

FACULTE DES SCIENCES D'ALGER

---

DEPARTEMENT DE MATHEMATIQUES

---

SEMINAIRES 1965 – 66

---

# Introduction au Langage Fonctoriel<sup>1</sup>

A. GROTHENDIECK

---

<sup>1</sup>Ce texte a été transcrit par Mateo Carmona  
<https://agrothendieck.github.io/>

FACULTE DES SCIENCES D'ALGER  
DEPARTEMENT DE MATHEMATIQUES

SEMINAIRES 1965 - 66

# Introduction au Langage Fonctoriel

Rédigé d'après un cours de Monsieur A. Grothendieck.

## TABLE DE MATIÈRES

0. Cadre logique . . . . .	5
I. Généralités sur les catégories . . . . .	8
1. Type de diagramme . . . . .	8
2. Catégories . . . . .	8
3. Exemples de catégories . . . . .	9
4. Exemples de catégories . . . . .	9
5. Exemples de catégories . . . . .	9
6. Exemples de catégories . . . . .	10
7. Catégorie filtrante . . . . .	10
II. Catégorie abélienne . . . . .	12
1. Catégorie additive . . . . .	12
2. Catégorie additive . . . . .	12
3. Catégorie additive . . . . .	13
4. Diagrammes dans une catégorie abélienne . . . . .	13
5. Diagrammes dans une catégorie abélienne . . . . .	13
III. Foncteurs représentables . . . . .	14
1. Généralités . . . . .	14
1. Applications . . . . .	15
3. Structures algébriques dans les catégories . . . . .	16

Ce fascicule contient une rédaction succincte d'une série d'exposés que Monsieur A. Grothendieck a bien voulu venir faire à Alger au cours du mois de Novembre 1965. Il a pour but de familiariser un débutant avec les éléments du langage fonctoriel, langage qui sera utilisé par la suite dans les divers séminaires : Algèbre Homologique dans les catégories abéliennes, Fondement de la  $K$ -théorie...

Les propositions non démontrées sont de deux types : des sorites dont la démonstration tiendra lieu d'exercices, des propositions moins évidentes (signalés par une astérisque) dont on trouvera les démonstrations dans les ouvrages de références.

## § 0. — CADRE LOGIQUE

---

Lorsque l'on définit une catégorie, il y a des inconvénients à supposer que les forment une classe, au sens de la théorie des ensembles de Gödel-Bernays. En effet, si l'on sait définir les applications d'une classe dans une autre, ces applications ne forment cependant pas elles-mêmes une classe. En particulier on ne saurait parler de la catégorie des foncteurs d'une catégorie dans une autre. Aussi se placera-t-on dans le cadre de la théorie des ensembles de Bourbaki pour définir les *Univers*.

### **Univers :**

On appelle *univers* un ensemble  $\mathfrak{U}$  vérifiant les axiomes suivants :

$U_1$  Si  $Y$  appartient à  $X$  et si  $X$  appartient à  $\mathfrak{U}$ , alors  $Y$  appartient à  $\mathfrak{U}$ .

$U_2$  Si  $X$  et  $Y$  sont des éléments de  $\mathfrak{U}$  alors  $\{X, Y\}$  est un élément de  $\mathfrak{U}$ .

$U_3$  Si  $X$  est un ensemble appartenant à  $\mathfrak{U}$ , l'ensemble  $\mathfrak{P}(X)$  des parties de  $X$  est un élément de  $\mathfrak{U}$ .

$U_4$  Si  $(X_i)_{i \in I}$  est une famille d'ensembles appartenant à  $\mathfrak{U}$ , et si  $I$  est un élément de  $\mathfrak{U}$ , alors  $\bigcup_{i \in I} X_i$  appartient à  $\mathfrak{U}$ .

On déduit de ces axiomes les propositions suivantes :

(1) Si  $X$  est un élément de  $\mathfrak{U}$ ,  $\{X\}$  est un élément de  $\mathfrak{U}$ .

