Y \times \text{Mono}(X, Y)$ , ou encore que si  $f : X \rightarrow Y$  est un mono, alors pour tout  $Z$  le composé

$$\text{Mono}(Z, X) \rightarrow X^Z \xrightarrow{f^Z} Y^Z \quad \text{se factorise à travers}$$

$$\text{Mono}(Z, Y) \rightarrow Y^Z, \quad \text{de même que}$$

$$\text{Mono}(Y, Z) \rightarrow Z^Y \xrightarrow{Z^f} Z^X \quad \text{se factorise à travers}$$

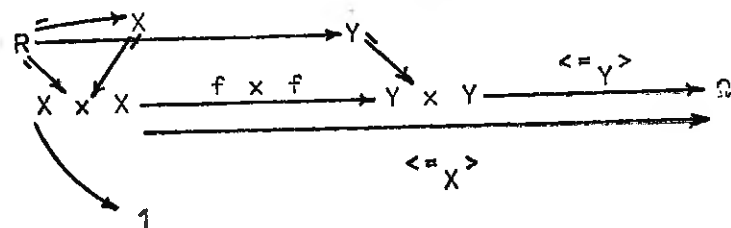
$$\text{Mono}(X, Z) \rightarrow Z^X.$$

2.4. Autre construction de l'objet des Monos.

2.4.1. Si  $\mathcal{E}$  est le topos des ensembles, une flèche  $f : X \longrightarrow Y$  est un mono si et seulement si la formule suivante est vraie :

$$(\forall x_1 \in X)(\forall x_2 \in X)[(f(x_1) = f(x_2)) \implies (x_1 = x_2)],$$

En fait, cette propriété vaut pour un topos quelconque. Dire que  $f$  est un mono, c'est dire que son équivalence nucléaire (notée  $R$ , avec les projections) est contenue dans la diagonale de  $X$ , ou encore que le sous-objet de  $X \times X$  caractérisé par  $\langle =_Y \rangle (f \times f)$  est contenu dans le sous-objet caractérisé par  $\langle =_X \rangle$ .



Mais ceci revient à l'égalité de  $\Rightarrow (\langle =_Y \rangle (f \times f), \langle =_X \rangle)$  et  $\forall_{X \times X}$  ou au fait que l'on obtienne le vrai en quantifiant universellement la première flèche le long de  $X \times X \longrightarrow 1$ , c'est-à-dire en formant la formule indiquée dans l'énoncé.

2.4.2. La remarque précédente suggère la construction suivante pour Mono  $(X, Y)$ .

Désignons par  $\phi_1$  et  $\phi_2$  les composés  $\text{ev} \cdot \hat{\text{pr}}_3$  et  $\text{ev} \cdot \hat{\text{pr}}_2$

$$Y^X \times X \times X \xrightarrow[\hat{pr}_2]{\hat{pr}_3} Y^X \times X \xrightarrow{ev} Y$$

et par  $\alpha$  et  $\beta$  respectivement les composés supérieurs et inférieurs ci-dessous

$$Y^X \times X \times X \xrightarrow{(\phi_1, \phi_2)} Y \times Y \xrightarrow{\langle =_Y \rangle} \Omega$$

$$\xrightarrow{pr} X \times X \xrightarrow{\langle =_X \rangle} \Omega$$

En quantifiant la flèche  $\alpha \Longrightarrow \beta$  universellement le long de la projection  $Y^X \times X \times X \longrightarrow Y^X$ , on détermine un sous-objet  $m : M \longrightarrow Y^X$  - défini par la formule

$$(\forall x_1 \in X)(\forall x_2 \in X)[(f(x_1) = f(x_2)) \Longrightarrow (x_1 = x_2)].$$

C'est bien l'objet Mono  $(X, Y)$  défini plus haut, car pour tout  $T \in |\mathcal{C}|$ , une flèche  $g : T \longrightarrow Y^X$  se factorise à travers  $m$  si et seulement si  $g \times X \times X$  suivie de  $\alpha \Longrightarrow \beta$  donne le vrai, donc ssi  $\alpha(g \times X \times X) \leq \beta(g \times X \times X)$ .

Mais comme l'on a toujours  $\alpha \geq \beta$  (d'après la définition de ces flèches) et comme  $\alpha$  n'est rien d'autre que la fonction caractéristique de  $\text{Ker}(\phi_1, \phi_2)$ , c'est-à-dire la flèche  $\phi$  définie en 2.2., on s'aperçoit facilement que cette condition équivaut à l'égalité de

$$\phi(g \times X \times X) \text{ et } \langle =_X \rangle \text{ pr}$$

exigée là-bas.

3. L'objet des épis.

=====

3.1. Une flèche de  $X$  vers  $Y$  est un épi si et seulement si son image est isomorphe à son but.

L'application "image" de  $Y^X$  vers  $\Omega^Y$  peut s'obtenir comme adjointe de la flèche de  $Y^X \times Y$  vers  $\Omega$  caractérisant le sous-objet image du couple

$$(\Pi_1, \text{ev}) : Y^X \times X \longrightarrow Y^X \times Y.$$

L'objet épi est alors défini par le produit fibré

$$\begin{array}{ccc}
 \text{Epi}(X, Y) & \xrightarrow{\quad} & 1 \\
 \downarrow & & \downarrow \hat{v}_Y \\
 Y^X & \xrightarrow{\text{im}} & \Omega^Y
 \end{array}$$

3.2. Proposition.

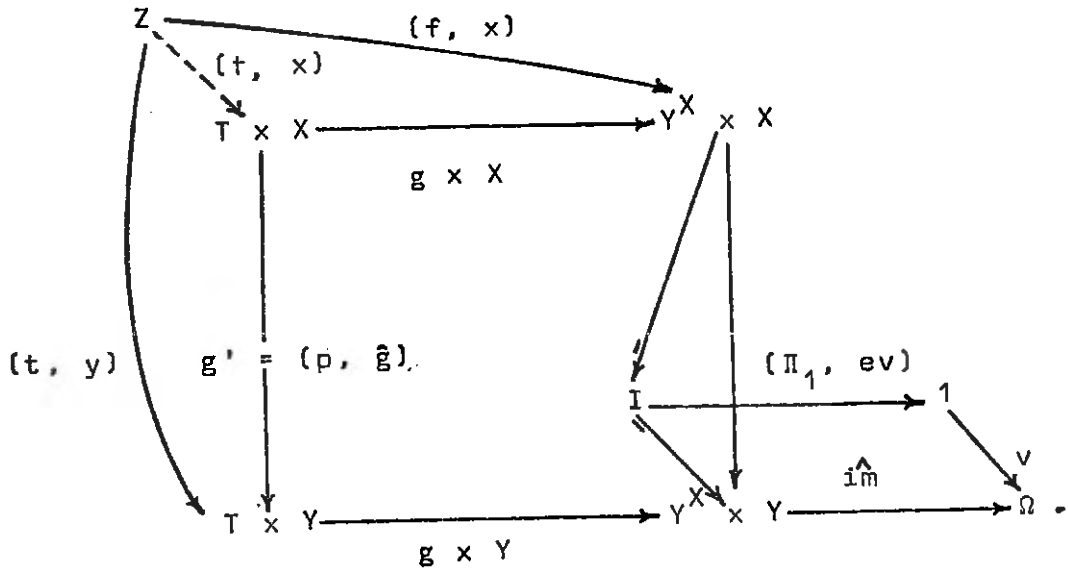
Pour tout objet  $T$  du topos  $\mathcal{E}$ , on a une bijection naturelle

$$\text{Hom}_{\mathcal{E}} [T, \text{Epi}(X, Y)] \cong \text{Epi}_{\mathcal{E}/T} [T \times X, T \times Y].$$

Nous allons voir que  $g : T \longrightarrow Y^X$  vérifie la condition  $\text{im } g = \hat{v}_Y \circ \text{c}^{\text{te}}$  ou  $\hat{\text{im}}(g \times Y) = v_T \times Y$  si et seulement si

$g' = (\hat{g}, p) : T \times X \longrightarrow T \times Y$  est un épi.

