

Cohomologie de Monsky-Washnitzer dans la catégorie des schémas lisses et séparés sur \overline{R}

Alberto Arabia*

Sommaire

§ 0. Introduction	1
§ 1. Préliminaires algébriques	2
§ 2. Site infinitésimal d'un schéma lisse et séparé sur \overline{R}	3
2.1. La catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$	3
2.2. Existence de produits fibrés dans $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$	4
2.3. Topologie de Grothendieck sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$	5
2.4. Algébricité des recouvrements principaux de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$	6
2.5. Préfaisceaux et faisceaux sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$	7
§ 3. Faisceau structural de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$	9
3.1. Étude préliminaire	9
3.2. Le faisceau $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$	15
§ 4. Catégorie de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -modules quasi-cohérents	16
4.1. $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -modules	16
4.2. L'anneau $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^\dagger)$	16
4.3. Le foncteur $\Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger; \mathcal{U}^\dagger; -)$	17
4.4. $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -module associé dans le cas affine	18
§ 5. Références bibliographiques	20

§ 0. Introduction

Travail en cours...

*CNRS – Institut de Mathématiques de Jussieu – Université de Paris 7 - Denis Diderot.
Laboratoire de Théorie des Groupes, Représentations et Applications.
UFR de Mathématiques de l'Université Paris 7 – Denis Diderot.
175, rue du Chevaleret, 9^e étage, bureau 9D11, 75013 Paris.
Adresse électronique : arabia@math.jussieu.fr

§ 1. Préliminaires algébriques

Dans cet article, \mathbf{R} désigne un anneau avec identité multiplicative, commutatif et noëthérien, et \mathbf{I} désigne un idéal de \mathbf{R} .

Pour toute \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} , on note $\overline{\mathbf{A}}$ la réduction modulo \mathbf{I} de \mathbf{A} , *i.e.* $\overline{\mathbf{A}} := \mathbf{A}/\mathbf{I}\cdot\mathbf{A}$, et \mathbf{A}^\dagger la complétion faible de Monsky-Washnitzer de \mathbf{A} . L'abréviation "f.c.t.f." signifie «*faiblement complet de type fini*» (w.c.f.g. dans [MW]). Pour toute \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} et toute algèbre $\overline{\mathbf{B}}$ (lisse) sur $\overline{\mathbf{A}}$, on appelle «*relèvement de $\overline{\mathbf{B}}$ (lisse) sur \mathbf{A}* » la donnée d'une algèbre \mathbf{B} (lisse) sur \mathbf{A} , et d'une surjection de \mathbf{A} -algèbres $p : \mathbf{B} \rightarrow \overline{\mathbf{B}}$ dont la réduction modulo \mathbf{I} est bijective.

1.1. Proposition. *Soit $\beta : \mathbf{B}_1 \rightarrow \mathbf{B}_2$ un morphisme entre deux \mathbf{R} -algèbres f.c.t.f. très lisses dont la réduction modulo \mathbf{I} , $\overline{\beta} : \overline{\mathbf{B}}_1 \rightarrow \overline{\mathbf{B}}_2$, est un morphisme lisse. Soit $q_1 : \mathbf{A}_1 \twoheadrightarrow \overline{\mathbf{B}}_1$, un relèvement lisse sur \mathbf{R} et munissons $\overline{\mathbf{B}}_2$ de la structure de \mathbf{A}_1 -algèbre induite par $\overline{\beta} \circ q_1$. Alors, pour tout relèvement $q_2 : \mathbf{A}_2 \twoheadrightarrow \overline{\mathbf{B}}_2$, lisse sur \mathbf{A}_1 (donc sur \mathbf{R}), il existe des isomorphismes $\varphi_i : \mathbf{A}_i^\dagger \rightarrow \mathbf{B}_i$ relevant l'identité sur $\overline{\mathbf{B}}_i$ tels que le diagramme ci-après est commutatif. Dans ce diagramme, σ désigne le morphisme structural, et ι le morphisme naturel canonique d'une algèbre dans sa complétion faible.*

$$\begin{array}{ccc}
 \mathbf{B}_1 & \xrightarrow{\beta} & \mathbf{B}_2 \\
 \varphi_1 \uparrow \simeq & & \simeq \uparrow \varphi_2 \\
 \mathbf{A}_1^\dagger & \xrightarrow{\sigma^\dagger} & \mathbf{A}_2^\dagger \\
 \iota_1 \uparrow & & \uparrow \iota_2 \\
 \mathbf{A}_1 & \xrightarrow{\sigma} & \mathbf{A}_2 \\
 q_1 \downarrow & & \downarrow q_2 \\
 \overline{\mathbf{B}}_1 & \xrightarrow{\overline{\beta}} & \overline{\mathbf{B}}_2
 \end{array}$$

Le morphisme β est donc isomorphe à la complétion faible d'un morphisme lisse entre des relèvements des $\overline{\mathbf{B}}_i$, lisses sur \mathbf{R} .

De plus, pour tout isomorphisme φ_1 relevant $\text{id}_{\overline{\mathbf{B}}_1}$ (resp. φ_2 relevant $\text{id}_{\overline{\mathbf{B}}_2}$), il existe un isomorphisme φ_2 relevant $\text{id}_{\overline{\mathbf{B}}_2}$ (resp. φ_1 relevant $\text{id}_{\overline{\mathbf{B}}_1}$) tels que le couple (φ_1, φ_2) vérifie la proposition.

Démonstration. D'après le théorème d'existence de relèvements lisses (1.3.1 [Ar]) appliqué au couple (\mathbf{R}, \mathbf{I}) , il existe un relèvement lisse $q_1 : \mathbf{A}_1 \rightarrow \overline{\mathbf{B}}_1$, et, appliqué au couple $(\mathbf{A}_1, \mathbf{I}\cdot\mathbf{A}_1)$, un relèvement $q_2 : \mathbf{A}_2 \twoheadrightarrow \overline{\mathbf{B}}_2$ lisse sur \mathbf{A}_1 . Les \mathbf{R} -algèbres \mathbf{A}_i^\dagger sont f.c.t.f. très lisses (3.3.1 *loc. cit.*) de sorte qu'il existe des morphismes $\varphi_i : \mathbf{A}_i^\dagger \rightarrow \mathbf{B}_i$ relevant l'identité sur $\overline{\mathbf{B}}_i$; de tels morphismes sont automatiquement bijectifs (th. 3.2 [MW]).

Pour φ_1 donné, munissons \mathbf{B}_2 de la structure de \mathbf{A}_1 -algèbre induite par $\beta \circ \varphi_1 \circ \iota_1$, et considérons les données :

$$\begin{array}{ccc}
 \mathbf{A}_2 & & \mathbf{B}_2 \\
 q_2 \downarrow & & \downarrow p_2 \\
 \overline{\mathbf{B}}_2 & \xleftarrow{\text{id}} & \overline{\mathbf{B}}_2
 \end{array}$$

dans la catégorie des \mathbf{A}_1 -algèbres. Comme \mathbf{A}_2 est lisse sur \mathbf{A}_1 , il existe un voisinage étale $(\mathbf{B}_2)_\varepsilon$ de \mathbf{I} dans \mathbf{B}_2 et un morphisme $\phi_2 : \mathbf{A}_2 \rightarrow (\mathbf{B}_2)_\varepsilon$ tels que :

$$\begin{array}{ccccc}
 \mathbf{A}_2 & \xrightarrow{\phi_2} & (\mathbf{B}_2)_\varepsilon & \xleftarrow{\varepsilon} & \mathbf{B}_2 \\
 q_2 \downarrow & & \downarrow p_{2\varepsilon} & & \downarrow p_2 \\
 \overline{\mathbf{B}}_2 & \xleftarrow{\text{id}} & \overline{\mathbf{B}}_2 & \xleftarrow{\text{id}} & \overline{\mathbf{B}}_2
 \end{array}$$

est un diagramme commutatif de \mathbf{A}_1 -algèbres (2.1.3 [Ar]).

Par complétion faible, ε^\dagger est un isomorphisme (3.2.4 *loc. cit.*) et $\varphi_2 := (\varepsilon^\dagger)^{-1} \circ \phi_2^\dagger$ vérifie, par construction, l'égalité $\beta \circ \varphi_1 = \varphi_2 \circ \sigma^\dagger$, ce qui prouve une partie de la proposition.

Inversement, donnons-nous φ_2 . On a les morphismes des \mathbf{R} -algèbres f.c.t.f. très lisses :

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{B}_1 & \xrightarrow{\beta} & \mathbf{B}_2 \\ & & \simeq \uparrow \varphi_2 \\ \mathbf{A}_1^\dagger & \xrightarrow{\sigma^\dagger} & \mathbf{A}_2^\dagger \end{array}$$

La sous-algèbre \mathbf{C} de \mathbf{B}_2 engendrée par les images de β et $\varphi_2 \circ \sigma^\dagger$ est f.c.t.f. d'après le corollaire du th. 2.1 de [MW]. Il en est de même de la sous-algèbre $\text{im}(\beta)$ et comme l'inclusion $\text{im}(\beta) \subseteq \mathbf{C}$ est une égalité modulo \mathbf{I} , on déduit que $\text{im}(\beta) = \mathbf{C} = \text{im}(\varphi_2 \circ \sigma^\dagger)$ (th. 3.1 [MW]). L'existence de φ_1 vérifiant $\beta \circ \varphi_1 = \varphi_2 \circ \sigma^\dagger$ résulte alors de ce que \mathbf{A}_1^\dagger est très lisse. \blacksquare

§2. Site infinitésimal d'un schéma lisse et séparé sur $\overline{\mathbf{R}}$

2.1 La catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$

A tout schéma \mathbf{X} , séparé et lisse sur $\overline{\mathbf{R}}$, de faisceau structural $\mathcal{O}_{\mathbf{X}}$, nous associons une catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ définie comme suit :

- Un objet \mathcal{U}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ est un morphisme de \mathbf{R} -algèbres

$$p_U : \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) \longrightarrow \Gamma(U; \mathcal{O}_{\mathbf{X}})$$

avec :

$$\left\{ \begin{array}{l} U \quad : \text{ouvert affine de } \mathbf{X} ; \\ \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) : \mathbf{R}\text{-algèbre f.c.t.f. très lisse ;} \\ p_U \quad : \text{relèvement de } \mathbf{R}\text{-algèbres.} \end{array} \right.$$

- Pour toute paire d'objets \mathcal{V}^\dagger et \mathcal{U}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, telle que $V \subseteq U$, un élément $\Phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}^\dagger, \mathcal{U}^\dagger)$ est un morphisme de \mathbf{R} -algèbres $\phi : \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) \rightarrow \mathcal{A}(\mathcal{V}^\dagger)$ tel que le diagramme :

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) & \xrightarrow{\phi} & \mathcal{A}(\mathcal{V}^\dagger) \\ p_U \downarrow & & \downarrow p_V \\ \Gamma(U; \mathcal{O}_{\mathbf{X}}) & \xrightarrow{\rho} & \Gamma(V; \mathcal{O}_{\mathbf{X}}) \end{array}$$

où ρ désigne le morphisme de restriction canonique, est commutatif.

- Lorsque \mathcal{V}^\dagger et \mathcal{U}^\dagger sont tels que V n'est pas contenu dans U , on pose : $\text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}^\dagger, \mathcal{U}^\dagger) = \blacksquare$.

2.1.1. Terminologie

- Pour un objet \mathcal{U}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, l'ouvert U , l'algèbre très lisse $\mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$ et le morphisme p_U , seront respectivement appelés « l'ouvert de \mathbf{X} , l'algèbre très lisse et le relèvement très lisse, correspondants à \mathcal{U}^\dagger ».