- (2)  $X$  et  $Y$  sont des éléments de  $\mathfrak{U}$  si et seulement si le couple<sup>2</sup>  $(X, Y)$  est un élément de  $\mathfrak{U}$ .
- (3) L'ensemble vide est un élément de  $\mathfrak{U}$  (puisque c'est un élément de  $\mathfrak{P}(X)$  pour tout ensemble  $X$  de l'univers  $\mathfrak{U}$ ).
- (4) Si  $Y$  est contenu dans  $X$  et si  $X$  appartient à  $\mathfrak{U}$  alors  $Y$  appartient à  $\mathfrak{U}$ .
- (5) Si  $(X_i)_{i \in I}$  est une famille d'ensembles de  $\mathfrak{U}$  et si  $I$  appartient à  $\mathfrak{U}$ , alors  $\prod_{i \in I} X_i$  appartient à  $\mathfrak{U}$ .
- (6) Si  $X$  est un ensemble appartenant à  $\mathfrak{U}$ ,  $\text{Card}(X) < \text{Card}(\mathfrak{U})$ .
- (7) L'univers  $\mathfrak{U}$  n'est pas un élément de  $\mathfrak{U}$ . En effet si  $\mathfrak{U}$  appartient à  $\mathfrak{U}$ , alors  $\mathfrak{P}(\mathfrak{U})$  appartient à  $\mathfrak{U}$ . Soit  $E$  appartenant à  $\mathfrak{P}(\mathfrak{U})$  (donc  $E$  appartient à  $\mathfrak{U}$ ) défini ainsi :
- $$E = \{X \in \mathfrak{U} | X \notin X\}$$
- On aurait alors :  $E$  appartient à  $E$  si et seulement si  $E$  n'appartient pas à  $E$  !
- (8) L'intersection d'une famille quelconque d'univers est un univers. En particulier si  $E$  est un ensemble et s'il existe un univers contenant  $E$ , alors il existe un plus petit univers contenant  $E$  qu'on appelle l'univers engendré par  $E$ .

Si  $E_0$  est un ensemble quelconque, on se propose de chercher s'il existe un plus petit univers  $\mathfrak{U}$  contenant  $E_0$ . Il apparaît naturel de plonger  $E_0$  dans un ensemble  $E_1$  par le procédé suivant :

Soit  $G_0$  l'ensemble ainsi défini :  $X \in G_0 \iff (\exists Y)(Y \in E_0 \text{ et } X \in Y)$  et  $F_1 = E_0 \cup G_0$

Soit  $G_1 : X \in G_1 \iff (\exists Y)(\exists Z)(Y \in F_1, Z \in F_1 \text{ et } X = \{Y, Z\})$  et  $F_2 = F_1 \cup G_1$

Soit  $G_2 : X \in G_2 \iff (\exists Y)(Y \in F_2 \text{ et } X = \mathfrak{P}(Y))$  et  $F_3 = F_2 \cup G_2$

Soit  $G_3 : X \in G \iff (\exists I)(\exists (X_i)_{i \in I})(I \in F_3, \forall i \in I, X_i \in F_3 \text{ et } X = \bigcup_{i \in I} X_i)$  et  $F_4 = F_3 \cup G_3$ .

---

<sup>2</sup>On rappelle que le couple  $(X, Y)$  est l'ensemble  $\{X, \{X, Y\}\}$

On pose alors  $E_1 = F_4 \cup \{E_0\}$

En itérant cette opération on forme une suite transfinie d'ensembles :

$$E_0 \subset E_1 \subset \dots \subset E_\alpha \subset E_{\alpha+1} \subset \dots$$

Pour qu'il existe un plus petit univers contenant  $E_0$ , il faut et il suffit que cette suite devienne stationnaire 'partir d'un certain rang (c'est-à-dire qu'il existe  $\alpha$  tel que  $E_{\alpha+1} = E_\alpha$ )  $E_\alpha$  sera précisément l'univers  $\mathfrak{U}$  recherché.

En particulier si l'on prend  $E_0 = \emptyset$ , on montre que  $\mathfrak{U} = E_\omega = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} E_n$ . Lorsqu'on part d'un ensemble  $E_0$  infini, on ne peut prouver l'existence d'un univers  $\mathfrak{U}$  contenant  $E_0$ . Il convient donc d'ajouter aux axiomes de la théorie des ensembles l'axiome suivant :

**( $a_1$ ) Axiome des univers :**

Pour tout ensemble  $X$ , il existe un univers  $\mathfrak{U}$ , tel que  $X$  soit élément de  $\mathfrak{U}$ .

De plus comme on ne souhaite pas sortir d'un univers  $\mathfrak{U}$  par l'usage du symbole  $\tau$  de Hilbert on introduit l'axiome supplémentaire :

**( $a_2$ )** Si  $R$  est une relation,  $x$  une lettre figurant dans  $R$ , et s'il existe un élément  $X$  d'un univers  $\mathfrak{U}$  tel que  $(X|x)R$  soit vrai alors l'objet  $\tau_x(R(x))$  est un élément de  $\mathfrak{U}$ .

