

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
1.1. Rappel : complétion \dagger -adique	2
1.2. Rappel : algèbres très lisses	2
§2. Site des relèvements très lisses associé à un schéma lisse sur \overline{R}	4
2.1. La catégorie $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ des relèvements affines très lisses	4
2.2. Existence de produits fibrés dans $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	5
2.3. Topologie de Grothendieck sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	6
2.4. Algébricité des recouvrements principaux de $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	8
2.5. Préfaisceaux et faisceaux sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	9
§3. Sous-sites de Meredith	10
3.1. Rappel de résultats	10
3.2. Rappel sur les schémas formels faibles affines de Meredith	11
3.3. Sous-sites de Meredith de $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ et condition de faisceau	26
3.4. Faisceau \mathcal{G}_X^{\dagger} d'automorphismes \dagger -adiques	27
§4. Catégories de faisceaux sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	30
4.1. Faisceau $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}$ d'automorphismes \dagger -adiques sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	30
4.2. Catégorie de faisceaux de \mathbf{Z} -modules sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	31
4.3. Catégorie de faisceaux d'algèbres sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	34
4.4. Catégorie de faisceaux de \mathcal{A} -modules sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	35
§5. Opérateurs différentiels \dagger -adiques	37
5.1. Le faisceau $\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(-, -)$	37
5.2. Faisceau d'opérateurs différentiels \dagger -adiques sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$	38
5.3. Équivalences de catégories de \mathcal{D}^{\dagger} -modules	40
§6. Références bibliographiques	41

§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

On désignera par \mathbf{R} et \mathbf{I} respectivement la donnée d'un anneau avec identité multiplicative, commutatif et noëthérien et d'un idéal $\mathbf{I} \subseteq \mathbf{R}$.

1.1 Rappel : complétion \dagger -adique

Pour toute \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} , Monsky et Washnitzer définissent dans [MW] « *sa complétion \mathbf{I} -adique faible \mathbf{A}^\dagger* » que nous appellerons aussi « *complétion \dagger -adique* ». Il s'agit de la sous-algèbre du complété séparé \mathbf{I} -adique $\widehat{\mathbf{A}}$ de \mathbf{A} des éléments z admettant une représentation comme somme infinie :

$$z = \sum_{j \geq 0} p_j(x_1, \dots, x_n) \quad (*)$$

(l'entier n et les éléments x_1, \dots, x_n sont fixes et indépendants de j) dans laquelle :

- $x_1, \dots, x_n \in \mathbf{A}$;
- $p_j \in \mathbf{I}^j \cdot \mathbf{R}[X_1, \dots, X_n]$, pour tout $j \in \mathbb{N}$;
- l'ensemble $\{\frac{\deg p_j}{j+1}\}_{j \in \mathbb{N}}$ est borné.

Définition ([MW]). Une \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} est dite « *faiblement complète* » (f.c.) lorsque l'application canonique $\mathbf{A} \rightarrow \mathbf{A}^\dagger$ est bijective. Une \mathbf{R} -algèbre faiblement complète \mathbf{A} est dite de « *type fini* » (f.c.t.f.) lorsqu'il existe un sous-ensemble fini $S \subseteq \mathbf{A}$ tel que \mathbf{A} est l'unique sous-algèbre faiblement complète de \mathbf{A} qui contient S .

Théorème ([MW]). *La complétion \dagger -adique d'une \mathbf{R} -algèbre (de type fini) est faiblement complète (de type fini).*

Notation. On notera $\text{Alg}_{\text{fc}}(\mathbf{R})$ (resp. $\text{Alg}_{\text{fcf}}(\mathbf{R})$) la sous-catégorie pleine de $\text{Alg}(\mathbf{R})$ dont les objets sont les algèbres faiblement complètes (resp. de type fini).

1.2 Rappel : algèbres très lisses

Pour toute \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} , on note $\overline{\mathbf{A}}$ la réduction modulo \mathbf{I} de \mathbf{A} , i.e. $\overline{\mathbf{A}} := \mathbf{A}/\mathbf{I} \cdot \mathbf{A}$. Pour 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.

La propriété d'algèbres suivante a été introduite par Monsky et Washnitzer dans [MW].

Définition. Une \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} est dite « *très lisse* » lorsque les deux conditions suivantes sont vérifiées :

- L'algèbre $\overline{\mathbf{A}}$ est lisse sur $\overline{\mathbf{R}}$.

- Pour toute paire de morphismes de \mathbf{R} -algèbres $\mathbf{B} \xrightarrow{p} \mathbf{C} \xleftarrow{\varphi} \mathbf{A}$, où \mathbf{B} est f.c., \mathbf{C} est séparée et p est surjectif (de noyau arbitraire), et pour chaque morphisme de $\overline{\mathbf{R}}$ -algèbres $\overline{h} : \overline{\mathbf{A}} \rightarrow \overline{\mathbf{B}}$ vérifiant $\overline{\varphi} = \overline{p} \circ \overline{h}$, il existe un relèvement $h : \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{B}$ de \overline{h} , tel que $\varphi = p \circ h$.

$$\begin{array}{ccc}
 \mathbf{A} & \mathbf{B} & \overline{\mathbf{A}} \xrightarrow{\overline{h}} \overline{\mathbf{B}} \\
 \searrow \varphi & \downarrow p & \searrow \overline{\varphi} \\
 & \mathbf{C} & \mathbf{C} \\
 + & & \\
 \mathbf{A} & \mathbf{B} & \mathbf{A} \xrightarrow{\exists h} \mathbf{B} \\
 \searrow \varphi & \downarrow p & \searrow \varphi \\
 & \mathbf{C} & \mathbf{C}
 \end{array} \implies$$

Pour toute $\overline{\mathbf{R}}$ -algèbre $\overline{\mathbf{B}}$ lisse, on appelle «*relèvement très lisse de $\overline{\mathbf{B}}$* » la donnée d'une \mathbf{R} -algèbre très lisse \mathbf{B} et d'une surjection de \mathbf{R} -algèbres $p : \mathbf{B} \rightarrow \overline{\mathbf{B}}$ dont la réduction modulo \mathbf{I} est bijective.

L'énoncé suivant rassemble les principaux résultats de [Ar].

Théorème. Soit $\overline{\mathbf{A}}$ une $\overline{\mathbf{R}}$ -algèbre lisse.

- $\overline{\mathbf{A}}$ admet des relèvements lisses sur \mathbf{R} .
- Pour tout relèvement \mathbf{A} de $\overline{\mathbf{A}}$, lisse sur \mathbf{R} , l'algèbre \mathbf{A}^\dagger est un relèvement très lisse de $\overline{\mathbf{A}}$ dans $\text{Alg}_{\text{fc}}(\mathbf{R})$. Pour tout autre relèvement \mathbf{A}' de $\overline{\mathbf{A}}$ lisse sur \mathbf{R} , les algèbres \mathbf{A}^\dagger et \mathbf{A}'^\dagger sont isomorphes.

1.2.1. Algébricité des relèvements de morphismes lisses.

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 $q_1 : \mathbf{A}_1 \rightarrow \overline{\mathbf{B}}_1$, 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 $q_2 : \mathbf{A}_2 \rightarrow \overline{\mathbf{B}}_2$, *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.

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.

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

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 $q_2 : \mathbf{A}_2 \rightarrow \overline{\mathbf{B}}_2$ 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. ■

§ 2. Site des relèvements très lisses associé à un schéma lisse sur $\overline{\mathbf{R}}$

2.1 La catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ des relèvements affines très lisses

À un schéma $(\overline{\mathbf{X}}, \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}})$ séparé et lisse sur $\overline{\mathbf{R}}$, on associe la catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ suivante :

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

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

avec :

$$\begin{cases} \overline{\mathcal{U}} & : \text{ouvert affine de } \overline{\mathbf{X}}; \\ \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger & : \mathbf{R}\text{-algèbre f.c.t.f. très lisse}; \\ p_{\mathcal{U}} & : \text{relèvement de } \mathbf{R}\text{-algèbres.} \end{cases}$$

L'ouvert $\overline{\mathcal{U}}$, l'algèbre très lisse $\mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger$ et le morphisme $p_{\mathcal{U}}$, seront respectivement appelés « l'ouvert (de $\overline{\mathbf{X}}$), l'algèbre et le relèvement très lisses correspondants à \mathcal{U} ».

- Étant donnés deux objets \mathcal{V} et \mathcal{U} de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, tels que $\overline{\mathcal{V}} \subseteq \overline{\mathcal{U}}$, un élément Φ de l'ensemble $\text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}, \mathcal{U})$ est un morphisme de \mathbf{R} -algèbres $\phi : \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger \rightarrow \mathbf{A}(\mathcal{V})^\dagger$ tel que le diagramme :

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

où $\bar{\rho}$ désigne le morphisme de restriction canonique, est commutatif.

Le morphisme de \mathbf{R} -algèbres $\phi : \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger \rightarrow \mathbf{A}(\mathcal{V})^\dagger$ est appelé « le morphisme de \mathbf{R} -algèbres associé à Φ ».

- Lorsque \mathcal{V} et \mathcal{U} sont tels que $\overline{\mathcal{V}} \not\subseteq \overline{\mathcal{U}}$, on pose : $\text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}, \mathcal{U}) = \emptyset$.

2.1.1. Remarques

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

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

correspondent les diagrammes commutatifs :

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

respectivement de \mathbf{R} -algèbres f.c.t.f. très lisses et de $\overline{\mathbf{R}}$ -algèbres, où nous pouvons supposer (prop. 1.2.1) que le diagramme de $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}})^\dagger$ -algèbres (\mathcal{D}) résulte de compléter faiblement un diagramme de morphismes de $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}})$ -algèbres :

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}}) & \xrightarrow{\sigma_1} & \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_1) \\ \sigma_2 \downarrow & (\mathcal{D}') & \downarrow \xi_1 \\ \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_2) & \xrightarrow{\xi_2} & \mathbf{A}(\overline{\mathcal{W}})^\dagger \end{array}$$

où $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}})$ est un relèvement de $\Gamma(\overline{\mathcal{U}}; \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}})$ lisse sur \mathbf{R} ; $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_i)$ est un relèvement de $\Gamma(\overline{\mathcal{V}}_i; \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}})$ lisse sur $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}})$ (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 :

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}}) & \xrightarrow{\sigma_1} & \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_1) \\ \sigma_2 \downarrow & & \downarrow \\ \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_2) & \longrightarrow & \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_1) \otimes_{\mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}})} \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_2) \\ & \searrow \xi_2 & \searrow \xi \\ & & \mathbf{A}(\overline{\mathcal{W}})^\dagger \end{array} \quad (\mathcal{D}'')$$

où les morphismes de $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_i)$ vers $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_1) \otimes_{\mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}})} \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_2)$ sont les morphismes canoniques.

Ceci étant, $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_{12}) := \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_1) \otimes_{\mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}})} \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_2)$ est un relèvement lisse sur $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{U}})$ (donc sur \mathbf{R}) de $\Gamma(\overline{\mathcal{V}}_{12}; \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}})$ où $\overline{\mathcal{V}}_{12} := \overline{\mathcal{V}}_1 \times_{\overline{\mathcal{U}}} \overline{\mathcal{V}}_2$ est canoniquement isomorphe à l'ouvert affine $\overline{\mathcal{V}}_1 \cap \overline{\mathcal{V}}_2$ puisque $\overline{\mathbf{X}}$ est supposée séparée. La complétion faible $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_{12})^\dagger$ de $\mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_{12})$ est f.c.t.f. très lisse (3.3.1 [Ar]) et le couple $(\overline{\mathcal{V}}_{12}; \mathbf{A}(\overline{\mathcal{V}}_{12})^\dagger \rightarrow \Gamma(\overline{\mathcal{V}}_{12}; \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}}))$ est un objet de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$.

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

2.2.1. Remarque. La démonstration précédente montre que l'ouvert affine correspondant au produit fibré $\overline{\mathcal{V}}_1 \times_{\overline{\mathcal{U}}} \overline{\mathcal{V}}_2$ est précisément $\overline{\mathcal{V}}_1 \times_{\overline{\mathcal{U}}} \overline{\mathcal{V}}_2 = \overline{\mathcal{V}}_1 \cap \overline{\mathcal{V}}_2$.

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

2.3.1. Rappel. Une «topologie de Grothendieck» sur une catégorie \mathcal{C} avec produits fibrés est la donnée de familles de morphismes $\{\Phi_i : \mathcal{O}_i \rightarrow \mathcal{O}\}_{i \in \mathfrak{A}}$, appelées «recouvrements (de \mathcal{C})», telles 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.
- Étant donné un recouvrement $\{\Phi_i : \mathcal{O}_i \rightarrow \mathcal{O}\}_{i \in \mathfrak{A}}$ et pour chaque $i \in \mathfrak{A}$, un recouvrement $\{\Phi_{i,i'} : \mathcal{O}_{i,i'} \rightarrow \mathcal{O}_i\}_{i' \in \mathfrak{B}}$, la famille des composés $\{\Phi_i \circ \Phi_{i,i'} : \mathcal{O}_{i,i'} \rightarrow \mathcal{O}\}_{i \in \mathfrak{A}, i' \in \mathfrak{B}}$ est un recouvrement.
- Pour tout recouvrement $\{\Phi_i : \mathcal{O}_i \rightarrow \mathcal{O}\}$ et tout morphisme $\Phi' : \mathcal{O}' \rightarrow \mathcal{O}$, la famille de morphismes $\{\Phi_i \times_{\mathcal{O}} \Phi' : \mathcal{O}_i \times_{\mathcal{O}} \mathcal{O}' \rightarrow \mathcal{O}'\}$ est un recouvrement.

2.3.2. Définition. Un «*recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$* » est la donnée d'un objet \mathcal{U} et d'une famille $\mathcal{R} = \{\Phi_i : \mathcal{U}_i \rightarrow \mathcal{U}\}_{i \in \mathfrak{A}}$ de morphismes, tels que la famille $\{\overline{\mathcal{U}}_i\}_{i \in \mathfrak{A}}$ des ouverts de $\overline{\mathcal{X}}$ correspondants est un recouvrement de l'ouvert $\overline{\mathcal{U}}$ dans $\overline{\mathcal{X}}$. Le recouvrement $\overline{\mathcal{U}} = \bigcup_i \overline{\mathcal{U}}_i$ est «*le recouvrement de $\overline{\mathcal{U}}$ dans $\overline{\mathcal{X}}$ correspondant à \mathcal{R}* »

2.3.3. Remarque et terminologie. Soit \mathcal{U} un objet de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$. Tout recouvrement affine $\overline{\mathcal{U}} = \bigcup_i \overline{\mathcal{U}}_i$ dans $\overline{\mathcal{X}}$ correspond à un recouvrement $\{\mathcal{U}_i \rightarrow \mathcal{U}\}$ de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ (cf. 2.1.1-b), un tel recouvrement est «*un relèvement (\dagger -adique) du recouvrement $\overline{\mathcal{U}} = \bigcup \overline{\mathcal{U}}_i$* ».

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

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{U}_i & \xrightarrow{\Phi_i} & \mathcal{U} \\ \Psi_i \downarrow \simeq & & \simeq \downarrow \Psi \\ \mathcal{V}_{\beta(i)} & \xrightarrow{\Phi_{i'}} & \mathcal{V} \end{array}$$

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

2.3.5. Proposition. La classe de recouvrements $\text{Rec}(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger)$ munit la catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ d'une topologie de Grothendieck.

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

2.3.6. Définition. La catégorie $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ munie de la classe de recouvrements $\text{Rec}(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger)$ est «*le site des relèvements affines très lisses*» associé au schéma lisse et séparé $(\overline{\mathcal{X}}; \mathcal{O}_{\overline{\mathcal{X}}})$.

2.3.7. Notations et terminologie

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

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

Soient \bar{U} un ouvert affine de \bar{X} et $B \twoheadrightarrow \Gamma(\bar{U}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ un relèvement lisse sur \mathbf{R} . Notons $(U; \mathcal{O}_U)$ le schéma affine associé à B . Tout recouvrement affine $U = \bigcup_i V_i$ induit, par réduction modulo \mathbf{I} , un recouvrement affine $\bar{U} = \bigcup_i \bar{V}_i$ dans \bar{X} . Les complétions faibles des morphismes canoniques de relèvements :

$$\begin{array}{ccc} \Gamma(U; \mathcal{O}_U) & \xrightarrow{\rho_i} & \Gamma(V_i; \mathcal{O}_U) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \Gamma(\bar{U}; \mathcal{O}_{\bar{X}}) & \xrightarrow{\bar{\rho}_i} & \Gamma(\bar{V}_i; \mathcal{O}_{\bar{X}}) \end{array}$$

donnent des morphismes de relèvements

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger & \xrightarrow{\rho_i^\dagger} & \mathbf{A}(\mathcal{V}_i)^\dagger \\ p_{\mathcal{U}} \downarrow & & \downarrow p_{\mathcal{V}_i} \\ \Gamma(\bar{U}; \mathcal{O}_{\bar{X}}) & \xrightarrow{\bar{\rho}_i} & \Gamma(\bar{V}_i; \mathcal{O}_{\bar{X}}) \end{array}$$

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

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

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

Démonstration. Soit $\mathcal{R} = \{\mathcal{U}_i \rightarrow \mathcal{U}\}_{i \in \mathfrak{A}}$ un recouvrement principal de $\bar{X}_{\text{inf}}^\dagger$ et notons $\{\bar{U}_i \subseteq \bar{U}\}$ le recouvrement induit dans \bar{X} . Pour chaque ouvert \bar{U}_i , on choisit $f_i \in \Gamma(\bar{U}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ tel que $\bar{U}_i = D(f_i)$. Fixons un relèvement $p : B \twoheadrightarrow \Gamma(\bar{U}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ lisse sur \mathbf{R} et, pour chaque $i \in \mathfrak{A}$, un élément $g_i \in B$ tel que $p(g_i) = f_i$. Comme $\bar{U} = \bigcup_i D(f_i)$, l'idéal de $\Gamma(\bar{U}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ engendré par les f_i contient 1; il existe, par conséquent, un élément g de l'idéal de B engendré par les g_i vérifiant $p(g) = 1$ et le morphisme p induit un relèvement lisse $B_g \twoheadrightarrow \Gamma(\bar{U}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$. La famille $\{D(g_i)\}$ est maintenant un recouvrement (principal) du schéma affine $(U; \mathcal{O}_U)$ associé à B_g qui relève, par construction, le recouvrement $\{D(f_i)\}$ de \bar{U} . Notons $\mathcal{R}' = \{\mathcal{V}_i \rightarrow \mathcal{V}\}$ le recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ obtenu par complétion faible de la famille d'inclusions $\{D(g_i) \subseteq U\}$. On a $\mathcal{V}_i \simeq \mathcal{U}_i$ et $\mathcal{V} \simeq \mathcal{U}$ et la proposition 1.2.1 établit l'existence, pour tout $\Psi \in \text{Iso}_{\bar{X}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}, \mathcal{U})$ donné, d'une famille $\{\Psi_i \in \text{Iso}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}_i, \mathcal{U}_i)\}$ telle que $\{\Psi_i; \Psi\}$ est un isomorphisme de \mathcal{R}' vers \mathcal{R} . Le recouvrement \mathcal{R} est donc bien algébrique. ■

2.4.3. Commentaire. La proposition 1.2.1 montre que tout morphisme entre deux ouverts $\mathcal{V} \subseteq \mathcal{U}$ de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, d'ouverts correspondants $\overline{\mathcal{V}} \subseteq \overline{\mathcal{U}}$, est isomorphe à la complétion faible d'un morphisme lisse $\alpha : V \rightarrow U$ entre deux relèvements lisses sur \mathbf{R} de $\overline{\mathcal{V}}$ et $\overline{\mathcal{U}}$ 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 $\overline{\mathcal{V}}$ est principal dans $\overline{\mathcal{U}}$.

