

Foncteurs

1) Déf de catégorie

⚠ $\text{Hom}(x, y)$ est une collection

Ideé : . ens -ans collection
. un ens est une "petite" collection =

Déf : i) On dit qu'une catégorie G est localement petite si

$\forall x, y \in \text{ob}(G)$, $\text{Hom}_G(x, y)$ ensemble

ii) On dit qu'une catégorie G est petite

⚠
ssi

- G est localement petite
- $\text{ob}(G)$ ensemble

Ex : . (Ens) n'est pas petite

mais elle n'est pas petite.

- De m pour (Top), (A-med), (Aun), (Grp)

- $\mathcal{C}(E, \leq)$

BG

\mathbb{R}

\mathfrak{g} \mathfrak{g}

$\mathfrak{g} \rightarrow \mathfrak{g}$



sont fermés

2) Catégorie opposée d'un dual

Def : \mathcal{C} catégorie

La catégorie opposée du dual noté \mathcal{C}^{op} est la catégorie déf par :

10) $\text{ob}(\mathcal{C}^{\text{op}}) := \text{ob}(\mathcal{C})$

11) Si $X, Y \in \text{ob}(\mathcal{C}^{\text{op}})$, on pose

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}^{\text{op}}}(X, Y) := \text{Hom}_{\mathcal{C}}(Y, X)$$

3) Autres exemples

a) G-ensemble

Fixons un groupe

Un G-ensemble structurel (X, α)
où X ensemble et $\alpha : G \rightarrow \text{Aut}(X)$
 (Ens)

est une action de G sur X.

$$\text{Hom}_{(\text{Grp})}(G, \text{Aut}(X))$$

Explication :

$$\cdot \text{Aut}_{(\text{Ens})}(X) = \mathfrak{S}_X$$

$$= \text{Bij}(X, X)$$

- $G \times X \rightarrow X$
- $\beta: (g, n) \mapsto g \circ n$

- $g \circ (g' \circ n) = (gg') \circ n$
- $\varrho \circ n = n$

- Fixons β . Fixons $g \in G$.

On définit

$$\lambda_{g_0}: X \longrightarrow X$$
$$n \longmapsto g_0 \circ n$$

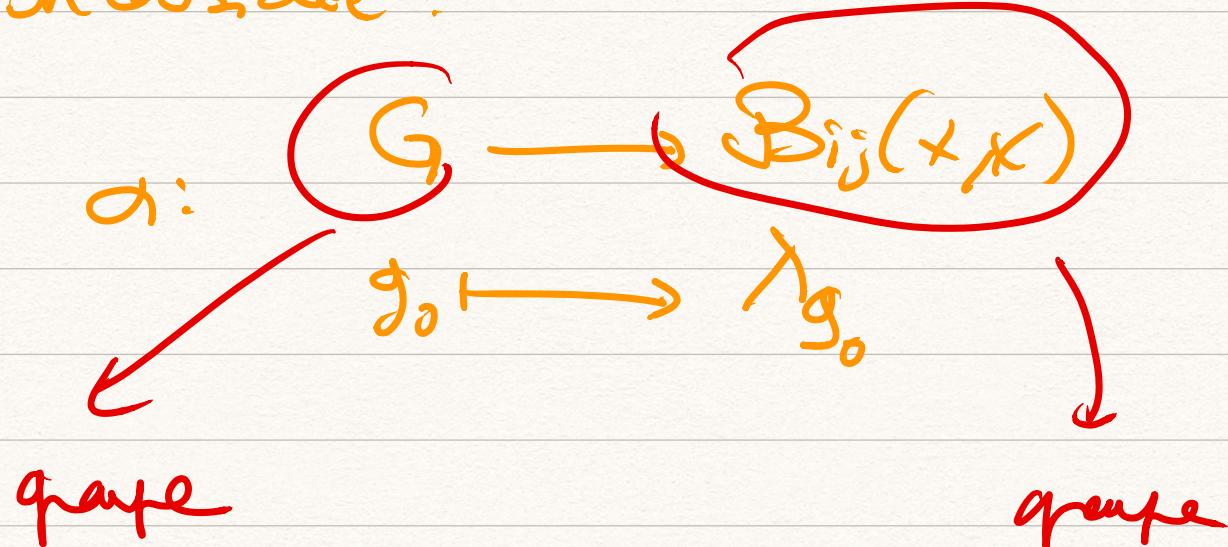
- On a alors 2) : $\lambda_{\text{Id}_G} = \text{Id}_X$

$$\bullet \text{On a } \lambda_{g_0} \circ \lambda_{g_1} = \lambda_{g_0 g_1} \quad \forall g_0, g_1 \in G$$

$$\bullet \text{On a } \lambda_{g_0} \circ \lambda_{g_0^{-1}} = \text{Id}_X$$

$$\bullet \text{Donc } \boxed{\lambda_{g_0} \in \text{Bij}(X, X)}$$

• On considère :



$Mg \alpha$ est un morphisme de groupes.