- Pour tout $\Phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}^\dagger, \mathcal{W}^\dagger)$, le morphisme de \mathbf{R} -algèbres $\phi : \mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger) \rightarrow \mathcal{A}(\mathcal{V}^\dagger)$ est appelé « *le morphisme de \mathbf{R} -algèbres associé à Φ* ».

2.1.2. Remarques

- Avec les notations précédentes, $\text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}^\dagger, \mathcal{W}^\dagger) = \emptyset$, si et seulement si, $V \subseteq U$. La suffisance de cette dernière condition est conséquence de ce que $\mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger)$ est très lisse.
- Pour tout ouvert affine $U \subseteq \mathbf{X}$, il existe des relèvements $\mathbf{A}(U) \twoheadrightarrow \Gamma(U; \mathcal{O})$ lisses sur \mathbf{R} (1.3.1 [Ar]) et le morphisme induit $\mathbf{A}(U)^\dagger \twoheadrightarrow \Gamma(U; \mathcal{O}_{\mathbf{X}})$ est un relèvement très lisse (3.3.1 *loc. cit.*). Il s'ensuit que pour tout ouvert affine $U \subseteq \mathbf{X}$, il existe un objet \mathcal{W}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ dont l'ouvert de \mathbf{X} correspondant est U ; un tel objet \mathcal{W}^\dagger est appelé « *un relèvement (\dagger -adique) de U* ».
- Pour tout objet $\mathcal{W}^\dagger \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, le semi-groupe $(\text{End}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{W}^\dagger), \circ, \mathbf{1}_{\mathcal{W}^\dagger})$ est un groupe (th. 3.2 [MW]), il s'identifie à l'opposé du groupe des automorphismes de \mathbf{R} -algèbre de $\mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger)$ dont la réduction modulo \mathbf{I} est l'identité.

2.2 Existence de produits fibrés dans $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$

Proposition. *La catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ possède des produits fibrés.*

Démonstration. À un diagramme commutatif de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$:

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{W}^\dagger & \longrightarrow & \mathcal{V}_1^\dagger \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{V}_2^\dagger & \longrightarrow & \mathcal{W}^\dagger \end{array}$$

correspondent les diagrammes commutatifs de \mathbf{R} -algèbres f.c.t.f. très lisses et de $\overline{\mathbf{R}}$ -algèbres :

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger) \longrightarrow \mathcal{A}(\mathcal{V}_1^\dagger) & & \Gamma(U; \mathcal{O}_{\mathbf{X}}) \xrightarrow{\rho} \Gamma(V_1; \mathcal{O}_{\mathbf{X}}) \\ \downarrow (\mathcal{D}) \quad \downarrow & \xrightarrow{\text{mod } \mathbf{I}} & \rho \downarrow \quad (\overline{\mathcal{D}}) \quad \downarrow \rho \\ \mathcal{A}(\mathcal{V}_2^\dagger) \longrightarrow \mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger) & & \Gamma(V_2; \mathcal{O}_{\mathbf{X}}) \xrightarrow{\rho} \Gamma(W; \mathcal{O}_{\mathbf{X}}) \end{array}$$

où nous pouvons supposer, grâce à la proposition 1.1, que le diagramme de $\mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger)$ -algèbres (\mathcal{D}) résulte de compléter faiblement un diagramme de morphismes de $\mathbf{A}(U)$ -algèbres :

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{A}(U) \xrightarrow{\sigma_1} \mathbf{A}(V_1) & & \\ \sigma_2 \downarrow & & \downarrow \xi_1 \\ \mathbf{A}(V_2) \xrightarrow{\xi_2} \mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger) & & (\mathcal{D}') \end{array}$$

où $\mathbf{A}(U)$ est un relèvement lisse de $\Gamma(U; \mathcal{O}_{\mathbf{X}})$ sur \mathbf{R} ; $\mathbf{A}(V_i)$ est un relèvement lisse $\Gamma(V_i; \mathcal{O}_{\mathbf{X}})$ sur $\mathbf{A}(U)$ (σ_i désigne alors morphisme structural) et (\mathcal{D}') est un relèvement de $\overline{\mathcal{D}}$.

Le diagramme (\mathcal{D}') admet une factorisation unique en :

$$\begin{array}{ccc}
\mathbf{A}(U) & \xrightarrow{\sigma_1} & \mathbf{A}(V_1) \\
\sigma_2 \downarrow & & \downarrow \\
\mathbf{A}(V_2) & \longrightarrow & \mathbf{A}(V_1) \otimes_{\mathbf{A}(U)} \mathbf{A}(V_2) \\
& & \searrow \xi \\
& & \mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger)
\end{array}
\quad \begin{array}{l}
\xrightarrow{\xi_1} \\
\xrightarrow{\xi} \\
\xrightarrow{\xi_2}
\end{array}
\quad (\mathcal{D}'')$$

où les morphismes de $\mathbf{A}(V_i)$ vers $\mathbf{A}(V_1) \otimes_{\mathbf{A}(U)} \mathbf{A}(V_2)$ sont les morphismes canoniques.

Ceci étant, $\mathbf{A}(V_{12}) := \mathbf{A}(V_1) \otimes_{\mathbf{A}(U)} \mathbf{A}(V_2)$ est un relèvement lisse sur $\mathbf{A}(U)$ (donc sur \mathbf{R}) de $\Gamma(V_{12}; \mathcal{O}_{V_{12}})$ où $V_{12} := V_1 \times_U V_2$ est canoniquement isomorphe à l'ouvert affine $V_1 \cap V_2$ de \mathbf{X} puisque \mathbf{X} est supposée séparée. La complétion faible $\mathbf{A}(V_{12})^\dagger$ de $\mathbf{A}(V_{12})$ est f.c.t.f. très lisse (3.3.1 [Ar]) et le couple $(V_{12}; \mathbf{A}(V_{12})^\dagger \rightarrow \Gamma(V_{12}; \mathcal{O}_{\mathbf{X}}))$ est un objet de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$.

L'existence du produit fibré $\mathcal{V}_1^\dagger \times_{\mathcal{W}^\dagger} \mathcal{V}_2^\dagger$ dans $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ résulte alors de compléter faiblement le diagramme (\mathcal{D}'') . \blacksquare

2.2.1. Remarque. La démonstration précédente montre que l'ouvert affine de \mathbf{X} correspondant au produit fibré $\mathcal{V}_1^\dagger \times_{\mathcal{W}^\dagger} \mathcal{V}_2^\dagger$ est précisément $V_1 \cap V_2 = V_1 \times_U V_2$.

2.3 Topologie de Grothendieck sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$

2.3.1. Rappel. On appelle « *topologie de Grothendieck* » sur une catégorie \mathcal{C} avec produits fibrés la donnée de familles de morphismes $\{\Phi_\alpha : \mathcal{O}_\alpha \rightarrow \mathcal{O}\}$, appelées « *recouvrements (de \mathcal{C})* », tels que :

- Pour tout objet \mathcal{O} de \mathcal{C} et tout $\Phi \in \text{Iso}_{\mathcal{C}}(\mathcal{O})$, $\{\Phi : \mathcal{O} \rightarrow \mathcal{O}\}$ est un recouvrement.
- Pour tout recouvrement $\{\Phi_\alpha : \mathcal{O}_\alpha \rightarrow \mathcal{O}\}$ et tous recouvrements $\{\Phi_{\alpha,b} : \mathcal{O}_{\alpha,b} \rightarrow \mathcal{O}_\alpha\}$, la famille des morphismes composés $\{\Phi_\alpha \circ \Phi_{\alpha,b} : \mathcal{O}_{\alpha,b} \rightarrow \mathcal{O}\}$ est un recouvrement.
- Pour tout recouvrement $\{\Phi_\alpha : \mathcal{O}_\alpha \rightarrow \mathcal{O}\}$ et tout morphisme $\Phi' : \mathcal{O}' \rightarrow \mathcal{O}$, la famille de morphismes $\{\Phi_\alpha \times_{\mathcal{O}} \Phi' : \mathcal{O}_\alpha \times_{\mathcal{O}} \mathcal{O}' \rightarrow \mathcal{O}'\}$ est un recouvrement.

2.3.2. Définition. On appelle « *recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$* » la donnée d'un objet \mathcal{W}^\dagger et d'une famille $\mathcal{R} = \{\Phi_\alpha : \mathcal{U}_\alpha^\dagger \rightarrow \mathcal{W}^\dagger\}$ de morphismes, tels que la famille $\{U_\alpha\}$ des ouverts affines correspondants aux $\mathcal{U}_\alpha^\dagger$ est un recouvrement dans \mathbf{X} de l'ouvert affine U correspondant à \mathcal{W}^\dagger . Le recouvrement $U = \bigcup_\alpha U_\alpha$ sera appelé « *le recouvrement de \mathbf{X} correspondant à \mathcal{R}* »

2.3.3. Remarque et terminologie. Soit \mathcal{W}^\dagger un objet de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ d'ouvert correspondant U . Tout recouvrement affine $U = \bigcup U_\alpha$ dans \mathbf{X} correspond à un recouvrement $\{\mathcal{U}_\alpha^\dagger \rightarrow \mathcal{W}^\dagger\}$ de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ (cf. 2.1.2-b), un tel recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ est appelé « *un relèvement (\dagger -adique) du recouvrement $U = \bigcup U_\alpha$* ».

2.3.4. Notations et terminologie

- On note $\text{Rec}(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger)$ la classe des recouvrements de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$.
- Un recouvrement $\{\mathcal{U}_\alpha^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}_{\alpha \in \mathfrak{A}}$ est dit « fini » lorsque l'ensemble d'indices \mathfrak{A} est de cardinal fini.
- Un recouvrement $\{\mathcal{U}_\alpha^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}$ est dit « principal » lorsque les ouverts U_α correspondants aux $\mathcal{U}_\alpha^\dagger$ sont principaux dans l'ouvert U correspondant à \mathcal{U} , i.e. des complémentaires d'hypersurfaces de U .
- Deux recouvrements $\mathcal{R}_1 = \{\Phi_\alpha : \mathcal{U}_\alpha^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}_{\alpha \in \mathfrak{A}}$ et $\mathcal{R}_2 = \{\Phi_\beta : \mathcal{V}_\beta^\dagger \rightarrow \mathcal{V}^\dagger\}_{\beta \in \mathfrak{B}}$ seront dits « isomorphes » lorsqu'il existe une bijection $\beta : \mathfrak{A} \rightarrow \mathfrak{B}$ et des isomorphismes $\Psi \in \text{Iso}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}^\dagger, \mathcal{V}^\dagger)$ et $\Psi_\alpha \in \text{Iso}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}_\alpha^\dagger, \mathcal{V}_{\beta(\alpha)}^\dagger)$ tels que les diagrammes :

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{U}_\alpha^\dagger & \xrightarrow{\Phi_\alpha} & \mathcal{U}^\dagger \\ \Psi_\alpha \downarrow \simeq & & \simeq \downarrow \Psi \\ \mathcal{V}_{\beta(\alpha)}^\dagger & \xrightarrow{\Phi_\beta} & \mathcal{V}^\dagger \end{array}$$

sont commutatifs pour tout $\alpha \in \mathfrak{A}$. La famille $\{\Psi_\alpha; \Psi\}$ est alors appelée « un isomorphisme de recouvrements de \mathcal{R}_1 vers \mathcal{R}_2 ».