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

Soit \mathbf{Z} un anneau arbitraire. Un préfaisceau de \mathbf{Z} -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ est un foncteur contravariant de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ vers la catégorie $\text{Mod}(\mathbf{Z})$ des \mathbf{Z} -modules (à gauche). Pour tout préfaisceau $\mathcal{P} : \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathbf{Z})$ et tout morphisme $\Phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}, \mathcal{U})$, le morphisme de \mathbf{Z} -modules $\mathcal{P}(\Phi) : \mathcal{P}(\mathcal{U}) \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{V})$ est «le morphisme de restriction associé à Φ par \mathcal{P} ».

Un préfaisceau \mathcal{P} sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ est dit «faisceau sur le site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ » lorsque pour tout recouvrement $\mathcal{R} = \{\Phi_i : \mathcal{U}_i \rightarrow \mathcal{U}\}_{i \in \mathfrak{A}}$ du site $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, la suite de \mathbf{Z} -modules :

$$\begin{array}{ccccccc} \mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(\mathcal{U}) & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} & \prod_{i \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_i) & \xrightarrow{\Delta_{\mathcal{R}}} & \prod_{i, i' \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_i \times_{\mathcal{U}} \mathcal{U}_{i'}) \\ m & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} & (\mathcal{P}(\Phi_i)(m))_i & & \\ & & (m_i)_i & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} & (\mathcal{P}(\xi_i)(m_i) - \mathcal{P}(\xi_{i'})(m_{i'}))_{i, i'} \end{array} \quad (\mathcal{P}(\mathcal{R}))$$

où $\xi_i : \mathcal{U}_i \times_{\mathcal{U}} \mathcal{U}_{i'} \rightarrow \mathcal{U}_i$ (resp. $\xi_{i'}$) désigne le morphisme de 2.2, est **exacte**.

2.5.1. Proposition. *Un préfaisceau \mathcal{P} est un faisceau, 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 $\mathcal{R} = \{\Phi_i : \mathcal{U}_i \rightarrow \mathcal{U}\}_{i \in \mathfrak{A}}$, la suite de \mathbf{A} -modules :

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

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 $\overline{\mathcal{U}}$ est affine, il existe une partie finie $\mathfrak{A}' = \{i_1, \dots, i_r\} \subseteq \mathfrak{A}$ telle que $\mathcal{R}' = \{\Phi_{i_i} : \mathcal{U}_{i_i} \rightarrow \mathcal{U}\}_{i=1, \dots, r}$ est un recouvrement de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ et la suite (*) associée à \mathcal{R}' est exacte. L'injectivité de $\Pi_{\mathcal{R}'}$ entraîne celle de $\Pi_{\mathcal{R}}$ et lorsque $\vec{x} := (x_i)$ (\dagger) est un élément de $\prod_i \mathcal{P}(\mathcal{U}_i)$ annulé par $\Delta_{\mathcal{R}}$, l'élément $\vec{x}' := (x_{i_i}) \in \prod_{i=1, \dots, r} \mathcal{P}(\mathcal{U}_{i_i})$ est annulé par $\Delta_{\mathcal{R}'}$ et il existe $y_{\mathcal{R}'} \in \mathcal{P}(\mathcal{U})$ (unique) tel que $\phi_{i_i}(y_{\mathcal{R}'}) = x_{i_i}$, 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 $\mathfrak{A}'' := \mathfrak{A}' \cup \{i\}$, avec $i \in \mathfrak{A}$. L'élément $y_{\mathcal{R}''} \in \mathcal{P}(\mathcal{U})$, correspondant au même choix (\dagger) de \vec{x} , est alors nécessairement égal à $y_{\mathcal{R}'}$

puisque $\Pi_{\mathcal{R}'}$ est injective. Il s'ensuit que $\phi_i(y_{\mathcal{R}'}) = x_i$ pour tout $i \in \mathfrak{A}$, et la suite (*) est exacte.

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

$$\begin{array}{ccccccc} \mathbf{0} & \rightarrow & \mathcal{P}(\mathcal{U}) & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}}} & \prod_{i \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_i) & \xrightarrow{\Delta_{\mathcal{R}}} & \prod_{i,i' \in \mathfrak{A}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_i \times_{\mathcal{U}} \mathcal{U}_{i'}) \\ & & \parallel & & \downarrow \prod \phi_{i,i'} & & \downarrow \\ \mathbf{0} & \rightarrow & \mathcal{P}(\mathcal{U}) & \xrightarrow{\Pi_{\mathcal{R}_*}} & \prod_{i \in \mathfrak{A}; i' \in \mathfrak{B}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_{i,i'}) & \xrightarrow{\Delta_{\mathcal{R}_*}} & \prod_{i \in \mathfrak{A}; i', i'' \in \mathfrak{B}} \mathcal{P}(\mathcal{U}_{i,i'} \times_{\mathcal{U}} \mathcal{U}_{i',i''}) \end{array}$$

où les morphismes verticaux sont donnés par les produits des morphismes de restriction. Pour tout $(x_i) \in \ker(\Delta_{\mathcal{R}})$, l'élément $(y_{i,i'}) := \prod \phi_{i,i'}((x_i))$ appartient à $\ker(\Delta_{\mathcal{R}_*})$ et il existe un élément de $x \in \mathcal{P}(\mathcal{U})$ tel que $\Pi_{\mathcal{R}_*}(x) = (y_{i,i'})$. L'égalité $\Pi_{\mathcal{R}}(x) = (x_i)$ découle alors de l'injectivité de $\prod \phi_{i,i'}$ (pour chaque i donné). ■

2.5.2. Notation. On notera $\text{Préf}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z})$ et $\text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z})$ respectivement la catégorie des préfaisceaux et des faisceaux de \mathbf{Z} -modules sur le site $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$.

§ 3. Sous-sites de Meredith

3.1 Rappel de résultats

Dans les sections suivantes nous allons utiliser quelques résultats de base établis dans les articles de Monsky-Washnitzer ([MW]) et de Meredith ([M]) parfois sous des hypothèses générales plus fortes que celles requises pour leur démonstration. Nous donnons maintenant la liste de ces résultats valables uniquement sous l'hypothèse que l'anneau \mathbf{R} est noethérien⁽¹⁾.

- a) Pour toute \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} le morphisme canonique $\varphi_j : \mathbf{A}/I^j \cdot \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{A}^\dagger/I^j \cdot \mathbf{A}^\dagger$ est bijectif, quel que soit $j \in \mathbb{N}$.
- b) Soit \mathbf{A} une \mathbf{R} -algèbre f.c.t.f.
 - i) \mathbf{A} est quotient de $\mathbf{R}[\overline{X}]^\dagger$ où \overline{X} désigne une liste finie de variables.
 - ii) \mathbf{A} est noethérienne.
- c) Si \mathbf{A} est f.c.t.f. $(\mathbf{A}, I \cdot \mathbf{A})$ est un anneau de Zariski.
- d) Soit \mathbf{A} une \mathbf{R} -algèbre. Si \mathbf{A} et \mathbf{A}^\dagger sont noethériennes, \mathbf{A}^\dagger est plate sur \mathbf{A} .
- e) Soit \mathbf{A} une \mathbf{R} -algèbre de type fini ou f.c.t.f.
 - i) Pour tout $f \in \mathbf{A}$, l'algèbre $(\mathbf{A}_f)^\dagger = ((\mathbf{A}^\dagger)_f)^\dagger$ est plate sur \mathbf{A} .

¹Voir [MW] pour les assertions (a,b,c) et [M] pour les autres.

ii) Soient $f, g \in \mathbf{A}$ tels que \bar{f} est inversible dans $\bar{\mathbf{A}}_{\bar{g}}$.

L'application naturelle $\bar{\mathbf{A}}_{\bar{f}} \rightarrow \bar{\mathbf{A}}_{\bar{g}}$ est la réduction modulo \mathbf{I} d'un et d'un unique morphisme de \mathbf{A} -algèbres $(\mathbf{A}_f)^\dagger \rightarrow (\mathbf{A}_g)^\dagger$.

3.1.1. Notation. Pour toute \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} et tout $f \in \mathbf{A}^\dagger$, on notera $\mathbf{A}^\dagger_{[f]} := ((\mathbf{A}^\dagger)_f)^\dagger$.

3.1.2. Convention. Dans la suite une \mathbf{R} -algèbre sera toujours de type fini ou f.c.t.f. sauf mention expresse du contraire.

3.2 Rappel sur les schémas formels faibles affines de Meredith

3.2.1. Soit \mathbf{A} une \mathbf{R} -algèbre de type fini. Notons $\mathbf{X} := \text{Spec}(\mathbf{A})$ et $\bar{\mathbf{X}} := \text{Spec}(\bar{\mathbf{A}})$ de schémas affines respectivement notés $(\mathbf{X}, \mathcal{O}_{\mathbf{X}})$ et $(\bar{\mathbf{X}}, \mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}})$. Dans [M], Meredith introduit un nouvel espace annelé : « *le schéma formel faible affine associé à \mathbf{A}* », noté $(\bar{\mathbf{X}}, \mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}}^\dagger)$, où

$$\left\{ \begin{array}{l} \mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}}^\dagger := \text{faisceau associé au préfaisceau défini sur la base des ouverts} \\ \text{principaux de } \bar{\mathbf{X}} \text{ par } D(\bar{f}) \rightsquigarrow (\mathbf{A}_f)^\dagger, \text{ où } f \in \mathbf{A} \text{ est un relèvement} \\ \text{arbitrairement choisi de } \bar{f} \in \bar{\mathbf{A}}. \end{array} \right.$$

L'énoncé (e-ii) de 3.1 justifie cette définition.

Terminologie. Dans la suite l'expression « *schéma (affine) de Meredith associé à \mathbf{A}* » sera synonyme de « *schéma formel faible affine associé à \mathbf{A}* ».

3.2.2. Meredith s'intéresse plus généralement au foncteur de la catégorie des \mathbf{A}^\dagger -modules (à gauche) vers la catégorie des $\mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}}^\dagger$ -modules (à gauche), noté $(\simeq) : \text{Mod}(\mathbf{A}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}}^\dagger)$, qui fait correspondre au module \mathbf{M} le faisceau $\widetilde{\mathbf{M}}$ sur $\bar{\mathbf{X}}$ associé au préfaisceau défini sur la base des ouverts principaux de $\bar{\mathbf{X}}$ par $D(\bar{f}) \rightsquigarrow (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} \mathbf{M}$.

Le théorème suivant rassemble plusieurs résultats de [M].

3.2.3. Théorème ([M]). Si \mathbf{R} est un anneau local noethérien d'idéal maximal \mathbf{I} et si \mathbf{A} est une \mathbf{R} -algèbre de type fini :

a) Le foncteur $(\simeq) : \text{Mod}(\mathbf{A}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}}^\dagger)$ est exact.

Pour tout \mathbf{A}^\dagger -module de type fini \mathbf{M} et tout ouvert principal $\bar{U} \subseteq \bar{\mathbf{X}}$:

b) Le morphisme canonique $\mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}}^\dagger(\bar{U}) \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} \mathbf{M} \rightarrow \Gamma(\bar{U}; \widetilde{\mathbf{M}}) = H^0(\bar{U}; \widetilde{\mathbf{M}})$ est bijectif.

c) $H^i(\bar{U}; \widetilde{\mathbf{M}}) = 0$, pour tout $i > 0$.

3.2.4. Généralisation des résultats de Meredith. Nous allons redémontrer le théorème 3.2.3 avec comme seule condition sur \mathbf{R} d'être noethérien et en supprimant l'hypothèse de finitude sur le \mathbf{A}^\dagger -module \mathbf{M} . Nous suivrons de près une approche classique du théorème d'acyclicité de Serre pour les faisceaux quasi-cohérents sur un schéma affine dont nous rappelons maintenant le point central en guise de motivation pour la suite.

- Étant donné une \mathbf{R} -algèbre de type fini \mathbf{A} et $f_1, f_2 \in \mathbf{A}$, le complexe de Mayer-Vietoris

$$\begin{array}{ccccccc} \mathbf{0} & \rightarrow & \mathbf{A} & \xrightarrow{\epsilon} & \mathbf{A}_{f_1} \oplus \mathbf{A}_{f_2} & \xrightarrow{\delta_0} & \mathbf{A}_{f_1 f_2} \rightarrow \mathbf{0} \\ & & a & \longmapsto & (a, a) & & \\ & & & & (x_1, x_2) & \longmapsto & (x_1 - x_2) \end{array} \quad (\diamond)$$

est exact lorsque $(f_1, f_2) = \mathbf{A}$.

L'énoncé résulte pour l'essentiel du fait que le noyau du morphisme canonique $\mathbf{A} \rightarrow \mathbf{A}_{f_i}$ est l'idéal des éléments $a \in \mathbf{A}$ tels $f_i^N a = 0$ pour $N \in \mathbb{N}$ assez grand. À l'aide d'une égalité $1 = \xi_1 f_1^N + \xi_2 f_2^N$, obtenue par exemple à partir de $1 = \zeta_1 f_1 + \zeta_2 f_2$ en développant $1 = (\zeta_1 f_1 + \zeta_2 f_2)^{2N}$, on déduit que $a = \xi_1 f_1^N a + \xi_2 f_2^N a$, d'où l'injectivité de ϵ . Ensuite, lorsque l'on se donne des éléments $x_i = a_i / f_i^N \in \mathbf{A}_{f_i}$ avec $a_i \in \mathbf{A}$, la condition $x_1 = x_2$ dans $\mathbf{A}_{f_1 f_2}$, équivaut à la condition sur \mathbf{A} :

$$(f_1 f_2)^M (f_2^N a_1 - f_1^N a_2) = 0, \text{ pour } M \in \mathbb{N} \text{ assez grand.} \quad (\star)$$

On choisit maintenant une égalité de la forme $1 = \xi_1 f_1^{M+N} + \xi_2 f_2^{M+N}$ et l'élément

$$a := \xi_1 f_1^M a_1 + \xi_2 f_2^M a_2 \in \mathbf{A} \quad (\star\star)$$

vérifie $a = x_i$ dans \mathbf{A}_{f_i} pour $i = 1, 2$, d'où l'exactitude à gauche de (\diamond) . Enfin, à partir de l'égalité évidente dans $\mathbf{A}_{f_1 f_2}$

$$\frac{1}{f_1 f_2} = \frac{\zeta_1 f_1 + \zeta_2 f_2}{f_1 f_2} = \frac{\zeta_1}{f_2} + \frac{\zeta_2}{f_1}$$

on obtient par induction des décompositions

$$\left(\frac{1}{f_1 f_2} \right)^m = R_{1,m} \left(\zeta_1, \zeta_2, \frac{1}{f_1} \right) + R_{2,m} \left(\zeta_1, \zeta_2, \frac{1}{f_2} \right)$$

pour tout $m \in \mathbb{N}$ avec $R_{i,m} \in \mathbb{Z}[X, Y, Z]$. En particulier, un élément de $\mathbf{A}_{f_1 f_2}$ est toujours de la forme

$$\frac{a}{(f_1 f_2)^N} = R_{1,m} \left(\zeta_1, \zeta_2, \frac{1}{f_1} \right) a + R_{2,m} \left(\zeta_1, \zeta_2, \frac{1}{f_2} \right) a$$

avec $a \in \mathbf{A}$ et il appartient bien à l'image de δ_0 .

Une fois établie l'exactitude des suites (\diamond) , des considérations générales sur la cohomologie de Čech que nous rappellerons dans 3.2.9 donnent l'acyclicité des faisceaux des \mathcal{O} -modules engendrés par leurs sections globales. C'est par cette démarche que nous allons

généraliser le théorème 3.2.3. Nous montrerons donc dans un premier temps que l'analogue \dagger -adique de (\diamond) , la suite

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathbf{A}^\dagger \xrightarrow{\epsilon^\dagger} (\mathbf{A}_{f_1})^\dagger \oplus (\mathbf{A}_{f_2})^\dagger \xrightarrow{\delta_0^\dagger} (\mathbf{A}_{f_1 f_2})^\dagger \rightarrow \mathbf{0},$$

est exacte ce pourquoi il nous faudra, comme dans le rappel ci-dessus, la description du noyau du morphisme canonique $\mathbf{A}^\dagger \rightarrow (\mathbf{A}_f)^\dagger$ (lemme 3.2.5) et plus important encore des estimations des degrés M et N dans (\star) et $(\star\star)$ nécessaires pour l'étude de la convergence \dagger -adique (lemme technique 3.2.6).

3.2.5. Lemme. *Soit f un élément d'une \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} supposée de type fini (ou f.c.t.f.). Pour tout \mathbf{A}^\dagger -module \mathbf{M} , le noyau du morphisme canonique $\nu_{f,\mathbf{M}}^\dagger : \mathbf{M} \rightarrow (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} \mathbf{M}$ est le sous-module des éléments $m \in \mathbf{M}$ tels que $(f^N + w) \cdot m = 0$, pour certain $w \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger$ et pour $N \in \mathbb{N}$ assez grand.*

En particulier, si $m \in \ker(\nu_{f,\mathbf{M}}^\dagger)$, on a $f^N m \in (\mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger) \cdot m$ pour tout $N \in \mathbb{N}$ assez grand.