Or ceci résulte du fait que les images sont universelles et que le carré suivant est un produit fibré :



En effet, si  $(g \times Y)(t, y) = (\Pi_1, ev)(f, x)$

donc si  $(gt, y) = (f, ev(f, x))$

alors  $\hat{g}(t, x) = ev(g \times X)(t, x) = ev(gt, x)$

$$= ev(f, x) = y$$

et le couple  $(t, x)$  est bien une factorisation - nécessairement unique.

Corollaire.

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}}[1, \underline{\text{Epi}}(X, Y)] \cong \text{Epi}_{\mathcal{C}}(X, Y).$$

3.3. Utilisant le résultat précédent, on peut démontrer des propositions analogues à celles énoncées en 2.3. Ainsi la

composition induit une flèche

$$\underline{\text{Epi}}(X, Y) \times \underline{\text{Epi}}(Y, Z) \longrightarrow \underline{\text{Epi}}(X, Z), \text{ etc.}$$

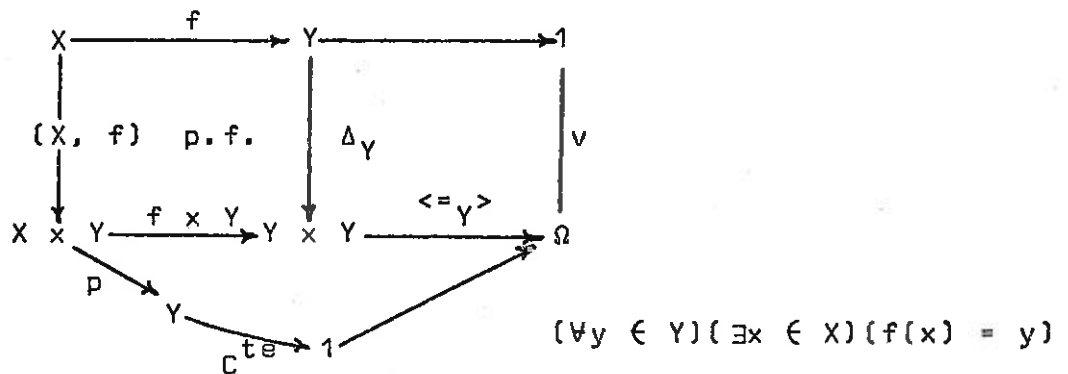
3.4. Autre construction.

3.4.1. Dans les ensembles,  $f : X \longrightarrow Y$  est un épi si et seulement si la formule

$$(\forall y \in Y)(\exists x \in X)(f(x) = y)$$

est vraie :

C'est encore vrai pour un topos quelconque, comme le montre le diagramme ci-dessous :  $f$  est un épi

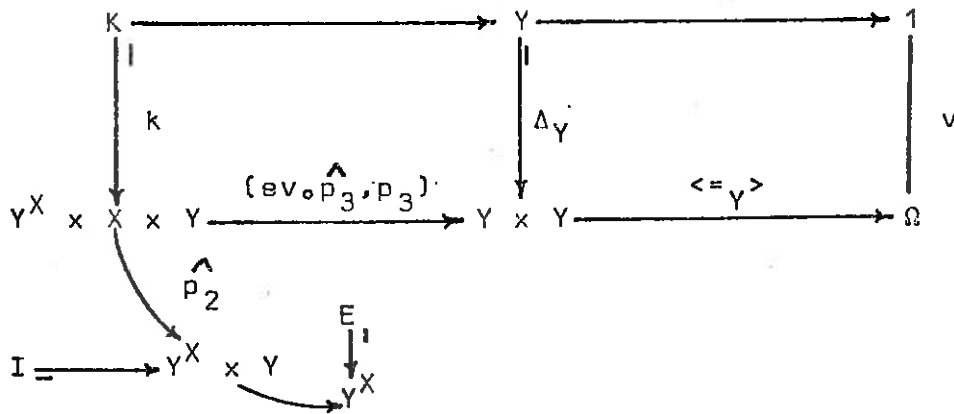


ssi l'image de  $p(X, f) = f$  n'est autre que  $1_Y$ .

3.4.2. Pour construire  $\underline{\text{Epi}}(X, Y)$ , on peut former

$\langle =_Y \rangle (ev \circ \hat{p}_3, p_3)$ , que l'on quantifie existentiellement le long de  $\hat{p}_2$ , puis universellement le long de  $p_1$ . La première quantification donne le sous-objet



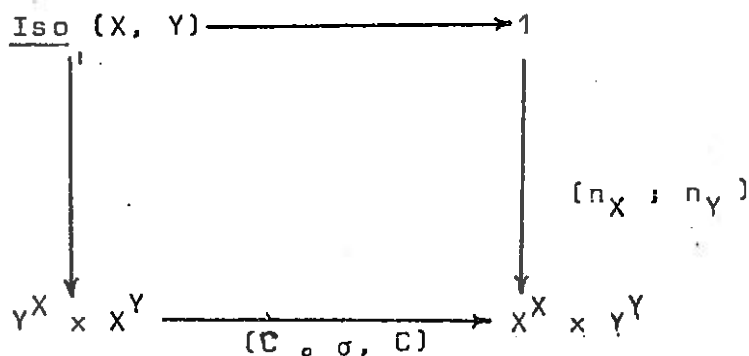


noté I en 3.2. En effet,  $k$  étant l'égalisateur de  $ev \circ \hat{p}_3$  et  $p_3$ , le composé  $\hat{p}_2 k = (p_1, p_3)k$  peut encore s'écrire  $(p_1, ev, \hat{p}_3)k$  ou  $(\Pi_1, ev)\hat{p}_3 k$  et la thèse résulte du fait que  $\hat{p}_3 k$  est un épi (par exemple, parce que le couple  $(1_{Y^X \times X}, ev)$  se factorise à travers  $k$ ).

La seconde quantification fournit alors le sous-objet  $E \rightarrow Y^X$ , lequel coïncide bien avec l'objet des épis défini plus haut car une flèche  $g$  de  $T$  vers  $Y^X$  se factorise à travers  $E$  si et seulement si  $g \times Y$  se factorise à travers  $I$ , ce qui rejoint la condition "g' est un épi" du 3.2.

4. L'objet des isos.  
=====

4.1. Dans toute catégorie cartésienne fermée à limites finies on peut définir l'objet Iso  $(X, Y)$  par le produit fibré



où  $\sigma$  est la symétrie sur  $Y^X \times X^Y$ ,  $\circ$  la composition,  $n_X$  et  $n_Y$  les flèches neutres.

- 4.2. Une technique voisine de celle utilisée pour la proposition 2.3.1. permet de montrer que l'on a une bijection naturelle pour tout  $T \in |\mathcal{C}|$  :

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}}(T, \underline{\text{Iso}}(X, Y)) \cong \text{Iso}_{\mathcal{C}/T}(T \times X, T \times Y).$$

- 4.3. La propriété précédente, jointe au fait que tout topos est balancé (toute flèche qui est à la fois épi et mono est iso) donne immédiatement l'égalité

$$\underline{\text{Iso}}(X, Y) = \underline{\text{Mono}}(X, Y) \cap \underline{\text{Epi}}(X, Y).$$

5. Les sup et les inf internes.

=====

Si l'on se donne dans  $\mathcal{C}$ , dans une famille indexée par  $T$  de parties de  $X$ , on peut former la réunion et l'intersection de la famille en suivant deux idées différentes : on peut dire que

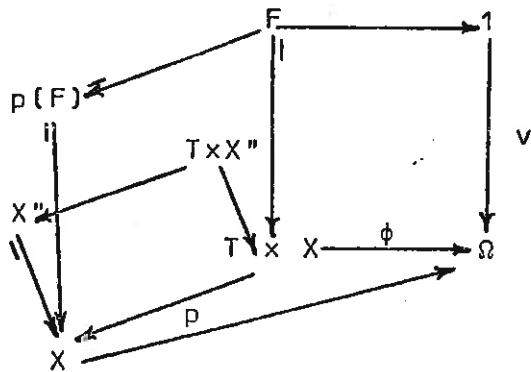
$$\bigcup_{t \in T} X_t = \{x \mid (\exists t)(x \in X_t)\} \text{ et}$$

$$\bigcap_{t \in T} X_t = \{x \mid (\forall t)(x \in X_t)\}$$

ou bien décrire une opération "réunion" ou "intersection" de  $\mathcal{S}(\mathcal{S}(X))$  vers  $\mathcal{S}(X)$  et l'appliquer à l'objet image de la famille donnée. Nous suivrons ces deux pistes pour un topos quelconque et montrerons qu'elles donnent des définitions équivalentes.