2.3.5. Proposition. *La catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, munie de la classe de recouvrements $\text{Rec}(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger)$, est une topologie de Grothendieck.*

Démonstration. Résulte immédiatement de la proposition 2.2 et de la remarque 2.2.1. ■

2.3.6. Notations et terminologie

- On appellera « site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ », la donnée de la catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ et de la classe $\text{Rec}(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger)$.
- Les objets de la catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ seront appelés « les ouverts du site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ ».
- On dira de deux ouverts \mathcal{V}^\dagger et \mathcal{U}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, que « \mathcal{V}^\dagger est contenu dans \mathcal{U}^\dagger », et l'on notera $\mathcal{V}^\dagger \subseteq \mathcal{U}^\dagger$, lorsqu'il en est ainsi des ouverts correspondants. On a donc $\mathcal{V}^\dagger \subseteq \mathcal{U}^\dagger$, si et seulement si, $V \subseteq U$.

2.4 Algébricité des recouvrements principaux de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$

Soient U un ouvert affine de \mathbf{X} et $\mathbf{A} \twoheadrightarrow \Gamma(U; \mathcal{O}_X)$ un relèvement lisse sur \mathbf{R} . Notons $(U_{\mathbf{R}}; \mathcal{O}_{U_{\mathbf{R}}})$ le schéma affine associé à \mathbf{A} . Tout recouvrement affine $U_{\mathbf{R}} = \bigcup_\alpha V_{\mathbf{R}, \alpha}$ induit, par réduction modulo \mathbf{I} , un recouvrement affine $U = \bigcup_\alpha V_\alpha$ dans \mathbf{X} . Les complétions faibles des morphismes canoniques de relèvements :

$$\begin{array}{ccc} \Gamma(U_{\mathbf{R}}; \mathcal{O}_{U_{\mathbf{R}}}) & \xrightarrow{\rho_\alpha} & \Gamma(V_{\mathbf{R}, \alpha}; \mathcal{O}_{U_{\mathbf{R}}}) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \Gamma(U; \mathcal{O}_X) & \xrightarrow{\rho} & \Gamma(V_\alpha; \mathcal{O}_X) \end{array}$$

donnent des morphismes de relèvements

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) & \xrightarrow{\rho_a^\dagger} & \mathcal{A}(\mathcal{V}_a^\dagger) \\ p_U \downarrow & & \downarrow p_{V_a} \\ \Gamma(U; \mathcal{O}_X) & \xrightarrow{\rho} & \Gamma(V_a; \mathcal{O}_X) \end{array}$$

où l'on a noté $\mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) := \Gamma(U_{\mathbf{R}}; \mathcal{O}_{U_{\mathbf{R}}})^\dagger$ et $\mathcal{A}(\mathcal{V}_a^\dagger) := \Gamma(V_{\mathbf{R},a}; \mathcal{O}_{U_{\mathbf{R}}})^\dagger$. Ces algèbres sont f.c.t.f. très lisses et les relèvements p_U et p_{V_a} sont des ouverts de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, notés \mathcal{U}^\dagger et \mathcal{V}_a^\dagger respectivement. La famille $\{\Phi_a : \mathcal{V}_a^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}$, définie par les morphismes ρ_a^\dagger , est donc un recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$; il sera appelé « la complétion faible du recouvrement (algébrique) $\{V_{\mathbf{R},a}\}$ de $U_{\mathbf{R}}$ ».

2.4.1. Définition. Un recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ sera dit « algébrique » s'il est isomorphe à la complétion faible d'un recouvrement affine d'un relèvement lisse d'un ouvert affine de \mathbf{X} .

2.4.2. Proposition. *Tout recouvrement principal de $\mathbf{X}_{\text{inf}}^\dagger$ est algébrique.*

Démonstration. Soit $\mathcal{R} = \{\mathcal{U}_a^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}_{a \in \mathfrak{A}}$ un recouvrement principal de $\mathbf{X}_{\text{inf}}^\dagger$ et notons $\{U_a \subseteq U\}$ le recouvrement induit dans \mathbf{X} . Pour chaque ouvert U_a , on choisit $f_a \in \Gamma(U; \mathcal{O}_X)$ tel que $U_a = D(f_a)$. Fixons un relèvement $p : \mathbf{A} \rightarrow \Gamma(U; \mathcal{O}_X)$ lisse sur \mathbf{R} et, pour chaque $a \in \mathfrak{A}$, un élément $g_a \in \mathbf{A}$ tel que $p(g_a) = f_a$. Comme $U = \bigcup_a D(f_a)$, l'idéal de $\Gamma(U; \mathcal{O}_X)$ engendré par les f_a contient 1; il existe, par conséquent, un élément g de l'idéal de \mathbf{A} engendré par les g_a vérifiant $p(g) = 1$ et le morphisme p induit un relèvement lisse $\mathbf{A}_g \rightarrow \Gamma(U; \mathcal{O}_X)$. La famille $\{D(g_a)\}$ est maintenant un recouvrement (principal) du schéma affine $(U_{\mathbf{R}}; \mathcal{O}_{U_{\mathbf{R}}})$ associé à \mathbf{A}_g qui relève, par construction, le recouvrement $\{D(f_a)\}$ de U . Notons $\mathcal{R}' = \{\mathcal{V}_a^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}$ le recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ obtenu par complétion faible de la famille d'inclusions $\{D(g_a) \subseteq U_{\mathbf{R}}\}$. On a $\mathcal{V}_a^\dagger \simeq \mathcal{U}_a^\dagger$ et $\mathcal{U}^\dagger \simeq \mathcal{U}^\dagger$ et la proposition 1.1 établit l'existence, pour tout $\Psi \in \text{Iso}_{\mathbf{X}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}^\dagger, \mathcal{U}^\dagger)$ donné, d'une famille $\{\Psi_a \in \text{Iso}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}_a^\dagger, \mathcal{U}_a^\dagger)\}$ telle que $\{\Psi_a; \Psi\}$ est un isomorphisme de \mathcal{R}' vers \mathcal{R} . Le recouvrement \mathcal{R} est donc bien algébrique. ■

2.4.3. Remarque. La proposition 1.1 montre que tout morphisme entre deux ouverts $\mathcal{V}^\dagger \subseteq \mathcal{U}^\dagger$ de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, d'ouverts correspondants $V \subseteq U$, est isomorphe à la complétion faible d'un morphisme lisse $\alpha : V_{\mathbf{R}} \rightarrow U_{\mathbf{R}}$ entre deux relèvements, lisses sur \mathbf{R} , de V et de U respectivement, mais cette proposition n'établit pas l'existence d'un tel α , qui soit en plus un plongement ouvert. La démonstration précédente prouve que c'est toujours le cas lorsque V est principal dans U .

2.5 Préfaisceaux et faisceaux sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$

Dans cet article nous nous intéresserons uniquement aux préfaisceaux de \mathbf{R} -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, c'est-à-dire aux foncteurs contravariants de la catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ vers la catégorie $\text{Mod}(\mathbf{R})$ des \mathbf{R} -modules. Pour tout préfaisceau $\mathcal{P} : \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathbf{R})$ et tout morphisme

$\Phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}^\dagger, \mathcal{U}^\dagger)$, le morphisme de \mathbf{R} -modules $\mathcal{P}(\Phi) : \mathcal{P}(\mathcal{U}^\dagger) \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{V}^\dagger)$ est appelé « *le morphisme de restriction associé à Φ par \mathcal{P}* ».

Enfin, un préfaisceau \mathcal{P} est dit « *faisceau sur le site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$* » lorsque pour tout recouvrement $\mathcal{R} = \{\Phi_a : \mathcal{U}_a^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}_{a \in \mathfrak{A}}$ du site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, la suite de \mathbf{R} -modules :

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{U}^\dagger) & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} & \prod_{a \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_a^\dagger) \xrightarrow{\Delta_{\mathcal{R}}} \prod_{a, a' \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_a^\dagger \times_{\mathcal{U}^\dagger} \mathcal{U}_{a'}^\dagger) \\ m & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} & (\mathcal{P}(\Phi_a)(m))_a \\ & & (m_a)_a \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} (\mathcal{P}(\xi_a)(m_a) - \mathcal{P}(\xi_{a'})(m_{a'}))_{a, a'} \end{array} \quad (\mathcal{P}(\mathcal{R}))$$

où $\xi_a : \mathcal{U}_a^\dagger \times_{\mathcal{U}^\dagger} \mathcal{U}_{a'}^\dagger \rightarrow \mathcal{U}_a^\dagger$ (resp. $\xi_{a'}$) désigne le morphisme canonique de 2.2, est exacte.

2.5.1. Proposition. *Un préfaisceau de \mathbf{R} -modules \mathcal{P} est un faisceau sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, si et seulement si, la suite $\mathcal{P}(\mathcal{R})$ est exacte pour tout recouvrement **fini et principal** \mathcal{R} de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$.*

Démonstration. Soit \mathcal{P} un préfaisceau vérifiant la condition de la proposition. Nous devons prouver que pour tout recouvrement $\mathcal{R} = \{\Phi_a : \mathcal{U}_a^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}_{a \in \mathfrak{A}}$, la suite de \mathbf{R} -modules :

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{U}^\dagger) \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} \prod_{a \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_a^\dagger) \xrightarrow{\Delta_{\mathcal{R}}} \prod_{a, a' \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_a^\dagger \times_{\mathcal{U}^\dagger} \mathcal{U}_{a'}^\dagger) \quad (*)$$

est exacte.

Remarquons pour commencer que l'exactitude des suites (*) associées aux recouvrements *finis* de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ implique l'exactitude des suites $\mathcal{P}(\mathcal{R})$ en toute généralité. En effet, comme l'ouvert U correspondant à \mathcal{U}^\dagger est affine, il existe une partie finie $\mathfrak{A}' = \{a_1, \dots, a_r\} \subseteq \mathfrak{A}$ telle que $\mathcal{R}' = \{\Phi_{a_i} : \mathcal{U}_{a_i}^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}_{i=1, \dots, r}$ est un recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$. La suite (*) associée à \mathcal{R}' est alors exacte. L'injectivité de $\Pi_{\mathcal{R}'}$ entraîne celle de $\Pi_{\mathcal{R}}$ et lorsque $\bar{x} := (x_a)$ (\dagger) est un élément de $\prod_a \mathcal{P}(\mathcal{U}_a^\dagger)$ annulé par $\Delta_{\mathcal{R}}$, l'élément $\bar{x}' := (x_{a_i}) \in \prod_{i=1, \dots, r} \mathcal{P}(\mathcal{U}_{a_i}^\dagger)$ est annulé par $\Delta_{\mathcal{R}'}$ et il existe $y_{\mathcal{R}'} \in \mathcal{P}(\mathcal{U}^\dagger)$ (unique) tel que $\phi_{a_i}(y_{\mathcal{R}'}) = x_{a_i}$, pour tout $i = 1, \dots, r$. Ces raisonnements s'appliquent évidemment à tout sous-recouvrement fini \mathcal{R}'' de \mathcal{R} , en particulier à ceux indexés par les parties $\mathfrak{A}'' \subseteq \mathfrak{A}$ de la forme $\mathfrak{A}'' := \mathfrak{A}' \cup \{a\}$, avec $a \in \mathfrak{A}$. L'élément $y_{\mathcal{R}''} \in \mathcal{P}(\mathcal{U}^\dagger)$, correspondant au même choix (\dagger) de \bar{x} , est alors nécessairement égal à $y_{\mathcal{R}'}$ puisque $\Pi_{\mathcal{R}'}$ est injective. Il s'ensuit que $\phi_a(y_{\mathcal{R}'}) = x_a$ pour tout $a \in \mathfrak{A}$, et la suite (*) est exacte.