Démonstration. Supposons dans un premier temps le module \mathbf{M} de type fini sur \mathbf{A}^\dagger . Le $(\mathbf{A}_f)^\dagger$ -module $(\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} \mathbf{M}$ est alors de type fini, donc séparé, pour la topologie \mathbf{I} -adique (3.1-c) et le noyau du morphisme canonique :

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

contient, par conséquent, l'adhérence $\bar{0}$ de 0 dans \mathbf{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 $\bar{0}$. Donc $\ker(\mu) = \bar{0}$. Or, comme $(\mathbf{A}^\dagger)_f$ est noëthérien et que \mathbf{M}_f est un $(\mathbf{A}^\dagger)_f$ -module de type fini, on a $\mathbf{I} \cdot \bar{0} = \bar{0}$ et $(1+w) \cdot \ker(\mu) = 0$ pour un certain $w \in \mathbf{I} \cdot (\mathbf{A}^\dagger)_f$; autrement dit, $(f^N + w) \cdot \ker(\mu) = 0$ pour certains $N \in \mathbb{N}$ et $w \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger$. On conclut en remarquant que $\nu_{f,\mathbf{M}}^\dagger$ se factorise à travers le morphisme canonique $\nu_{f,\mathbf{M}} : \mathbf{M} \rightarrow \mathbf{M}_f$, i.e. $\nu_{f,\mathbf{M}}^\dagger = \mu \circ \nu_{f,\mathbf{M}}$, de sorte que $\nu_{f,\mathbf{M}}^\dagger(m) = 0$, si et seulement si, $\nu_{f,\mathbf{M}}(m) \in \bar{0}$, autrement dit, si et seulement si, $\nu_{f,\mathbf{M}}((f^N + w)m) = 0$, 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 \mathbf{M} est un \mathbf{A}^\dagger -module arbitraire, notons (m) le sous-module de \mathbf{M} engendré par un élément $m \in \mathbf{M}$. On a alors le diagramme commutatif :

$$\begin{array}{ccc} (m) & \xleftarrow{\subseteq} & \mathbf{M} \\ \nu_{f,(m)}^\dagger \downarrow & & \downarrow \nu_{f,\mathbf{M}}^\dagger \\ (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes (m) & \xleftarrow{\text{id} \otimes \subseteq} & (\mathbf{A}_f)^\dagger \otimes \mathbf{M} \end{array}$$

où $(\text{id} \otimes \subseteq)$ est injectif puisque l'algèbre $(\mathbf{A}_f)^\dagger$ est plate sur \mathbf{A}^\dagger (3.1-e-i). Il s'ensuit que m appartient au noyau de $\nu_{f,\mathbf{M}}^\dagger$, si et seulement si, il appartient au noyau de $\nu_{f,(m)}^\dagger$ déjà étudié dans le paragraphe précédent. \blacksquare

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

$$\begin{aligned} \text{C1}(P, \mathbf{K}, n) &= \left\{ Q \in \mathbf{I}^n[\vec{X}] \mid P^N Q \in (\mathbf{K} + \mathbf{I}^{n+1}[\vec{X}]), \text{ pour } N \text{ assez grand} \right\} \\ \text{C2}(P, \mathbf{K}, n) &= \left\{ Q \in \mathbf{I}^n[\vec{X}] \mid P^{N(P, \mathbf{K})} Q \in (\mathbf{K} + \mathbf{I}^{n+1}[\vec{X}]_{m+M(P, \mathbf{K})}) \text{ si } Q \in \mathbf{I}^n[\vec{X}]_m \right\} \end{aligned}$$

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

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

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

Démonstration. Pour chaque $n, m \in \mathbb{N}$, notons $F^{n, m}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\vec{X}]) := \mathbf{I}^n[\vec{X}]_m U^n T^m$, où U et T désignent des variables formelles. On munit $F^{n, m}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\vec{X}])$ de la structure de \mathbf{R} -module de $\mathbf{I}^n[\vec{X}]_m$ et l'on considère $F^{*, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\vec{X}]) := \bigoplus_{n, m \in \mathbb{N}} \mathbf{I}^n[\vec{X}]_m U^n T^m$ 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 $Q_i \in \mathbf{I}^{n_i}[\vec{X}]_{m_i}$. La \mathbf{R} -sous-algèbre

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

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

Ceci étant, l'inclusion $\text{C2}(P, \mathbf{K}, n) \subseteq \text{C1}(P, \mathbf{K}, n)$ est claire. Montrons la réciproque. L'ensemble des sommes finies $\sum_{n, m} Q_{n, m} U^n T^m$ où $Q_{n, m} \in \text{C1}(P, \mathbf{K}, n)$ est un idéal noté \mathcal{M} de $F^{*, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\vec{X}])$, 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 $\mathcal{M}(M)$ des éléments $\sum_{n, m} Q_{n, m} U^n T^m$ de \mathcal{M} tels que $P^{N(P, \mathbf{K})} Q_{n, m} \in (\mathbf{K} + \mathbf{I}^{n+1}[\vec{X}]_{m+M})$, est un idéal de $F^{*, *}(\mathbf{I}; \mathbf{R}[\vec{X}])$, et comme \mathcal{M} est la réunion de la suite croissante d'idéaux $\mathcal{M}(0) \subseteq \mathcal{M}(1) \subseteq \dots \mathcal{M}(M) \subseteq \dots$, on a $\mathcal{M} = \mathcal{M}(M)$ pour M assez grand. On peut donc prendre pour $M(P, \mathbf{K})$ la borne inférieure de tels M .

La conclusion finale résulte d'un argument inductif évident. ■

3.2.7. Théorème. Soient \mathbf{A}^\dagger une \mathbf{R} -algèbre f.c.t.f. et $f_1, f_2 \in \mathbf{A}^\dagger$ tels que $(f_1, f_2) = \mathbf{A}^\dagger$. La suite de Mayer-Vietoris

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathbf{A}^\dagger \xrightarrow{\epsilon^\dagger} \mathbf{A}^\dagger_{[f_1]} \oplus \mathbf{A}^\dagger_{[f_2]} \xrightarrow{\delta_0^\dagger} \mathbf{A}^\dagger_{[f_1 f_2]} \rightarrow \mathbf{0} \quad (\star)$$

est exacte.

Démonstration. L'algèbre \mathbf{A}^\dagger étant f.c.t.f., notons \mathbf{A} la sous- \mathbf{R} -algèbre de \mathbf{A}^\dagger engendrée par les éléments d'une famille finie de générateurs (\dagger -adiques) de \mathbf{A}^\dagger , les éléments f_1, f_2 et des éléments $g_1, g_2 \in \mathbf{A}^\dagger$ vérifiant $g_1 f_1 + g_2 f_2 = 1$. La \mathbf{R} -algèbre \mathbf{A} est alors de type fini et sa complétion \dagger -adique s'identifie canoniquement à \mathbf{A}^\dagger . Dans la suite la notation ' \mathbf{A}^\dagger ' fera donc référence à la complétion \dagger -adique de \mathbf{A} . On a :

$$\mathbf{A}^\dagger_{[?]} = (\mathbf{A}_?)^\dagger \quad \text{et} \quad \mathbf{A} \cdot f_1 + \mathbf{A} \cdot f_2 = \mathbf{A} \quad (\diamond)$$

Injectivité de ϵ^\dagger . Pour $x \in \ker(\epsilon^\dagger)$, on a $\nu_i^\dagger(x) = 0$ pour $i = 1, \dots, r$. Il existe donc des entiers N_i et des éléments $w_i \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger$ tels que $(f_i^{N_i} + w_i) \cdot x = 0$ (3.2.5). Comme $\mathbf{A} \cdot f_1 + \mathbf{A} \cdot f_2 = \mathbf{A}$, il existe $\xi_i \in \mathbf{A}$ tel que $\sum_i \xi_i f_i^{N_i} = 1$ et $\text{Ann}_{\mathbf{A}^\dagger}(x)$ contient un élément de la forme $(1 + w)$ avec $w \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}^\dagger$ et donc $\text{Ann}_{\mathbf{A}^\dagger}(x) = \mathbf{A}^\dagger$.

Exactitude du terme central de (\star) . Dans le morphisme canonique de complexes :

$$\begin{array}{ccccccc} \mathbf{0} & \rightarrow & \mathbf{A}^\dagger & \xrightarrow{\epsilon^\dagger} & (\mathbf{A}_{f_1})^\dagger \oplus (\mathbf{A}_{f_2})^\dagger & \xrightarrow{\delta_0^\dagger} & (\mathbf{A}_{f_1 f_2})^\dagger \rightarrow \mathbf{0} \\ & & \subseteq \downarrow & & \subseteq \downarrow & & \subseteq \downarrow \\ \mathbf{0} & \rightarrow & \widehat{\mathbf{A}} & \xrightarrow{\widehat{\epsilon}} & \widehat{\mathbf{A}}_{f_1} \oplus \widehat{\mathbf{A}}_{f_2} & \xrightarrow{\widehat{\delta}_0} & \widehat{\mathbf{A}}_{f_1 f_2} \rightarrow \mathbf{0} \end{array}$$

les colonnes sont injectives puisque leurs réductions modulo les puissances \mathbf{I}^m sont bijectives et que tous les algèbres considérées sont séparées pour la topologie \mathbf{I} -adique. 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 $\vec{z} = (z_1, z_2)$ de $(\mathbf{A}_{f_1})^\dagger \oplus (\mathbf{A}_{f_2})^\dagger$ annulé par δ_0^\dagger , donc par $\widehat{\delta}_0$, il existe un (unique) élément $z \in \widehat{\mathbf{A}}$ tel que $\widehat{\epsilon}(z) = \vec{z}$. **Nous allons prouver que $z \in \mathbf{A}^\dagger$.**

Un élément $\vec{z} \in (\mathbf{A}_{f_1})^\dagger \oplus (\mathbf{A}_{f_2})^\dagger$ est la donnée de deux familles finies \vec{x}_1, \vec{x}_2 (que l'on peut toujours supposer du même cardinal ℓ) avec $\vec{x}_i = \{x_{i,1}, \dots, x_{i,\ell}\} \subseteq \mathbf{A}_{f_i}$, et des suites :

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

de polynômes de $\mathbf{R}[\vec{X}_i] := \mathbf{R}[X_{i,1}, \dots, X_{i,\ell}]$ vérifiant, pour $i = 1, 2$ et tout $n \in \mathbb{N}$:

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

pour une certaine constante $C \in \mathbb{N}$ indépendante de i et n . L'élément \vec{z} est alors l'élément de $\widehat{\mathbf{A}}_{f_1} \oplus \widehat{\mathbf{A}}_{f_2}$ défini par la série :

$$\vec{z} = \sum_{n \geq 0} \begin{pmatrix} p_{1,n}(x_{1,1}, \dots, x_{1,\ell}) \\ p_{2,n}(x_{2,1}, \dots, x_{2,\ell}) \end{pmatrix} \quad (*)$$

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 \vec{a} la famille de 2ℓ éléments de \mathbf{A} :

$$\vec{a} = \{\vec{a}_1, \dots, \vec{a}_r\} = \{a_{1,1}, \dots, a_{1,\ell}, a_{2,1}, \dots, a_{2,\ell}\}$$

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 définit les polynômes $q_{i,n} \in \mathbf{R}[\vec{A}_i, F_i]$ par les égalités :

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

avec clairement :

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

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

$$\vec{z} = \begin{pmatrix} z_1 \\ z_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{n \geq 0} z_{1,n} \\ \sum_{n \geq 0} z_{2,n} \end{pmatrix} = \sum_{n \geq 0} \begin{pmatrix} \frac{q_{1,n}(a_{1,1}, \dots, a_{1,\ell}, f_1^N)}{(f_1^N)^{(n+1)C}} \\ \frac{q_{2,n}(a_{2,1}, \dots, a_{2,\ell}, f_2^N)}{(f_2^N)^{(n+1)C}} \end{pmatrix} \quad (**)$$

Dans la suite on notera

$$\begin{cases} \vec{A} := \{\vec{A}_1, \vec{A}_2\} = \{A_{1,1}, \dots, A_{1,\ell}, A_{2,1}, \dots, A_{2,\ell}\} \\ \vec{F} := \{F_1, F_2\} \quad \text{et} \quad \vec{Z} := \{Z_1, Z_2\} \end{cases}$$

Choisissons des éléments $\zeta_1, \zeta_2 \in \mathbf{A}$ tels que $\zeta_1 f_1^N + \zeta_2 f_2^N = 1$, et considérons le morphisme de \mathbf{R} -algèbres :

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{R}[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}] & \xrightarrow{\alpha} & \mathbf{A} \\ A_{i,j} & \longmapsto & a_{i,j} \\ F_i & \longmapsto & f_i^N \\ Z_i & \longmapsto & \zeta_i \end{array} \quad i = 1, 2 \quad \text{et} \quad 1 \leq j \leq \ell.$$

Commentaire : Le morphisme α 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 \vec{A} de manière à rendre α soit surjective ce que nous supposons désormais. Dans ce cas, pour tout $m \in \mathbb{N}$ et pour tout idéal $\mathbf{K} \subseteq \mathbf{R}[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}]$ contenant $\ker(\alpha)$, on a

$$\begin{cases} \alpha^{-1}(\mathbf{I}^m \mathbf{A}) = \mathbf{K} + \mathbf{I}^m[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}], \\ \sum_{i=1}^r Z_i F_i \in 1 + \mathbf{K} + \mathbf{I}[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}], \end{cases}$$

Dans la suite $\mathbf{K} := \ker(\alpha)$.

Pour $m \in \mathbb{N}$ donné, définissons des polynômes $Q_{1,m}, Q_{2,m} \in \mathbf{R}[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}]$ par les égalités formelles :

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

On a $\deg_{\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}}(Q_{i,m}) = (m+1)C$ et grâce à la surjectivité de α et en appliquant 3.2.5 aux égalités “ $z_i = z_{i'}$ dans $(\mathbf{A}_{f_i f_{i'}})^\dagger \otimes \mathbf{M}$ ”, on a (cf. (*) p. 12) :

$$(F_1 F_2)^M \left(F_2^{(m+1)C} Q_{1,m} - F_1^{(m+1)C} Q_{2,m} \right) \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^{m+1}[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}],$$

pour $M \in \mathbb{N}$ assez grand. On en déduit par l'égalité $\mathbf{C1}(F_1 F_2, \mathbf{K}, 0) = \mathbf{C2}(F_1 F_2, \mathbf{K}, 0)$ de 3.2.6, l'existence de $N(F_1 F_2, \mathbf{K}) \in \mathbb{N}$ tel que :

$$(F_1 F_2)^{(m+1)N(F_1 F_2, \mathbf{K})} \left(F_2^{(m+1)C} Q_{1,m} - F_1^{(m+1)C} Q_{2,m} \right) \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^{m+1}[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}],$$

et ceci pour tout $m \in \mathbb{N}$.

On notera dans la suite (cf. 3.2.5)

$$\begin{cases} \mathbf{N} := \{N(F_1, \mathbf{K}), N(F_2, \mathbf{K}), N(F_1 F_2, \mathbf{K})\} & \text{et} \\ \mathbf{M} := \{M(F_1, \mathbf{K}), M(F_2, \mathbf{K}), M(F_1 F_2, \mathbf{K})\} & \text{(que nous n'avons pas encore utilisé)} \end{cases}$$

Pour chaque $L \in \mathbb{N}$, on choisit des polynômes $\Xi(L)_i \in \mathbf{R}[\vec{F}, \vec{Z}]$ vérifiant :

$$\begin{cases} (Z_1 F_1 + Z_2 F_2)^{2L} = \Xi(L)_1 F_1^L + \Xi(L)_2 F_2^L, & \text{avec} \\ \deg_{\vec{F}, \vec{Z}}(\Xi(L)_i) = 3L \end{cases} \quad (\Xi)$$

en prenant $L := (m+1)C + (m+1)\mathbf{N}$, on pose de manière analogue à (\diamond) (p. 12) :

$$R_m := \sum_{i=1}^2 \Xi((m+1)(\mathbf{N} + C))_i F_i^{(m+1)\mathbf{N}} Q_{i,m} \in \mathbf{R}[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}]_{D_m},$$

où $D_m := \deg_{\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}}(R_m) = 4(m+1)(\mathbf{N} + C)$.

On a $R_m - R_{m-1} \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^m[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}]$ par construction, et, toujours d'après 3.2.6 :

$$F_i^{m\mathbf{N}}(R_m - R_{m-1}) \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^m[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}]_{D_m + m\mathbf{M}},$$

pour $i = 1, 2$. Par conséquent :

$$\begin{aligned} R_m - R_{m-1} &= \sum_{i=1}^r \Xi(m\mathbf{N})_i F_i^{m\mathbf{N}}(R_m - R_{m-1}) \\ &\in \mathbf{K} + \mathbf{I}^m[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}]_{D_m + m(\mathbf{M} + (r-1)\mathbf{N})} \end{aligned}$$

et il existe $P_m \in \mathbf{R}[\vec{A}, \vec{F}, \vec{Z}]$ vérifiant $P_m = R_m - R_{m-1} \bmod \mathbf{K}$, de degré majoré par

$$D_m + m(\mathcal{M} + (r-1)\mathcal{N}) = 4(m+1)(\mathcal{N} + C) + m(\mathcal{M} + (r-1)\mathcal{N}) \leq (m+1)\tilde{C}$$

pour un certain $\tilde{C} \in \mathbb{N}$ **indépendant** de m . La série infinie $\alpha(R_0) + \sum_{1 \leq n} \alpha(P_n)$ représente donc un élément w de \mathbf{A}^\dagger tel que $w = \alpha(R_m)$ modulo \mathbf{I}^{m+1} . Comme d'autre part $\alpha(R_m)$ 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 $w = z$, cqfd.

