

# Lecture notes on Schemes I

November 8, 2024

## Abstract

Ce cours propose une introduction à la théorie des schémas. Introduite par Grothendieck il y a plus d'un demi-siècle, c'est actuellement le langage commun non seulement de la géométrie algébrique mais également de larges pans de la théorie des nombres et de la théorie des représentations.

## Contents

<b>1</b>	<b>Introduction</b>	<b>1</b>
1.1	faisautisation . . . . .	1
1.1.1	Fonctorialité . . . . .	1
<b>A</b>	<b>Commutative diagrams</b>	<b>4</b>

# 1 Introduction

Let  $\mathcal{C}$ , rappel  $f$  est monomorphisme...

**Example 1.1.** Dans le categorie des prefasioux on  $X$  espace topologique,  $f \in \text{Hom}_{\text{Pre}_X}(F, Y)$ ,  $f$  est un mono, epi, iso ssi par tout ouvert  $V$  des  $X$   $f_V : F(V) \rightarrow Y(V)$  l'est. Dans Faseux, ssi  $f_x : F_x \rightarrow Y_x$  pour tout  $x \in X$  est inective, surjective, bijective.

Si  $F$  est un prèfasceaux sur  $X$ ,  $x \in X$  on pose

$$\mathcal{F}_x = \text{colim}_{x \in U, U \text{ ouvert}} F(U)$$

avec

$$\text{colim}_{x \in U} F(V) = \prod_{x \in U} F(V) / \sim$$

**Proposition 1.2.** Si  $F$  fasceau, pour tout  $V$ ,  $F(V) \rightarrow \prod_{x \in U} F_x$  est injectif.

Supposons  $F$  faisceau et pour tout  $x \in X$ ,  $\phi_x : \sigma_x \rightarrow Y_x$  injectif ssi pout tout  $V$  ouvert de  $X$   $\phi_V : F(V) \rightarrow Y(V)$  injectif.

Si  $F$  et  $Y$  fasiceaux,  $\forall x \in X$ ,  $\phi_x$  bij ssi  $\forall V$ ,  $\phi_V$  bij.

## 1.1 faiseautisation

Si  $F, Y$  fasiceaux,  $\phi = \psi$  ssi  $\forall x \in X$ ,  $\phi_x = \psi_x$ .  $F$  faisceau sur  $X$ , on pose

On verifie que  $\tilde{F}$  est un fasiceau et que  $F \mapsto \tilde{F}$  est un foncteur. On a un morphisme canonique  $\tau : F \rightarrow \tilde{F}$ ,  $s \in F(V) \mapsto (s_x)_{x \in V}$  on verifie que  $\tau$  es un iso. ssi  $F$  est un faisceau.

D'autre part en general  $\forall x \in X$ ,  $\tau_x : F_x \mapsto \tilde{F}_x$  es un iso.

En composant avec  $\tau$  on a  $\alpha : \text{Hom}_{\text{Faseux}}(\tilde{F}, G) \rightarrow \text{Hom}_{\text{Pre}}(F, \iota(G))$  avec  $\iota : \text{faisceau} \rightarrow \text{prefasioux}$  l'inclusion naturelle.

On verifie facilement que  $\alpha$  est un bijective functorielle en  $F$  et  $G$ . Autrement dit, le foncteur  $F \mapsto \tilde{F}$  est l'adjunt à gauche du functor  $\iota$ .

### 1.1.1 Functorialité

$f : X \rightarrow Y$  application continue.  $F$  prefasioux sur  $X$ , on pose  $f_*F(V) = F(f^{-1}(V))$ , avec  $V$  ouvert de  $Y$ .

$f_*F$  est un prefasioux  $F \mapsto f_*F$  est un foncteur et si  $F$  est un faisceau  $f_*F$  également.

On a  $g_*(f_*F) = (g \circ f)_*F$ . Si  $G$  est un prefasioux sur  $Y$ , on note  $f^+Y$  le prefasioux  $f^+G(V) = \text{colim}_{f(V) \in V} G(V)$

En general si  $F$  faisceau,  $f^+F$  n'est pas un faisceau. on pose  $f^{-1}F = \tilde{f}^+F$

Si  $\iota_x : x \rightarrow$ ,  $(\iota_x^+ F)_x \equiv (\iota_x^{-1} F)_x = F_x$

$f^+(g^+H) = (g \circ f)^+H$  si  $G$  sur  $Y$   $(f^{-1}G)_x = (f^+G)_x = G_{f(x)}$ .