Lorsque $\mathcal{R} = \{\mathcal{U}_a^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger\}_{a \in \mathfrak{A}}$ est un recouvrement fini quelconque de recouvrement correspondant $U = \bigcup_a U_a$, on se donne pour chaque $a \in \mathfrak{A}$ un recouvrement fini $U_a = \bigcup_{b \in \mathfrak{B}} U_{a,b}$ par des ouverts *principaux dans* U et un recouvrement $\mathcal{R}_a = \{\Phi_{a,b} : \mathcal{U}_{a,b}^\dagger \rightarrow \mathcal{U}_a^\dagger\}$ de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ le relevant. Le recouvrement \mathcal{R}_a est alors fini et principal de même que le recouvrement composé $\mathcal{R}_* = \{\mathcal{U}_{a,b} \rightarrow \mathcal{U}\}$ et les suites $\mathcal{P}(\mathcal{R}_a)$ et $\mathcal{P}(\mathcal{R}_*)$ sont exactes par hypothèse. On considère alors le morphisme de complexes :

$$\begin{array}{ccccc}
\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{W}^\dagger) & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} & \prod_{\mathfrak{a} \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{W}_{\mathfrak{a}}^\dagger) & \xrightarrow{\Delta_{\mathcal{R}}} & \prod_{\mathfrak{a}, \mathfrak{a}' \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{W}_{\mathfrak{a}}^\dagger \times_{\mathcal{W}^\dagger} \mathcal{W}_{\mathfrak{a}'}^\dagger) \\
& & \downarrow \Pi \phi_{\mathfrak{a}, \mathfrak{b}} & & \downarrow \\
\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{W}^\dagger) & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}_*}} & \prod_{\mathfrak{a} \in \mathfrak{A}; \mathfrak{b} \in \mathfrak{B}} \mathcal{P}(\mathcal{W}_{\mathfrak{a}, \mathfrak{b}}^\dagger) & \xrightarrow{\Delta_{\mathcal{R}_*}} & \prod_{\mathfrak{a}, \mathfrak{a}' \in \mathfrak{A}; \mathfrak{b}, \mathfrak{b}' \in \mathfrak{B}} \mathcal{P}(\mathcal{W}_{\mathfrak{a}, \mathfrak{b}}^\dagger \times_{\mathcal{W}^\dagger} \mathcal{W}_{\mathfrak{a}', \mathfrak{b}'}^\dagger)
\end{array}$$

où les morphismes verticaux sont donnés par les produits des morphismes de restriction. Pour tout $(x_{\mathfrak{a}}) \in \ker(\Delta_{\mathcal{R}})$, l'élément $(y_{\mathfrak{a}, \mathfrak{b}}) := \prod \phi_{\mathfrak{a}, \mathfrak{b}}((x_{\mathfrak{a}}))$ appartient donc à $\ker(\Delta(\mathcal{R}_*))$ et il existe un élément de $x \in \mathcal{A}(\mathcal{W}^\dagger)$ tel que $\Pi_{\mathcal{R}_*}(x) = (y_{\mathfrak{a}, \mathfrak{b}})$. L'égalité $\Pi_{\mathcal{R}}(x) = (x_{\mathfrak{a}})$ découle alors de l'injectivité de $\prod \phi_{\mathfrak{a}, \mathfrak{b}}$ (pour chaque \mathfrak{a} donné). ■

§ 3. Faisceau structural de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$

3.1 Étude préliminaire

3.1.1. Lemme. *On se donne un élément P et un idéal \mathbf{K} de l'algèbre de polynômes $\mathbf{R}[\overline{X}] := \mathbf{R}[X_1, \dots, X_\ell]$. Pour tous $m, n \in \mathbb{N}$, on note $\mathbf{I}^n[\overline{X}]_m$ le sous- \mathbf{R} -module des polynômes de $\mathbf{R}[\overline{X}]$ à coefficients dans \mathbf{I}^n et de degré total majoré par m .*

Il existe des entiers positifs $N(P, \mathbf{K})$ et $M(P, \mathbf{K})$, tels que les ensembles constitués des éléments $Q \in \mathbf{I}^n[\overline{X}]$ vérifiant respectivement les propriétés (C1(n)) et (C2(n)) :

$$\begin{cases}
\text{(C1}(n)) : P^N Q \in (\mathbf{K} + \mathbf{I}^{n+1}[\overline{X}]), \text{ pour } N \text{ assez grand;} \\
\text{(C2}(n)) : P^{N(P, \mathbf{K})} Q \in (\mathbf{K} + \mathbf{I}^{n+1}[\overline{X}]_{m+M(P, \mathbf{K})}), \text{ lorsque } Q \in \mathbf{I}^n[\overline{X}]_m;
\end{cases}$$

sont égaux, quel que soit $n \in \mathbb{N}$.

Plus généralement, si $Q \in \mathbf{I}^n[\overline{X}]_m$ et si $P^N Q \in (\mathbf{K} + \mathbf{I}^{n+r}[\overline{X}])$, pour N assez grand et pour un certain $r \in \mathbb{N}$, on a :

$$P^{rN(P, \mathbf{K})} Q \in (\mathbf{K} + \mathbf{I}^{n+r}[\overline{X}]_{m+rM(P, \mathbf{K})}).$$

Démonstration. Pour chaque $n, m \in \mathbb{N}$, notons $F^{n, m}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}]) := \mathbf{I}^n[\overline{X}]_m U^n T^m$, où U et T désignent des variables formelles. On munit $F^{n, m}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}])$ de la structure de \mathbf{R} -module de $\mathbf{I}^n[\overline{X}]_m$ et l'on considère $F^{*, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}]) := \bigoplus_{n, m \in \mathbb{N}} \mathbf{I}^n[\overline{X}]_m U^n T^m$ muni de la structure de \mathbf{R} -algèbre positivement graduée donnée par les égalités :

$$Q_1 U^{n_1} T^{m_1} \cdot Q_2 U^{n_2} T^{m_2} := Q_1 Q_2 U^{n_1+n_2} T^{m_1+m_2},$$

pour tous $n_i, m_i \in \mathbb{N}$ et $Q_i \in \mathbf{I}^{n_i}[\overline{X}]_{m_i}$. La \mathbf{R} -sous-algèbre

$$F^{0, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}]) = \mathbf{R} \oplus \mathbf{R}[\overline{X}]_1 T \oplus \mathbf{R}[\overline{X}]_2 T^2 \oplus \dots \oplus \mathbf{R}[\overline{X}]_m T^m \oplus \dots$$

est engendrée par $\mathbf{R} \oplus \mathbf{R}[\overline{X}]_1 T$, et $F^{*, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}])$ par $\mathbf{R} \oplus \mathbf{I}U$ en tant que $F^{0, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}])$ -algèbre. Il s'ensuit que $F^{*, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}])$ est une \mathbf{R} -algèbre de type fini et $F^{*, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}])$ est donc un anneau noethérien.

Ceci étant, l'ensemble des éléments $Q \in \mathbf{R}[\overline{X}]$ vérifiant (C2(n)) est contenu dans l'ensemble des éléments vérifiant (C1(n)) et nous avons uniquement à prouver l'inclusion réciproque.

L'ensemble $\mathbf{M} \subseteq F^{*,*}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}])$ des sommes finies $\sum_{n,m} Q_{n,m} U^n T^m$ où $Q_{n,m}$ vérifie la condition (C1(n)) est un idéal de $F^{*,*}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}])$, il est donc de type fini et l'existence de $N(P, \mathbf{K})$ s'ensuit.

De même, pour chaque $M \in \mathbb{N}$, l'ensemble $\mathbf{M}(M)$ des éléments $\sum_{n,m} Q_{n,m} U^n T^m$ de \mathbf{M} tels que $P^{N(P, \mathbf{K})} Q_{n,m} \in (\mathbf{K} + \mathbf{I}^{n+1}[\overline{X}]_{m+M})$, est un idéal de $F^{*,*}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\overline{X}])$, et comme \mathbf{M} est la réunion de la suite croissante d'idéaux $\mathbf{M}(0) \subseteq \mathbf{M}(1) \subseteq \dots \subseteq \mathbf{M}(M) \subseteq \dots$, on a $\mathbf{M} = \mathbf{M}(M)$ pour M assez grand et l'on peut prendre pour $M(P, \mathbf{K})$ la borne inférieure de tels M .

La conclusion finale résulte d'un argument inductif évident. \blacksquare

3.1.2. Étant donné un module \mathbf{M} sur une \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} et une famille finie $\{f_1, \dots, f_r\} \subseteq \mathbf{A}$, on note $\nu_i : \mathbf{M} \rightarrow \mathbf{A}_{f_i} \otimes_{\mathbf{A}} \mathbf{M} =: \mathbf{M}_{f_i}$ et $\nu_{i,i'} : \mathbf{M}_{f_i} \rightarrow \mathbf{M}_{f_i f_{i'}}$ les morphismes canoniques. On considère alors le complexe :

$$\begin{array}{ccccc} \mathbf{M} & \xrightarrow{\Pi} & \prod_{i=1}^r \mathbf{M}_{f_i} & \xrightarrow{\Delta} & \prod_{i,i'=1}^r \mathbf{M}_{f_i f_{i'}} \\ m & \longmapsto & (\nu_i(m))_i & & (\nu_{i,i'}(\mu_i) - \nu_{i',i}(\mu_{i'}))_{i,i'} \\ & & (\mu_i)_i & \longmapsto & \end{array}$$

Il est bien connu que lorsque l'idéal engendré par $\{f_1, \dots, f_r\}$ est l'anneau \mathbf{A} tout entier, la suite de \mathbf{R} -modules :

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathbf{M} \xrightarrow{\Pi} \prod_{i=1}^r \mathbf{M}_{f_i} \xrightarrow{\Delta} \prod_{i,i'=1}^r \mathbf{M}_{f_i f_{i'}} \quad (1)$$

est exacte. Rappelons rapidement la démonstration classique de cet énoncé basée essentiellement sur le fait que le noyau du morphisme canonique $\mathbf{M} \rightarrow \mathbf{M}_f = \mathbf{A}_f \otimes_{\mathbf{A}} \mathbf{M}$ est le sous-module des éléments de \mathbf{M} annulés par une puissance assez grande de f .

Les éléments du noyau de Π sont les $m \in \mathbf{M}$ tels $f_i^{N_0} m = 0$ pour un entier positif N_0 assez grand. En prenant une relation $1 = \sum_{i=1}^r \zeta_i f_i^{N_0}$, obtenue par exemple à partir d'une relation $1 = \sum_{i=1}^r \xi_i f_i$ en développant $1 = (\sum_{i=1}^r \xi_i f_i)^{rN_0}$, on déduit que $m = \sum_i \zeta_i f_i^{N_0} m = 0$. Ensuite, lorsque l'on se donne des éléments $\mu_i = \nu_i(m) / f_i^{N_0} \in \mathbf{M}_{f_i}$, la condition $\mu_i = \mu_{i'}$ dans $\mathbf{M}_{f_i f_{i'}}$, équivaut à la condition :

$$(f_i f_{i'})^M (f_{i'}^N m_i - f_i^N m_{i'}) = 0,$$

pour un certain $M \in \mathbb{N}$ assez grand. On choisit alors une relation de la forme $1 = \sum_{i=1}^r \zeta_i f_i^{M+N}$ et l'on pose :

$$m := \sum_{i=1}^r \zeta_i f_i^M m_i \in \mathbf{M}.$$

Cet élément vérifie alors l'égalité $\nu_i(m) = \mu_i$ pour tout $i = 1, \dots, r$.

Dans le théorème suivant nous allons prouver par les mêmes idées que l'analogue \dagger -adique de (1), à savoir la suite :

$$0 \rightarrow M^\dagger \xrightarrow{\Pi^\dagger} \prod_{i=1}^r (\mathbf{A}_{f_i})_{\mathbf{A}^\dagger}^\dagger \otimes M \xrightarrow{\Delta^\dagger} \prod_{i,i'=1}^r (\mathbf{A}_{f_i f_{i'}})_{\mathbf{A}^\dagger}^\dagger \otimes M,$$

est exacte quel que soit le \mathbf{A}^\dagger -module M . Comme dans le rappel ci-dessus, on aura besoin de la description du noyau du morphisme canonique $\nu_f^\dagger : M \rightarrow (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes M$.