Exactitude à droite de (\star) . Étant donné un système de générateurs de \mathbf{A} en tant que \mathbf{R} -algèbre $\{a_1, \dots, a_\ell\}$, l'ensemble $\{a_i, 1/(f_1 f_2)\}$ est un système de générateurs de $\mathbf{A}_{f_1 f_2}$ et un élément $z \in (\mathbf{A}_{f_1 f_2})^\dagger$ s'exprime comme série

$$z = \sum_{n>0} P_n \left(a_1, \dots, a_\ell, \frac{1}{f_1 f_2} \right) \quad \text{où} \quad \begin{cases} P_n \in \mathbf{I}^n[X_1, \dots, X_\ell, T]; \\ \deg_{\vec{X}, T}(P_n) < C(n+1) \end{cases}$$

Or, l'égalité $1 = g_1 f_1 + g_2 f_2$ donne aussitôt $\frac{1}{f_1 f_2} = \frac{g_2}{f_1} + \frac{g_1}{f_2}$, et par une construction inductive simple

$$\left(\frac{1}{f_1 f_2} \right)^M = Q_{1,M} \left(g_1, g_2, \frac{1}{f_1}, \widehat{\frac{1}{f_2}} \right) + Q_{2,M} \left(g_1, g_2, \widehat{\frac{1}{f_1}}, \frac{1}{f_2} \right), \quad \text{avec} \quad \begin{cases} Q_{i,M} \in \mathbf{R}[Y_1, Y_2, Y_3, Y_4] \\ \deg_{\vec{Y}}(Q_{i,M}) = 2M \end{cases}$$

pour tout $M \in \mathbb{N}$. En substituant les monômes T^M qui interviennent dans le développement de P_n par $Q_{1,M} + Q_{2,M}$ on obtient la décomposition de polynômes

$$\begin{cases} \text{(i)} & P_n(\vec{X}, T) = R_{1,n}(\vec{X}, \vec{Y}) + R_{2,n}(\vec{X}, \vec{Y}) \\ \text{(ii)} & R_{1,n}, R_{2,n} \in \mathbf{I}^n[\vec{X}, \vec{Y}] \\ \text{(iii)} & \deg_{\vec{X}, \vec{Y}}(R_{i,n}) < 2C(n+1) \end{cases}$$

et on pose

$$z_i := \sum_{n \geq 0} R_{i,n} \left(a_1, \dots, a_\ell, g_1, g_2, \frac{1}{f_i} \right).$$

Les conditions (ii,iii) assurent la convergence de cette série aussi bien dans $(\mathbf{A}_{f_1 f_2})^\dagger$ que dans $(\mathbf{A}_{f_i})^\dagger$ ce qui termine la démonstration du théorème puisque $z = z_1 + z_2$. ■

3.2.8. Commentaire. L'énoncé du théorème 3.2.7 admet la reformulation suivante :

Théorème. Soient \mathbf{A} une \mathbf{R} -algèbre de type fini et $f_1, f_2 \in \mathbf{A}$ tels que $\overline{\mathbf{A}} \cdot \overline{f_1} + \overline{\mathbf{A}} \cdot \overline{f_2} = \overline{\mathbf{A}}$. Le complexe

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathbf{A}^\dagger \xrightarrow{\epsilon^\dagger} (\mathbf{A}_{f_1})^\dagger \oplus (\mathbf{A}_{f_2})^\dagger \xrightarrow{\delta_0^\dagger} (\mathbf{A}_{f_1 f_2})^\dagger \rightarrow \mathbf{0}$$

est exact.

Preuve. Si $g_1, g_2 \in \mathbf{A}$ sont tels que $g_1 f_1 + g_2 f_2 \in 1 + \omega$ avec $\omega \in \mathbf{I} \cdot \mathbf{A}$, l'élément $1 + \omega$ est inversible dans \mathbf{A}^\dagger et $\mathbf{A}^\dagger \cdot f_1 + \mathbf{A}^\dagger \cdot f_2 = \mathbf{A}^\dagger$. D'autre part, $(\mathbf{A}_?)^\dagger = \mathbf{A}^\dagger_{[?]}$. ■

3.2.9. Rappels sur la cohomologie de Čech. Dans cette partie on s'intéresse à un espace topologique Y admettant une famille d'ouverts \mathcal{B} telle que

- \mathcal{B} -i) Tout ouvert de Y peut être recouvert par des ouverts de \mathcal{B} .
- \mathcal{B} -ii) De tout recouvrement d'un ouvert de \mathcal{B} par des ouverts de \mathcal{B} on peut extraire un sous-recouvrement fini.
- \mathcal{B} -iii) \mathcal{B} est stable par intersection, *i.e.* si $U_1, U_2 \in \mathcal{B}$ alors $U_1 \cap U_2 \in \mathcal{B}$.
- \mathcal{B} -iv) Pour tous $U_1, \dots, U_\ell \in \mathcal{B}$ de réunion $U \in \mathcal{B}$, il existe $V \in \mathcal{B}$ tel que

$$U = U_1 \cup V \quad \text{et} \quad V \subseteq U_2 \cup \dots \cup U_\ell.$$

Exemples

- $Y = \text{Spec}(\text{anneau})$ et \mathcal{B} l'ensemble de ses ouverts principaux.
Vérifions \mathcal{B} -iv : l'inclusion $D(f) \subseteq D(f_0) \cup D(f_1) \cup \dots \cup D(f_\ell)$ équivaut à l'existence d'éléments $\zeta_0, \zeta_1, \dots, \zeta_\ell \in \mathcal{A}_f$ tels que $1 = \sum_{i=0}^{\ell} \zeta_i f_i$. En fixant une telle partition de l'unité, la même raison donne $W = D(1 - \zeta_0 f_0) \subseteq D(f_1) \cup \dots \cup D(f_\ell)$. On prend alors $V = U \cap W$.
- Y l'espace topologique sous-jacent à un schéma séparé et \mathcal{B} l'ensemble de ses ouverts affines.

A partir de maintenant, l'espace Y et l'ensemble \mathcal{B} sont fixés. L'ensemble \mathcal{B} muni des inclusions entre ses ouverts est une sous-catégorie de la catégories des ouverts de Y , on peut donc parler de préfaisceau de groupes abéliens sur \mathcal{B} . Soit \mathcal{P} un tel préfaisceau. Étant donnée une famille $\mathcal{U} = \{U_i\}_{i \in \mathcal{Q}, \leq}$ d'éléments de \mathcal{B} de réunion U , on définit pour chaque $n \in \mathbb{N}$ « le groupe des n -cochaînes de Čech à valeurs dans \mathcal{P} relatives à \mathcal{U} », c'est le groupe :

$$\check{C}^n(\mathcal{U}; \mathcal{P}) := \prod_{i_0 < i_1 < \dots < i_n} \mathcal{P}(U_{i_0 \dots i_n})$$

où $U_{i_0 \dots i_n} := U_{i_0} \cap \dots \cap U_{i_n}$. Le « n -cobord » est l'application :

$$\begin{aligned} \delta_n : \check{C}^n(\mathcal{U}; \mathcal{P}) &\longrightarrow \check{C}^{n+1}(\mathcal{U}; \mathcal{P}) \\ \omega &\longmapsto \delta_n(\omega)_{i_0, \dots, i_{n+1}} = \sum_{k=0, \dots, n+1} (-1)^k \omega_{i_0, \dots, \widehat{i}_k, \dots, i_{n+1}} \end{aligned}$$

qui vérifie $\delta_{n+1} \circ \delta_n = 0$, d'où « le complexe de Čech de \mathcal{P} relatif à \mathcal{U} » :

$$(\check{C}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P}), \delta_*) := \left(\mathbf{0} \rightarrow \check{C}^0(\mathcal{U}; \mathcal{P}) \xrightarrow{\delta_0} \check{C}^1(\mathcal{U}; \mathcal{P}) \xrightarrow{\delta_1} \dots \xrightarrow{\delta_{k-1}} \check{C}^k(\mathcal{U}; \mathcal{P}) \xrightarrow{\delta_k} \dots \right)$$

Lorsque $U \in \mathcal{B}$, l'« augmentation » $\epsilon(U) : \mathcal{P}(U) \rightarrow \check{C}^0(\mathcal{U}; \mathcal{P}) = \prod_{i \in \mathcal{Q}} \mathcal{P}(U_i)$, produit des morphismes de restriction $\mathcal{P}(U) \rightarrow \mathcal{P}(U_i)$, est à valeurs dans $\check{H}^0(\mathcal{U}; \mathcal{P})$.

La « cohomologie de Čech de \mathcal{P} relative à \mathcal{U} » est la cohomologie de $(\check{C}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P}); \delta_*)$, elle est notée $\check{H}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P})$.

3.2.10. Proposition. Avec les données précédentes, supposons pour tous $U, U_1, U_2 \in \mathcal{B}$ tels que $U = U_1 \cup U_2$ que le complexe de Čech augmenté :

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(U) \xrightarrow{\epsilon(U)} \mathcal{P}(U_1) \oplus \mathcal{P}(U_2) \xrightarrow{\delta_0} \mathcal{P}(U_1 \cap U_2) \rightarrow \mathbf{0} \quad (*)$$

est *exact*. Alors

a) Pour toute famille $\mathcal{U} = \{U_i\}_{i \in \mathfrak{A}}$ d'ouverts de \mathcal{B} de réunion un ouvert $U \in \mathcal{B}$, le complexe de Čech augmenté :

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(U) \xrightarrow{\epsilon(U)} \check{C}^0(\mathcal{U}; \mathcal{P}) \xrightarrow{\delta_0} \check{C}^1(\mathcal{U}; \mathcal{P}) \xrightarrow{\delta_1} \dots \xrightarrow{\delta_{i-1}} \check{C}^i(\mathcal{U}; \mathcal{P}) \xrightarrow{\delta_i} \dots$$

est *exact*.

b) Soit $\tilde{\mathcal{P}}$ le faisceau sur Y engendré par \mathcal{P} , alors pour tout ouvert $U \in \mathcal{B}$:

i) Le morphisme canonique $\mathcal{P}(U) \rightarrow H^0(U; \tilde{\mathcal{P}})$ est bijectif.

ii) $H^i(U; \tilde{\mathcal{P}}) = 0$, pour tout $i > 0$.

Démonstration

a) Par récurrence sur le plus petit cardinal $\ell(\mathcal{U})$ des sous-familles finies de \mathcal{U} qui recouvrent U (\mathcal{B} -ii). Lorsque $\ell(\mathcal{U}) = 1$ on a $U_i = U$ pour un certain $i \in \mathfrak{A}$ et le complexe de Čech augmenté est homotope à zéro ⁽²⁾. Supposons maintenant $\ell(\mathcal{U}) > 1$ et (a) démontré pour tout recouvrement \mathcal{V} d'un ouvert de \mathcal{B} vérifiant $\ell(\mathcal{V}) < \ell(\mathcal{U})$. Notons $\ell := \ell(\mathcal{U})$, soit U_1, \dots, U_ℓ une sous-famille minimale de \mathcal{U} de réunion U et soit $V \in \mathcal{B}$ vérifiant \mathcal{B} -iv, i.e.

$$U = U_1 \cup V \quad \text{et} \quad V = \bigcup_{k=2}^{\ell} (V \cap U_k).$$

On considère alors le bicomplexe

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{0} & & \mathbf{0} \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathbf{0} \longrightarrow \mathcal{P}(U) & \xrightarrow{\epsilon(U)} & \check{C}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P}) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(U_1) \oplus \mathcal{P}(V) & \xrightarrow{\epsilon(U_1) \oplus \epsilon(V)} & \check{C}^*(U_1 \cap \mathcal{U}; \mathcal{P}) \oplus \check{C}^*(V \cap \mathcal{U}; \mathcal{P}) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathbf{0} \longrightarrow \mathcal{P}(U_1 \cap V) & \xrightarrow{\epsilon(U_1 \cap V)} & \check{C}^*(U_1 \cap V \cap \mathcal{U}; \mathcal{P}) \\ \downarrow & & \downarrow \\ \mathbf{0} & & \mathbf{0} \end{array} \quad (\diamond)$$

où les colonnes sont définies à l'aide des suites

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(U_{i_1 \dots i_n}) \xrightarrow{\epsilon} \mathcal{P}(U_1 \cap U_{i_1 \dots i_n}) \oplus \mathcal{P}(V \cap U_{i_1 \dots i_n}) \xrightarrow{\delta_0} \mathcal{P}(U_1 \cap V \cap U_{i_1 \dots i_n}) \rightarrow \mathbf{0},$$

qui sont *exactes* par l'hypothèse de la proposition, quels que soient $n \in \mathbb{N}$ et $i_j \in \mathfrak{A}$. Le complexe de Čech augmenté $\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}(U) \rightarrow \check{C}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P})$ est donc quasi-isomorphe au

² Cf. [Go] p. 222, dernier paragraphe de §5.7.

complexe simple associé au sous-bicomplexe des lignes inférieures de (\diamond) . Or, ces lignes sont exactes par hypothèse de récurrence puisque $\ell(U_1 \cap U) = 1$, $\ell(V \cap \mathcal{U}) \leq \ell - 1$ et $\ell(U_1 \cap V \cap \mathcal{U}) \leq \ell - 1$ par construction. Ceci termine la preuve de (a).

b) Résulte de considérations générales sur la cohomologie de Čech que nous résumons (cf. [Go] §5.8). Pour tout ouvert $W \subseteq \mathbf{Y}$ et chaque recouvrement \mathcal{U} de W par des ouverts de \mathcal{B} on dispose du complexe de Čech $\check{C}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P})$. Les propriétés 3.2.9-(\mathcal{B} -*) assurent l'existence de raffinements pour deux tels recouvrements et on peut définir une cohomologie de Čech relative à \mathcal{B} , notée $\check{H}_{\mathcal{B}}^*(W; \mathcal{P})$, comme limite inductive des $\check{H}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P})$ suivant une famille cofinale convenable de recouvrements (*loc.cit.*). La correspondance $W \rightsquigarrow \check{H}_{\mathcal{B}}^*(W; \mathcal{P})$ définit alors naturellement un préfaisceau **sur** \mathbf{Y} que nous notons $\check{\mathcal{H}}_{\mathcal{B}}^*(\mathcal{P})$. D'après (a) on a

$$\Gamma(U; \check{\mathcal{H}}_{\mathcal{B}}^0(\mathcal{P})) = \mathcal{P}(U), \text{ pour tout } U \in \mathcal{B}.$$

Ces mêmes raisonnements appliqués au préfaisceau $\check{\mathcal{H}}_{\mathcal{B}}^0(\mathcal{P})$ sur \mathbf{Y} montrent que l'application canonique $\check{\mathcal{H}}_{\mathcal{B}}^0(\mathcal{P}) \rightarrow \check{\mathcal{H}}^0(\check{\mathcal{H}}_{\mathcal{B}}^0(\mathcal{P})) = \tilde{\mathcal{P}}$ est bijective ce qui prouve (b-i). Il s'ensuit que le morphisme canonique

$$\check{H}_{\mathcal{B}}^i(W; \mathcal{P}) \longrightarrow \check{H}^i(W; \tilde{\mathcal{P}})$$

est bijectif pour tout ouvert $W \subseteq \mathbf{Y}$. En particulier, $\check{H}^i(U; \tilde{\mathcal{P}}) = 0$ pour $i > 0$ et $U \in \mathcal{B}$ et le théorème 5.9.2 dans [Go] qui permet de relier la cohomologie de Čech et la cohomologie de faisceaux s'applique; le morphisme canonique

$$\check{H}^i(W; \tilde{\mathcal{P}}) \longrightarrow H^i(W; \tilde{\mathcal{P}})$$

est bijectif pour tout ouvert $W \subseteq \mathbf{Y}$. En particulier, $H^i(U; \tilde{\mathcal{P}}) \simeq \check{H}_{\mathcal{B}}^i(U; \mathcal{P}) = 0$ pour $i > 0$ et $U \in \mathcal{B}$ d'après (a). ■

3.2.11. Remarque. Si dans l'énoncé de 3.2.10 les suites $(*)$ sont uniquement supposées exactes à gauche, la même démonstration prouve que les complexes de Čech augmentés dans (b) sont exacts à gauche et l'assertion (b-i) en découle.

3.2.12. Corollaire. Soit $(\bar{\mathbf{X}}, \mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}}^{\dagger})$ le schéma de Meredith associé à une \mathbf{R} -algèbre de type fini \mathbf{A} . Alors :

a) Le foncteur $(\simeq) : \text{Mod}(\mathbf{A}^{\dagger}) \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathcal{O}_{\bar{\mathbf{X}}}^{\dagger})$ est exact.

b) Pour tout \mathbf{A}^{\dagger} -module \mathbf{M} et tout ouvert principal $D(\bar{f}) \subseteq \bar{\mathbf{X}}$:

i) Le morphisme canonique $((\mathbf{A}^{\dagger})_f)^{\dagger} \otimes_{\mathbf{A}^{\dagger}} \mathbf{M} \rightarrow H^0(D(\bar{f}); \tilde{\mathbf{M}})$ est bijectif.

ii) Pour tout recouvrement principal $\mathcal{U} = \{\bar{U}_1, \dots, \bar{U}_{\ell}\}$ de $D(\bar{f})$, on a

$$\check{H}^i(\mathcal{U}; \tilde{\mathbf{M}}) = 0, \text{ pour tout } i > 0.$$

iii) $H^i(\bar{U}; \widetilde{M}) = 0$, pour tout $i > 0$.

c) Étant donnés deux \mathbf{A}^\dagger -modules M et N , si N est de type fini, le morphisme canonique

$$\Xi(M, N) : \mathrm{Hom}_{\mathbf{A}}(M, N) \longrightarrow \mathrm{Hom}_{\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger}(\widetilde{M}, \widetilde{N})$$

est bijectif. En particulier, la restriction du foncteur (\simeq) à la sous-catégorie $\mathrm{Mod}_{\mathrm{t.f.}}(\mathbf{A}^\dagger)$ est pleinement fidèle.

Démonstration. Nous nous plaçons dans le contexte d'application de la proposition 3.2.10. L'espace topologique est $\bar{X} := \mathrm{Spec}(\bar{\mathbf{A}})$, l'ensemble d'ouverts \mathcal{B} est l'ensemble des ouverts principaux de \bar{X} et le préfaisceau sur \mathcal{B} est défini pour chaque \mathbf{A}^\dagger -module M par la correspondance \mathcal{P}_M (cf. 3.2.2) :

$$D(\bar{f}) \rightsquigarrow \mathcal{P}_M(D(\bar{f})) := ((\mathbf{A}^\dagger_f)^\dagger)^\dagger \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} M$$

On remarque aussitôt que par la platitude de $((\mathbf{A}^\dagger_f)^\dagger)$ en tant que \mathbf{A}^\dagger -module (3.1-e-i), la correspondance $M \rightsquigarrow \mathcal{P}_M$ est exacte et comme \widetilde{M} est le faisceau associé à \mathcal{P}_M l'assertion (a) résulte.