5.1. Une famille de sous-objets de  $X$  indexée par  $T$ , c'est une flèche de  $T$  vers  $\Omega^X$  ou un sous-objet  $F$  de  $T \times X$  caractérisé par  $\phi : T \times X \longrightarrow \Omega$ .

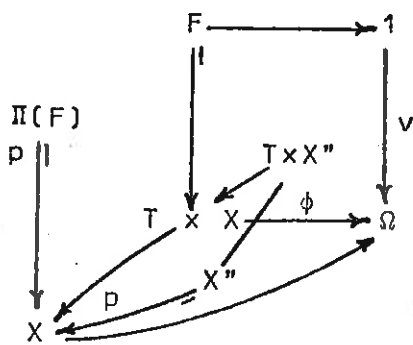
Pour obtenir la réunion de la famille, on quantifie  $\phi$  existentiellement le long de la projection  $p : T \times X \longrightarrow X$ , autrement dit, on prend l'image  $p(F)$ .



Cette définition, suggérée par la formule rappelée ci-dessus pour  $\mathcal{E}_{ns}$ , s'explique par la bijection naturelle

$$\begin{aligned} \text{Hom } \mathcal{E} / T \times X [F, p^*(X'')] \\ \cong \text{Hom } \mathcal{E} / X [p(F), X'']. \end{aligned}$$

Pour obtenir l'intersection, on quantifie  $\phi$  universellement le long de  $p$ , donc on prend  $\Pi(F)$ .



Cette définition se justifie par la bijection naturelle

$$\begin{aligned} \text{Hom } \mathcal{E} / T \times X [p^*(X''), F] \\ \cong \text{Hom } \mathcal{E} / T [X'', \Pi(F)]. \end{aligned}$$

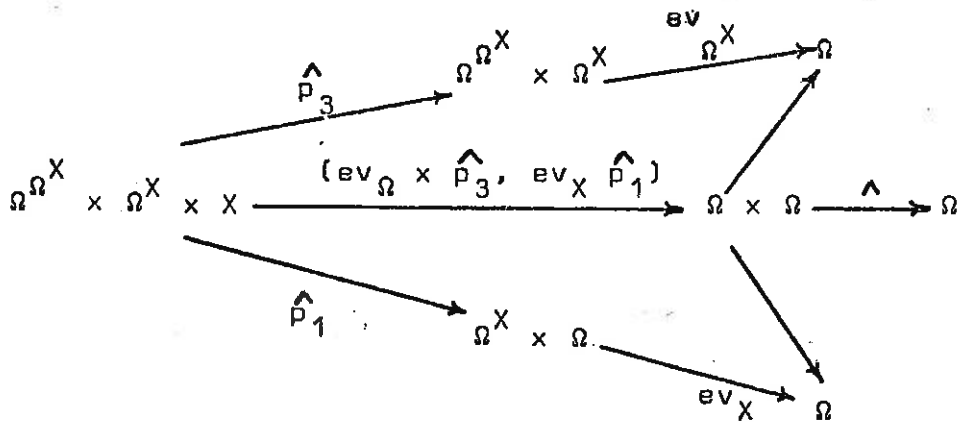
5.2. Dans  $\mathcal{E}_{ns}$ , si l'on se donne une partie  $\phi$  de  $\mathcal{P}(X)$ , on peut définir  $\cup \phi$  par la relation

$$x \in \cup \phi \quad \text{ssi } (\exists A)(x \in A \text{ et } A \in \phi)$$

et de même  $\cap \phi$  par

$$x \in \cap \phi \quad \text{ssi } (\forall A)(A \in \phi \implies x \in A).$$

Dans un topos quelconque, on considère les sous-objets de  $\Omega^{\Omega^X} \times \Omega^X \times X$  caractérisés d'une part par



et d'autre part par

$$\Omega^{\Omega^X} \times \Omega^X \times X \xrightarrow{(\hat{p}_1, ev_X)} \Omega^X \times \Omega \xrightarrow{ev_X} \Omega$$

$$\Omega^{\Omega^X} \times \Omega^X \times X \xrightarrow{(\hat{p}_3, ev_{\Omega^X})} \Omega^{\Omega^X} \times \Omega^X \xrightarrow{ev_{\Omega^X}} \Omega$$

$$\Omega^{\Omega^X} \times \Omega^X \times X \xrightarrow{(\hat{p}_1, ev_X)} \Omega \times \Omega \xrightarrow{\hat{\ }} \Omega$$

Quantifiant la première fonction caractéristique existentiellement le long de  $\hat{p}_2$  (vers  $\Omega^{\Omega^X} \times X$ ), on obtient l'adjointe cartésienne d'une flèche appelée "réunion de  $\Omega^{\Omega^X}$  vers  $\Omega^X$ "; par quantification universelle le long de  $\hat{p}_2$  de la seconde, on obtient l'adjointe de la flèche "intersection" de  $\Omega^{\Omega^X}$  vers  $\Omega^X$ .

Partant alors d'une flèche  $\hat{\phi} : T \rightarrow \Omega^X$ , on prend son image, caractérisée par  $i : \Omega^X \rightarrow \Omega$  et donc déterminée par  $\bar{i} : 1 \rightarrow \Omega^{\Omega^X}$  (adjointe cartésienne de  $i$ ). En faisant suivre  $\bar{i}$  de la flèche  $U$  (réunion), ou de la flèche  $\cap$  (intersection), on détermine respectivement des sous-objets de  $X$  isomorphes aux  $p(F)$  et  $\cap(F)$  indiqués précédemment.

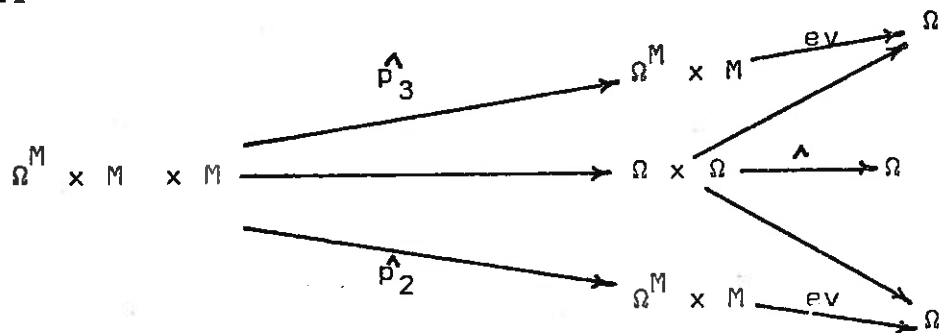
Vérifions ceci pour la réunion, par exemple. Il s'agit de voir que  $p(F)$  est caractérisé par  $ev_X [(U \bar{i}) \times X]$ .



est exactement  $G$  ; ceci à cause de l'universalité des images et du fait que  $\hat{p}_2(\bar{i} \times \Omega^X \times X) = (\bar{i} \times X)p_2$  est le contour d'un produit fibré. Or le hachuré vertical est clairement un produit fibré et pour le hachuré horizontal, il est également clair que  $I$  est l'image réciproque de  $\epsilon_{\Omega^X}$  le long de  $\bar{i} \times \Omega^X$ .

Application.

