

Introduction à la théorie des catégories

Mémoire de M2 Agrégation

Quentin EHRET

Sous la direction de Dragos FRATILA



1. Catégories

- Définition
- Exemples

1. Catégories

- Définition
- Exemples

2. Foncteurs

- Définition ; application : théorème de Brouwer
- Propriétés ; théorème de Galois

1. Catégories

- Définition
- Exemples

2. Foncteurs

- Définition ; application : théorème de Brouwer
- Propriétés ; théorème de Galois

3. Produits et coproduits

- Définitions
- Exemples

Une catégorie \mathcal{C} est la donnée :

- d'une collection d'objets $Ob(\mathcal{C})$;

Catégorie : définition

Une catégorie \mathcal{C} est la donnée :

- d'une collection d'objets $Ob(\mathcal{C})$;
- $\forall x, y \in Ob(\mathcal{C})$, un ensemble $Hom_{\mathcal{C}}(x, y)$ de *flèches* ou *morphismes* ;

Une catégorie \mathcal{C} est la donnée :

- d'une collection d'objets $Ob(\mathcal{C})$;
- $\forall x, y \in Ob(\mathcal{C})$, un ensemble $Hom_{\mathcal{C}}(x, y)$ de *flèches* ou *morphismes* ;
- $\forall x \in Ob(\mathcal{C})$, une flèche *identité* $1_x \in Hom_{\mathcal{C}}(x, x)$;

Une catégorie \mathcal{C} est la donnée :

- d'une collection d'objets $Ob(\mathcal{C})$;
- $\forall x, y \in Ob(\mathcal{C})$, un ensemble $Hom_{\mathcal{C}}(x, y)$ de *flèches* ou *morphismes* ;
- $\forall x \in Ob(\mathcal{C})$, une flèche *identité* $1_x \in Hom_{\mathcal{C}}(x, x)$;
- $\forall x, y, z \in Ob(\mathcal{C})$, une fonction *composition*

$$\begin{aligned} Hom_{\mathcal{C}}(y, z) \times Hom_{\mathcal{C}}(x, y) &\rightarrow Hom_{\mathcal{C}}(x, z) \\ (g, f) &\mapsto g \circ f \end{aligned}$$

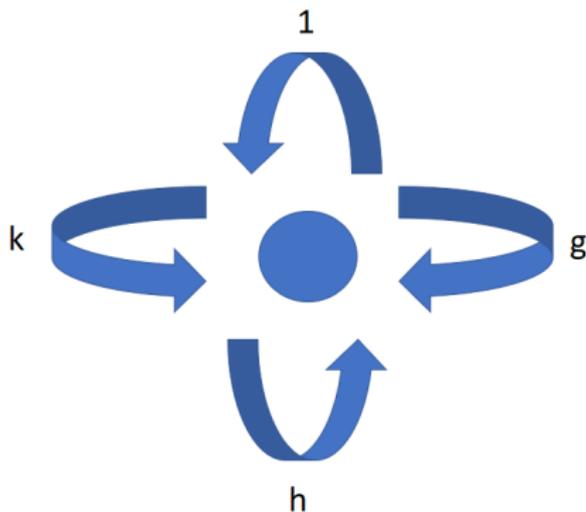
qui doivent de plus satisfaire les deux axiomes suivants :

- $\forall f, g, h$ composables, $(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f)$;
- $\forall f \in \text{Hom}_C(x, y)$, $f \circ 1_x = 1_y \circ f = f$.

- **Set** : objets : ensembles ; flèches : applications ;
- **Grp** : groupes ; homomorphismes de groupes ;
- **Top** : espaces topologiques ; applications continues ;
- **Vect_K** : K -espaces vectoriels ; applications K -linéaires.

Autres exemples : catégorie à 1 objet

Un groupe peut être vu comme une catégorie : elle comporte 1 élément, noté \bullet et ses flèches sont les éléments du groupe.



Préordre

Si \mathcal{P} est une catégorie telle que, pour tous objets p et q , il existe *au plus* une flèche $p \longrightarrow q$, alors \mathcal{P} est un **préordre**.

Préordre

Si \mathcal{P} est une catégorie telle que, pour tous objets p et q , il existe *au plus* une flèche $p \longrightarrow q$, alors \mathcal{P} est un **préordre**.