De l'égalité de préfaisceaux $\mathcal{P}_M(-) = \mathcal{P}_{\mathbf{A}^\dagger}(-) \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} M$ on déduit aussitôt l'identification des complexes de Čech

$$(\check{C}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P}_M), \delta_*) = (\check{C}^*(\mathcal{U}; \mathcal{P}_{\mathbf{A}^\dagger}), \delta_*) \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} M$$

pour toute famille *finie* \mathcal{U} d'ouverts principaux de \bar{X} et de même pour les complexes de Čech augmentés lorsque \mathcal{U} est un recouvrement d'un ouvert $\bar{U} \in \mathcal{B}$. En particulier, si $\bar{U}, \bar{U}_1, \bar{U}_2 \in \mathcal{B}$ vérifient $\bar{U} = \bar{U}_1 \cup \bar{U}_2$, le complexe de Čech augmenté :

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}_M(\bar{U}) \xrightarrow{\epsilon} \mathcal{P}_M(\bar{U}_1) \oplus \mathcal{P}_M(\bar{U}_2) \xrightarrow{\delta_0} \mathcal{P}_M(\bar{U}_1 \cap \bar{U}_2) \rightarrow \mathbf{0} \quad (*)$$

s'identifie à

$$(\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}_{\mathbf{A}^\dagger}(\bar{U}) \xrightarrow{\epsilon} \mathcal{P}_{\mathbf{A}^\dagger}(\bar{U}_1) \oplus \mathcal{P}_{\mathbf{A}^\dagger}(\bar{U}_2) \xrightarrow{\delta_0} \mathcal{P}_{\mathbf{A}^\dagger}(\bar{U}_1 \cap \bar{U}_2) \rightarrow \mathbf{0}) \otimes_{\mathbf{A}^\dagger} M$$

et l'exactitude de (*) résulte puisque $\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{P}_{\mathbf{A}^\dagger}(\bar{U}) \rightarrow \check{C}^*(\{\bar{U}_1, \bar{U}_2\}; \mathcal{P}_{\mathbf{A}^\dagger})$ est exact (3.2.7) et que ses termes sont des \mathbf{A}^\dagger -modules plats (3.1-e-i).

L'hypothèse de la proposition 3.2.10 est donc vérifiée par \mathcal{P}_M quel que soit le \mathbf{A}^\dagger -module M et (b) en découle.

Ceci étant, (b-i) montre que $\Gamma(\bar{X}, -) : \mathrm{Mod}(\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger) \rightsquigarrow \mathrm{Mod}(\mathbf{A}^\dagger)$ est un inverse à gauche de $(\simeq) : \mathrm{Mod}(\mathbf{A}^\dagger) \rightsquigarrow \mathrm{Mod}(\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger)$ et l'application naturelle $\Xi(M, N)$ est injective pour tous

$M, N \in \text{Mod}(\mathbf{A}^\dagger)$. Soit maintenant $\alpha : \widetilde{M} \rightarrow \widetilde{N}$ un morphisme de \mathcal{O}_X^\dagger -modules. Pour chaque ouvert principal $\bar{U} = D(\bar{f}) \subseteq \bar{X}$ on a un diagramme commutatif de \mathbf{A}^\dagger -modules

$$\begin{array}{ccc} M & \xrightarrow{\alpha(\bar{X})} & N \\ \downarrow & & \downarrow \\ ((\mathbf{A}^\dagger)_f)^\dagger \otimes M & \xrightarrow{\alpha(\bar{U})} & \Gamma(\bar{U}; \widetilde{N}) = ((\mathbf{A}^\dagger)_f)^\dagger \otimes N \end{array}$$

et $\alpha(\bar{U})$ et $\mathbf{1} \otimes \alpha(\bar{X})$ coïncident modulo \mathbf{I}^m quel que soit $m \in \mathbb{N}$. Or, si N est un \mathbf{A}^\dagger -module de type fini, $((\mathbf{A}^\dagger)_f)^\dagger \otimes N$ est séparé pour la topologie \mathbf{I} -adique et donc $\alpha(\bar{U}) = \mathbf{1} \otimes \alpha(\bar{X})$ et $\Xi(M, N)$ est bien surjective. ■

3.2.13. Catégorie des \mathcal{O}_X^\dagger -modules cohérents. Un \mathcal{O}_X^\dagger -module \mathcal{M} est dit « cohérent » lorsqu'il est localement de présentation finie, autrement dit, lorsque chaque $x \in \bar{X}$ admet un voisinage principal \bar{U} sur lequel il existe une suite exacte à droite de \mathcal{O}_X^\dagger -modules

$$(\mathcal{O}_X^\dagger)^m|_{\bar{U}} \longrightarrow (\mathcal{O}_X^\dagger)^n|_{\bar{U}} \longrightarrow \mathcal{M}|_{\bar{U}} \rightarrow \mathbf{0}. \quad (\ddagger)$$

On a donc $\mathcal{M}|_{\bar{U}} = \Gamma(\bar{U}; \mathcal{M})^\sim$ (3.2.12).

On note $\text{Mod}_{\text{coh}}(\mathcal{O}_X^\dagger)$ la sous-catégorie pleine de $\text{Mod}(\mathcal{O}_X^\dagger)$ dont les objets sont les \mathcal{O}_X^\dagger -modules cohérents. Pour tout \mathbf{A}^\dagger -module M le faisceau \widetilde{M} est cohérent et le foncteur $(\simeq) : \text{Mod}_{\text{t.f.}}(\mathbf{A}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\text{coh}}(\mathcal{O}_X^\dagger)$ est pleinement fidèle (3.2.12). Le théorème suivant est démontré dans [M] sous l'hypothèse que (R, \mathbf{I}) est un anneau de valuation discrète complet d'idéal maximal \mathbf{I} . Bien que ce théorème ne sera pas utilisé dans la suite, nous indiquons brièvement les idées d'une démonstration lorsque R est seulement supposé noethérien.

3.2.14. Théorème. Soit $(\bar{X}, \mathcal{O}_X^\dagger)$ le schéma de Meredith associé à une R -algèbre de type fini \mathbf{A} . Le foncteur $(\simeq) : \text{Mod}_{\text{t.f.}}(\mathbf{A}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\text{coh}}(\mathcal{O}_X^\dagger)$ est une équivalence de catégories.

Indications. Une inspection minutieuse de la preuve de Meredith montre que l'hypothèse sur R d'être de valuation discrète et complet intervient de manière essentielle uniquement dans sa preuve du lemme §3.1 (*loc.cit.* p. 11) :

Lemme 1. Soit M un \mathbf{A}^\dagger -module de type fini. Soient $\vec{x} = \{x_1, \dots, x_r\} \subseteq \mathbf{A}$ et $\mu_1, \dots, \mu_t \in M$. Soit $\{P_{i,n} \mid 1 \leq i \leq t; n \in \mathbb{N}\}$ une famille de polynômes à r variables $\vec{X} = \{X_1, \dots, X_r\}$ vérifiant les conditions suivantes

- 1) $\deg_{\vec{X}}(P_{i,n}) \leq C(n+1)$ pour une certaine constante C ;
- 2) $\sum_{i=1}^t P_{i,n}(\vec{x})\mu_i \in \mathbf{I}^n \cdot M$ pour tout n .

Alors $\sum_{n \geq 0} \sum_{i=0}^t P_{i,n}(\vec{x})\mu_i$ converge dans M .

Ce lemme peut être démontré lorsque \mathbf{R} est seulement supposé noethérien. En effet, lorsque $t = 1$ nous pouvons supposer $\mathbf{M} = \mathbf{A}^\dagger \cdot \mu_1$ (Artin-Rees) et considérons la suite exacte

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathbf{K} \rightarrow \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{A} \cdot \mu_1 \rightarrow \mathbf{0}.$$

Les hypothèses du *lemme 1* dans les notations du lemme technique 3.2.6 sont :

$$\begin{cases} P_{1,n} \in \mathbf{I}^0[\overline{\mathbf{X}}]_{C(n+1)} \\ P_{1,n} \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^n[\overline{\mathbf{X}}] \end{cases}$$

En appliquant 3.2.6 (avec $P = 1$), il existe $M \in \mathbb{N}$ ne dépendant que de \mathbf{K} tel que :

$$P_{1,n} \in \mathbf{K} + \mathbf{I}^n[\overline{\mathbf{X}}]_{C(n+1)+nM}.$$

On a donc

$$\sum_{n \geq 0} P_{1,n}(\vec{x})\mu_1 = \sum_{n \geq 0} Q_n(\vec{x})\mu_1 \quad \text{avec} \quad \begin{cases} Q_n \in \mathbf{I}^n[\overline{\mathbf{X}}]_{(C+M)(n+1)}, \\ P_{1,n}(\vec{x})\mu_1 = Q_n(\vec{x})\mu_1, \end{cases} \quad \text{pour tout } n \in \mathbb{N}.$$

et la série $\sum_{n \geq 0} Q_n(\vec{x})$ converge dans \mathbf{A}^\dagger .

Dans le cas où t est quelconque, on commence par remarquer que les ensembles

$$C(m) := \left\{ P \in \mathbf{R}[\overline{\mathbf{X}}] \mid P\mu_1 \in \mathbf{R}[\overline{\mathbf{X}}]_{\deg(P)+m} \mu_2 + \cdots + \mathbf{R}[\overline{\mathbf{X}}]_{\deg(P)+m} \mu_t \right\}$$

sont des idéaux de $\mathbf{R}[\overline{\mathbf{X}}]$ dont la réunion C est l'annulateur de μ_1 modulo (μ_2, \dots, μ_t) . Par noethérianité il existe $N \in \mathbb{N}$, dépendant seulement de $\{\mu_1, \dots, \mu_t\}$, tel que $C = C(N)$.

Supposons le lemme démontré pour $t - 1$ et considérons un ensemble des données vérifiant les conditions du lemme pour t . D'après le cas $t = 1$, il existe $Q_n \in \mathbf{I}^n[\overline{\mathbf{X}}]_{(C+M)(n+1)}$ vérifiant

$$(P_{1,n} - Q_n)\mu_1 \in (\mu_2, \dots, \mu_t),$$

et la remarque précédente donne des décompositions

$$P_{1,n}\mu_1 = Q_n\mu_1 + \sum_{k=2}^t R_{k,n}\mu_k,$$

avec $R_{k,n} \in \mathbf{R}[\overline{\mathbf{X}}]_{(C+M+N)(n+1)}$. On peut donc écrire

$$\sum_{n \geq 0} \sum_{i=1}^t P_{i,n}(\vec{x})\mu_i = \sum_{n \geq 0} Q_n\mu_1 + \sum_{n \geq 0} \sum_{i=2}^t (R_{i,n} + P_{i,n})\mu_i \quad (*)$$

où

$$\begin{cases} \sum_{n \geq 0} Q_n \text{ converge dans } \mathbf{A}^\dagger, \\ \deg_{\overline{\mathbf{X}}}(R_{i,n} + P_{i,n}) \leq (C + N + N)(n + 1), \\ \sum_{i=2}^t (R_{i,n} + P_{i,n})\mu_i \in \mathbf{I}^n \cdot \mathbf{M} \quad \text{par construction.} \end{cases}$$

La convergence de la série (*) résulte alors de l'hypothèse inductive. ■

3.2.15. \mathcal{O}_X^\dagger comme faisceau de relèvements (très lisses). La proposition suivante fait le lien entre la catégorie des relèvements affines très lisses $\mathcal{RC}_{\text{inf}}^\dagger$ associée à $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ et les sections du faisceau \mathcal{O}_X^\dagger .

3.2.16. Proposition. Soit A une R -algèbre de type fini ou f.c.t.f.. Notons $\rho : \mathcal{O}_X^\dagger \rightarrow \mathcal{O}_{\bar{X}}$ le morphisme de faisceaux induit d'après 3.2.12-(c) par le relèvement $\rho(\bar{X}) : A^\dagger \rightarrow \bar{A}$. Alors,

a) Le morphisme $\rho(\bar{U}) : \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}) \rightarrow \mathcal{O}_{\bar{X}}(\bar{U})$ est un relèvement quel que soit l'ouvert $\bar{U} \subseteq \bar{X}$.

De plus, si A^\dagger est très lisse et $\bar{U} \subseteq \bar{X}$ est un ouvert **affine**, on a :

b) $\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})$ est f.c.t.f. très lisse.

c) L'espace annelé $(\bar{U}; \mathcal{O}_X^\dagger|_{\bar{U}})$ est canoniquement isomorphe au schéma de Meredith associé à l'algèbre $\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})$.

Démonstration

a) D'après 3.2.12.

b) Soit

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}) \xrightarrow{\epsilon(\bar{U})} \prod_{i=1}^r A^\dagger_{[f_i]} \xrightarrow{\delta_0} \prod_{1 \leq i < j \leq r} A^\dagger_{[f_i f_j]}$$

la suite exacte à gauche associée à un recouvrement principal fini $\bar{U} = \bigcup_{i=1}^r D(\bar{f}_i)$. Soit $\rho : B \rightarrow \mathcal{O}_{\bar{X}}(\bar{U})$ un relèvement lisse sur R (1.2) et notons $(U := \text{Spec}(B); \mathcal{O}_U)$ le schéma affine associé. Lorsque A^\dagger est un relèvement très lisse de \bar{X} il existe un morphisme de R^\dagger -algèbres $\phi : A^\dagger \rightarrow B^\dagger$ dont la réduction modulo I correspond à l'inclusion $U \subseteq \bar{X}$. Le morphisme ϕ induit des morphismes

$$\phi_i : A^\dagger_{[f_i]} \rightarrow B^\dagger_{[\phi(f_i)]}, \quad \phi_{ij} : A^\dagger_{[f_i f_j]} \rightarrow B^\dagger_{[\phi(f_i f_j)]},$$

qui sont des isomorphismes puisqu'il en est ainsi modulo I et que B^\dagger est très lisse (1.2).

Notons $(U, \mathcal{O}_U^\dagger)$ le schéma de Meredith associé à B . On a une suite exacte

$$\mathbf{0} \rightarrow B^\dagger \xrightarrow{\epsilon(\bar{Y})} \prod_{i=1}^r B^\dagger_{[\phi(f_i)]} \xrightarrow{\delta_0} \prod_{1 \leq i < j \leq r} B^\dagger_{[\phi(f_i f_j)]}$$

et un diagramme commutatif :

$$\begin{array}{ccccc} \mathbf{0} \rightarrow \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}) & \rightarrow & \prod_{i=1}^r A^\dagger_{[f_i]} & \xrightarrow{\delta_0} & \prod_{1 \leq i < j \leq r} A^\dagger_{[f_i f_j]} \\ & & \phi_i \downarrow \simeq & \oplus & \simeq \downarrow \phi_{ij} \\ \mathbf{0} \rightarrow B^\dagger & \rightarrow & \prod_{i=1}^r B^\dagger_{[\phi(f_i)]} & \xrightarrow{\delta_0} & \prod_{1 \leq i < j \leq r} B^\dagger_{[\phi(f_i f_j)]} \end{array}$$

donnant lieu à un isomorphisme de R^\dagger -algèbres entre $\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})$ et B^\dagger .

c) Dans la preuve de (b) on a montré que pour tout $f \in A^\dagger$ tel que $D(\bar{f}) \subseteq \bar{U}$ le morphisme canonique $A^\dagger_{[f]} \rightarrow \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})_{[f]}$ est bijectif. La famille de ces isomorphismes constitue un isomorphisme des restrictions à la catégorie des ouverts principaux de \bar{X} contenus dans \bar{U} du faisceau \mathcal{O}_X^\dagger vers le faisceau \mathcal{O}_U^\dagger ; cet isomorphisme induit alors l'identification entre $\mathcal{O}_X^\dagger|_{\bar{U}}$ et \mathcal{O}_U^\dagger annoncée. ■

3.3 Sous-sites de Meredith de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ et condition de faisceau

3.3.1. Sous-sites de Meredith. Nous reprenons le contexte général où $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ est un schéma lisse et séparé sur \bar{R} de site de relèvements affines très lisses $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$.

Pour tout objet \mathcal{U} de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ d'ouvert associé $\bar{\mathcal{U}} \subseteq \bar{X}$ on note $(\bar{\mathcal{U}}; \mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger)$ le schéma de Meredith associé à l'algèbre f.c.t.f. très lisse $\mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger$. Par 3.2.16, si $\bar{V}_1 \subseteq \bar{V}_2 \subseteq \bar{\mathcal{U}}$ sont des ouverts affines, l'algèbre $\mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V}_i)$ est un relèvement très lisse de $\mathcal{O}_{\bar{X}}(\bar{V}_i)$ et la réduction modulo \mathbf{I} du morphisme de restriction $\mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V}_2) \rightarrow \mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V}_1)$ est le morphisme d'anneaux $\mathcal{O}_{\bar{X}}(\bar{V}_2) \rightarrow \mathcal{O}_{\bar{X}}(\bar{V}_1)$ correspondant à l'inclusion $\bar{V}_1 \subseteq \bar{V}_2$.

Définition. On appellera « sous-site de Meredith de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ engendré par \mathcal{U} » la sous-catégorie de $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ notée $\text{Mer}(\mathcal{U})$ où les objets sont les sections de $\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger$ au-dessus des ouverts affines de \bar{X} et où il y a un unique morphisme de $\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger(\bar{V}_1)$ vers $\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger(\bar{V}_2)$ lorsque $\bar{V}_2 \subseteq \bar{V}_1$, à savoir le morphisme de restriction du faisceau $\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger$. Les recouvrements dans $\text{Mer}(\mathcal{U})$ sont les familles de morphismes de restriction $\{\mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V}) \rightarrow \mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V}_i)\}$ où \bar{V} et \bar{V}_i sont des ouverts affines de \bar{X} vérifiant $\bar{V} = \bigcup_i \bar{V}_i$.

La proposition suivante est corollaire immédiat des propositions 2.4.2 et 2.5.1.

3.3.2. Proposition

- Un préfaisceau \mathcal{P} sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ est un faisceau si et seulement si la restriction $\mathcal{P}|_{\text{Mer}(\mathcal{U})}$ est un faisceau que que soit $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$.
- Si \bar{X} est affine et si $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ vérifie $\bar{\mathcal{U}} = \bar{X}$, alors un préfaisceau sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ est un faisceau si et seulement si sa restriction à $\text{Mer}(\mathcal{U})$ l'est.