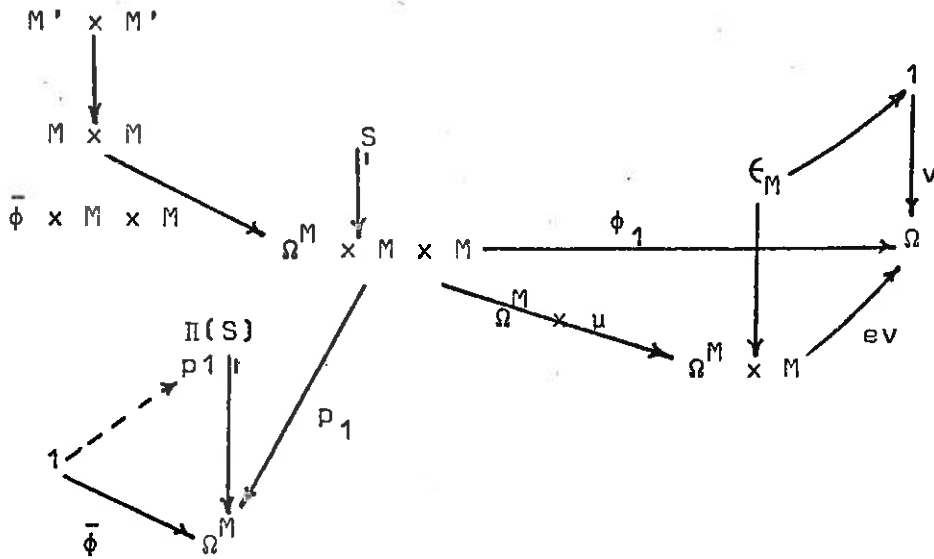
Soit  $M$  un objet du topos  $\mathcal{E}$  avec une multiplication  $\mu$  et une unité  $\eta$  qui en fassent un monoïde. On peut définir à l'intérieur du topos "le sous-monoïde de  $M$  engendré par une partie  $X$  de  $M$ " en prenant l'intersection de la famille  $S(X, M)$  des sous-monoïdes de  $M$  contenant  $X$ . Celle-ci est formée des sous-objets  $M' \hookrightarrow M$  contenant  $X$  et  $\{\eta\}$  et dans lesquels  $\mu$  induit une multiplication  $\mu'$ . Si on prend pour  $\phi_1$  le composé horizontal



et pour  $\phi_2$  le composé

$$\Omega^M \times M \times M \xrightarrow{id \times \mu} \Omega^M \times M \xrightarrow{ev} \Omega,$$

et si l'on quantifie  $\phi_1 \rightrightarrows \phi_2$  universellement le long de la projection sur  $\Omega^M$ , on détermine un sous-objet  $\Pi(S) \xrightarrow{p_1} \Omega^M$  dont les points correspondent exactement aux  $M' \hookrightarrow M$  vérifiant la dernière condition indiquée



En effet, l'adjointe  $\bar{\phi}$  de  $\phi : M \rightarrow \Omega$  (caractérisant  $M' \leftarrow M$ ) se factorise par  $\Pi_{p_1}(S)$  si et seulement si

$$\phi_1(\bar{\phi} \times M \times M) \leq \text{ev}(\Omega^M \times \mu)(\bar{\phi} \times M \times M)$$

ce qui équivaut au fait que l'image par  $\bar{\phi} \times \mu$  de  $M' \times M'$  est contenue dans  $\epsilon_M$  ou encore - puisque

$$(\Omega^M \times \mu)(\bar{\phi} \times M \times M) = (\bar{\phi} \times M)\mu - \text{au fait que } \mu$$

induit  $\mu' : M' \times M' \rightarrow M'$ .

D'autre part, si  $\mathcal{X}$  est la fonction caractéristique d'une partie  $X \leftarrow M$  donnée, on obtiendra l'objet des parties de  $M$  contenant  $\mathcal{X}$  en formant le composé

$$\Omega^M \times M \xrightarrow{p_2} M \xrightarrow{\mathcal{X}} \Omega$$

et en quantifiant  $\mathcal{X} \circ p_2 \Rightarrow \text{ev}$  universellement le long de  $p_1 : \Omega^M \times M \rightarrow M$ .

Opérant de même pour  $\{\eta\}$  - caractérisé par l'adjointe de  $\{.\}_M \eta : 1 \rightarrow \Omega^M$  - et imposant les 3 conditions à la fois, on obtient facilement le sous-objet correspondant à  $S(X, M)$ .

6. Univers dans un topos.  
=====

6.1. On dit qu'une classe  $\mathcal{U}$  de flèches d'un topos  $\mathcal{E}$  est universelle si elle vérifie les propriétés suivantes :

- a.  $\mathcal{U}$  est stable pour la composition et pour le passage aux images réciproques ;
- b. Pour tout objet  $A$  du topos, la famille  $\mathcal{U}_A$  des flèches de but  $A$  contenues dans  $\mathcal{U}$  contient les flèches  $0 \longrightarrow A$  et  $A \xrightarrow{1_A} A$  ;
- c. La somme et le produit dans  $\mathcal{E}/A$  de deux flèches de  $\mathcal{U}_A$  sont dans  $\mathcal{U}_A$  ;
- d.  $\mathcal{U}_A$  est stable pour l'exponentiation dans  $\mathcal{E}/A$  : donc si  $p : X \longrightarrow A$  et  $q : Y \longrightarrow A$  en font partie, alors  $\prod_p p^*(q)$  également ;
- e.  $\mathcal{U}_A$  contient le classifiant  $\Omega \times A \xrightarrow{p_2} A$  du topos  $\mathcal{E}/A$ .
- f. Si  $m : X' \xrightarrow{\bar{\phantom{m}}} X$  et  $q : X'' \xrightarrow{\bar{\phantom{q}}} X$  sont donnés, on aura pour  $\varepsilon : X \longrightarrow A$  les relations

$$\varepsilon \in \mathcal{U}_A \implies \varepsilon m \in \mathcal{U}_A \text{ et}$$

$$\varepsilon q \in \mathcal{U}_A \implies \varepsilon \in \mathcal{U}_A.$$

(C'est la stabilité par "sous-trucs" et par "trucs quotients").



Pour tout  $A \in |\mathcal{E}|$ , désignons par  $\mathcal{E}'_A$  la sous-catégorie pleine de  $\mathcal{E}/A$  engendrée par la classe  $\mathcal{U}_A$ .

Proposition.

Pour tout  $A \in |\mathcal{E}|$ ,  $\mathcal{E}'_A$  est un sous-topos de  $\mathcal{E}/A$ .

C'est immédiat à partir de la définition donnée. L'inclusion canonique préserve toute la structure de topos - c'est un morphisme logique.

Un objet du topos  $\mathcal{E}$  est dit  $\mathcal{U}$ -petit si l'unique flèche vers l'objet final 1 est dans  $\mathcal{U}$ . Les objets  $\mathcal{U}$ -petits déterminent un sous-topos  $\mathcal{E}'_{\mathcal{U}}$  du topos donné ( $\mathcal{E} = \mathcal{E}/1$ ).

Proposition.

Si  $f : X \longrightarrow Y$  est une flèche du topos  $\mathcal{E}$ , le foncteur  $f^* : \mathcal{E}/Y \longrightarrow \mathcal{E}/X$  induit un foncteur de  $\mathcal{E}'_Y$  vers  $\mathcal{E}'_X$ . Si  $f$  est dans  $\mathcal{U}$ , alors les foncteurs  $\Sigma_f$  et  $\Pi_f$  en induisent également de  $\mathcal{E}'_X$  vers  $\mathcal{E}'_Y$ .

Ceci est une conséquence aisée de la propriété a., du lien entre  $\Pi_f$  et l'exponentiation dans  $\mathcal{E}/Y$  et de la proposition précédente.

- 6.2. Une famille  $\mathcal{F}$  de flèches d'un topos, stable par passage aux images réciproques, est dite représentable s'il existe une flèche  $f : G \longrightarrow F$  de la famille telle que pour tout  $x : B \longrightarrow A$  dans  $\mathcal{F}$ , il existe une unique flèche  $\phi_x : A \longrightarrow F$  donnant  $\phi_x^*(f) = x$ .

Exemples.

La famille des monos dans un topos est représentée par la flèche  $v : 1 \longrightarrow \Omega$  (vrai).