On peut écrire, pour $p, q \in Ob(\mathcal{P})$:

$$p \leq q \iff \text{il existe une flèche } p \longrightarrow q.$$

Tout ensemble \mathcal{P} muni d'une telle relation \leq définit un préordre.
On le note alors (\mathcal{P}, \leq) .

Exemples de préordres :

- $(\mathbb{R}, \leq) : x \longrightarrow y \iff x \leq y ;$

Exemples de préordres :

- $(\mathbb{R}, \leq) : x \longrightarrow y \iff x \leq y ;$
- $(\mathbb{N}, |) : n \longrightarrow k \iff n \mid k ;$

Exemples de préordres :

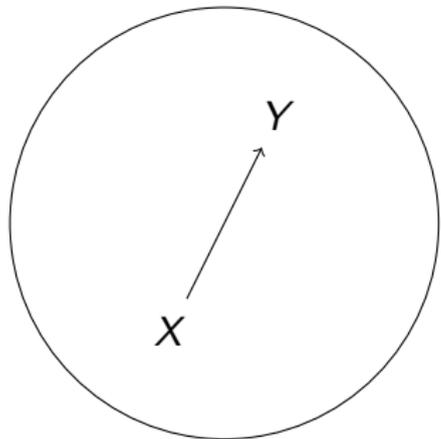
- $(\mathbb{R}, \leq) : x \longrightarrow y \iff x \leq y ;$
- $(\mathbb{N}, |) : n \longrightarrow k \iff n \mid k ;$
- si X est un ensemble, on note $P(X)$ l'ensemble des parties de X . Alors $(P(X), \subseteq)$ est un préordre :

$$A \longrightarrow B \iff A \subseteq B$$

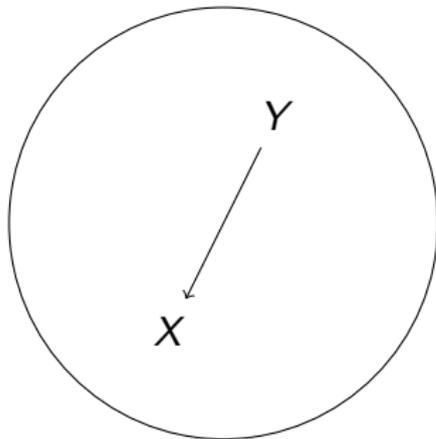
Catégorie opposée

Soit \mathcal{C} une catégorie.

Catégorie opposée \mathcal{C}^{op} : mêmes objets que \mathcal{C} , flèches inversées.



\mathcal{C}



\mathcal{C}^{op}

Foncteurs : définition

Soient \mathcal{C} et \mathcal{D} deux catégories. Un *foncteur* $T : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{D}$ est la donnée :

- d'une fonction objet $T : Ob(\mathcal{C}) \longrightarrow Ob(\mathcal{D})$, $c \longmapsto T(c)$;

Foncteurs : définition

Soient \mathcal{C} et \mathcal{D} deux catégories. Un *foncteur* $T : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{D}$ est la donnée :

- d'une fonction objet $T : \text{Ob}(\mathcal{C}) \longrightarrow \text{Ob}(\mathcal{D})$, $c \longmapsto T(c)$;
- d'une fonction flèche :

$$T : \text{Hom}(\mathcal{C}) \longrightarrow \text{Hom}(\mathcal{D})$$
$$[f : c \longrightarrow c'] \longmapsto [T(f) : T(c) \longrightarrow T(c')]$$

Soient \mathcal{C} et \mathcal{D} deux catégories. Un *foncteur* $T : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{D}$ est la donnée :