3.1.3. Lemme. *Soit f un élément d'une \mathbf{R} -algèbre lisse \mathbf{A} . Soit M un \mathbf{A}^\dagger -module. Le noyau du morphisme canonique $\nu_f^\dagger : M \rightarrow (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} M$ est le sous-module des éléments $m \in M$ tels que $(f^N + w) \cdot m = 0$, pour certains $N \in \mathbb{N}$ et $w \in \mathbf{I}\mathbf{A}^\dagger$.*

Démonstration. Supposons dans un premier temps le module M de type fini sur \mathbf{A}^\dagger . Le $(\mathbf{A}_f)^\dagger$ -module $(\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes M$ est alors de type fini, donc séparé, pour la topologie \mathbf{I} -adique et le noyau du morphisme canonique :

$$M_f := (\mathbf{A}^\dagger)_f \otimes M \xrightarrow{\mu} (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes M$$

contient, par conséquent, l'adhérence $\bar{0}$ de 0 dans M_f pour la topologie \mathbf{I} -adique. D'autre part, les réductions modulo \mathbf{I}^m sont des isomorphismes et un élément du noyau de μ appartient à $\bar{0}$. Il s'ensuit que $\ker(\mu) = \bar{0}$. Or, comme $(\mathbf{A}^\dagger)_f$ est noëthérien et que M_f est un $(\mathbf{A}^\dagger)_f$ -module de type fini, on a par ailleurs $\mathbf{I} \cdot \bar{0} = \bar{0}$, et $z \in \ker(\mu)$, si et seulement si, $(1+w) \cdot z = 0$ pour un certain $w \in \mathbf{I} \cdot (\mathbf{A}^\dagger)_f$; autrement dit, si et seulement si, $(f^N + w) \cdot z = 0$ pour certains $N \in \mathbb{N}$ et $w \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger$. On conclut en remarquant que ν_f^\dagger se factorise à travers le morphisme canonique $\nu_f : M \rightarrow M_f$, i.e. $\nu_f^\dagger = \mu \circ \nu_f$, de sorte que $\nu_f^\dagger(m) = 0$, si et seulement si, $\nu_f(m) \in \bar{0}$, autrement dit, si et seulement si, $\nu_f((f^N + w)m) = 0$, ou encore $f^M((f^N + w)m) = 0$ pour certains $M, N \in \mathbb{N}$ et $w \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger$.

Dans le cas où M est un \mathbf{A}^\dagger -module arbitraire, notons (m) le sous-module de M engendré par un élément $m \in M$. On a alors le diagramme commutatif :

$$\begin{array}{ccc} (m) & \xhookrightarrow{\subseteq} & M \\ \nu_f^\dagger((m)) \downarrow & & \downarrow \nu_f^\dagger(M) \\ (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes (m) & \xhookrightarrow{\text{id} \otimes \subseteq} & (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes M \end{array}$$

où $(\text{id} \otimes \subseteq)$ est injectif puisque l'algèbre $(\mathbf{A}_f)^\dagger$ est plate sur \mathbf{A}^\dagger . Il s'ensuit que m appartient au noyau de $\nu_f^\dagger(M)$, si et seulement si, il appartient au noyau de $\nu_f^\dagger((m))$ déjà étudié dans le paragraphe précédent. ■

3.1.4. Théorème. *Soit \mathbf{A} une algèbre lisse sur \mathbf{R} et $\{f_1, \dots, f_r\}$ une famille d'éléments de \mathbf{A} dont l'idéal engendré est l'anneau \mathbf{A} tout entier. Pour tout \mathbf{A}^\dagger -module M , la suite :*

$$\mathbf{0} \rightarrow M \xrightarrow{\Pi^\dagger} \prod_{i=1}^r (\mathbf{A}_{f_i})^\dagger \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} M \xrightarrow{\Delta^\dagger} \prod_{i,i'=1}^r (\mathbf{A}_{f_i f_{i'}})^\dagger \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} M,$$

analogue \dagger -adique de (1), est exacte.

Démonstration

Injectivité de Π^\dagger . Pour $m \in \ker(\Pi^\dagger)$, on a $\nu_i^\dagger(m) = 0$ pour $i = 1, \dots, r$. Il existe donc, par le lemme 3.1.3, des entiers N_i et des éléments $w_i \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger$ tels que $(f_i^{N_i} + w_i) \cdot m = 0$. Comme $(f_1, \dots, f_r) = \mathbf{A}$, l'idéal $\text{Annul}_{\mathbf{A}^\dagger}(m)$ contient un élément de la forme $(1 + w)$ avec $w \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger$ et donc $\text{Annul}_{\mathbf{A}^\dagger}(m) = \mathbf{A}^\dagger$.

Exactitude du terme central. Il suffira de la démontrer dans le cas où M est un \mathbf{A}^\dagger -module *cyclique*. En effet, comme les algèbres $(\mathbf{A}_f)^\dagger$ sont plates sur \mathbf{A}^\dagger , les colonnes du complexe :

$$\begin{array}{ccccc} & \mathbf{0} & & \mathbf{0} & & \mathbf{0} \\ & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\ \mathbf{0} \rightarrow & M_1 & \xrightarrow{\Pi^\dagger} & \prod_{i=1}^r (\mathbf{A}_{f_i})^\dagger \otimes M_1 & \xrightarrow{\Delta^\dagger} & \prod_{i,i'=1}^r (\mathbf{A}_{f_i f_{i'}})^\dagger \otimes M_1 \\ & \alpha \downarrow & & \text{id} \otimes \alpha \downarrow & & \text{id} \otimes \alpha \downarrow \\ \mathbf{0} \rightarrow & M_2 & \xrightarrow{\Pi^\dagger} & \prod_{i=1}^r (\mathbf{A}_{f_i})^\dagger \otimes M_2 & \xrightarrow{\Delta^\dagger} & \prod_{i,i'=1}^r (\mathbf{A}_{f_i f_{i'}})^\dagger \otimes M_2 \\ & \beta \downarrow & & \text{id} \otimes \beta \downarrow & & \text{id} \otimes \beta \downarrow \\ \mathbf{0} \rightarrow & M_3 & \xrightarrow{\Pi^\dagger} & \prod_{i=1}^r (\mathbf{A}_{f_i})^\dagger \otimes M_3 & \xrightarrow{\Delta^\dagger} & \prod_{i,i'=1}^r (\mathbf{A}_{f_i f_{i'}})^\dagger \otimes M_3 \\ & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\ & \mathbf{0} & & \mathbf{0} & & \mathbf{0} \end{array}$$

sont exactes pour peu que la première colonne de \mathbf{A}^\dagger -modules le soit. Il s'ensuit que si l'exactitude centrale est établie pour les \mathbf{A}^\dagger -modules cycliques, elle sera valable d'abord pour tout module de type fini et ensuite pour tout module puisque limite inductive de modules de type fini.

Nous supposons donc à partir de maintenant que M est cyclique de générateur noté \mathbf{m} .

On commence par remarquer que dans le morphisme canonique de complexes :

$$\begin{array}{ccccc} \mathbf{0} \rightarrow & M & \xrightarrow{\Pi^\dagger} & \prod_{i=1}^r (\mathbf{A}_{f_i})^\dagger \otimes M & \xrightarrow{\Delta^\dagger} & \prod_{i,i'=1}^r (\mathbf{A}_{f_i f_{i'}})^\dagger \otimes M \\ & \subseteq \downarrow & & \subseteq \downarrow & & \subseteq \downarrow \\ \mathbf{0} \rightarrow & \widehat{\mathbf{A}} \otimes M & \xrightarrow{\Pi^\wedge} & \prod_{i=1}^r \widehat{\mathbf{A}}_{f_i} \otimes M & \xrightarrow{\Delta^\wedge} & \prod_{i,i'=1}^r \widehat{\mathbf{A}}_{f_i f_{i'}} \otimes M \end{array}$$

les colonnes sont injectives puisque leurs réductions modulo les puissances \mathbf{I}^m sont bijectives et que tous les modules considérés sont séparés pour la topologie \mathbf{I} -adique puisque M est de type fini. De même, la deuxième ligne est exacte puisqu'il en est ainsi de ses réductions modulo \mathbf{I}^m . Il s'ensuit que pour tout élément $\bar{z} = (z_1, \dots, z_r)$

de $\prod_{i=1,\dots,r} (\mathbf{A}_{f_i})^\dagger \otimes \mathbf{M}$ annulé par Δ^\dagger , donc par Δ^\wedge , il existe un (unique) élément $z \in \widehat{\mathbf{A}} \otimes \mathbf{M}$ tel que $\Pi^\wedge(z) = \bar{z}$. Nous allons prouver que $z \in \mathbf{M}$.

Un élément $\bar{z} \in \prod_{i=1}^r (\mathbf{A}_{f_i})^\dagger \otimes \mathbf{M}$ est la donnée de r familles finies $\bar{x}_1, \bar{x}_2, \dots, \bar{x}_r$ (que l'on peut toujours supposer du même cardinal ℓ) avec $\bar{x}_i = \{x_{i,1}, \dots, x_{i,\ell}\} \subseteq \mathbf{A}_{f_i}$, et des suites :

$$(p_{i,0}(\bar{X}_i), p_{i,1}(\bar{X}_i), p_{i,2}(\bar{X}_i), \dots, p_{i,n}(\bar{X}_i), \dots)_i, \quad \text{pour } i = 1, \dots, r,$$

de polynômes de $\mathbf{R}[\bar{X}_i] := \mathbf{R}[X_{i,1}, \dots, X_{i,\ell}]$ vérifiant

$$\begin{cases} p_{i,n} \in \mathbf{I}^n[\bar{X}_i], & \text{et} \\ \deg_{\bar{X}_i}(p_{i,n}) \leq C(n+1), \end{cases}$$

pour une certaine constante $C \in \mathbb{N}$, pour tout $i = 1, \dots, r$ et pour tout $n \in \mathbb{N}$. L'élément \bar{z} est alors l'élément de $\prod_{i=1}^r \widehat{\mathbf{A}}_{f_i} \otimes \mathbf{M}$ défini par la série :

$$\bar{z} = \sum_{n \geq 0} \begin{pmatrix} p_{1,n}(x_{1,1}, \dots, x_{1,\ell}) \otimes \mathbf{m} \\ \vdots \\ p_{r,n}(x_{r,1}, \dots, x_{r,\ell}) \otimes \mathbf{m} \end{pmatrix} \quad (*)$$

Par finitude de l'ensemble $\{x_{i,j}\}$, il existe un entier N , indépendant de (i,j) , tel que :

$$x_{i,j} = \frac{a_{i,j}}{f_i^N}, \quad \text{pour un certain } a_{i,j} \in \mathbf{A}.$$

Notons \bar{a} la famille de $r\ell$ éléments de \mathbf{A} : $\bar{a} = \{\bar{a}_1, \dots, \bar{a}_r\} = \{a_{1,1}, \dots, a_{1,\ell}, \dots, a_{r,1}, \dots, a_{r,\ell}\}$, ainsi déterminée. En remplaçant $X_{i,j}$ par $A_{i,j}/F_i$, où $A_{i,j}$ et F_i désignent de nouvelles variables, on a :

$$p_{i,n}(X_{i,1}, \dots, X_{i,\ell}) = p_{i,n}\left(\frac{A_{i,1}}{F_i}, \dots, \frac{A_{i,\ell}}{F_i}\right) = \frac{q_{i,n}(A_{i,1}, \dots, A_{i,\ell}, F_i)}{F_i^{C(n+1)}},$$

avec clairement :

$$\begin{cases} q_{i,n} \in \mathbf{I}^n[\bar{A}_i, F_i], & \text{et} \\ \deg_{\bar{A}_i, F_i}(q_{i,n}) = C(n+1). \end{cases}$$