3.3.3. Le foncteur $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}$. Soit $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$. Étant donné un faisceau \mathcal{F} de \mathbf{Z} -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, notons $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}(\mathcal{F})$ le faisceau sur $\bar{\mathcal{U}}$ associé à $\mathcal{F}|_{\text{Mer}(\mathcal{U})}$. De même, si $\alpha : \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathcal{F}_2$ est un morphisme de faisceaux de \mathbf{Z} -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ notons $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}(\alpha) : \mathcal{R}_{\mathcal{U}}(\mathcal{F}_1) \rightarrow \mathcal{R}_{\mathcal{U}}(\mathcal{F}_2)$ le morphisme de faisceaux sur $\bar{\mathcal{U}}$ déterminé par $\alpha|_{\text{Mer}(\mathcal{U})}$. La correspondance ainsi définie :

$$\mathcal{R}_{\mathcal{U}} : \text{Mod}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z})$$

est un foncteur covariant additif.

Proposition

- Le foncteur $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}$ est exact. Il est en plus fidèle lorsque \bar{X} est affine et que $\bar{\mathcal{U}} = \bar{X}$.
- Soit \mathcal{F} un faisceau de \mathbf{Z} -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$. Pour tout $\mathcal{V} \in \text{Mer}(\mathcal{U})$ le morphisme canonique

$$\mathcal{F}(\mathcal{V}) \longrightarrow \Gamma(\bar{\mathcal{V}}; \mathcal{R}_{\mathcal{U}}(\mathcal{F}))$$

est bijectif.

Démonstration. (a) est claire par construction et (b) résulte de 3.2.10 et 3.2.11. ■

3.4 Faisceau \mathcal{G}_X^\dagger d'automorphismes \dagger -adiques

Notation. Étant donnée une R -algèbre B , on notera $G^\dagger(B)$ le groupe des automorphismes de R -algèbre de B dont la réduction modulo I est l'identité sur \overline{B} .

3.4.1. Le cas affine. Soit A^\dagger une R -algèbre f.c.t.f. de schéma de Meredith $(\overline{X}; \mathcal{O}_X^\dagger)$. Pour $f, g \in A^\dagger$, notons $\iota : A^\dagger_{[f]} \rightarrow A^\dagger_{[fg]}$ le morphisme canonique et remarquons que pour tout $\theta \in G^\dagger(A^\dagger_{[f]})$ l'élément $\iota\theta(g)$ est inversible puisque $\iota\theta(g) \in \iota(g)(1 + I \cdot A^\dagger_{[fg]})$, on a donc une factorisation canonique

$$\begin{array}{ccc} A^\dagger_{[f]} & \xrightarrow{\theta} & A^\dagger_{[f]} \\ \iota \downarrow & \oplus & \downarrow \iota \\ A^\dagger_{[fg]} & \xrightarrow{\theta'} & A^\dagger_{[fg]} \end{array} \quad (\diamond)$$

avec $\theta' \in G^\dagger(A^\dagger_{[fg]})$ d'où une application de « restriction »

$$\begin{array}{ccc} (-)|_{A^\dagger_{[fg]}} : G^\dagger(A^\dagger_{[f]}) & \longrightarrow & G^\dagger(A^\dagger_{[fg]}) \\ \theta & \longmapsto & \theta' \end{array} \quad (*)$$

dont on vérifie aisément que c'est un morphisme de groupes. La correspondance

$$D(\overline{f}) \rightsquigarrow G^\dagger(A^\dagger_{[f]})$$

et les restrictions (*) définissent un préfaisceau de groupes sur la catégorie des ouverts principaux de \overline{X} dont on notera \mathcal{G}_X^\dagger le faisceau sur \overline{X} associé.

3.4.2. Le cas non affine. Ce qui précède montre plus généralement que si $\overline{V}_1 \subseteq \overline{V}_2$ sont des ouverts **principaux** respectivement dans des ouverts **affines** $\overline{U}_i \subseteq \overline{X}$, il existe un morphisme canonique de restriction de $G^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\overline{V}_2))$ vers $G^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\overline{V}_1))$. Le faisceau \mathcal{G}_X^\dagger peut donc aussi être introduit lorsque $(\overline{X}; \mathcal{O}_X)$ est la réduction modulo I d'un schéma lisse séparé $(X; \mathcal{O}_X)$ de schéma de Meredith $(\overline{X}; \mathcal{O}_X^\dagger)$. Dans tous les cas on a un morphisme naturel $\Phi(\overline{U}) : G^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\overline{U})) \rightarrow \mathcal{G}_X^\dagger(\overline{U})$ pour tout ouvert \overline{U} **affine** dans \overline{X} puisque les ouverts principaux des ouverts affines de \overline{X} constituent une base pour la topologie de \overline{X} .⁽³⁾

3.4.3. Théorème. Pour tout schéma de Meredith $(\overline{X}; \mathcal{O}_X^\dagger)$ le morphisme naturel

$$\Phi(\overline{U}) : G^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\overline{U})) \rightarrow \mathcal{G}_X^\dagger(\overline{U})$$

est bijectif pour tout ouvert affine $\overline{U} \subseteq \overline{X}$.

³On remarquera que si les groupes $G^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\overline{U}))$ et $\mathcal{G}_X^\dagger(\overline{U})$ existent quel que soit l'ouvert $\overline{U} \subseteq \overline{X}$, il n'y a pas nécessairement de morphisme de restriction de $G^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\overline{U}))$ vers $G^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\overline{V}))$ pour $\overline{V} \subseteq \overline{U}$ lorsque \overline{U} n'est pas affine. Il n'y a donc pas de morphisme *a priori* de $G^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\overline{U}))$ vers $\mathcal{G}_X^\dagger(\overline{U})$ en dehors du cas où \overline{U} est affine (cf. remarque 3.4.4).

Démonstration. Supposons \bar{X} affine et notons $\mathbf{A}^\dagger := \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{X})$. Soit \bar{U} un ouvert arbitraire de \bar{X} , considérons la suite exacte à gauche

$$\mathbf{0} \rightarrow \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}) \xrightarrow{\epsilon} \prod_i \mathbf{A}^\dagger_{[f_i]} \xrightarrow{\delta_0} \prod_{i < j} \mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]} \quad (\ddagger)$$

associé au recouvrement fini principal $\bar{U} = \bigcup_i D(\bar{f}_i)$, et notons $x_i \in \mathbf{A}^\dagger_{[f_i]}$ les restrictions d'un élément $x \in \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})$. Pour tout $\theta_i \in \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger_{[f_i]})$ on a (3.4.1-(\diamond))

$$\theta_i(x_i)|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}} = \theta_j|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}}(x_i|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}}),$$

de sorte que si $\theta_i|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}} = \theta_j|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}}$, les éléments $\theta_i(x_i)$ se recollent en un (unique) $\theta(x) \in \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})$. L'application $\theta : \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}) \rightarrow \mathcal{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$ ainsi définie appartient clairement à $\mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$.

Lorsque \bar{U} est affine les morphismes de restriction $\mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})) \rightarrow \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger_{[f_i]})$ de 3.4.1 permettent de construire l'analogue de la suite (\ddagger) pour les faisceaux en groupes :

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{0} \rightarrow \mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})) & \xrightarrow{\epsilon} & \prod_i \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger_{[f_i]}) \xrightarrow{\Delta_0} \prod_{i < j} \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}) \\ \theta & \longmapsto & \begin{array}{ccc} (\theta|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i]}})_i & & \\ (\theta_i)_i & \longmapsto & (\theta_i^{-1}|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}} \theta_j|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}})_{i < j} \end{array} \end{array} \quad (*)$$

dont l'exactitude résulte du paragraphe précédent.

En raisonnant comme dans 3.2.10, l'augmentation ϵ donne lieu au morphisme $\Phi(\bar{U}) : \mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})) \rightarrow \mathcal{G}_X^\dagger(\bar{U})$ qui est bijectif puisque l'exactitude de (*) est établie pour **tout** recouvrement principal de \bar{U} .

Le cas où \bar{X} n'est pas affine résulte du cas affine par le principe qui affirme que la restriction à un ouvert affine \bar{U} du faisceau associé à un préfaisceau \mathcal{P} est le faisceau associé à la restriction de \mathcal{P} à \bar{U} . ■

3.4.4. Remarque. Le premier paragraphe de la preuve donne une injection canonique $\mathcal{G}_X^\dagger(\bar{U}) \subseteq \mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$ pour **tout** ouvert $\bar{U} \subseteq \bar{X}$ lorsque \bar{X} est affine. On obtient alors comme corollaire de 3.4.3 le fait que pour tout ouvert affine $\bar{U} \subseteq \bar{X}$ et **tout** ouvert $\bar{V} \subseteq \bar{U}$ il existe un morphisme naturel de restriction de $\mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$ vers $\mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{V}))$ compatible aux restrictions de groupes d'automorphismes précédemment considérés.

3.4.5. Soit $(\bar{X}; \mathcal{O}_X^\dagger)$ le schéma de Meredith affine associé à une algèbre f.c.t.f. \mathbf{A}^\dagger . Pour tout ouvert $\bar{U} \subseteq \bar{X}$ notons $\rho_{\bar{U}}^{\bar{X}} : \mathbf{A}^\dagger = \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{X}) \rightarrow \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})$ le morphisme de restriction des sections du faisceau \mathcal{O}_X^\dagger et soit $\text{Homom}_R^\dagger(\mathbf{A}^\dagger, \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$ l'ensemble des morphismes de \mathbf{R} -algèbres dont la réduction modulo \mathbf{I} correspond à l'inclusion $\bar{U} \subseteq \bar{X}$. On a alors l'application

$$\begin{array}{ccc} \mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})) & \xrightarrow{\Xi(\bar{U})} & \text{Homom}_R^\dagger(\mathbf{A}^\dagger, \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U})) \\ \theta & \longmapsto & \theta \circ \rho_{\bar{U}}^{\bar{X}} \end{array}$$

Théorème. Si \mathbf{A}^\dagger une \mathbf{R} -algèbre f.c.t.f. très lisse.

- a) L'application $\Xi(\bar{U})$ établit une bijection entre $\mathcal{G}_X^\dagger(\bar{U})$ et $\text{Homom}_R^\dagger(\mathbf{A}^\dagger, \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$ quel que soit l'ouvert $\bar{U} \subseteq \bar{X}$.
- b) Si \bar{U} est un ouvert affine, l'action à droite de $\mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$ sur $\text{Homom}_R^\dagger(\mathbf{A}^\dagger, \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$ est simplement transitive.

Démonstration. Supposons d'abord $\bar{U} = D(\bar{f})$ auquel cas $\mathcal{G}_X^\dagger(\bar{U}) = \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger_{[f]})$ (3.4.3). Soit $\phi : \mathbf{A}^\dagger \rightarrow \mathbf{A}^\dagger_{[f]}$ un morphisme de \mathbf{R} -algèbres dont la réduction modulo \mathbf{I} est le morphisme canonique $\iota : \bar{\mathbf{A}} \rightarrow \bar{\mathbf{A}}_{\bar{f}}$. L'élément $\phi(f)$ est inversible car $\phi(f) = f \bmod \mathbf{I}$, et ϕ se factorise de manière unique en $\theta \circ \rho_{\bar{U}}^{\bar{X}}$ où $\theta \in \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger_{[f]})$ puisque c'est un endomorphisme de \mathbf{R} -algèbre de $\mathbf{A}^\dagger_{[f]}$ de réduction modulo \mathbf{I} égal à l'identité et que $\mathbf{A}^\dagger_{[f]}$ est f.c.t.f. très lisse car c'est ainsi de \mathbf{A}^\dagger . Ceci démontre la surjectivité de $\Xi(\bar{U})$. L'injectivité de $\Xi(\bar{U})$ résulte de ce que chaque $\theta \in \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger_{[f]})$ est entièrement déterminé par son action sur $\mathbf{A}^\dagger \cdot \mathbf{1} \subseteq \mathbf{A}^\dagger_{[f]}$, c'est à dire par la composée $\theta \circ \rho_{D(\bar{f})}^{\bar{X}}$.

Dans le cas où \bar{U} est un ouvert arbitraire on a, pour tout recouvrement principal $\bar{U} = \bigcup_i D(\bar{f}_i)$ et tout $\phi \in \text{Homom}_R^\dagger(\mathbf{A}^\dagger, \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}))$, le diagramme commutatif de deuxième ligne exacte à gauche :

$$\begin{array}{ccccc} \mathbf{A}^\dagger & \xrightarrow{\prod_i \rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{X}}} & \prod_i \mathbf{A}^\dagger_{[f_i]} & \xrightarrow{\delta_0} & \prod_{i < j} \mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]} \\ \phi \downarrow & & \oplus & & \theta_i \downarrow \\ 0 \rightarrow \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{U}) & \xrightarrow[\prod \rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{U}}]{\epsilon} & \prod_i \mathbf{A}^\dagger_{[f_i]} & \xrightarrow{\delta_0} & \prod_{i < j} \mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]} \end{array} \quad (*)$$

où l'élément $\theta_i \in \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger_{[f_i]})$ est celui introduit dans le paragraphe précédent vérifiant

$$\rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{U}} \circ \phi = \theta_i \circ \rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{X}}.$$

Or, pour tout $i < j$ les restrictions $\theta_i|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}}$ et $\theta_j|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}}$ coïncident sur $\mathbf{A}^\dagger \cdot \mathbf{1} \subseteq \mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}$ par construction. On en déduit l'égalité

$$\theta_i|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}} = \theta_j|_{\mathbf{A}^\dagger_{[f_i f_j]}}$$

et les θ_i se recollent en un certain $\theta \in \mathcal{G}^\dagger(\bar{U})$ vérifiant

$$\rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{U}} \circ \theta \circ \rho_{\bar{U}}^{\bar{X}} = \theta_i \circ \rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{X}} = \rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{U}} \circ \phi$$

pour tout i . Par conséquent $\theta \circ \rho_{\bar{U}}^{\bar{X}} = \phi$ et la surjectivité de $\Xi(\bar{U})$ est prouvée.

L'injectivité de $\Xi(\bar{U})$ résulte de ce que si $\theta, \theta' \in \mathcal{G}^\dagger(\bar{U})$ vérifient $\theta \circ \rho_{\bar{U}}^{\bar{X}} = \theta' \circ \rho_{\bar{U}}^{\bar{X}}$, on a par restriction de \bar{U} à chaque $D(\bar{f}_i)$:

$$\theta|_{\mathbf{A}^\dagger_{[\bar{f}_i]}} \circ \rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{X}} = \theta'|_{\mathbf{A}^\dagger_{[\bar{f}_i]}} \circ \rho_{D(\bar{f}_i)}^{\bar{X}}$$

et alors $\theta|_{\mathbf{A}^\dagger_{[\bar{f}_i]}} = \theta'|_{\mathbf{A}^\dagger_{[\bar{f}_i]}}$ pour tout i , et donc $\theta = \theta'$.

L'assertion (b) est maintenant corollaire de (a) et du théorème 3.4.3. ■

3.4.6. Corollaire. Soit $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ la réduction modulo \mathbf{I} d'un schéma lisse séparé $(X; \mathcal{O}_X)$ de schéma de Meredith $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger)$. Si $\bar{V} \subseteq \bar{U}$ sont deux ouverts **affines** de \bar{X} , l'action à droite de $\mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger(\bar{V}))$ sur $\text{Homom}_{\mathbf{R}}^\dagger(\mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger(\bar{U}), \mathcal{O}_{\bar{X}}^\dagger(\bar{V}))$ est simplement transitive.

§ 4. Catégories de faisceaux sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$

4.1 Faisceau $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger$ d'automorphismes \dagger -adiques sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$

Soit $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ un schéma lisse et séparé sur $\bar{\mathbf{R}}$ de site de relèvements affines très lisses $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$. Pour $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ notons $(\bar{\mathcal{U}}; \mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger)$ le schéma de Meredith associé à $\mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger$. Dans 3.4 nous avons introduit le faisceau $\mathcal{G}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger$ sur $\bar{\mathcal{U}}$; il vérifie :

$$\mathcal{G}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V}) = \mathbf{G}^\dagger(\mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V})) = \text{End}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V}))^{\text{op}} = \text{Iso}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{V}))^{\text{op}},$$

pour tout ouvert affine $\bar{V} \subseteq \bar{\mathcal{U}}$.

La restriction de $\mathcal{G}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger$ à la sous-catégorie des ouverts affines de \bar{X} est un faisceau sur le sous-site $\text{Mer}(\mathcal{U})$, il est noté $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$.

4.1.1. Restriction d'automorphismes \dagger -adiques dans $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$. Soit $\mathcal{U}' \subseteq \mathcal{U}$ dans $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$. Pour chaque $\phi \in \text{Mor}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}', \mathcal{U})$ et tout $\theta \in \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger)$ on a le diagramme commutatif

$$\begin{array}{ccccccc} \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger & \xlongequal{\quad} & \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger & \xrightarrow{\theta} & \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger & \xlongequal{\quad} & \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger \\ \downarrow \phi & & \parallel & & \parallel & & \downarrow \phi \\ & & \mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{\mathcal{U}}) & \xrightarrow{\theta} & \mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{\mathcal{U}}) & & \\ & & \rho_{\bar{\mathcal{U}'}}^\dagger \downarrow & & \downarrow \rho_{\bar{\mathcal{U}'}}^\dagger & & \\ & & \mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{\mathcal{U}'}) & \xrightarrow{\theta'} & \mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{\mathcal{U}'}) & & \\ & & \xi \downarrow & & \downarrow \xi & & \\ \mathbf{A}(\mathcal{U}')^\dagger & \xleftarrow{\zeta} & \mathbf{A}(\mathcal{U}')^\dagger & \xrightarrow{\xi \theta' \xi^{-1}} & \mathbf{A}(\mathcal{U}')^\dagger & \xrightarrow{\zeta} & \mathbf{A}(\mathcal{U}')^\dagger \end{array}$$

où θ' est la restriction de θ (cf. 3.4.4), $\xi \in \text{Homom}^\dagger(\mathcal{O}_{\bar{\mathcal{U}}}^\dagger(\bar{\mathcal{U}'})^\dagger, \mathbf{A}(\mathcal{U}')^\dagger)$ est arbitrairement choisi et $\zeta \in \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}(\mathcal{U}')^\dagger)$ est l'isomorphisme vérifiant $\zeta \circ \xi \circ \rho_{\bar{\mathcal{U}'}}^\dagger = \phi$ (th. 3.4). La composée

$$\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\phi)(\theta) := \zeta \circ \xi \circ \theta' \circ \xi^{-1} \circ \zeta^{-1}$$

est alors indépendante du choix de ξ et l'application $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\phi) : \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger) \rightarrow \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}(\mathcal{U}')^\dagger)$ ainsi définie est un morphisme de groupes.