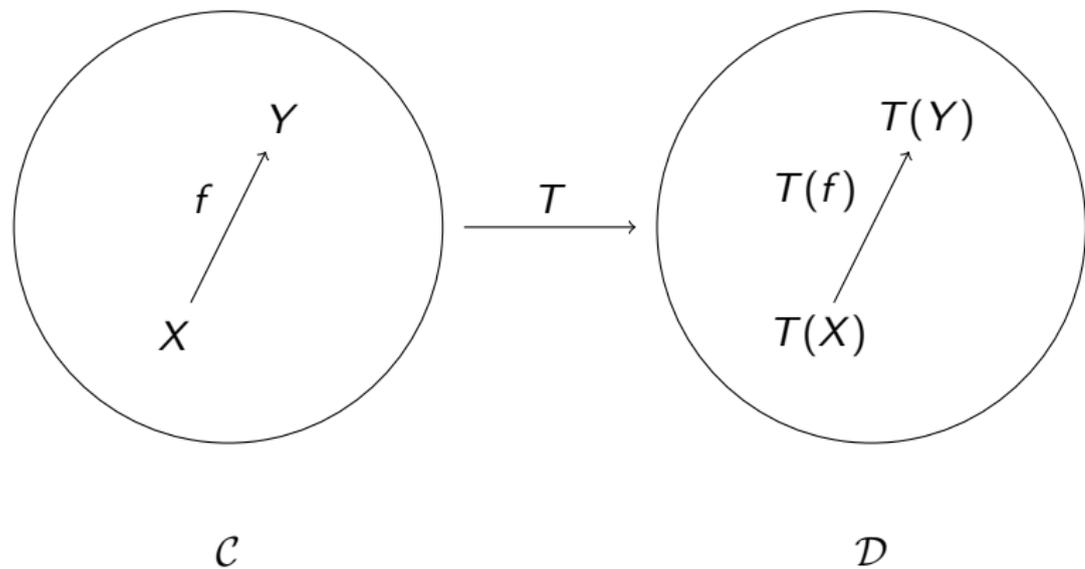
- d'une fonction objet $T : Ob(\mathcal{C}) \longrightarrow Ob(\mathcal{D})$, $c \longmapsto T(c)$;
- d'une fonction flèche :

$$T : Hom(\mathcal{C}) \longrightarrow Hom(\mathcal{D})$$
$$[f : c \longrightarrow c'] \longmapsto [T(f) : T(c) \longrightarrow T(c')]$$

devant de plus satisfaire :

- $\forall c \in Ob(\mathcal{C}), T(1_c) = 1_{T(c)}$
- $T(g \circ f) = T(g) \circ T(f)$ pour tous f, g, h composables.

Foncteurs : définition



- $Id : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{C} : X \longmapsto X, f \longmapsto f$

Exemples de foncteurs : foncteurs identité et "oubli"

- $Id : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{C} : X \longmapsto X, f \longmapsto f$
- $U : \mathbf{Grp} \longrightarrow \mathbf{Set} : (G, +) \longmapsto G, f \longmapsto Uf$
 f est l'homomorphisme de groupes, Uf l'application ;

Exemples de foncteurs : foncteurs identité et "oubli"

- $Id : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{C} : X \longmapsto X, f \longmapsto f$
- $U : \mathbf{Grp} \longrightarrow \mathbf{Set} : (G, +) \longmapsto G, f \longmapsto Uf$
 f est l'homomorphisme de groupes, Uf l'application ;
- $U : \mathbf{Rng} \longrightarrow \mathbf{Ab} : (A, +, \times) \longmapsto (A, +), f \longmapsto Uf$
 f est l'homomorphisme d'anneaux, Uf l'homomorphisme de groupes ;

- $\mathbf{Set}^{op} \longrightarrow \mathbf{Vect}_K : X \longmapsto \mathit{Hom}(X, K);$

- $\mathbf{Set}^{op} \longrightarrow \mathbf{Vect}_K : X \longmapsto \mathit{Hom}(X, K);$
- $\mathbf{Top}^{op} \longrightarrow \mathbb{C} - \mathbf{Alg} : X \longmapsto C^0(X, \mathbb{C});$

Composition de foncteurs

Soient $\mathcal{C}, \mathcal{D}, \mathcal{E}$ des catégories.

Soient $T : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{D}$ et $S : \mathcal{D} \longrightarrow \mathcal{E}$ deux foncteurs.

Soient $c \in \mathcal{C}$ et f une flèche de \mathcal{C} .

Alors :

$$S \circ T : c \longmapsto S(Tc) \quad (\text{objets})$$

$$f \longmapsto S(Tf) \quad (\text{flèches})$$

est un foncteur.