Si  $\mathcal{C} = \mathcal{E}_{ns}$ , la famille des flèches  $x : B \longrightarrow A$  telles que pour tout  $a \in A$  l'image réciproque  $x^{-1}(\{a\})$  ait un cardinal fini est représentée par la flèche  $K$  de  $N \times N$  vers  $N$  qui au couple  $(p, q)$  associe  $(p + q) + 1$  ; la fibre de cette flèche au-dessus de l'entier  $n$  est en bijection avec l'ensemble  $\{0, 1, \dots, n-1\}$ .

On dit qu'une flèche  $V \longrightarrow U$  d'un topos est un univers si elle représente une classe universelle  $\mathcal{U}$ .

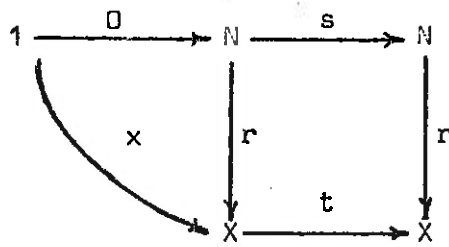
Exemple.

La flèche  $0 \longrightarrow 1$  est un univers dans tout topos. Si  $\mathcal{C} = \mathcal{E}_{ns}$ , la flèche  $K$  indiquée ci-dessus est un univers. L'axiome des univers peut s'énoncer dans le cadre des topos : "pour tout objet  $X$  du topos  $\mathcal{C}$ , il existe un univers contenant la flèche  $X \longrightarrow 1$ ".

7. L'objet des entiers.

=====

7.1.a. On dit qu'un topos  $\mathcal{C}$  vérifie l'axiome de l'infini s'il existe un objet  $N$  dans  $\mathcal{C}$ , muni de flèches  $0 : 1 \longrightarrow N$  et  $s : N \longrightarrow N$  telles que pour tout objet  $X$  de  $\mathcal{C}$  muni de flèches  $x : 1 \longrightarrow X$  et  $t : X \longrightarrow X$ , il existe une flèche unique  $r : N \longrightarrow X$  rendant commutatif le diagramme



b. Si l'on désigne par  $\mathcal{C}_e$  la catégorie dont les objets sont les couples formés d'un objet de  $\mathcal{C}$  et d'un endomorphisme de cet objet, et dont les flèches sont celles de  $\mathcal{C}$  qui commutent avec ces endomorphismes, l'axiome précédent revient à dire que le foncteur  $\text{Hom}_{\mathcal{C}_e} [1, U(-)]$  est représentable par  $\text{Hom}_{\mathcal{C}_e} [N, -]$  l'élément universel correspondant étant  $1 \xrightarrow{0} N$  ( $U$  désigne le foncteur d'oubli des endomorphismes). En fait, le foncteur  $U$  a un adjoint à gauche  $F$  donné par

$$F(A) = N \times A \xrightarrow{s \times 1_A} N \times A \text{ pour } A \in |\mathcal{C}|.$$

En effet, si  $(X, t) \in |\mathcal{C}_e|$ , on a les bijections naturelles

$$\begin{aligned} \text{Hom}_{\mathcal{C}_e} (A, X) &\cong \text{Hom}_{\mathcal{C}_e} (1, x^A) \\ &\cong \text{Hom}_{\mathcal{C}_e} [(N, 1), (X^A, t^A)] \\ &\cong \text{Hom}_{\mathcal{C}_e} [(N \times A, s \times 1_A), (X, t)]. \end{aligned}$$

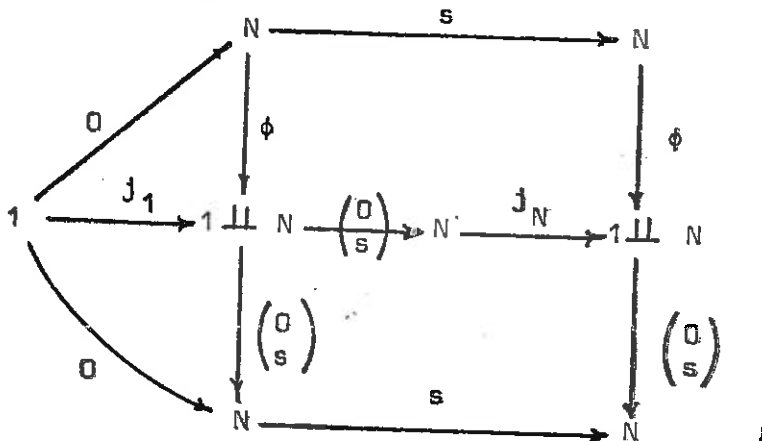
L'objet  $N$  est appelé l'objet des entiers, les flèches  $s$  et  $0$  sont les flèches successeur et zéro.

## 7.2. Axiomes de Plano.

### a. Proposition.

$$N \cong 1 \amalg N.$$

Désignons par  $j_N$  et  $j_1$  les injections canoniques de  $N$  et  $1$  dans leur somme. Par la propriété universelle de  $N$ , il existe une flèche unique  $\phi$  rendant commutative la partie supérieure du diagramme ci-dessous :



la partie inférieure commute trivialement de sorte que l'on a  $\begin{pmatrix} 0 \\ s \end{pmatrix} \phi = 1_N$ . Pour voir que  $\phi \begin{pmatrix} 0 \\ s \end{pmatrix} = 1_1 \coprod N$ , il suffit d'observer que

$$\phi \begin{pmatrix} 0 \\ s \end{pmatrix} j_1 = \phi 0 = j_1 \text{ et que } \phi \begin{pmatrix} 0 \\ s \end{pmatrix} j_N = \phi s = j_N \begin{pmatrix} 0 \\ s \end{pmatrix} \phi = j_N.$$

Corollaire.

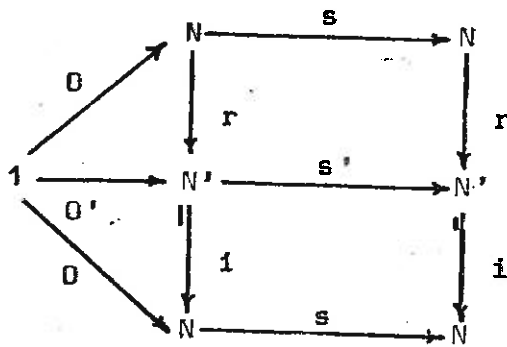
La flèche successeur est un monomorphisme.

En effet, le composé  $\phi s = j_N$  en est un.

b. Proposition.

Si un sous-objet  $N''$  de  $N''$  contient  $0''$  et est "stable pour  $s''$ ", alors  $N' \cong N$ .

En effet, si  $0'$  désigne la factorisation de  $0$  à travers l'inclusion  $i : N' \longrightarrow N$  et  $s'$  la factorisation de  $s$ , il leur correspond par la propriété universelle de  $N$  une flèche unique  $r : N \longrightarrow N'$  telle que la partie supérieure du diagramme suivant commute. En composant avec  $i$ , on trouve  $ir = 1_N$ , d'où  $N' \cong N$ .



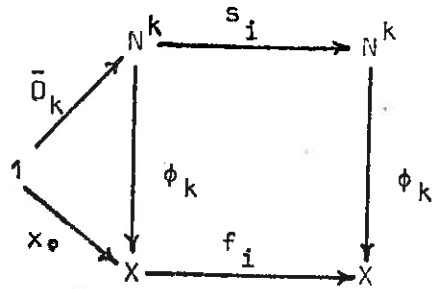
7.3. Soit  $k$  un entier naturel. On définit un système de  $k$  flèches  $s_i : N^k \longrightarrow N^k$ , notées aussi  $s_i$  (pour  $k$  fixé), par les conditions  $pr_j s_i = 1_N$  si  $i \neq j$  et  $pr_i s_i = s$ , ces flèches vérifient la propriété  $s_i s_j = s_j s_i$  ( $1 \leq i, j \leq k$ ). On considère aussi la flèche  $\bar{0}_k = (0, 0, \dots, 0) : 1 \longrightarrow N^k$ .

Théorème.