## § I. — GÉNÉRALITÉS SUR LES CATÉGORIES

---

### 1. Type de diagramme

#### 1.1 Définition

Un *type de diagramme*  $D$  est la donnée d'un quadruple  $D = (\text{Fl}, \text{Ob}, s, b)$  où :

$\text{Fl}$  et  $\text{Ob}$  sont des ensembles respectivement appelés ensemble des *flèches* (ou des morphismes...), ensemble des *objets* (ou des sommets)

$s$  et  $b$  sont des applications de  $\text{Fl}$  dans  $\text{Ob}$  respectivement appelés *source*, *but*.

Un type de diagrammes sera souvent noté :  $[\ ]$

*Exemples* : On peut représenter certains types de diagramme :  $[\ ]$

#### 1.2 Morphisme d'un type de diagrammes dans une autre :

Si  $D = (\text{Fl}_D, \text{Ob}_D, s_D, b_D)$  et  $D' = (\text{Fl}_{D'}, \text{Ob}_{D'}, s_{D'}, b_{D'})$  sont deux types de diagramme, un *morphisme*  $F$  de  $D$  dans  $D'$  est un couple d'applications  $F = (F_0, F_1)$  :

#### 1.2 Morphisme

### 2. Catégories

#### 1.2 Morphisme

#### 1.2 Morphisme



1.2 Morphisme

1.2 Morphisme

1.2 Morphisme

2.6 Sous catégorie d'une catégorie

### 3. Exemples de catégories

1.2 Morphisme

3.2

1.2 Morphisme

1.2 Morphisme

1.2 Morphisme

1.2 Morphisme

### 4. Exemples de catégories

1.2 Morphisme

1.2 Morphisme

1.2 Morphisme

### 5. Exemples de catégories

1.2 Morphisme

## 1.2 Morphisme

## 1.2 Morphisme

# 6. Exemples de catégories

## 6.1

Soit  $I$  un type de diagramme,  $C$  une catégorie

## 1.2 Morphisme

## 1.2 Morphisme

## 1.2 Morphisme

## 1.2 Morphisme

## 1.2 Morphisme

## 1.2 Morphisme

## 1.2 Morphisme

# 7. Catégorie filtrante

## 7.1 Définitions :

## 7.2 Exemples

7.2.1. Si dans une catégorie  $C$ , pour tout couple d'objets le produit (resp. la somme) existe, et si pour tout couple de morphismes le noyau (resp. le conoyau) existe, alors  $C$  est filtrante à gauche (resp. filtrante à droite).

7.2.2. La catégorie associée à un ensemble préordonné  $I$  est filtrante si et seulement si  $I$  est filtrante.

**7.2.3.** Dans la catégorie des ensembles, des groupoïdes, des modules sur un anneau..., *les limites inductives filtrantes*, c'est-à-dire les limites inductives de foncteurs d'une catégorie filtrante dans la catégorie en question, sont des foncteurs exacts à gauche, donc *exacts*, puisqu'on sait qu'ils sont exacts à droite.

## § II. — CATÉGORIE ABÉLIENNE

---

### 1. Catégorie additive

On peut donner deux versions de la définition d'une catégorie additive, l'une consiste à *se donner* sur les ensembles  $\text{Hom}(X, Y)$  une structure de groupe abélien, cette structure supplémentaire étant soumise à certaines conditions ; l'autre consiste à construire canoniquement une loi de groupe sur tout  $\text{Hom}(X, Y)$  en termes *d'axiomes* convenables sur la catégorie  $C$ .

#### 1.1 Version 1

Une catégorie additive est une catégorie

#### 1.1 Version 1

#### 1.1 Version 1

#### 1.1 Version 1

#### 1.1 Version 1

### 2. Catégorie additive

#### 1.1 Version 1

1.1 Version 1

### **3. Catégorie additive**

1.1 Version 1

1.1 Version 1

1.1 Version 1

### **4. Diagrammes dans une catégorie abélienne**

1.1 Version 1

1.1 Version 1

### **5. Diagrammes dans une catégorie abélienne**

1.1 Version 1

1.1 Version 1

1.1 Version 1

## § III. — FONCTEURS REPRÉSENTABLES

---

### 1. Généralités

#### 1.1 Définition

Soit  $\mathfrak{U}$  un univers,  $C$  une catégorie telle que pour tout couple  $(X, Y)$  d'objets de  $C$ ,  $\mathcal{H}om(X, Y)$  appartient à  $\mathfrak{U}$ . On rappelle que  $\mathcal{H}om(., .)$  est un bifoncteur de  $C \times C$  dans  $\text{Ens}_{\mathfrak{U}}$  contravariant par rapport à la première variable, covariant par rapport à la seconde.