On a

$$\mathcal{G}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\phi_1 \circ \phi_2) = \mathcal{G}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\phi_2) \circ \mathcal{G}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\phi_1),$$

pour tous $\phi_1 \in \text{Mor}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}', \mathcal{U})$ et $\phi_2 \in \text{Mor}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}'', \mathcal{U}')$.

4.1.2. Proposition et définition. La correspondance $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger} : \mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger} \rightsquigarrow \mathbf{Grps}$ qui associe

$$\mathcal{U} \rightsquigarrow \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\mathcal{U}) := \mathbf{G}^{\dagger}(\mathbf{A}(\mathcal{U})^{\dagger}) \quad \text{et} \quad (\phi : \mathcal{U}' \rightarrow \mathcal{U}) \rightsquigarrow (\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\phi) : \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\mathcal{U}) \rightarrow \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\mathcal{U}')),$$

est un faisceau de groupes ; c'est «le faisceau des automorphismes \dagger -adiques sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ ».

Indication. Pour tout $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$, la restriction de $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}$ au sous-site de Meredith $\text{Mer}(\mathcal{U})$ est un faisceau, à savoir $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\dagger}$. ■

La proposition suivante est une simple reformulation en termes de la catégorie $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ de résultats établis dans les sections précédentes.

4.1.3. Proposition. Soit $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ le site des relèvements affines très lisses d'un schéma lisse et séparé sur \bar{R} .

- Pour tout $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ on a $(\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\mathcal{U}))^{\text{op}} = \text{End}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}) = \text{Iso}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U})$.
- Soient $\mathcal{U}' \subseteq \mathcal{U}$ deux objets de $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$. L'action naturelle du groupe $\text{Iso}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}')$ à droite de $\text{Mor}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}', \mathcal{U})$ est **simplement transitive**.
- Pour tout $\phi \in \text{Mor}(\mathcal{U}', \mathcal{U})$ et tout $\theta \in \text{End}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U})$, il existe un et un seul $\theta' \in \text{End}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}')$ rendant le diagramme

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{U} & \xrightarrow{\theta} & \mathcal{U} \\ \phi \uparrow & & \phi \uparrow \\ \mathcal{U}' & \xrightarrow[\theta']{\text{-----}} & \mathcal{U}' \end{array}$$

commutatif, à savoir $\theta' = \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\phi)(\theta)$.

4.2 Catégorie de faisceaux de \mathbf{Z} -modules sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$

4.2.1. Préfaisceaux de \mathbf{Z} -modules. Soient $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ un schéma lisse et séparé sur \bar{R} et \mathbf{Z} un anneau. Un préfaisceau \mathcal{P} de \mathbf{Z} -modules sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ étant un foncteur contravariant de $\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ dans la catégorie $\text{Mod}(\mathbf{Z})$ des \mathbf{Z} -modules, la correspondance

$$\text{End}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}) \ni \phi \longmapsto \mathcal{P}(\phi) \in \text{End}_{\text{Mod}(\mathbf{Z})}(\mathcal{P}(\mathcal{U}))$$

définit pour chaque $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}$ un morphisme de groupes

$$\mathcal{P}(-) : (\text{Iso}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}))^{\text{op}} \longrightarrow \text{Iso}_{\text{Mod}(\mathbf{Z})}(\mathcal{P}(\mathcal{U}))$$

et donc une structure de $\mathbf{Z}[\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\mathcal{U})]$ -module sur $\mathcal{P}(\mathcal{U})$. La functorialité de \mathcal{P} donne alors la commutativité des diagrammes

$$\begin{array}{ccccc} \mu(\mathcal{U}) : \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\mathcal{U}) \times \mathcal{P}(\mathcal{U}) & \longrightarrow & \mathcal{P}(\mathcal{U}) & & \\ \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\phi) \downarrow & & \mathcal{P}(\phi) \downarrow & \oplus & \downarrow \mathcal{P}(\phi) \\ \mu(\mathcal{U}') : \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}(\mathcal{U}') \times \mathcal{P}(\mathcal{U}') & \longrightarrow & \mathcal{P}(\mathcal{U}') & & \end{array}$$

avec $\mu(\mathcal{U})(\theta, m) = \mathcal{P}(\theta)(m)$, quels que soient $\mathcal{U}' \subseteq \mathcal{U}$ et $\phi \in \text{Mor}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}', \mathcal{U})$. La famille des $\mu(\mathcal{U})$ définit donc une structure de $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}$ -module sur \mathcal{P} , on l'appellera «la structure de $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^{\dagger}$ -module canonique de \mathcal{P} ».

4.2.2. Dorénavant pour chaque $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ la restriction $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{F})$ d'un (pré)faisceau \mathcal{F} sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ au sous-site $\text{Mer}(\mathcal{U})$ sera considérée munie de sa structure canonique de $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$ -module. Le procédé décrit dans 3.3.3 donne alors un foncteur de restriction

$$\mathcal{R}_{\mathcal{U}} : \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$$

où $\text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ désigne la catégorie des faisceaux de \mathbf{Z} -modules sur $\overline{\mathcal{U}}$ munis d'une action de $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger$ par isomorphismes de \mathbf{Z} -modules.

4.2.3. Théorème. Soient $(\overline{\mathbf{X}}; \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}})$ un schéma **affine lisse**, $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ son site de relèvements affines très lisses et $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ tel que $\overline{\mathcal{U}} = \overline{\mathbf{X}}$. Les foncteurs suivants sont des équivalences de catégories.

- a) $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger} : \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger)$ (restriction)
- b) $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}^{\text{Mer}(\mathcal{U})} : \text{Mod}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ (analogue de $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}$)
- c) $\mathcal{R}_{\mathcal{U}} : \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ (cf. 3.3.3)

Démonstration

a) Notons $\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle$ le sous-site **plein** de $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ dont les objets sont ceux de $\text{Mer}(\mathcal{U})$. Le foncteur qui associe à un préfaisceau sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ sa restriction à $\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle$:

$$\mathcal{R}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}^{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger} : \text{Préf}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Préf}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}(\mathbf{Z})$$

est une équivalence de catégories puisque l'inclusion $\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle \subseteq \mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ est elle-même un équivalence de catégories. Les remarques 4.2.1 donnent le foncteur

$$\mathcal{R}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}^{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle} : \text{Préf}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Préf}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger) \quad (\diamond)$$

où $\text{Préf}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger)$ est la catégorie de préfaisceaux de \mathbf{Z} -modules sur $\text{Mer}(\mathcal{U})$ munis d'une action à gauche de $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$ par des isomorphismes de \mathbf{Z} -modules.

Montrons que (\diamond) est une équivalence de catégories. Les catégories $\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle$ et $\text{Mer}(\mathcal{U})$ ont les mêmes objets et lorsque $\mathcal{U}''', \mathcal{U}'' \in \text{Mer}(\mathcal{U})$ avec $\mathcal{U}''' \subseteq \mathcal{U}''$, l'ensemble $\text{Mor}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathcal{U}''', \mathcal{U}'')$ est un singleton et l'on a la **bijection** de 4.1.3-b :

$$\begin{array}{ccc} \text{Mor}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathcal{U}''', \mathcal{U}'') \times \text{End}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}''') & \longrightarrow & \text{Mor}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}''', \mathcal{U}'') \\ \Phi & \theta & \longmapsto \Phi \circ \theta \end{array} \quad (\ddagger)$$

Il est donc naturel de prolonger un préfaisceau $\mathcal{P} : \text{Mer}(\mathcal{U}) \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathbf{Z})$ muni d'une structure de $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$ -module en une correspondance $\tilde{\mathcal{P}} : \langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle \rightsquigarrow \text{Mod}(\mathbf{Z})$ qui coïncide avec \mathcal{P} sur $\text{Mer}(\mathcal{U})$ et qui à $\phi \in \text{Mor}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}''', \mathcal{U}'')$ associe

$$\tilde{\mathcal{P}}(\phi) \in \text{Hom}_{\mathbf{Z}}(\mathcal{P}(\mathcal{U}'''), \mathcal{P}(\mathcal{U}''')), \quad \tilde{\mathcal{P}}(\phi)(-) = \mu(\mathcal{U}''')(\theta, \mathcal{P}(\Phi)(-)),$$

où $\phi = \Phi \circ \theta$ est la décomposition (\ddagger) et $\mu(\mathcal{U}''')$ est l'action de $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger(\mathcal{U}''')$ sur $\mathcal{P}(\mathcal{U}''')$.

- La correspondance $\tilde{\mathcal{P}}$ est un préfaisceau sur $\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle$. (††)

En effet, étant donnés des morphismes $\mathcal{U}' \xleftarrow{\phi_1} \mathcal{U}'' \xleftarrow{\phi_2} \mathcal{U}'''$ de composée $\phi = \phi_1 \circ \phi_2$ nous devons montrer que $\tilde{\mathcal{P}}(\phi) = \tilde{\mathcal{P}}(\phi_2) \circ \tilde{\mathcal{P}}(\phi_1)$. Soient $\phi_i = \Phi_i \circ \theta_i$ les décompositions de (†), l'égalité :

$$\phi = \Phi_1 \circ \theta_1 \circ \Phi_2 \circ \theta_2 = (\Phi_1 \circ \Phi_2) \circ (\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\Phi_2)(\theta_1) \circ \theta_2) = \Phi \circ \theta$$

résulte alors de 4.1.3-c et nous avons le diagramme commutatif de morphismes de $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$

(D)

dont les sous-diagrammes suivants restent commutatifs après application de $\tilde{\mathcal{P}}$:

- Les triangles \oplus et le triangle extérieur : par la définition même de $\tilde{\mathcal{P}}$.
- Le triangle \otimes : puisque c'est un triangle commutatif de $\text{Mer}(\mathcal{U})$.
- Le triangle \odot : puisque $\tilde{\mathcal{P}}(-) : \text{Iso}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}''')^{\text{op}} \rightarrow \text{Iso}_Z(\mathcal{P}(\mathcal{U}'''))$ est un morphisme de groupes.
- Le carré \boxplus : puisque \mathcal{P} est un $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$ -module. En effet, dans ce cas le diagramme

$$\begin{array}{ccccc} \mu(\mathcal{U}'') : \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U}'') \times \mathcal{P}(\mathcal{U}'') & \longrightarrow & \mathcal{P}(\mathcal{U}'') & & \\ \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\Phi_2) \downarrow & & \mathcal{P}(\Phi_2) \downarrow & \oplus & \downarrow \mathcal{P}(\Phi_2) \\ \mu(\mathcal{U}''') : \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U}''') \times \mathcal{P}(\mathcal{U}''') & \longrightarrow & \mathcal{P}(\mathcal{U}''') & & \end{array}$$

est commutatif, autrement dit pour tout $m \in \mathcal{P}(\mathcal{U}'')$, on a :

$$\begin{aligned} (\mathcal{P}(\Phi_2) \circ \tilde{\mathcal{P}}(\theta_1))(m) &= \mathcal{P}(\Phi_2)(\mu(\mathcal{U}'')(m)) = \mu(\mathcal{U}''')(\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\Phi_2)(\theta_1), \mathcal{P}(\Phi_2)(m)) \\ &= (\tilde{\mathcal{P}}(\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\Phi_2)(\theta_1)) \circ \mathcal{P}(\Phi_2))(m) \end{aligned}$$

La commutativité de \star est alors conséquence de toutes ces commutativités et l'assertion (††) est prouvée.

Ceci étant, un morphisme de préfaisceaux de $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$ -modules $\alpha : \mathcal{P}_1 \rightarrow \mathcal{P}_2$ est, par construction, automatiquement un morphisme de préfaisceaux $\alpha : \tilde{\mathcal{P}}_1 \rightarrow \tilde{\mathcal{P}}_2$. Le foncteur $\mathcal{P} \rightsquigarrow \tilde{\mathcal{P}}$ est donc un inverse à droite et à gauche de $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}$ et (\diamond) est une équivalence de catégories.

Pour terminer, les restrictions de $\mathcal{R}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}^{\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger}$ et $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}$ aux catégories de faisceaux :

$$\begin{aligned} \mathcal{R}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}^{\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger} &: \text{Mod}_{\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}(\mathbf{Z}) \\ \mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle} &: \text{Mod}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger) \\ (\simeq) &: \text{Mod}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\langle \text{Mer}(\mathcal{U}) \rangle}(\mathbf{Z}) \end{aligned}$$

sont bien définies d'après 3.3.2-b et sont donc aussi des équivalences de catégories.

b) D'après 3.3-b.

c) Conséquence de (a) et (b). ■

4.3 Catégorie de faisceaux d'algèbres sur $\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger$

4.3.1. Préfaisceaux de \mathbf{Z} -algèbres. Soient $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ un schéma lisse et séparé sur $\bar{\mathbf{R}}$ et \mathbf{Z} un anneau. Un préfaisceau \mathcal{A} de \mathbf{Z} -algèbres sur $\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger$ est un foncteur contravariant de $\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger$ dans la catégorie $\text{Alg}(\mathbf{Z})$ des \mathbf{Z} -algèbres, la correspondance

$$\text{End}_{\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}) \ni \phi \longmapsto \mathcal{A}(\phi) \in \text{End}_{\text{Alg}(\mathbf{Z})}(\mathcal{A}(\mathcal{U}))$$

définit pour chaque $\mathcal{U} \in \mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger$ un morphisme de groupes

$$\mathcal{A}(-) : (\text{Iso}_{\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}))^{\text{op}} \longrightarrow \text{Iso}_{\text{Alg}(\mathbf{Z})}(\mathcal{A}(\mathcal{U}))$$

et la \mathbf{Z} -algèbre $\mathcal{A}(\mathcal{U})$ est munie d'une action de $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U})$ par des automorphismes de \mathbf{Z} -algèbre, ce qui équivaut à la donnée de l'algèbre produit semi-direct de $\mathcal{A}(\mathcal{U})$ par $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U})$, notée $\mathcal{A}(\mathcal{U}) \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U})$, définie par

$$\begin{cases} \mathcal{A}(\mathcal{U}) \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U}) = \bigoplus_{\theta \in \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U})} \mathcal{A}(\mathcal{U}) \cdot \delta_\theta \\ (a_1 \cdot \delta_{\theta_1})(a_2 \cdot \delta_{\theta_2}) = (a_1 \theta_1(a_2)) \cdot \delta_{\theta_1 \theta_2} \end{cases}$$

Notons $\mu(\mathcal{U}) : \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U}) \times \mathcal{A}(\mathcal{U}) \rightarrow \mathcal{A}(\mathcal{U})$ l'application $\mu(\mathcal{U})(\theta, a) = \mathcal{A}(\theta)(a)$. La functorialité de \mathcal{A} donne alors la commutativité des diagrammes

$$\begin{array}{ccc} \mu(\mathcal{U}) : \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U}) \times \mathcal{A}(\mathcal{U}) & \longrightarrow & \mathcal{A}(\mathcal{U}) \\ \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\phi) \downarrow & \mathcal{A}(\phi) \downarrow & \bigoplus \quad \downarrow \mathcal{A}(\phi) \\ \mu(\mathcal{U}') : \mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U}') \times \mathcal{A}(\mathcal{U}') & \longrightarrow & \mathcal{A}(\mathcal{U}') \end{array}$$

quels que soient $\mathcal{U}' \subseteq \mathcal{U}$ et $\phi \in \text{Mor}_{\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{U}', \mathcal{U})$. La famille des $\mu(\mathcal{U})$ définit une « action » de $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger$ sur \mathcal{A} par automorphismes de \mathbf{Z} -algèbres qu'on appellera « l'action canonique de $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger$ sur \mathcal{A} ».

4.3.2. Dorénavant pour chaque $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, la restriction $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{A})$ d'un (pré)faisceau de \mathbf{Z} algèbres \mathcal{A} sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ au sous-site $\text{Mer}(\mathcal{U})$ sera considérée munie de l'action canonique $\mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$ par automorphismes de \mathbf{Z} -algèbres. Le procédé décrit dans 3.3.3 donne alors un foncteur de restriction

$$\mathcal{R}_{\mathcal{U}} : \text{Alg}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Alg}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$$

où $\text{Alg}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z})$ désigne la catégorie des faisceaux de \mathbf{Z} -algèbres sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ et $\text{Alg}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ celle des faisceaux de \mathbf{Z} -algèbres sur $\overline{\mathcal{U}}$ munis d'une action de $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger$ par automorphismes de \mathbf{Z} -algèbres. Le théorème suivant est l'analogie de 4.2.3 et se démontre de la même manière.

4.3.3. Théorème. Soient $(\overline{\mathbf{X}}; \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}})$ un schéma *affine* lisse, $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ son site de relèvements affines très lisses et $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ tel que $\overline{\mathcal{U}} = \overline{\mathbf{X}}$. Les foncteurs suivants sont des équivalences de catégories.

- a) $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger} : \text{Alg}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Alg}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger)$
- b) $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}^{\text{Mer}(\mathcal{U})} : \text{Alg}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Alg}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$
- c) $\mathcal{R}_{\mathcal{U}} : \text{Alg}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathbf{Z}) \rightsquigarrow \text{Alg}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathbf{Z}, \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$

4.3.4. Sites annelés $(\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger; \mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger})$, $(\text{Mer}(\mathcal{U}); \mathcal{O}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger)$, $(\overline{\mathcal{U}}; \mathcal{O}_{\overline{\mathcal{U}}}^\dagger)$. 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} son algèbre associée $\mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger$ et à un morphisme $\Phi : \mathcal{V} \rightarrow \mathcal{U}$ le morphisme de \mathbf{R} -algèbres $\phi : \mathbf{A}(\mathcal{U})^\dagger \rightarrow \mathbf{A}(\mathcal{V})^\dagger$ associé, est un préfaisceau sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ qu'on notera $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$. Pour tout $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, la restriction de $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ à $\text{Mer}(\mathcal{U})$, notée $\mathcal{O}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$, n'est autre que le **faisceau** structural du schéma de Meredith $(\overline{\mathcal{U}}, \mathcal{O}_{\overline{\mathcal{U}}}^\dagger)$ restreint à la catégorie des ouverts affines de $\overline{\mathcal{U}}$ (cf. 3.3.1). Le préfaisceau $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ est donc un faisceau sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ d'après 3.3.2. Les faisceaux $\mathcal{O}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^\dagger$ et $\mathcal{O}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ sont « les faisceaux structuraux des sites $\text{Mer}(\mathcal{U})$ et $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ » respectivement.