Pour tout objet  $X$ , muni d'une flèche  $x_0 : 1 \longrightarrow X$  et d'un système de  $k$  flèches  $\delta_i : X \longrightarrow X$  telles que

$$\delta_i \delta_j = \delta_j \delta_i \quad (1 \leq i, j \leq k),$$

il existe une flèche unique  $\phi_k : N^k \longrightarrow X$  (notée aussi  $\phi_k(x_0 ; \delta_1, \dots, \delta_k)$ ) rendant commutatif le diagramme

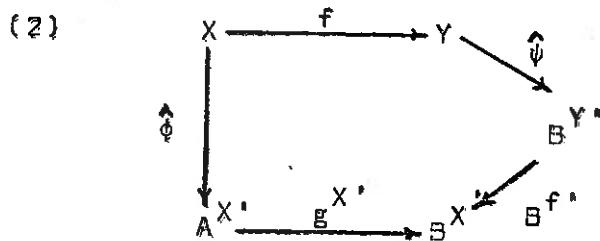
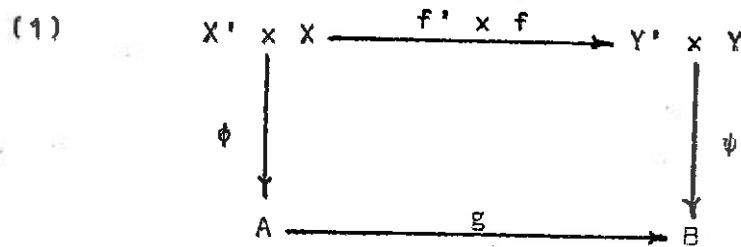


pour tout  $1 \leq i \leq k$ .

La proposition étant vérifiée trivialement pour  $k = 0$  et  $k = 1$  (c'est l'axiome de l'infini), on va montrer par récurrence qu'elle s'étend à toute valeur entière de  $k$ , en faisant usage du lemme suivant.

Lemme.

Dans toute catégorie cartésienne fermée, la commutativité du diagramme (1) équivaut à celle du diagramme (2).

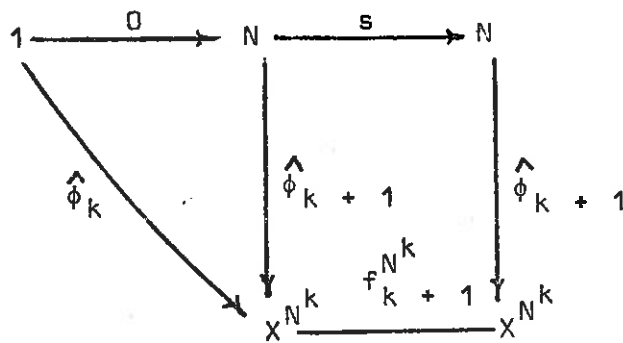


Il est clair que  $g^{X'} \hat{\phi}$  est l'adjointe cartésienne de  $g^\phi$ . D'autre part,  $\psi(Y' \times f)$  a pour adjointe  $\hat{\psi} f$ , et faire précéder la première de  $f' \times X$  revient à faire suivre la seconde de  $B^{f'}$ .

Supposons donc le théorème vrai pour  $k$  et montrons comment l'étendre à  $k + 1$  en construisant la flèche

$$\phi_{k+1} = \phi_{k+1}(x_0; f_1 \dots f_k f_{k+1}).$$

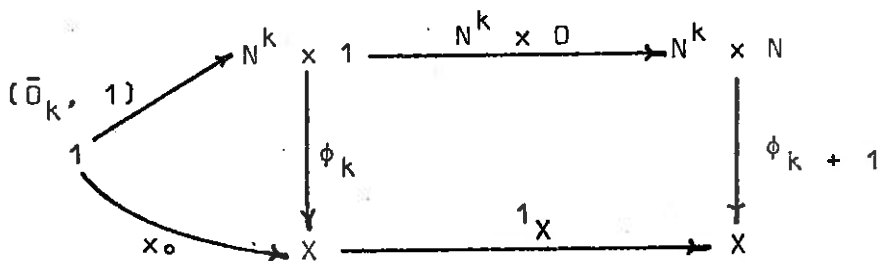
Ce sera l'adjointe de l'unique flèche rendant commutatif le diagramme



Le lemme appliqué au carré de droite donne de suite

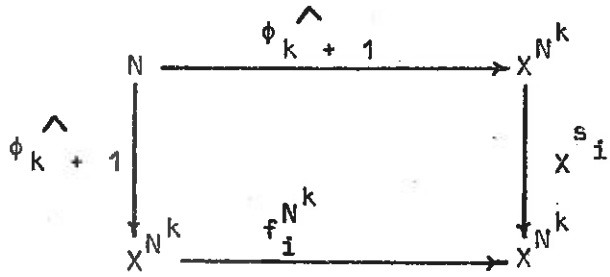
$$\phi_{k+1} s_{k+1} = f_{k+1} \phi_{k+1}.$$

La commutativité du triangle de gauche entraîne celle du carré de droite ci-dessous, ce qui joint à

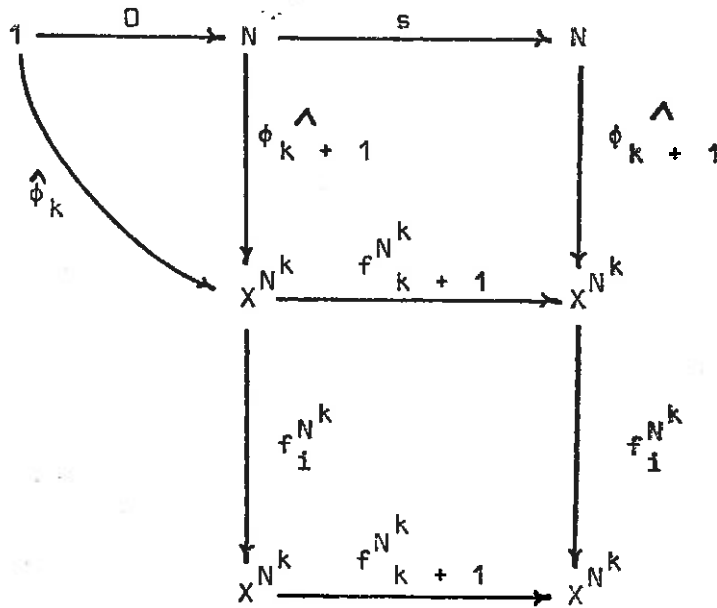


l'hypothèse de récurrence donne  $\phi_{k+1} \bar{O}_{k+1} = x_0$ .

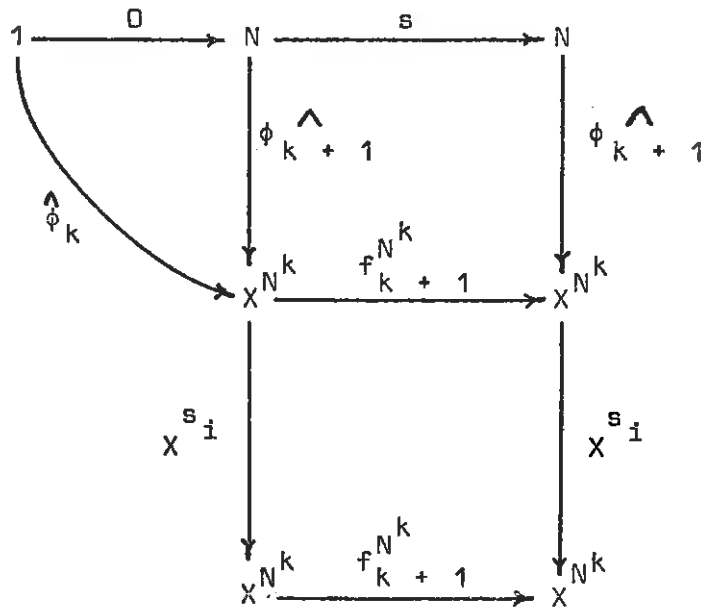
Reste à vérifier que  $\phi_{k+1} s_i = f_i \phi_{k+1}$  pour  $1 \leq i \leq k$ , ou, d'après le lemme, que le diagramme



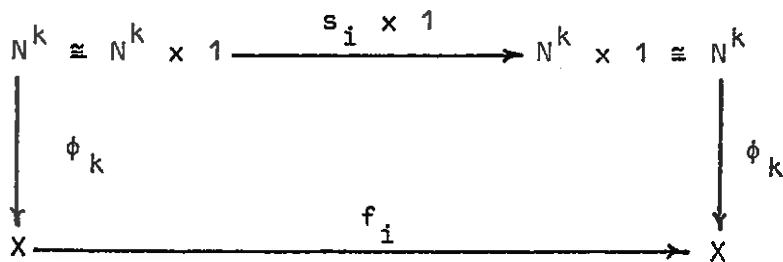
commute pour  $1 \leq i \leq k$ . Compte tenu du caractère (bi)fonctoriel de l'exponentiation, qui assure la commutativité des rectangles inférieurs ci-dessous, et de l'universalité de  $N$ , on aura fini si  $X^{s_i} \hat{\phi}_k = f_i^{N^k} \hat{\phi}_k$  pour  $1 \leq i \leq k$ .