Un exemple de foncteur $\mathbf{Top}^* \longrightarrow \mathbf{Grp}$

Soit $(X, x_0) \in \mathbf{Top}^*$.

Définition

L'ensemble des classes d'homotopie $[f]$ de lacets $f : [0, 1] \rightarrow X$ tels que $f(0) = f(1) = x_0$ est noté $\pi_1(X, x_0)$.

Un exemple de foncteur $\mathbf{Top}^* \longrightarrow \mathbf{Grp}$

Soit $(X, x_0) \in \mathbf{Top}^*$.

Définition

L'ensemble des classes d'homotopie $[f]$ de lacets $f : [0, 1] \rightarrow X$ tels que $f(0) = f(1) = x_0$ est noté $\pi_1(X, x_0)$.

Proposition

$\pi_1(X, x_0)$ est un groupe pour le produit $[f][g] = [f * g]$.

Un exemple de foncteur $\mathbf{Top}^* \longrightarrow \mathbf{Grp}$

Proposition

$$\begin{aligned} \pi_1 : \mathbf{Top}^* &\longrightarrow \mathbf{Grp} \\ (X, x_0) &\longmapsto \pi_1(X, x_0) \end{aligned} \quad \text{est un foncteur.}$$

Application de la functorialité de π_1 : Un théorème de point fixe de Brouwer

- D^2 est le disque unité de \mathbb{R}^2 ;
- S^1 est le cercle unité de \mathbb{R}^2 ;

Application de la functorialité de π_1 : Un théorème de point fixe de Brouwer

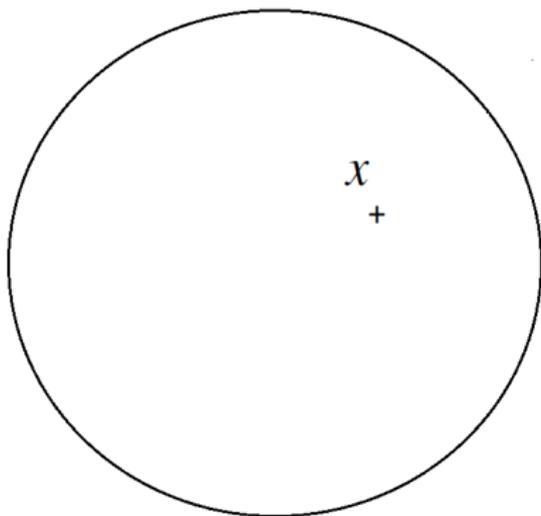
- D^2 est le disque unité de \mathbb{R}^2 ;
- S^1 est le cercle unité de \mathbb{R}^2 ;

Théorème (Brouwer)

Toute $f : D^2 \longrightarrow D^2$ continue admet au moins un point fixe.

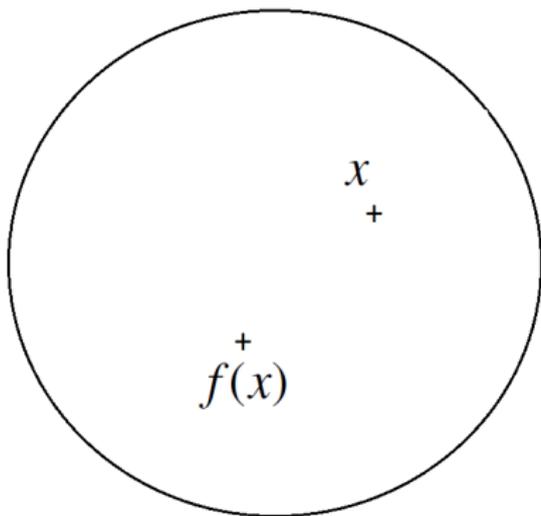
Théorème (Brouwer)

Toute $f : D^2 \longrightarrow D^2$ continue admet au moins un point fixe.