$$Mg \alpha (g_0 \cdot g_1) = \alpha(g_0) \circ \alpha(g_1)$$

: $X \rightarrow X$

: $X \rightarrow X$

$$\alpha(g_0) \circ \alpha(g_1)(n)$$

$$= \underbrace{\alpha(g_0)}_{\lambda g_0} \left(\underbrace{\alpha(g_1)(n)}_{g_1 \circ n} \right)$$

$$\lambda g_0 \left(\begin{matrix} \lambda g_1 \\ g_1 \circ n \end{matrix} \right)$$

$$= g_0 \cdot (g_1 \circ n)$$

$$\bar{\lambda} (g_0 g_1) \circ \alpha = \lambda_{g_0 g_1}(n)$$

$$= \mathcal{L}(g_0 g_1)(\epsilon).$$

• Si (X, α) et (Y, β) dax

G -ensembles . Un morphisme
de $(X, \alpha) \rightarrow (Y, \beta)$: c'est

$f: X \rightarrow Y$ qui est G -équivariant

à $\forall x \in X, \forall g \in G,$

$$f(g \cdot x) = g \cdot f(x).$$

On obtient une catégorie notée

$(G\text{-Eus})$. (espace
localisé
relatif)

b) Espaces posés

Def: Un espace porté est la donnée de X esp. top et $n \in X$

• Morphisme $(k, n) \longrightarrow (x, y)$

c'est $\delta: X \longrightarrow Y$ tq $\delta(k) = y$.

La catégorie obtenue s'note (Top_*)

De m^o, on a (Eas_*) .

c) Catégorie relative

Def: Soit \mathcal{G} une catégorie et soit $A \in \text{ob}(\mathcal{G})$.

On définit la catégorie $\underline{\mathcal{G}/A}$,

appelée catégorie relative, pa.

1) $\text{ob}(\mathcal{G}/A) := \boxed{\begin{matrix} X \\ \downarrow \\ A \end{matrix}}$ note vertical +

il est un élément de \mathcal{C}/A et un couple

(X, f) où $X \in \text{ob}(\mathcal{C})$

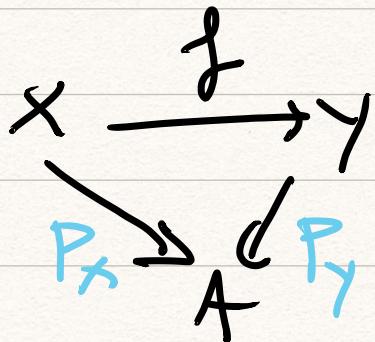
$f \in \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, A)$

On note aussi
 $f: X \rightarrow A$

2) X et Y ; un morphisme

c'est $f: X \rightarrow Y$

les flèches structurées



et commutatif.

$$P_Y \circ f = P_X$$

Regardons la notion de

C'est \mathcal{G}/A - C'est $A \rightarrow X$

avec la même notion de morphisme.

↑
famille d'élts
de X
indexés par A

↑
sous-indices
par A .

$$\mathcal{G}^{\text{op}} / A = \underset{A}{\sum} X \text{ dans } \mathcal{G}^{\text{op}}$$

$$= \underset{A \text{ dans } \mathcal{G}}{\sum} X$$

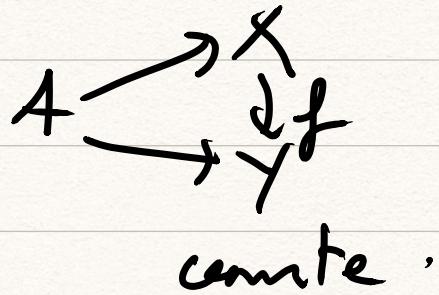
① Bilan : on a $\text{ob}(\mathcal{G}^{\text{op}} / A)$

$$= \text{ob}(\mathcal{G} / A)$$

② $* A \rightarrow X, A \rightarrow Y$ dans \mathcal{G} / A

$$f : (A \rightarrow X) \rightarrow (A \rightarrow Y)$$

c'est $f : X \rightarrow Y$ tq



* $X \downarrow A$, $Y \downarrow A$ dans G^{op}/A

si $X \uparrow A$, $Y \uparrow A$; alors

$g : X \rightarrow Y$ qui fasse

center

```

    graph LR
      X --> Y
      X --> A
      Y <--> A
  
```

Dans c'est

```

    graph LR
      X <--> Y
      X <--> A
      Y <--> A
  
```

= morphisme
de G^{op}/A

Bilan :

$$\left(\frac{G^{\text{op}}}{A} \right)^{\text{op}} = \frac{G}{A}$$

3) Fonctions

Déf.: Soient \mathcal{C} et \mathcal{D} deux

catégories. Un fonction de \mathcal{C}

dans \mathcal{D} est la donnée

1°) d'une application $F : \text{Ob}(\mathcal{C}) \rightarrow \text{Ob}(\mathcal{D})$

2°) Pour tout couple d'objets de \mathcal{C}

(x, y) une application,

encore notée $F(\cdot)$,

$$\text{Hom}_{\mathcal{C}}(x, y) \longrightarrow \text{Hom}_{\mathcal{D}}(F(x), F(y))$$

$$f \longmapsto F(f)$$

(Bild:



3) \circ :

$$f \quad X \xrightarrow{f} Y \xrightarrow{g} Z,$$

$$F(g \circ f) = F(g) \circ F(f)$$

(?) Ex: $F(\text{Id}_X) = \text{Id}_{F(X)}$

4) Categories as categories

Un funktor ist ein "morphismus" entre
categories.

On note $\text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$
la collection des fonctions
de \mathcal{C} dans \mathcal{D} .

On a obtenu la catégorie des catégories,
noté (Cat) : $\text{ob}((\text{Cat})) = \text{le}$
 $\text{collection de toutes}$
 les catégories

$\text{Hon}_{(\text{Cat})}(\mathcal{C}, \mathcal{D}) := \text{Fun}(\mathcal{C}, \mathcal{D})$