Mais - par le lemme - cette condition équivaut à la commutativité pour  $1 \leq i \leq k$  des diagrammes



ce qui est vrai par l'hypothèse de récurrence.

Corollaires.

1. Si un sous-objet  $M$  de  $N^k$  est stable pour les  $s_i^k$  et tel que  $\bar{0}k$  se factorise à travers  $M$ , alors  $M \cong N^k$ .

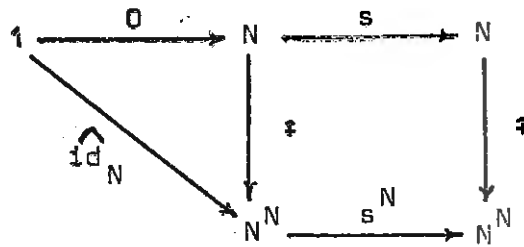
La démonstration est la même que pour  $k = 1$ .

2. Si un objet  $X'$  est muni de flèches  $f'_i : X' \rightarrow X'$  ( $1 \leq i \leq k$ ) et  $x'_0 : 1 \rightarrow X'$  et si  $g : X \rightarrow X'$

est telle que  $gf_i = f'_i g$  pour chaque  $i$  et  $gx_0 = x'_0$ ,  
 alors  $g \circ \phi_k(x_0 ; f_1 \dots f_k) = \phi_k(x'_0 ; f'_1 \dots f'_k)$ .

7.4. Addition dans  $N$ .

- a. Appliquant le théorème précédent au cas où  $k = 2$ ,  
 $X = N$ ,  $x_0 = 0$  et  $f_1 = f_2 = s$ , on obtient une flèche  
 notée  $+$  de  $N^2$  dans  $N$ . L'adjointe  $\ddagger$  de cette flèche  
 est l'unique flèche de  $N$  dans  $N^N$  rendant commutatif  
 le diagramme



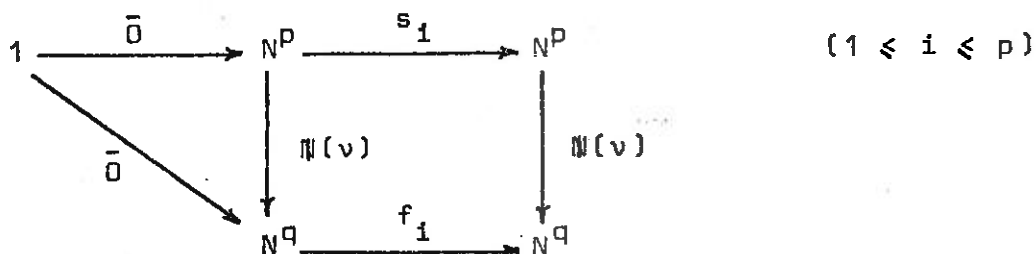
Nous allons montrer que  $N$ , muni de l'opération d'addition  
 $+$ , a une structure de monoïde abélien.

- b. La théorie des monoïdes abéliens (au sens des théories  
 algébriques de Lawvere) a pour objets les entiers natu-  
 rels et pour flèches les matrices à coefficients entiers.  
 Plus précisément, une flèche de  $p$  vers  $q$  est une matrice  
 de genre  $(q, p)$ , décrivant un homomorphisme du monoïde  
 abélien libre à  $q$  générateurs vers celui à  $p$  générateurs ;  
 la composition des flèches est donnée par la multiplica-  
 tion matricielle.

Considérons alors le foncteur  $\mathbb{N}$ , défini sur cette théorie,  
 à valeurs dans le topos donné, spécifié par les clauses  
 suivantes :

$\mathbb{N}(p) = N^p$  pour tout entier  $p$  ;

si  $v$  est une flèche de  $p$  vers  $q$ , on prend  $\mathbb{N}(v)$  égal à l'unique flèche de  $N^p$  vers  $N^q$  rendant commutatif le diagramme suivant



où  $f_i = (f_i^1, \dots, f_i^q)$  avec  $f_i^j = \underbrace{(s \circ s \circ \dots \circ s)}_{v_j^i \text{ fois}} \circ pr_j$

(en convenant que 0 fois  $s$  vaut  $1_N$ ).

Soit alors  $\mu$  une flèche de  $q$  vers  $r$ ,  $\mathbb{N}(\mu)$  la flèche de  $N^q$  vers  $N^r$  correspondante et

$g_j = (g_j^1, \dots, g_j^r)$  avec  $g_j^k = \underbrace{(s \circ s \circ \dots \circ s)}_{\mu_k^j \text{ fois}} \circ pr_k$ .

La flèche  $\mathbb{N}(\mu)$ , précédée de  $f_i$  - c'est-à-dire du composé

$\underbrace{(s_q \circ \dots \circ s_q)}_{v_q^i \text{ fois}} \circ \dots \circ \underbrace{(s_1 \circ \dots \circ s_1)}_{v_1^i \text{ fois}}$  - est égale au

composé

$\underbrace{(g_q \circ \dots \circ g_q)}_{v_q^i \text{ fois}} \circ \dots \circ \underbrace{(g_1 \circ \dots \circ g_1)}_{v_1^i \text{ fois}}$  précédé de  $\mathbb{N}(\mu)$ .

Or ce dernier composé, vu comme

$$h_i = (h_i^1, \dots, h_i^r)$$

a pour k-ième composante la flèche

$$\underbrace{(s \circ s \circ \dots \circ s)} \circ \text{pr}_k$$

$$(v_q^i \cdot \mu_k^q + \dots + v_1^i \cdot \mu_k^1) \text{ fois ;}$$

c'est donc la flèche correspondant à  $s_i$  dans la définition de  $\mathbb{N}(\mu, \nu)$ . Le corollaire 7.3, 2 donne alors l'égalité

$$\mathbb{N}(\mu) \circ \mathbb{N}(\nu) = \mathbb{N}(\mu, \nu).$$

On achève facilement de prouver le caractère fonctoriel de  $\mathbb{N}$  et le fait que ce foncteur commute aux produits finis.

La flèche  $\neq$  n'est rien d'autre que  $\mathbb{N}((1, 1))$ . Et  $(1, 1)$  est l'opération à 2 arguments de la théorie des monoïdes abéliens correspondant à l'homomorphisme du monoïde libre à 1 générateur vers celui à 2 générateurs qui factorise le couple  $(\text{id}, \text{id})$  (où  $\text{id}$  désigne l'identité sur ce dernier monoïde).

#### 7.5. Relation d'ordre dans $N$ .

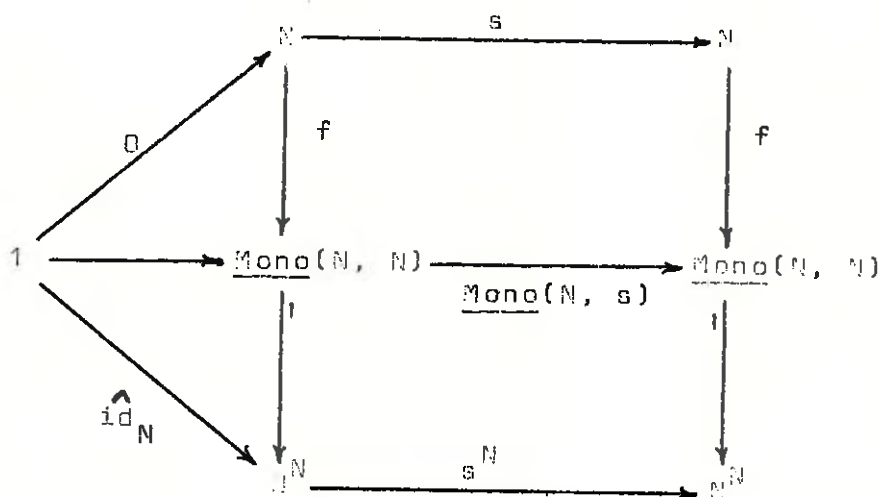
##### a. Lemme.