Théorème (Brouwer)

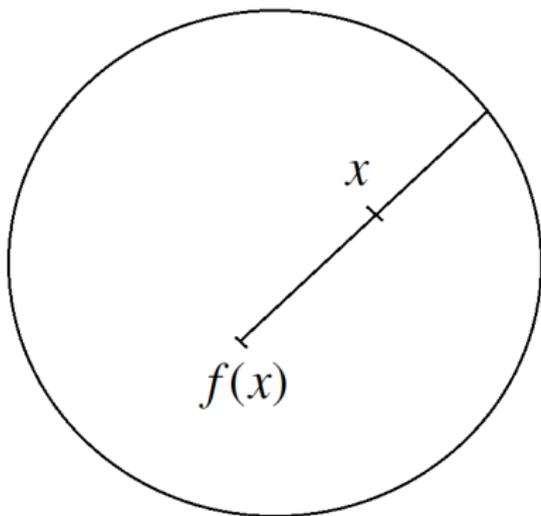
Toute $f : D^2 \longrightarrow D^2$ continue admet au moins un point fixe.



Un exemple de foncteur $\mathbf{Top}^* \longrightarrow \mathbf{Grp}$

Théorème (Brouwer)

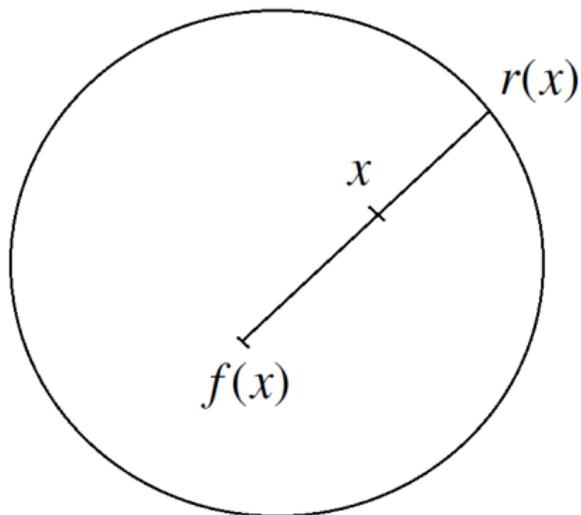
Toute $f : D^2 \longrightarrow D^2$ continue admet au moins un point fixe.



Un exemple de foncteur $\mathbf{Top}^* \longrightarrow \mathbf{Grp}$

Théorème (Brouwer)

Toute $f : D^2 \longrightarrow D^2$ continue admet au moins un point fixe.



Isomorphisme de catégories

Soient \mathcal{C}, \mathcal{D} des catégories.

Soit $T : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{D}$ un foncteur.

T est un *isomorphisme de catégories* si :

$$\exists S : \mathcal{D} \longrightarrow \mathcal{C}, \quad S \circ T = I_{\mathcal{C}} \quad \text{et} \quad T \circ S = I_{\mathcal{D}}.$$

Équivalence de catégories

Soient \mathcal{C}, \mathcal{D} des catégories.

Soit $T : \mathcal{C} \longrightarrow \mathcal{D}$ un foncteur.

T est une *équivalence de catégories* si :

$$\exists S : \mathcal{D} \longrightarrow \mathcal{C}, \quad S \circ T \simeq I_{\mathcal{C}} \quad \text{et} \quad T \circ S \simeq I_{\mathcal{D}}.$$

Soient K/F une extension galoisienne et $G := \text{Gal}(K/F)$.

\mathcal{L} :

objets : corps L tels que $F \subseteq L \subseteq K$;

flèches : morphismes de corps φ tels que $\varphi|_F = \text{id}$;

G-Fin^{tr} :

objets : ensembles finis munis d'une action de G transitive ;

flèches : applications préservant l'action de G .

Théorème (Galois)

\mathcal{L}^{op} et $\mathbf{G-Fin}^{tr}$ sont équivalentes via le foncteur

$$\begin{aligned}\psi : \mathcal{L}^{op} &\longrightarrow \mathbf{G-Fin}^{tr} \\ L &\longmapsto \text{Hom}_F(L, K)\end{aligned}$$

Produit

Soit \mathcal{C} une catégorie et $X, Y \in \text{Ob}(\mathcal{C})$. Un *produit* est :