L'élément \bar{z} s'exprime donc également comme somme de la série :

$$\bar{z} = \begin{pmatrix} z_1 \\ \vdots \\ z_r \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{n \geq 0} z_{1,n} \\ \vdots \\ \sum_{n \geq 0} z_{r,n} \end{pmatrix} = \sum_{n \geq 0} \begin{pmatrix} \frac{q_{1,n}(a_{1,1}, \dots, a_{1,\ell}, f_1^N)}{(f_1^N)^{C(n+1)}} \otimes \mathbf{m} \\ \vdots \\ \frac{q_{r,n}(a_{r,1}, \dots, a_{r,\ell}, f_r^N)}{(f_r^N)^{C(n+1)}} \otimes \mathbf{m} \end{pmatrix} \quad (**)$$

Ceci étant, on choisit des éléments $\xi_1, \dots, \xi_r \in \mathbf{A}$ tels que $1 = \sum_{i=1}^r \xi_i f_i^N$, et l'on considère le morphisme de \mathbf{R} -algèbres :

$$\begin{array}{ccc}
\mathbf{R}[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}] & \xrightarrow{\alpha} & \mathbf{A} \\
A_{i,j} & \longmapsto & a_{i,j} \\
F_i & \longmapsto & f_i^N \\
E_i & \longmapsto & \xi_i
\end{array}$$

Ce morphisme n'est pas nécessairement surjectif, mais comme \mathbf{A} a été supposée de type fini sur \mathbf{R} , nous pouvons rajouter si besoin de nouvelles variables à la liste \bar{A} de manière à ce que α soit une surjection d'algèbres ce que nous supposerons désormais. Dans ce cas,

$$\alpha^{-1}(\mathbf{I}^m \mathbf{A}) = \mathbf{K} + \mathbf{I}^m[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}], \quad \text{pour tout } m \in \mathbb{N},$$

et pour tout idéal $\mathbf{K} \subseteq \mathbf{R}[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}]$ contenant $\ker(\alpha)$. Dans la suite $\mathbf{K} := \alpha^{-1}(\text{Annul}_{\mathbf{A}}(\mathbf{m}))$.

On se donne maintenant un entier m et l'on définit, pour chaque $i = 1, \dots, r$, des polynômes $Q_{i,m} \in \mathbf{R}[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}]$ par les égalités formelles :

$$\sum_{n=0}^m \frac{q_{i,n}(\bar{A}_i, F_i)}{F_i^{C(n+1)}} = \frac{\sum_{n=0}^m F_i^{C(m-n)} q_{i,n}(\bar{A}_i, F_i)}{F_i^{C(m+1)}} =: \frac{Q_{i,m}(\bar{A}_i, F_i)}{F_i^{C(m+1)}}.$$

On a $\deg_{\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}}(Q_{i,m}) = C(m+1)$, et par la surjectivité de α :

$$(F_i F_{i'})^M \left(F_i^{C(m+1)} Q_{i,m} - F_i^{C(m+1)} Q_{i',m} \right) \in \mathbf{K} + I^{m+1}[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}],$$

pour tous $i, i' = 1, \dots, r$ et pour $M \in \mathbb{N}$ assez grand. D'après la proposition 3.1.1 pour le polynôme $P := F_i F_{i'}$, il existe alors un entier $N(F_i F_{i'}, \mathbf{K})$ tel que :

$$(F_i F_{i'})^{(m+1)N(F_i F_{i'}, \mathbf{K})} \left(F_i^{C(m+1)} Q_{i,m} - F_i^{C(m+1)} Q_{i',m} \right) \in \mathbf{K} + I^{m+1}[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}].$$

On notera dans la suite $N(\mathcal{F}, \mathbf{K}) := \sup_{i, i'} \{N(F_i, \mathbf{K}), N(F_i F_{i'}, \mathbf{K})\}$ et *mutatis mutandis* pour $M(\mathcal{F}, \mathbf{K})$.

Le développement de l'égalité $1 = (\sum_{i=1}^r E_i F_i)^{rM} \bmod \mathbf{K}$ donne, pour chaque $M \in \mathbb{N}$, des polynômes $\Xi(M)_i \in \mathbf{R}[\bar{F}, \bar{E}]$ vérifiant :

$$\begin{cases}
1 = \Xi(M)_1 F_1^M + \dots + \Xi(M)_r F_r^M \bmod \mathbf{K}, & \text{avec} \\
\deg_{\bar{F}, \bar{E}}(\Xi(M)_i) = (r-1)M.
\end{cases}$$

On pose alors :

$$R_m := \sum_{i=1}^r \Xi((m+1)(N(\mathcal{F}, \mathbf{K}) + C))_i F_i^{(m+1)N(\mathcal{F}, \mathbf{K})} Q_{i,m} \in \mathbf{R}[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}].$$

Notons $D_m := \deg_{\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}}(R_m) = r(m+1)(N(\mathcal{F}, \mathbf{K}) + C)$.

On a $R_m - R_{m-1} \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^m[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}]$ par construction, et l'on a, toujours d'après 3.1.1 :

$$F_i^{mN(\mathcal{F}, \mathbf{K})} (R_m - R_{m-1}) \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^m[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}]_{D_m + mM(\mathcal{F}, \mathbf{K})},$$

pour tout $i = 1, \dots, r$. Par conséquent :

$$R_m - R_{m-1} = \sum_{i=1}^r \Xi(mN(\mathcal{F}, \mathbf{K}))_i F_i^{mN(\mathcal{F}, \mathbf{K})}(R_m - R_{m-1}) \\ \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^m [\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}]_{D_{m+m}(M(\mathcal{F}, \mathbf{K})+(r-1)N(\mathcal{F}, \mathbf{K}))}$$

et il existe $P_m \in \mathbf{R}[\bar{A}, \bar{F}, \bar{E}]$ de degré majoré par $\tilde{C}(m+1)$, où $\tilde{C} \in \mathbb{N}$ est indépendant de m , tel que $P_m = R_m - R_{m-1} \bmod \mathbf{K}$.

La série infinie $\alpha(R_0) + \sum_{1 \leq n} \alpha(P_n)$ est un élément de \mathbf{A}^\dagger vérifiant

$$w := \alpha(R_0) \cdot \mathbf{m} + \sum_{1 \leq n}^m \alpha(P_n) \cdot \mathbf{m} = \alpha(R_m) \cdot \mathbf{m}, \quad \bmod \mathbf{I}^{m+1} \mathbf{M},$$

et comme d'autre part $\alpha(R_m) \cdot \mathbf{m} \in \mathbf{M}$ est, par construction, un “recollement” des séries z_i modulo \mathbf{I}^{m+1} , on conclut que $w = z \bmod \mathbf{I}^m$ pour tout $m \in \mathbb{N}$ et donc $w = z$ et $z \in \mathbf{M}$, cqfd. ■

3.2 Le faisceau $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$

Le foncteur de la catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ vers la catégorie des \mathbf{R} -algèbres f.c.t.f. très lisses, qui fait correspondre à \mathcal{U}^\dagger l'algèbre $\mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$ et à un morphisme $\Phi: \mathcal{V}^\dagger \rightarrow \mathcal{U}^\dagger$ le morphisme de \mathbf{R} -algèbres $\phi: \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) \rightarrow \mathcal{A}(\mathcal{V}^\dagger)$ associé, définit le préfaisceau « structural » de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ noté $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$.

Théorème. *Le préfaisceau $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ est un faisceau sur le site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$.*

Démonstration. D'après la proposition 2.5.1, il suffit de montrer que les suites $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{R})$ sont exactes lorsque \mathcal{R} est un recouvrement fini et *principal* de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$. Or, un tel recouvrement est isomorphe à la complétion faible d'un recouvrement fini et principal d'un schéma affine lisse sur \mathbf{R} (2.4.2). La suite $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{R})$ est alors isomorphe à la suite

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathbf{A}^\dagger \xrightarrow{\Pi^\dagger} \prod_{i=1, \dots, r} (\mathbf{A}_{f_i})^\dagger \xrightarrow{\Delta^\dagger} \prod_{i, i'=1, \dots, r} (\mathbf{A}_{f_i f_{i'}})^\dagger, \quad (*)$$

obtenue par complétion faible d'une suite

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathbf{A} \xrightarrow{\Pi} \prod_{i=1}^r \mathbf{A}_{f_i} \xrightarrow{\Delta} \prod_{i, i'=1}^r \mathbf{A}_{f_i f_{i'}}$$

(cf. (1), p. 10), où \mathbf{A} et \mathbf{R} -algèbre lisse (donc de type fini) et où $\{f_1, \dots, f_r\} \subseteq \mathbf{A}$ engendrent l'idéal unité. La suite (*) est exacte d'après 3.1.4 et le théorème est démontré. ■

3.2.1. Remarque. Lorsque l'anneau $\bar{\mathbf{R}}$ est régulier et que \mathbf{X} est affine, un ouvert $U \subseteq \mathbf{X}$ est affine, si et seulement si, le fermé complémentaire $\mathbf{X} \setminus U$ est purement de codimension un. En particulier, pour tout ouvert $V \subseteq \mathbf{X}$ de fermé complémentaire $\mathbf{Y} := \mathbf{X} \setminus V$, on note \mathbf{Y}' la réunion des composantes irréductibles de \mathbf{Y} de codimension un dans \mathbf{X} et l'on pose $V_{\text{aff}} := \mathbf{X} \setminus \mathbf{Y}'$. On a $V \subseteq V_{\text{aff}}$ et $(V \cap W)_{\text{aff}} = V_{\text{aff}} \cap W_{\text{aff}}$ pour tous V et W ouverts dans

\mathbf{X} . L'ouvert V_{aff} est alors affine et le morphisme de restriction $\Gamma(V_{\text{aff}}; \mathcal{O}_{\mathbf{X}}) \rightarrow \Gamma(V; \mathcal{O}_{\mathbf{X}})$ est bijectif puisque $V_{\text{aff}} \setminus V = \mathbf{Y} \setminus \mathbf{Y}'$ est de codimension au moins 2 dans V_{aff} . Les algèbres des fonctions régulières sur les ouverts de \mathbf{X} sont, par conséquent, toutes lisses sur $\overline{\mathbf{R}}$ et nous aurions pu considérer la catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ des relèvements f.c.t.f. très lisses des algèbres $\Gamma(V; \mathcal{O}_{\mathbf{X}})$ sans restriction sur l'ouvert $V \subseteq \mathbf{X}$. La catégorie $\widetilde{\mathcal{D}}_{\text{inf}}^{\dagger}$ possède des produits fibrés (même démonstration que pour $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$) et la définition de recouvrement de 2.3.2 en fait un site. Le site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ est une sous-catégorie pleine et un sous-site de $\widetilde{\mathcal{D}}_{\text{inf}}^{\dagger}$. La définition du préfaisceau structural $\mathcal{O}_{\widetilde{\mathcal{D}}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ est la même que pour $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$. Le théorème 3.2 (et sa démonstration) sont alors également valables pour $\mathcal{O}_{\widetilde{\mathcal{D}}_{\text{inf}}^{\dagger}}$.