La flèche  $(\text{pr}_1, +) : N \times N \longrightarrow N \times N$  est un monomorphisme.

D'après la proposition 2.2., il suffit, pour le voir, de montrer que  $\sharp : N \longrightarrow N^N$  se factorise à travers l'objet Mono(N, N).

Comme  $s$  est un mono, la flèche  $s^N$  induit un monomorphisme de Mono(N, N) vers Mono(N, N), soit Mono(N,  $s$ ) (cf. 2.3.2.) ; d'autre part  $\hat{id}_N$  se factorise également à travers Mono(N, N).

Il existe une flèche unique  $f : N \longrightarrow \text{Mono}(N, N)$  telle que le rectangle supérieur ci-dessous commute.



Les composés verticaux sont égaux à  $\sharp$ .

Remarque. Si  $N$  est l'ensemble des entiers habituels, le lemme revient à dire que

$$[(a, a + x) = (b, b + y)] \implies [a = b \text{ et } x = y].$$

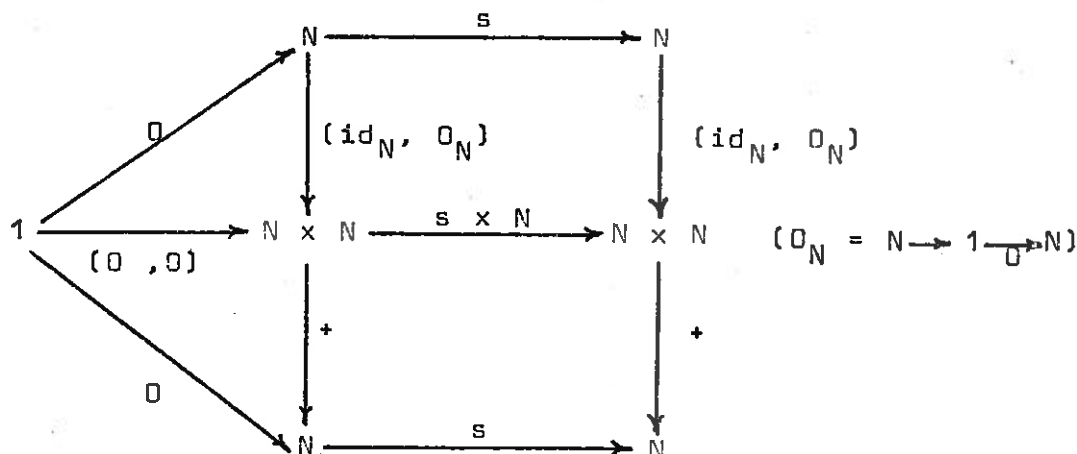
Il implique en particulier que  $(a + x = a + y) \implies (x = y)$ .

b. Proposition.

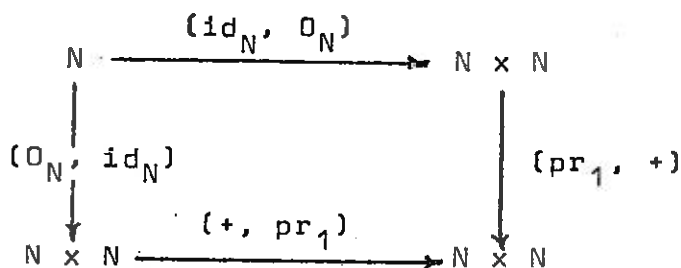
Le sous-objet  $(pr_1, +)$  représente une relation d'ordre sur  $N$ .

Ceci résulte essentiellement du fait que  $N$ , muni de l'addition  $+$  est un monoïde abélien - la flèche neutre étant  $0$ . De façon détaillée :

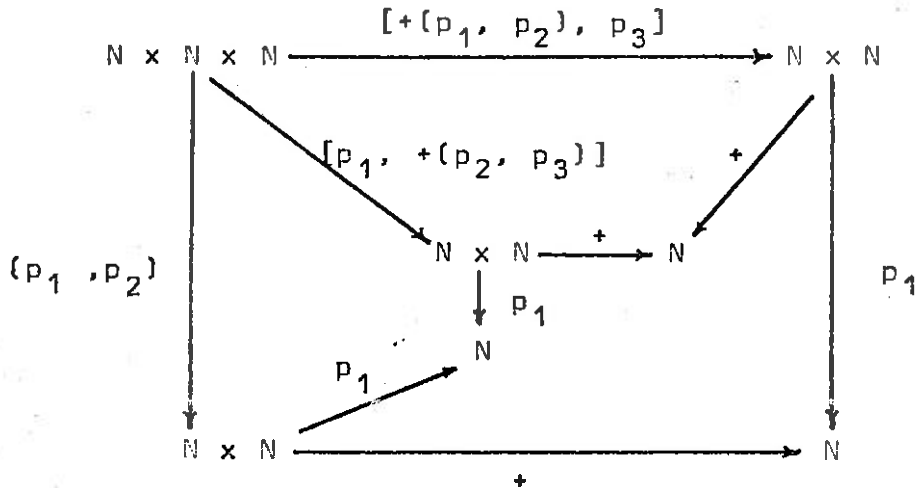
la réflexivité - c'est-à-dire le fait que la diagonale de  $\Delta$  se factorise à travers  $(pr_1, +)$  - résulte de l'égalité  $id_N = + (id_N, 0_N)$ , mise en évidence par le diagramme suivant



l'antisymétrie - c'est-à-dire le fait que le diagramme ci-dessous soit un produit fibré - résulte du caractère neutre de  $0$  et du lemme précédent ;



la transitivité résulte essentiellement de l'associativité de l'addition, laquelle assure la commutativité du diagramme suivant - où le carré extérieur est un produit fibré :



7.6. Problèmes dans des topos vérifiant l'axiome de l'infini.

- a. Etudier la catégorie des monoïdes abéliens internes à un tel topos. Construire explicitement le monoïde abélien libre sur un objet donné.
- b. Etudier la flèche  $K = s \circ + : N \times N \longrightarrow N$  dans un tel topos. Représente-t-elle un univers, comme c'est le cas pour le topos des ensembles ?

BIBLIOGRAPHIE.

\*\*\*\*\*

- [1] BENABOU J. et J. CELEYRETTE - "Généralités sur les topos de Lawvere et Tierney" - notes poly-copiées du séminaire Benabou, Paris, 1970.
  
- [2] COLE J.C. - "Categories of sets and models of set theory" - Aarhus Universitet Preprint Series n° 52, 1970/71.
  
- [3] FREYD P. - "Aspects of Topoi" - Bull. Austral. Math. Soc. Vol. 7 (1972), pp. 1-76 + 15 p. de compléments.
  
- [4] KOCK A. et WRAITH G.C. - "Elementary toposes" - Aarhus Universitet Lecture Notes Series n° 30, 1971.
  
- [5] KOCK A. et MIKKELSEN Chr. J. - "Topos-theoretic factorization of non-standard extensions" - Matematisk Institut, Aarhus, 1972.
  
- [6] LAWVERE F.W. - "Quantifiers and Sheaves" - Actes du congrès intern. de math. de Nice, 1970, tome 1, pp. 329 à 334.
  
- [7] LAWVERE F.W. - "Introduction in Toposes, Algebraic Geometry and Logic" - L.N. 274, Springer, 1972, pp. 1 à 12.
  
- [8] MIKKELSEN C.J. - "Colimites in toposes" - en préparation.
  
- [9] TIERNEY M. - "Sheaf theory and the continuum hypothesis" - L.N. 274, Springer, 1972, pp. 13 à 42.