**Proposition 1.3.** Si  $f : X \rightarrow Y$  continue, on a une adjunction  $\text{Hom}_{\text{Faseux}_X}(f^{-1}G, F) \sim \text{Hom}_{\text{Faseux}_Y}(G, f_*F)$   $f^{-1}$  est adjunt à gauche de  $f_*$ .

Espaces localement annulés  $(X, O_X)$ , avec  $X$  espace top.,  $O_X$  un faisceau d'anneaux sur  $X$  t.q.  $\forall x \in X$ ,  $O_{X,x}$  est un anneaux **local**.

On va munir  $\text{Spec}A$  d'une telle structure. Soit  $M$  un  $A$ -module,  $V$  ouvert de  $\text{Spec}A$  et  $S(V) = \{f \in A \mid V \subset D(f)\}$ .

On note  $M_P(V)$  le  $S(V)^{-1}A$ -module  $S(V)^{-1}M$ .

$M_P$  est un prefaisceau de  $A$ -modules sur  $\text{Spec}A$ . Soit  $x \in \text{Spec}A$ , correspondait à  $p_x$

$$M_{P,x} = \text{colim}_{x \in U} S^{-1}(V)M = M_{p_x}$$

En fait  $M_P$  est un prefaisceau de  $A_P$ -modules. On note  $\tilde{M}$  le faisceau associé de  $M$ . Soit  $f \in A$ ,  $f \in S(D(f))$  on dispose donc de  $M_f \rightarrow S(D(f))^{-1}M = M_P(D(f))$ ,  $\frac{m}{f} \mapsto \frac{m}{f}$

( $A$ -linéaire) qui induit par composition avec  $M_P(D(f)) \rightarrow \tilde{M}(D(f))$ .

**Theorem 1.4.** Pour tout  $f \in A$

1. l'application  $A$ -linéaire  $M_f \rightarrow \tilde{M}(D(f))$  est un iso.

**Corollary 1.5.**  $M \rightarrow \tilde{M}(\text{Spec}A) = \Gamma(\text{Spec}A, \tilde{M})$  est un iso. de  $A$ -modules.

*Proof.* On peut identifier  $D(f)$  à  $\text{Spec}A_1$ . On note  $\tau_f : A \rightarrow A_f$ , le morphisme  $a \mapsto \frac{a}{1}$ . Si  $D(f) \subset D(g)$  il existe  $n \geq 1$ ,  $a \in A$  t.q.  $f^n = ag$ . On en tire  $\rho_{f,g} : A_g \rightarrow A_f$ ,  $\frac{1}{g} \mapsto \frac{a}{f^n}$ . C'est l'unique morphisme de  $A$ -algèbres  $A_g \rightarrow A_f$  t.q.  $\rho_{f,g} \circ \tau_g = \tau_f$ . Il suit que si  $D(f) \subset D(g)$   $\rho_{f,g} \circ \rho_{g,h} = \rho_{f,h}$ . En particulier si  $D(f) = D(g)$ ,  $\rho_{f,g} \circ \rho_{g,f} = \text{Id}$ . On peut donc identifier  $A_f$  et  $A_g$  via  $\rho_{f,g}$ .

*Démonstration* OPS  $f = 1$  et  $A = A_f$  (on identifie  $\tilde{M}/D(f)$  à  $\tilde{M}_d$ )

- $M \rightarrow \tilde{M}(\text{Spec}A)$  est injective. Soit  $m \in M$  dans le noyau. Pour tout  $p \in \text{Spec}A$  l'image de  $m$  dans  $M_P$  est nulle et suet que  $m = 0$  (en effect  $\text{Ann}m \cap A \setminus P \neq \emptyset$  pour tout  $P$ .)

- surjectivité

Soit  $\sigma \in \tilde{M}(\text{Spec}A)$  par quasi compacité OPS  $\text{Spec}A = \cup_{i \in I} D(f_i)$  avec  $I$  fini. Alors,  $\forall i \in I$   $\sigma|_{D(f_i)}$  par medio de  $m_i/f_i$ ,  $m_i \in M$

$\sigma_{D(f_i f_j)}$  est représentable par  $f_j m_i / (f_i f_j)$  et par  $f_i m_j / (f_i f_j)$ .

