

Équivalences de catégories en géométrie algébrique

Table des matières

0.1	L'équivalence de catégorie avec les variétés abstraites affines .	3
0.2	L'équivalence de catégorie avec schémas affines	4
0.2.1	L'équivalence	4
1	Traductions variétés vers k-algèbres	5
1.1	L'équivalence de catégorie de base	5
1.2	Parler des fibres	5

0.1 L'équivalence de catégorie avec les variétés abstraites affines

Essentiellement, d'un côté on a une flèche topologique continue

$$|f|: X \rightarrow Y$$

et une flèche de faisceau localement annelée

$$f^\sharp: \mathcal{O}_Y \rightarrow f_*\mathcal{O}_X$$

on a pas forcément une flèche polynomiale encore de $\mathbb{A}^n \rightarrow \mathbb{A}^m$. On sait quand même que $\mathcal{O}_Y(Y) \rightarrow \mathcal{O}_X(X)$ correspond à $f_*: A(Y) \rightarrow A(X)$, faut juste relever en $A(\mathbb{A}^m) \rightarrow A(X)$ et obtenir $X \rightarrow \mathbb{A}^m$ comme une restriction $\mathbb{A}^n \rightarrow \mathbb{A}^m$! À l'inverse, si on a $f: X \rightarrow Y$ polynomiale, on obtient $A(Y) \rightarrow A(X)$. Faut juste obtenir $\mathcal{O}_Y(U) \rightarrow \mathcal{O}_X(f^{-1}U)$, mais c'est clair que le pullback de fonctions marche!

0.2 L'équivalence de catégorie avec schémas affines

0.2.1 L'équivalence

On regarde $\text{Spec}: \text{Ring} \rightarrow \text{Aff}$, c'est essentiellement surjectif par définition et $\Gamma \circ \text{Spec} = \text{id}$. D'après faut montrer que c'est pleinement fidèle. En reprenant les définitions, de

$$(f, f^\#): \text{Spec}(B) \rightarrow \text{Spec}(A)$$

un morphisme de schémas affines faut montrer que si $\varphi := \Gamma(f)$ alors $\text{Spec}(\varphi)$, la flèche de pullback, est égale à f . On peut montrer que $\text{Spec}(\varphi) = f$ et $\varphi_x = f_x^\#$ pour tout x . Dire que $f^\#(\mathfrak{p}_x) = \varphi^{-1}(\mathfrak{p}_x)$ on peut le déduire de l'existence de

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\varphi} & B \\ i_x \downarrow & & \downarrow j_x \\ A_{\mathfrak{p}_{f(x)}} & \xrightarrow{f_x^\#} & B_{\mathfrak{p}_x} \\ \downarrow & & \downarrow \\ \kappa(f(x)) & \longrightarrow & \kappa(x) \end{array}$$

non trivial, on peut voir ça en regardant le carré du haut, on a

1. $j_x^{-1}(\mathfrak{p}_x B_{\mathfrak{p}_x}) = \mathfrak{p}_x$.
2. $i_{f(x)}^{-1}(\mathfrak{p}_{f(x)} A_{\mathfrak{p}_{f(x)}}) = \mathfrak{p}_{f(x)}$

et $(f_x^\#)^{-1}(\mathfrak{p}_x) \subset \mathfrak{p}_{f(x)}$, comme $j_x \circ \varphi = f_x^\# \circ i_x$. On obtient

$$\varphi^{-1}(\mathfrak{p}_x) \subset \mathfrak{p}_{f(x)}$$

l'inclusion inverse est conséquence directe du fait que c'est localement annelé. Faut quand même montrer que $\text{Spec}(\varphi)^\#$ donné par les flèches induites par φ est égale à $f^\#$. Mais ça c'est clair sur les fibres par unicité donc partout.

Chapitre 1

Traductions variétés vers k-algèbres

1.1 L'équivalence de catégorie de base

Quand on a $\varphi: k[Y] \rightarrow k[X]; (\overline{Y_i})_i \mapsto (g_i(\overline{X_j}, j))_i$. Les Y_i vérifient les équations de Y donc par définition les $g_i(\overline{X_j}, j)$ aussi! D'où, la flèche $\varphi^a: X \rightarrow Y$ telle que

$$(x_j)_{j=1,\dots,n} \mapsto (g_i(x_j, j))_{j=1,\dots,m}$$

est bien définie et régulière! Maintenant, si on regarde $\ker(\varphi)$, c'est un idéal qui contient $I(Y)$ et dont les g_i vérifient les équations ! D'où l'image de φ^a est contenue dans

$$Z(\ker(\varphi)) \subset Y$$

en particulier, φ^a **est dominante** si et seulement si φ **est injective** !

À l'inverse, si φ **est surjective** on obtient un isomorphisme et donc une injection

$$k[Y]/\ker(\varphi) \simeq k[X]$$

mais $k[Y] \rightarrow k[Y]/\ker(\varphi)$ est par définition l'injection $Z(\ker(\varphi)) \subset Y$. En particulier, X **s'injecte dans** Y .

1.2 Parler des fibres

En fait la fibre $f^{-1}(y)$ vérifie des équations $f^*\mathfrak{m}_y$ et $f(x) = y$ veut dire que $f^*\mathfrak{m}_y \subset \mathfrak{m}_x$. On peut obtenir des conditions de surjectivité.