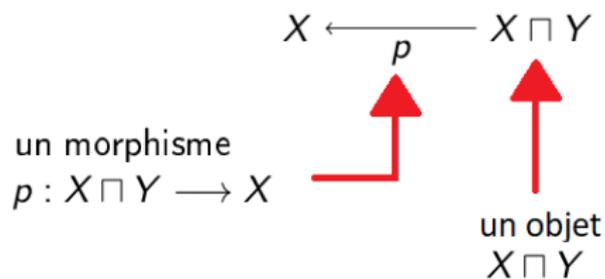
Produit

Soit \mathcal{C} une catégorie et $X, Y \in \text{Ob}(\mathcal{C})$. Un *produit* est :



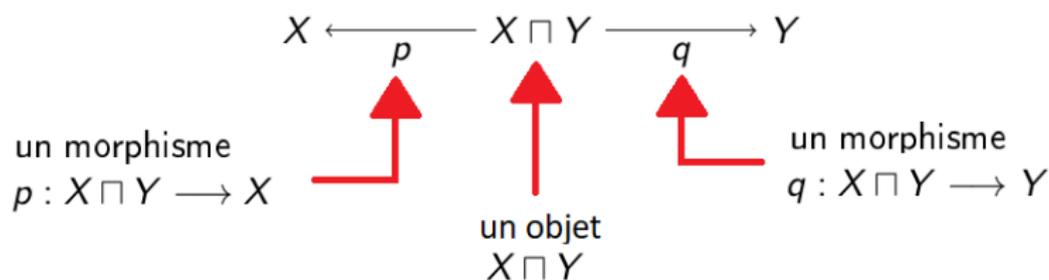
Produit

Soit \mathcal{C} une catégorie et $X, Y \in \text{Ob}(\mathcal{C})$. Un *produit* est :



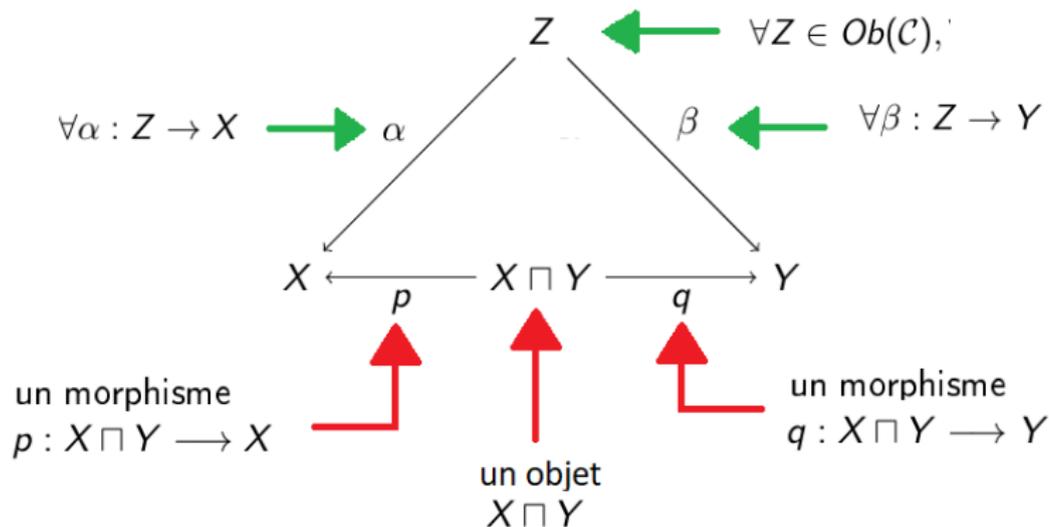
Produit

Soit \mathcal{C} une catégorie et $X, Y \in \text{Ob}(\mathcal{C})$. Un *produit* est :