Mais par injectivité de  $M_{f_i f_j} \rightarrow \tilde{M}(D(f_i f_j))$  il suit que  $\frac{f_j m_i}{f_i f_j} = \frac{f_i m_j}{f_i f_j}$  dans  $M_{f_i f_j}$ . Il existe donc  $N \geq 1$  indices de  $(i, j)$  t.q.

$$(f_i f_j)^{N-1} (f_j f_i f_j m_i - f_i f_j f_i m_j) = 0$$

$(f_i f_j)^N f_j m_i = (f_i f_j)^N f_i m_j$ . Posons  $f'_i = f_i^{N+1}$  et  $m'_i = f_i^N m_i$ . On peut remplacer  $f_i$  par  $f'_i$  et  $m_i$  par  $m'_i$ .  $f_j m_i = f'_i m'_i = f_i m_j$  par tout indices.

Pour montré que  $m \in M$  a pour image  $\sigma$  il suffit de montrer que l'image de  $m$  dans  $M_{f_i}$  est  $\frac{m_i}{f_i}$ .

Comme  $\text{Spec}A = \cup D...$  il existe  $\alpha_i \in A$ ,  $i \in I$  t.q.  $1 = \sum \alpha_i f_i$ . On pose  $m = \sum_{j \in J} \alpha_j m_j$  On a  $f_i m = \sum_{j \in I} \alpha_j f_i m_j = \sum_{j \in I} \alpha_j f_j m_i = m_i$  et l'image de  $m$  dans  $M_{f_i}$  est bien  $\frac{m_i}{f_i}$ .

On pose  $O_{\text{Spec}A} = A$  on a  $O_{\text{Spec}A}(D(f)) = A_f$

$$O_{\text{Spec}A,x} = A_{P_x}$$

de plus  $\mathcal{O}_{\mathrm{Spec} A, x}$  est l'unique faisceau de  $A$ -modules sur  $\mathrm{Spec} A$ .

□

**Definition 1.6.** *Un morphisme d'espaces annulés*

$$(X, \mathcal{O}_X) \rightarrow (Y, \mathcal{O}_Y)$$

est un couple  $(f, f^b)$  avec  $f : X \rightarrow Y$  continue et  $f^b : \mathcal{O}_Y \rightarrow f_* \mathcal{O}_X$  un morphisme de faisceaux d'anneaux sur  $Y$

$$(f^b \iff f^\# : f^{-1} \mathcal{O}_Y \rightarrow \mathcal{O}_X)$$

$$f_x^\# : (f^{-1} \mathcal{O}_Y)_x = \mathcal{O}_{Y, f(x)} \rightarrow \mathcal{O}_{X, x}$$

un morphisme entre espaces localement annelés

$$(X, \mathcal{O}_X) \rightarrow (Y, \mathcal{O}_Y)$$

est un couple  $(f, f^b)$  comme a-dessus t.q.  $\forall x \in X$   $f_x^\# : \mathcal{O}_{Y, f(x)} \rightarrow \mathcal{O}_{X, x}$  est un morphisme local  $[\phi : (A, m_A) \rightarrow (B, m_B)$  t.q.  $\phi(m_A) \subset m_B$  i.e. qui equivarent à  $\phi^{-1}(m_B) = m_A]$

# A Commutative diagrams

Test1

$$F : \mathcal{A} \longrightarrow \mathcal{B}$$

$$\begin{array}{ccc} A & \longrightarrow & B \\ a \downarrow & & \downarrow b \\ A' & \longrightarrow & B' \end{array} \quad \begin{array}{c} x \\ \downarrow \\ y \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} A & \longrightarrow & B \\ a \downarrow & & \downarrow b \\ A' & \longrightarrow & B' \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc} X & \longrightarrow & Z \\ f \downarrow & & \downarrow Ff \\ Y & \longrightarrow & W \end{array}$$

$$F : \mathcal{A} \longrightarrow \mathcal{B}$$

$$\begin{array}{ccc} X & \longrightarrow & Z \\ a \downarrow & & \downarrow b \\ Y & \longrightarrow & W \end{array} \quad \begin{array}{c} x \\ \downarrow \\ y \end{array}$$