§4. Catégorie de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -modules quasi-cohérents

4.1 $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -modules

On appelle (pré)faisceau de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -modules la donnée d'un (pré)faisceau \mathcal{M} sur le site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ et la donnée, pour chaque ouvert \mathcal{U}^{\dagger} de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ d'un morphisme $\mu_{\mathcal{M}}(\mathcal{U}^{\dagger}) : \mathcal{A}(\mathcal{U}^{\dagger}) \otimes_{\mathbf{R}} \mathcal{M}(\mathcal{U}^{\dagger}) \rightarrow \mathcal{M}(\mathcal{U}^{\dagger})$ définissant une structure de $\mathcal{A}(\mathcal{U}^{\dagger})$ -module sur $\mathcal{M}(\mathcal{U}^{\dagger})$, le tout de manière compatible aux morphismes de restriction; autrement dit, tel que les diagrammes :

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{A}(\mathcal{U}^{\dagger}) \otimes_{\mathbf{R}} \mathcal{M}(\mathcal{U}^{\dagger}) & \xrightarrow{\mu_{\mathcal{M}}(\mathcal{U}^{\dagger})} & \mathcal{M}(\mathcal{U}^{\dagger}) \\ \phi \downarrow & & \downarrow \mathcal{M}(\Phi) \\ \mathcal{A}(\mathcal{V}^{\dagger}) \otimes_{\mathbf{R}} \mathcal{M}(\mathcal{V}^{\dagger}) & \xrightarrow{\mu_{\mathcal{M}}(\mathcal{V}^{\dagger})} & \mathcal{M}(\mathcal{V}^{\dagger}) \end{array} \quad (\mathcal{C})$$

sont commutatifs pour tous ouverts $\mathcal{V}^{\dagger} \subseteq \mathcal{U}^{\dagger}$, et pour tout $\Phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{V}^{\dagger}, \mathcal{U}^{\dagger})$. Un morphisme de (pré)faisceaux de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -modules $\mathcal{M}_1, \mathcal{M}_2$, est la donnée, pour chaque ouvert \mathcal{U}^{\dagger} du site, d'un morphisme de $\mathcal{A}(\mathcal{U}^{\dagger})$ -modules $\alpha(\mathcal{U}^{\dagger}) : \mathcal{M}_1(\mathcal{U}^{\dagger}) \rightarrow \mathcal{M}_2(\mathcal{U}^{\dagger})$, tel que les diagrammes

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{M}_1(\mathcal{U}^{\dagger}) & \xrightarrow{\alpha(\mathcal{U}^{\dagger})} & \mathcal{M}_2(\mathcal{U}^{\dagger}) \\ \downarrow \mathcal{M}_1(\Phi) & & \downarrow \mathcal{M}_2(\Phi) \\ \mathcal{M}_1(\mathcal{V}^{\dagger}) & \xrightarrow{\alpha(\mathcal{V}^{\dagger})} & \mathcal{M}_2(\mathcal{V}^{\dagger}) \end{array} \quad (\mathcal{D})$$

sont commutatifs pour tous ouverts $\mathcal{V}^{\dagger} \subseteq \mathcal{U}^{\dagger}$, et pour tout $\Phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{V}^{\dagger}, \mathcal{U}^{\dagger})$.

Un faisceau de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -modules est également appelé un $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -module. La catégorie (abélienne) des $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ sera notée $\text{Mod}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}})$.

4.2 L'anneau $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^{\dagger})$

Soit \mathcal{U}^{\dagger} un ouvert de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$. Notons $G(\mathcal{U}^{\dagger})$ le groupe des automorphismes de \mathbf{R} -algèbre de $\mathcal{A}(\mathcal{U}^{\dagger})$ dont la réduction modulo \mathbf{I} est l'identité. Le groupe $G(\mathcal{U}^{\dagger})$ s'identifie à $\text{End}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}^{\dagger})^{\text{op}}$ (2.1.2-c). On note $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^{\dagger}) := \mathcal{A}(\mathcal{U}^{\dagger}) \otimes_{\mathbf{R}} \mathbf{R}[G(\mathcal{U}^{\dagger})]$ l'anneau (ses éléments sont les sommes formelles $\sum_{\phi \in G(\mathcal{U}^{\dagger})} a_{\phi} \delta_{\phi}$, avec $a_{\phi} \in \mathcal{A}(\mathcal{U}^{\dagger})$ et où les a_{ϕ} sont

presque tous nuls) dont la multiplication vérifie $(a\delta_\phi)(a'\delta_{\phi'}) = a\phi(a')\delta_{\phi\phi'}$, pour tous $a, a' \in \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$ et $\phi, \phi' \in G(\mathcal{U}^\dagger)$.

4.2.1. Proposition. *Avec les notations précédentes et pour toute décomposition irréductible $U = U_1 \cup \dots \cup U_r$ de l'ouvert $U \subseteq X$ associé à l'ouvert \mathcal{U}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, soit \mathcal{U}_i^\dagger un ouvert de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ relevant U_i pour chaque $i = 1, \dots, r$. L'algèbre $\mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$, le groupe $G(\mathcal{U}^\dagger)$ et l'algèbre $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^\dagger)$ sont alors respectivement isomorphes aux sommes directes $\mathcal{A}(\mathcal{U}_1^\dagger) \oplus \dots \oplus \mathcal{A}(\mathcal{U}_r^\dagger)$, $G(\mathcal{U}_1^\dagger) \times \dots \times G(\mathcal{U}_r^\dagger)$ et $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_1^\dagger) \oplus \dots \oplus \mathcal{A}[G](\mathcal{U}_r^\dagger)$.*

Démonstration. L'isomorphisme $\mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) \simeq \mathcal{A}(\mathcal{U}_1^\dagger) \oplus \dots \oplus \mathcal{A}(\mathcal{U}_r^\dagger)$ étant clair, posons, pour chaque $i = 1, \dots, r$, $\mathbf{e}_i := (0, \dots, \mathbf{1}_{\mathcal{A}(\mathcal{U}_i^\dagger)}, \dots, 0)$. Un idempotent $\varepsilon \in \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$ est alors de la forme $\varepsilon = \varepsilon_1 \mathbf{e}_1 + \dots + \varepsilon_r \mathbf{e}_r$ où $\varepsilon_i \in \{0, 1\}$. Or, un automorphisme $g \in G(\mathcal{U}^\dagger)$ transforme idempotent en idempotent et donc $\varepsilon - g(\varepsilon) = \nu_1 \mathbf{e}_1 + \dots + \nu_r \mathbf{e}_r$ avec $\nu_i \in \{0, 1, -1\}$. D'autre part, g est congruent à $\mathbf{1}$ modulo \mathbf{I} , et l'on a également $\nu_i \in \mathbf{I}\mathcal{A}(\mathcal{U}_i^\dagger)$. Par conséquent $\nu_i = 0$ et les automorphismes de $G(\mathcal{U}^\dagger)$ fixent chaque idempotent de $\mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$; en particulier, les éléments \mathbf{e}_i sont des idempotents (deux-à-deux orthogonaux) *centraux* de l'algèbre $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^\dagger)$. Les assertions de la proposition en découlent. En effet, $\mathcal{A}(\mathcal{U}_i^\dagger) = \mathbf{e}_i \cdot \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$ et $g \cdot \mathcal{A}(\mathcal{U}_i^\dagger) = \mathcal{A}(\mathcal{U}_i^\dagger)$ pour tout i , et l'isomorphisme de $G(\mathcal{U}^\dagger)$ vers $\prod_i G(\mathcal{U}_i^\dagger)$ est donné par $g \mapsto (g_1, \dots, g_r)$, où g_i désigne la restriction de l'action de g à $\mathcal{A}(\mathcal{U}_i^\dagger)$. Dans le même ordre d'idées, la correspondance $a\delta_g \mapsto (a\mathbf{e}_1\delta_{g_1}, \dots, a\mathbf{e}_r\delta_{g_r})$ induit l'isomorphisme entre $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^\dagger)$ et $\bigoplus_i \mathcal{A}[G](\mathcal{U}_i^\dagger)$. ■

Un préfaisceau \mathcal{M} sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ définit une structure de $\mathbf{R}[G(\mathcal{U}^\dagger)]$ -module sur $\mathcal{M}(\mathcal{U}^\dagger)$ et lorsque \mathcal{M} est en plus un préfaisceau de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -modules, les structures de $\mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$ et de $\mathbf{R}[G(\mathcal{U}^\dagger)]$ -modules sur $\mathcal{M}(\mathcal{U}^\dagger)$ vérifient d'après 4.1-(C) :

$$\mathcal{M}(\phi)(am) = g(a)(\mathcal{M}(\phi)(m)),$$

pour tous $\phi \in G(\mathcal{U}^\dagger)$, $a \in \mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger)$ et $m \in \mathcal{M}(\mathcal{U}^\dagger)$, de sorte que $\mathcal{M}(\mathcal{U}^\dagger)$ est naturellement un $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^\dagger)$ -module. Dans le cas considéré dans la proposition 4.2.1, le module $\mathcal{M}(\mathcal{U}^\dagger)$ se décompose (canoniquement) en somme directe :

$$\mathcal{M}(\mathcal{U}^\dagger) \approx \mathcal{M}(\mathcal{U}_1^\dagger) \oplus \dots \oplus \mathcal{M}(\mathcal{U}_r^\dagger)$$

où $\mathcal{M}(\mathcal{U}_i^\dagger) := \mathbf{e}_i \cdot \mathcal{M}(\mathcal{U}^\dagger)$ est un $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_i^\dagger)$ -module.

4.3 Le foncteur $\Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger; \mathcal{U}^\dagger; -)$

Pour tout ouvert \mathcal{U}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, on notera $\Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger; \mathcal{U}^\dagger; -)$ le foncteur qui fait correspondre à un préfaisceau \mathcal{M} sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ le \mathbf{R} -module $\mathcal{M}(\mathcal{U}^\dagger)$ (*mutatis mutandis* pour les morphismes). D'après le paragraphe précédent, ce foncteur est à valeurs dans la catégorie des $\mathbf{R}[G(\mathcal{U}^\dagger)]$ -modules, et sa restriction à $\text{Mod}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger})$ est à valeurs dans la catégorie des $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^\dagger)$ -modules; soit :

$$\begin{aligned} \Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger; \mathcal{U}^\dagger; -) : \text{Mod}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}) &\rightsquigarrow \text{Mod}(\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^\dagger)) \\ &\parallel \\ &\text{Mod}(\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_1^\dagger)) \oplus \cdots \oplus \text{Mod}(\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_r^\dagger)) \end{aligned}$$

où $\mathcal{A}(\mathcal{U}^\dagger) \simeq \mathcal{A}(\mathcal{U}_1^\dagger) \oplus \cdots \oplus \mathcal{A}(\mathcal{U}_r^\dagger)$ est la décomposition en composantes irréductibles de la proposition 4.2.1.

4.4 $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -module associé dans le cas affine

Nous allons construire des adjoints à gauche pour le foncteur

$$\Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger; \mathcal{U}^\dagger; -) : \text{Mod}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}) \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathcal{A}[G](\mathcal{U}^\dagger))$$

dans le cas où \mathbf{X} est affine et \mathcal{U}^\dagger est un relèvement (global) de \mathbf{X} . Il suffira d'après le paragraphe précédent, de ne considérer que le cas où \mathbf{X} est irréductible. On suppose donc le schéma \mathbf{X} lisse affine et irréductible sur \mathbf{R} . Un ouvert \mathcal{U}^\dagger du site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ sera dit « maximal » lorsque $\text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}^\dagger, \mathcal{U}^\dagger) \neq \emptyset$ pour tout ouvert \mathcal{V}^\dagger du site.