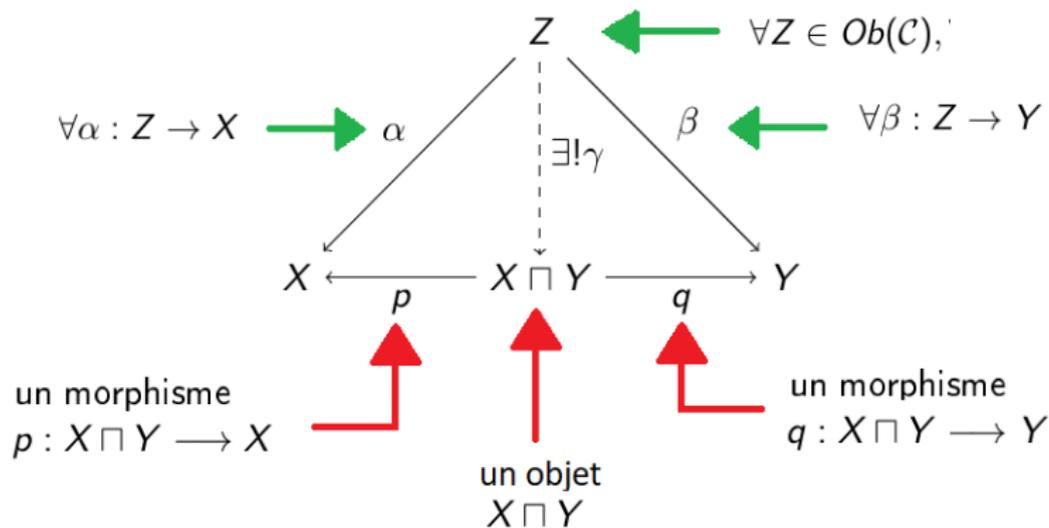
Produit

Soit \mathcal{C} une catégorie et $X, Y \in \text{Ob}(\mathcal{C})$. Un *produit* est :



Produit

Soit \mathcal{C} une catégorie et $X, Y \in \text{Ob}(\mathcal{C})$. Un *produit* est :



- Dans **Set**, c'est le produit cartésien $X \times Y$;

- Dans **Set**, c'est le produit cartésien $X \times Y$;
- Dans **Grp**, c'est le produit direct $G \times H$;

Exemples de produits

- Dans **Set**, c'est le produit cartésien $X \times Y$;
- Dans **Grp**, c'est le produit direct $G \times H$;
- Dans **Vect \mathbf{K}** , c'est la somme directe $F \oplus G$;

- Dans **Set**, c'est le produit cartésien $X \times Y$;
- Dans **Grp**, c'est le produit direct $G \times H$;
- Dans **Vect \mathbf{K}** , c'est la somme directe $F \oplus G$;
- Dans **Fields**, il n'existe pas toujours !

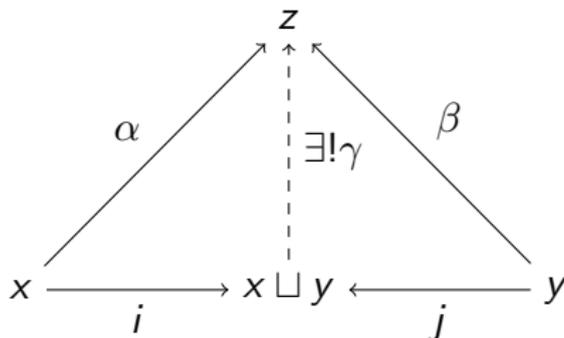
- Dans **Set**, c'est le produit cartésien $X \times Y$;
- Dans **Grp**, c'est le produit direct $G \times H$;
- Dans **Vect \mathbf{K}** , c'est la somme directe $F \oplus G$;
- Dans **Fields**, il n'existe pas toujours !

- Dans un préordre :
 - ▶ dans (\mathbb{R}, \leq) , c'est le min ou l'inf ;

- Dans **Set**, c'est le produit cartésien $X \times Y$;
- Dans **Grp**, c'est le produit direct $G \times H$;
- Dans **Vect \mathbf{K}** , c'est la somme directe $F \oplus G$;
- Dans **Fields**, il n'existe pas toujours !

- Dans un préordre :
 - ▶ dans (\mathbb{R}, \leq) , c'est le min ou l'inf ;
 - ▶ dans $(\mathbb{N}, |)$, c'est le pgcd ;
 - ▶ dans $(P(X), \subseteq)$, c'est l'intersection \cap .

La notion duale de **coproduit** $x \sqcup y$ se définit de manière symétrique, avec le diagramme suivant :



Exemples : produit libre dans **Grp**, somme directe dans **Vect_K**.

-  Saunders MacLane, *Categories for the Working Mathematician*, Springer-Verlag, 1971.
-  Emily Riehl, *Category Theory in Context*, Cambridge University Press, 2014.
-  Tom Leinster, *Basic Category Theory*, Cambridge University Press, 2014.