1.1.1. On appelle *catégorie des préfaisceaux* sur  $C$ , la catégorie  $\text{Hom}(C^o, \text{Ens}_{\mathfrak{U}})$ , que l'on note  $\widehat{C}$ .

On définit un foncteur  $\varepsilon$  de  $C$  dans  $\widehat{C}$ . A tout objet  $Y$  de  $C$ ,  $\varepsilon$  fait correspondre le foncteur contravariant de  $C$  dans  $\text{Ens}_{\mathfrak{U}}$  :  $\mathcal{H}om(., Y)$ , que l'on note  $h_Y$ .

Tout morphisme  $f : Y \longrightarrow Y'$ ,  $\varepsilon$  associe le morphisme fonctoriel naturel de  $\mathcal{H}om(., Y)$  dans  $\mathcal{H}om(., Y')$ .

1.1.2. On dit que le foncteur  $h_Y$  est le *foncteur représenté* par  $Y$ .

On dit qu'un préfaisceau  $F$  est *représentable*, s'il existe un objet  $Y$  de  $C$  et un *isomorphisme*  $\varphi$  de  $h_Y$  sur  $F$ . On dit alors que  $F$  est représenté par le couple  $(Y, \varphi)$  ou encore que le couple  $(Y, \varphi)$  est une *donnée de représentation* de  $F$ .

#### 1.1 Définition

**Théorème 1.2.1.** — *Si  $F$  est un préfaisceau sur  $C$ ,  $Y$  un objet de  $C$ , il existe une bijection de  $\mathcal{H}om(h_Y, F)$  sur  $F(Y)$ , fonctorielle en  $Y$ ,  $F$ .*

a. []

b.

c.

**Corollaire 1.2.2.** — Si  $F$  est un préfaisceau représentable, représenté par  $(X, \varphi)$   $Y$  un objet de  $C$ , il existe une bijection de  $\mathcal{H}om(Y, X)$  sur  $\mathcal{H}om(h_Y, h_X)$ .

C'est dire que le foncteur canonique  $\varepsilon$  est *pleinement fidèle*, ce qui permet de “plonge” canoniquement toute catégorie  $C$  dans la catégorie  $\widehat{C}$  des préfaisceaux sur  $C$ .

Aussi nous arrivera-t-il d'identifier un objet  $Y$  de  $C$  à  $h_Y$ , un morphisme fonctoriel de  $h_Y$  dans  $F$  à l'élément de  $f(Y)$  correspondant. Une donnée de représentation de  $F$  est définie à un isomorphisme unique près : en effet, si  $(X, \varphi), (X', \varphi')$  sont deux données de représentation de  $F$ ,  $h_X$  et  $h'_X$  sont isomorphes, comme  $\varepsilon$  est pleinement fidèle  $X$  et  $X'$  sont isomorphes ainsi que  $\varphi$  et  $\varphi'$ .

**Proposition 1.2.3.** — Soit  $F$  []

## 1. Applications

De nombreuses notions peuvent s'interpréter avantageusement en langage de foncteurs représentables.

### 1.1.

Soit  $C$  une catégorie

**Proposition 2.1.1.** — La limite []

Si  $\varphi$  ne possède pas de limite projective dans  $C$ , on utilise souvent le procédé suivant on plonge  $C$  dans  $\widehat{C}$  au moyen du foncteur  $\varepsilon$  et on appelle limite projective de  $\varphi$  la limite projective de  $\varepsilon\varphi$ , qui existe toujours puisque  $\widehat{C} = \text{Hom}(C^o, \text{Ens}_{\mathbb{U}})$ .

[]

### 1.1 Définition

### 1.1 Définition

## 3. Structures algébriques dans les catégories

On se propose de *définir* une structure algébrique par exemple une structure de groupe sur un objet  $X$  d'une catégorie  $C$ . On peut procéder de deux façons.

### 3.1.

La plus naturelle consiste à généraliser dans la catégorie  $C$ , la notion habituelle de structure algébrique sur un ensemble.

[]

### 1.1 Définition

### 1.1 Définition

### 3.4.

Il faut remarquer qu'il y a des structures que l'on ne peut définir de cette façon, par exemple si leur définition fait intervenir des limites inductives, car  $\varepsilon : C \longrightarrow \widehat{C}$  ne commute pas aux limites inductives.



## QUELQUES OUVRAGES DE RÉFÉRENCES

- [1] ECKMANN - HILTON — *Group-like structure in general categories*. I. Math. Ann. **145** (1962) 227-255 ; II. Math. Ann. **151** (1963), 150-186 ; III. Math. Ann. **150** (1963) 165-187.