Fixons un choix (arbitraire), noté \mathbf{C} , à la fois d'un ouvert maximal $\mathcal{U}_{\mathbf{C}}^\dagger$ de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ et d'un morphisme $\Phi_{\mathbf{C}, \mathcal{V}^\dagger} \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}^\dagger, \mathcal{U}_{\mathbf{C}}^\dagger)$ pour chaque ouvert \mathcal{V}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$. Considérons alors, pour tout $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathbf{C}}^\dagger)$ -module \mathbf{M} donné, la correspondance qui associe à un ouvert \mathcal{V}^\dagger de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ le $\mathcal{A}(\mathcal{V}^\dagger)$ -module :

$$\widetilde{\mathbf{M}}_{\mathbf{C}}(\mathcal{V}^\dagger) := \mathcal{A}(\mathcal{V}^\dagger) \otimes_{\mathcal{A}(\mathcal{U}_{\mathbf{C}}^\dagger)} \mathbf{M}$$

où $\mathcal{A}(\mathcal{V}^\dagger)$ est muni de la structure de $\mathcal{A}(\mathcal{U}_{\mathbf{C}}^\dagger)$ -algèbre définie par $\phi_{\mathbf{C}, \mathcal{V}^\dagger}$.

On rappelle que d'après la proposition 1.1, pour toute paire d'ouverts $\mathcal{V}_1^\dagger \subseteq \mathcal{V}_2^\dagger$ et pour chaque $\Phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}_1^\dagger, \mathcal{V}_2^\dagger)$, il existe $g(\phi) \in G(\mathcal{U}_{\mathbf{C}}^\dagger)$ tel que le diagramme :

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{A}(\mathcal{U}_{\mathbf{C}}^\dagger) & \xrightarrow{g(\phi)} & \mathcal{A}(\mathcal{U}_{\mathbf{C}}^\dagger) \\ \phi_{\mathbf{C}, \mathcal{V}_2^\dagger} \downarrow & & \downarrow \phi_{\mathbf{C}, \mathcal{V}_1^\dagger} \\ \mathcal{A}(\mathcal{V}_2^\dagger) & \xrightarrow{\phi} & \mathcal{A}(\mathcal{V}_1^\dagger) \end{array}$$

est commutatif. De plus, un tel automorphisme $g(\phi)$ est unique puisque par l'hypothèse d'irréductibilité sur \mathbf{X} , les morphismes $\phi_{\mathbf{C}, \mathcal{V}_i^\dagger}$ sont *injectifs*.

4.4.1. Proposition. *Les données et notations étant comme ci-dessus,*

- Il existe bien un (unique) morphisme de \mathbf{R} -modules : $\widetilde{\mathbf{M}}_{\mathbf{C}}(\phi) : \widetilde{\mathbf{M}}_{\mathbf{C}}(\mathcal{V}_2^\dagger) \longrightarrow \widetilde{\mathbf{M}}_{\mathbf{C}}(\mathcal{V}_1^\dagger)$ tel que $\widetilde{\mathbf{M}}_{\mathbf{C}}(\phi)(b \otimes \bar{m}) = \phi(b) \otimes g(\phi) \cdot \bar{m}$, pour tous $b \in \mathcal{A}(\mathcal{V}_2)$ et $m \in \mathbf{M}$.
- La correspondance $\mathcal{V}^\dagger \rightsquigarrow \widetilde{\mathbf{M}}_{\mathbf{C}}(\mathcal{V}^\dagger)$, $\phi \rightsquigarrow \widetilde{\mathbf{M}}_{\mathbf{C}}(\phi)$ est un $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -module.

Démonstration

a) L'application $\widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\phi)$ est bien définie puisque :

$$\begin{aligned} \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\phi)(b\phi_{\mathcal{C};\mathcal{V}_2^\dagger}(a) \otimes \overline{m}) &= \phi(b\phi_{\mathcal{C};\mathcal{V}_2^\dagger}(a)) \otimes g(\phi) \cdot \overline{m} \\ &= \phi(b)(\phi \circ \phi_{\mathcal{C};\mathcal{V}_2^\dagger})(a) \otimes g(\phi) \cdot \overline{m} \\ &= \phi(b)\phi_{\mathcal{C};\mathcal{V}_1^\dagger}(g(\phi) \cdot a) \otimes g(\phi) \cdot \overline{m} = \phi(b) \otimes (g(\phi) \cdot a)(g(\phi) \cdot \overline{m}) \\ &= \phi(b) \otimes g(\phi) \cdot (a\overline{m}) = \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\phi)(b \otimes a\overline{m}) \end{aligned}$$

b) La correspondance est un préfaisceau de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -modules d'après (a) et l'unicité des $g(\phi)$. Le fait que $\widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}$ est un faisceau résulte alors de vérifier que pour tout recouvrement fini et principal $\mathcal{R} = \{\Phi_a : \mathcal{V}_a^\dagger \rightarrow \mathcal{V}^\dagger\}_{a \in \mathfrak{A}}$ de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, la suite de modules :

$$\mathbf{0} \rightarrow \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}) \xrightarrow{\widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\Pi_{\mathcal{R}})} \prod_{a \in \mathfrak{A}} \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}_a) \xrightarrow{\widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\Delta_{\mathcal{R}})} \prod_{a, a' \in \mathfrak{A}} \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}_a^\dagger \times_{\mathcal{V}^\dagger} \mathcal{V}_{a'})$$

est exacte (prop. 2.5.1); ceci est établi dans le théorème 3.1.4 puisque les recouvrements principaux sont algébrisables (2.4.2). \blacksquare

4.4.2. Le foncteur « $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -module associé» dans le cas affine

Morphisme de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -modules associé. Soit $\mu : M \rightarrow N$ un morphisme de $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^\dagger)$ -modules.

Etant donné que μ est $\mathcal{A}(\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^\dagger)$ -linéaire, l'application :

$$\begin{array}{ccc} \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}^\dagger) & \xrightarrow{\widetilde{\mu}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}^\dagger)} & \widetilde{\mathcal{N}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}^\dagger) \\ a \otimes m & \longmapsto & a \otimes \mu(m) \end{array}$$

est un morphisme de $\mathcal{A}(\mathcal{V}^\dagger)$ -modules bien défini. Ensuite, pour chaque $\Phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}_1^\dagger, \mathcal{V}_2^\dagger)$ le diagramme :

$$\begin{array}{ccc} \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}_2^\dagger) & \xrightarrow{\widetilde{\mu}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}_2^\dagger)} & \widetilde{\mathcal{N}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}_2^\dagger) \\ \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\Phi) \downarrow & & \downarrow \widetilde{\mathcal{N}}_{\mathcal{C}}(\Phi) \\ \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}_1^\dagger) & \xrightarrow{\widetilde{\mu}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}_1^\dagger)} & \widetilde{\mathcal{N}}_{\mathcal{C}}(\mathcal{V}_1^\dagger) \end{array}$$

est commutatif puisque, étant donné que μ est $G(\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^\dagger)$ -linéaire, on a :

$$\phi(a) \otimes \mu(g(\phi) \cdot m) = \phi(a) \otimes g(\phi) \cdot \mu(m).$$

Par conséquent, $\widetilde{\mu}_{\mathcal{C}}$ est un morphisme de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -modules (4.1-(\mathcal{D})).

La correspondance « $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -module associé (par le choix \mathcal{C})» :

$$\begin{array}{ccc} \widetilde{(-)}_{\mathcal{C}} : \text{Mod}(\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^\dagger)) & \rightsquigarrow & \text{Mod}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}) \\ M & \rightsquigarrow & \widetilde{\mathcal{M}}_{\mathcal{C}} \\ \mu & \rightsquigarrow & \widetilde{\mu}_{\mathcal{C}} \end{array}$$

est un foncteur covariant et additif.

4.4.3. Théorème et définition

- a) Pour tout $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger})$ -module M , on a $M = \Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}, \mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger}, \widetilde{M}_{\mathcal{C}})$.
- b) Pour tout choix \mathcal{C} , le foncteur $(\widetilde{-})_{\mathcal{C}} : \text{Mod}(\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger})) \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}})$ est adjoint à gauche du foncteur $\Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}, \mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger}, -)$.
- c) L'image essentielle de $(\widetilde{-})_{\mathcal{C}}$ est indépendante de \mathcal{C} ; elle sera notée $\text{Mod}_{\text{q-coh}}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}})$, les modules de cette catégorie seront appelés « $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -modules quasi-cohérents.»
- d) Le foncteur $(\widetilde{-})_{\mathcal{C}} : \text{Mod}(\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger})) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\text{q-coh}}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}})$ est une équivalence de catégories.

Démonstration. L'assertion (a) est claire d'après la proposition 4.4.1. Soient maintenant M un $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger})$ -module et \mathcal{N} un $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}$ -module. Par le foncteur $\Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}, \mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger}, -)$ nous obtenons un morphisme naturel :

$$\text{Hom}_{\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}}(\widetilde{M}_{\mathcal{C}}, \mathcal{N}) \longrightarrow \text{Hom}_{\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger})}(M, \Gamma(\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}, \mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger}, \mathcal{N}))$$

bijectif. En effet, soit $\alpha : M \rightarrow \mathcal{N}(\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger})$ un morphisme de $\mathcal{A}[G](\mathcal{U}_{\mathcal{C}}^{\dagger})$ -modules. Pour chaque ouvert \mathcal{V}^{\dagger} de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ il existe un unique morphisme de $\mathcal{A}(\mathcal{V}^{\dagger})$ -modules \blacksquare

§ 5. Références bibliographiques

- [Ar] A. ARABIA. Relèvements des algèbres lisses et de leurs morphismes; Prépublication (avril 2000).
- [A] M. ARTIN. On the solutions of analytic equations; Invent. Math. **5** pp. 277–291 (1968).
- [B] S. BOSCH. A rigid analytic version of M. Artin's theorem on analytic equations; Math. Ann. **255**, n^o 3, pp. 395–404 (1981).
- [BLR] S. BOSCH, W. LÜTKEBOHMERT, M. RAYNAUD. “Néron Models”; Ergebnisse der Mathematik und ihrer Grenzgebiete **3**. Folge–Band **21** (1980).
- [E] R. ELKIK. Solutions d'équations à coefficients dans un anneau hensélien; Annales scientifiques de l'École Normale Supérieure, quatrième série, tome 6, pp. 553–604 (1973).
- [EGA_{4,1}] A. GROTHENDIECK. “Éléments de géométrie algébrique-IV”; Étude locale des schémas et des morphismes de schémas. Première partie. Publications mathématiques de l'I.H.E.S. **20** (1964).
- [SGA₂] A. GROTHENDIECK. “Cohomologie locale des faisceaux cohérents et Théorèmes de Lefschetz locaux et globaux”; Séminaire de Géométrie algébrique du Bois-Marie 1962. Advanced studies in pure mathematics. Vol. 2. North-Holland – Masson (1968).
- [Gro] A. GROTHENDIECK. Géométrie formelle et géométrie algébrique; Séminaire Bourbaki, exposé **182** (Mai 1959).
- [Mer] D. MEREDITH. Weak formal schemes; Nagoya Math. Journal. Vol. 45, pp. 1–38 (1971).
- [MW] P. MONSKY, G. WASHNITZER. Formal cohomology: I; Ann. of Math. (2) **88**, pp. 181–217 (1968).
- [vdP] M. VAN DER PUT. The cohomology of Monsky and Washnitzer; Société Mathématique de France. Deuxième série, Mémoire n^o 23, pp. 33–60 (1986).

- [Ser] J.-P. SERRE. Exemples de variétés projectives en caractéristique p non relevables en caractéristique zéro ; Proc. Nat. Acad. Sci. U.S.A. **47**, pp. 108–109 (1961).
- [SGA1] “*Revêtements Étales et Groupe Fondamental (SGA 1)*” ; Séminaire de Géométrie Algébrique du Bois Marie 1960/61. Lecture Notes in Mathematics **224**. Springer-Verlag (1971).

—————×—————

Alberto Arabia
CNRS
Institut de Mathématiques de Jussieu
Théorie des Groupes
Samedi 2 juin 2003