4.4 Catégorie de faisceaux de \mathcal{A} -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$

La section 4.2 était consacrée à l'étude de la catégorie des (pré)faisceaux de $\underline{\mathbf{Z}}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, où $\underline{\mathbf{Z}}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger}$ désigne le faisceau « constant » sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ de fibre l'anneau \mathbf{Z} . Nous indiquons maintenant comment les constructions et résultats de 4.2 se généralisent au cadre de la catégorie des \mathcal{A} -modules sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$, où \mathcal{A} désigne un faisceau d'algèbres sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$.

4.4.1. Préfaisceaux de \mathcal{A} -modules. Soit \mathcal{A} un faisceau de \mathbf{Z} -algèbres sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$. Un faisceau de \mathcal{A} -modules est la donnée d'un faisceau de groupes abéliens \mathcal{M} sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^\dagger$ et pour

chaque $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ d'une structure de $\mathcal{A}(\mathcal{U})$ -module sur $\mathcal{M}(\mathcal{U})$ telle que les diagrammes

$$\begin{array}{ccc} \beta(\mathcal{U}) : \mathcal{A}(\mathcal{U}) \times \mathcal{M}(\mathcal{U}) & \longrightarrow & \mathcal{M}(\mathcal{U}) \\ \mathcal{A}(\phi) \downarrow & \mathcal{M}(\phi) \downarrow & \oplus \quad \downarrow \mathcal{M}(\phi) \\ \beta(\mathcal{U}') : \mathcal{A}(\mathcal{U}') \times \mathcal{M}(\mathcal{U}') & \longrightarrow & \mathcal{M}(\mathcal{U}') \end{array} \quad (*)$$

où $\beta(\mathcal{U})(a, m) = a \cdot m$, sont commutatifs quels que soient $\mathcal{U}' \subseteq \mathcal{U}$ et $\phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U}', \mathcal{U})$. D'autre part, \mathcal{A} et \mathcal{M} étant des préfaisceaux sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$, ils sont munis d'actions de $\mathcal{G}_{\mathcal{D}}^{\dagger}$ respectivement par automorphismes de \mathbf{Z} -algèbres et par isomorphismes de \mathbf{Z} -modules, la compatibilité entre ces actions et la structure de \mathcal{A} -module est donnée par l'égalité :

$$\theta(a \cdot m) = \theta(a) \cdot \theta(m)$$

qui résulte de la commutativité de (*) pour $\phi = \theta \in \text{End}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{U})$, $a \in \mathcal{A}(\mathcal{U})$ et $m \in \mathcal{M}(\mathcal{U})$. Il s'ensuit que le \mathcal{A} -module \mathcal{M} vient muni d'une structure de $\mathcal{A} \times \mathcal{G}_{\mathcal{D}}^{\dagger}$ -module canonique.

4.4.2. Dorénavant pour chaque $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ la restriction $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{M})$ d'un \mathcal{A} -module \mathcal{M} sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ au sous-site $\text{Mer}(\mathcal{U})$ sera considérée munie de sa structure canonique de $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{A}) \times \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\dagger}$ -modules. Le procédé décrit dans 3.3.3 donne alors un foncteur de restriction

$$\mathcal{R}_{\mathcal{U}} : \text{Mod}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{A}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{R}_{\mathcal{U}}(\mathcal{A}) \times \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^{\dagger})$$

Le théorème suivant est l'analogue de 4.2.3 et se démontre de la même manière.

4.4.3. Théorème. Soient $(\overline{\mathbf{X}}; \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}})$ un schéma *affine* lisse, $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ son site de relèvements affines très lisses et $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ tel que $\overline{\mathcal{U}} = \overline{\mathbf{X}}$. Les foncteurs suivants sont des équivalences de catégories.

- a) $\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}} : \text{Mod}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{A}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{A}) \times \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\dagger})$
- b) $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}^{\text{Mer}(\mathcal{U})} : \text{Mod}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{A}) \times \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\dagger}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{R}_{\mathcal{U}}(\mathcal{A}) \times \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^{\dagger})$
- c) $\mathcal{R}_{\mathcal{U}} : \text{Mod}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{A}) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{R}_{\mathcal{U}}(\mathcal{A}) \times \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^{\dagger})$

4.4.4. Corollaire. Soient $(\overline{\mathbf{X}}; \mathcal{O}_{\overline{\mathbf{X}}})$ un schéma *affine* lisse, $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ son site de relèvements affines très lisses et $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ tel que $\overline{\mathcal{U}} = \overline{\mathbf{X}}$. On a des équivalences de catégories de \mathcal{O} -modules :

$$\text{Mod}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}}^{\dagger}) \xrightarrow[\simeq]{\mathcal{R}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}} \text{Mod}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}(\mathcal{O}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\dagger} \times \mathcal{G}_{\text{Mer}(\mathcal{U})}^{\dagger}) \xrightarrow[\simeq]{\mathcal{R}_{\overline{\mathcal{U}}}^{\text{Mer}(\mathcal{U})}} \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{O}_{\mathcal{U}}^{\dagger} \times \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^{\dagger})$$

§ 5. Opérateurs différentiels \dagger -adiques

5.1 Le faisceau $\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(-, -)$

Soit $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ un schéma lisse et séparé sur $\bar{\mathbf{R}}$ de site de relèvements affines très lisses $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$. Étant donnés $\mathcal{E}, \mathcal{F} \in \text{Mod}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathbf{Z})$, on pose pour chaque $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$

$$\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\mathcal{U}) := \text{Hom}_{\mathbf{Z}}(\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{E}), \mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{F})) \quad (\diamond_1)$$

où le terme de droite désigne le \mathbf{Z} -module des morphismes de faisceaux entre deux faisceaux de \mathbf{Z} -modules sur l'espace topologique $\bar{\mathcal{U}}$.

Pour $\mathcal{V} \in \text{Mor}(\mathcal{U})$ et $\{\Phi\} = \text{Mor}_{\text{Mor}(\mathcal{U})}(\mathcal{V}, \mathcal{U})$, on notera

$$\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\Phi) : \mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\mathcal{U}) \rightarrow \mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\mathcal{V}) \quad (\diamond_2)$$

le morphisme canonique de restriction

$$\text{Hom}_{\mathbf{Z}}(\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{E}), \mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{F})) \rightarrow \text{Hom}_{\mathbf{Z}}(\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{E})|_{\bar{\mathcal{V}}}, \mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{F})|_{\bar{\mathcal{V}}}) = \text{Hom}_{\mathbf{Z}}(\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{V}}}(\mathcal{E}), \mathcal{R}_{\bar{\mathcal{V}}}(\mathcal{F}))$$

Ceci étant, si $\theta \in \text{Iso}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{V})$ et $\alpha \in \text{Hom}_{\mathbf{Z}}(\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{V}}}(\mathcal{E}), \mathcal{R}_{\bar{\mathcal{V}}}(\mathcal{F}))$, la famille des diagrammes commutatifs pour $\bar{W}' \subseteq \bar{W} \subseteq \bar{V}$:

$$\begin{array}{ccccccc} \mathcal{R}_{\mathcal{V}}(\mathcal{E})(\bar{W}) & \xrightarrow{\theta^{-1}|_{\bar{W}}} & \mathcal{R}_{\mathcal{V}}(\mathcal{E})(\bar{W}) & \xrightarrow{\alpha(\bar{W})} & \mathcal{R}_{\mathcal{V}}(\mathcal{F})(\bar{W}) & \xrightarrow{\theta|_{\bar{W}}} & \mathcal{R}_{\mathcal{V}}(\mathcal{F})(\bar{W}) \\ \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\ \mathcal{R}_{\mathcal{V}}(\mathcal{E})(\bar{W}') & \xrightarrow{\theta^{-1}|_{\bar{W}'}} & \mathcal{R}_{\mathcal{V}}(\mathcal{E})(\bar{W}') & \xrightarrow{\alpha(\bar{W}')} & \mathcal{R}_{\mathcal{V}}(\mathcal{F})(\bar{W}') & \xrightarrow{\theta|_{\bar{W}'}} & \mathcal{R}_{\mathcal{V}}(\mathcal{F})(\bar{W}') \end{array}$$

où les carrés de droite et gauche font référence à la structure de $\mathcal{G}_{\mathcal{V}}^{\dagger}$ -module de $\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{V}}}(\mathcal{E})$ et $\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{V}}}(\mathcal{F})$, définit un morphisme de faisceaux que nous noterons $\theta(\alpha) : \mathcal{R}_{\bar{\mathcal{V}}}(\mathcal{E}) \rightarrow \mathcal{R}_{\bar{\mathcal{V}}}(\mathcal{F})$.

Le groupe $\text{Iso}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{V})$ agit de cette manière sur $\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\mathcal{V})$ et l'on note

$$\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\theta) : \mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\mathcal{V}) \rightarrow \mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\mathcal{V}) \quad (\diamond_3)$$

l'application correspondante à $\theta \in \text{Iso}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{V})$.

Enfin, si $\phi \in \text{Mor}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathcal{V}, \mathcal{U})$ est de décomposition canonique $\Phi \circ \theta$, on pose

$$\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\phi) := \mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\theta) \circ \mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})(\Phi) \quad (\diamond_4)$$

5.1.1. Proposition. Soient $\mathcal{E}, \mathcal{F} \in \text{Mod}_{\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}}(\mathbf{Z})$.

a) Il existe un et un unique foncteur $\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})$ sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$ vérifiant les conditions (\diamond) . Ce foncteur est un faisceau sur $\mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$.

b) On a un isomorphisme naturel pour tout $\mathcal{U} \in \mathcal{D}_{\text{inf}}^{\dagger}$:

$$\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})) \cong \mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{E}), \mathcal{R}_{\bar{\mathcal{U}}}(\mathcal{F}))$$

- c) Il existe une action canonique à droite et à gauche de $\mathcal{G}_{\mathcal{D}\mathcal{C}}^\dagger$ sur $\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{E}, \mathcal{F})$ dont la restriction à $\mathcal{U} \in \mathcal{D}\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ donne les actions canoniques de $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger$ sur $\mathcal{H}om_{\mathbf{Z}}(\mathcal{R}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{E}), \mathcal{R}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{F}))$.
- d) L'application $\mathcal{G}_{\mathcal{D}\mathcal{C}}^\dagger \rightarrow \text{End}_{\mathbf{R}}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}\mathcal{C}}^\dagger)$, $\theta \mapsto \theta \cdot \mathbf{1}$, induite par l'action à gauche de $\mathcal{G}_{\mathcal{D}\mathcal{C}}^\dagger$ de (c), est un morphisme injectif de faisceaux sur $\mathcal{D}\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ compatible au produit. Ce morphisme se prolonge d'une et une seule manière en un morphisme injectif de faisceaux d'algèbres

$$\mathcal{O}_{\mathcal{D}\mathcal{C}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{D}\mathcal{C}}^\dagger \longrightarrow \text{End}_{\mathbf{R}}(\mathcal{O}_{\mathcal{D}\mathcal{C}}^\dagger)$$

5.2 Faisceau d'opérateurs différentiels \dagger -adiques sur $\mathcal{D}\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$

5.2.1. Opérateurs différentiels. Soit \mathbf{A} une \mathbf{R} -algèbre commutative avec identité multiplicative, identifions chaque $a \in \mathbf{A}$ avec l'endomorphisme linéaire de \mathbf{A} défini par $x \mapsto ax$ et notons $[\lambda, \mu] = \lambda \circ \mu - \mu \circ \lambda$ pour tous $\lambda, \mu \in \text{End}_{\mathbf{R}}(\mathbf{A})$. Rappelons qu'on appelle « opérateur différentiel \mathbf{R} -linéaire de degré m sur \mathbf{A} » tout $\lambda \in \text{End}_{\mathbf{R}}(\mathbf{A})$ vérifiant :

$$[\dots [[\lambda, a_0], a_1], \dots, a_m] = 0,$$

pour tous $a_0, \dots, a_m \in \mathbf{A}$. L'ensemble de ces opérateurs est noté $\mathcal{D}_{\mathbf{A}}^m$. On a $\mathbf{A} = \mathcal{D}_{\mathbf{A}}^0$ et $\mathcal{D}_{\mathbf{A}}^m \circ \mathcal{D}_{\mathbf{A}}^n \subseteq \mathcal{D}_{\mathbf{A}}^{m+n}$ et une suite croissante de sous- \mathbf{A} -bimodules de $\text{End}_{\mathbf{R}}(\mathbf{A})$:

$$\mathcal{D}_{\mathbf{A}}^0 \subseteq \mathcal{D}_{\mathbf{A}}^1 \subseteq \mathcal{D}_{\mathbf{A}}^2 \subseteq \dots \subseteq \text{End}_{\mathbf{R}}(\mathbf{A})$$

de réunion l'algèbre $\mathcal{D}_{\mathbf{A}} := \bigcup_m \mathcal{D}_{\mathbf{A}}^m$.

5.2.2. Morphismes d'algèbres et opérateurs différentiels

Lemme. Soient $\phi : \mathbf{A} \rightarrow \mathbf{A}$ un endomorphisme de \mathbf{R} -algèbre.

a) Pour toute suite $a_0, a_1, \dots, a_m \in \mathbf{A}$ on a :

$$[\dots [[\phi, a_0], a_1], \dots, a_m] = \left(\prod_{i=0}^m (\phi - \text{id})(a_i) \right) \phi.$$

b) Si $\mathbf{I} \cdot \mathbf{A}$ est nilpotent de degré de nilpotence m et que $\phi = \text{id} \pmod{\mathbf{I}}$, on a $\phi \in \mathcal{D}_{\mathbf{A}}^m$.

c) Soit \mathbf{A}^\dagger une \mathbf{R} -algèbre f.c.t.f. L'action d'un automorphisme $\theta \in \mathbf{G}^\dagger(\mathbf{A}^\dagger)$ sur $\mathbf{A}^\dagger / \mathbf{I}^m \cdot \mathbf{A}^\dagger$ est celle d'un opérateur différentiel (invertible) de degré au plus m , et ceci quel que soit $m \in \mathbb{N}$.

Démonstration. Pour (a) il suffit de calculer $[\phi, a](b)$ pour tous $a, b \in \mathbf{A}$. On a :

$$[\phi, a](b) = \phi(ab) - a\phi(b) = \phi(a)\phi(b) - a\phi(b) = (\phi(a) - a)\phi(b),$$

puisque ϕ est un endomorphisme d'anneau. Les autres assertions sont claires. \blacksquare

5.2.3. Opérateurs différentiels \dagger -adiques sur un schéma de Meredith. Soit $(\bar{X}; \mathcal{O}_X^\dagger)$ un schéma de Meredith. Une section φ de $\mathbf{End}_R(\mathcal{O}_X^\dagger)$ au-dessus d'un ouvert \bar{V} est une famille $\{\varphi(\bar{W}) \in \mathbf{End}_R(\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W}))\}$ indexée par les ouverts $\bar{W} \subseteq \bar{V}$ telle que les diagrammes

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W}) & \xrightarrow{\varphi(\bar{W})} & \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W}) \\ \rho_{\bar{W}}^\dagger \downarrow & & \downarrow \rho_{\bar{W}}^\dagger \\ \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W}') & \xrightarrow{\varphi(\bar{W}')} & \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W}') \end{array}$$

sont commutatifs pour tous $\bar{W}' \subseteq \bar{W} \subseteq \bar{V}$.

Définition. Soit \bar{V} un ouvert de \bar{X} . Une section φ de $\mathbf{End}_R(\mathcal{O}_X^\dagger)$ au-dessus de \bar{V} est un « opérateur différentiel \dagger -adique » lorsqu'il existe une constante C telle que pour chaque $m \in \mathbb{N}$ la réduction modulo \mathbf{I}^m de $\varphi(\bar{W})$:

$$\varphi(\bar{W})_m : \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W})/\mathbf{I}^m \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W}) \longrightarrow \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W})/\mathbf{I}^m \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W})$$

est un opérateur différentiel de degré majoré par $C(m+1)$, *i.e.*

$$\varphi(\bar{W})_m \in \mathcal{D}_{\mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W})/\mathbf{I}^m \mathcal{O}_X^\dagger(\bar{W})}^{C(m+1)}$$

et ceci, quel que soit l'ouvert $\bar{W} \subseteq \bar{V}$. On note $\mathcal{D}_X^\dagger(\bar{V})$ l'ensemble de telles sections.

5.2.4. Proposition. Soit $(\bar{X}; \mathcal{O}_X^\dagger)$ un schéma de Meredith.

a) Si $\rho_{\bar{W}}^\dagger : \Gamma(\bar{V}; \mathbf{End}_R(\mathcal{O}_X^\dagger)) \rightarrow \Gamma(\bar{W}; \mathbf{End}_R(\mathcal{O}_X^\dagger))$ désigne le morphisme de restriction du faisceau $\mathbf{End}_R(\mathcal{O}_X^\dagger)$, on a

$$\rho_{\bar{W}}^\dagger(\mathcal{D}_X^\dagger(\bar{V})) \subseteq \mathcal{D}_X^\dagger(\bar{W})$$

et la correspondance $\bar{V} \rightsquigarrow \mathcal{D}_X^\dagger(\bar{V})$ est le sous-faisceau \mathcal{D}_X^\dagger de $\mathbf{End}_R(\mathcal{O}_X^\dagger)$.

b) On a une inclusion naturelle de faisceaux : $\mathcal{G}_X^\dagger \subseteq \mathcal{D}_X^\dagger$.

5.2.5. Opérateurs différentiels \dagger -adiques sur $\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger$. Soit $(\bar{X}; \mathcal{O}_{\bar{X}})$ un schéma lisse et séparé sur \bar{R} de site de relèvements affines très lisses $\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger$. Pour tout $\mathcal{U} \in \mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger$ on pose

$$\mathcal{D}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{U}) := \Gamma(\bar{\mathcal{U}}; \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger)$$

Proposition

a) Soit $\rho_\phi : \mathbf{End}_R(\mathcal{O}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger)(\mathcal{U}) \rightarrow \mathbf{End}_R(\mathcal{O}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger)(\mathcal{V})$ le morphisme de restriction que le foncteur $\mathbf{End}_R(\mathcal{O}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger)$ fait correspondre à $\phi \in \text{Mor}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{V}, \mathcal{U})$. Alors

$$\rho_\phi(\mathcal{D}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{U})) \subseteq \mathcal{D}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{V})$$

et la correspondance $\mathcal{U} \rightsquigarrow \mathcal{D}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{U})$ est un sous-faisceau de $\mathbf{End}_R(\mathcal{O}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger)$.

b) On a une inclusion naturelle $\mathcal{G}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger \subseteq \mathcal{D}_{\mathcal{R}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger$ compatible aux inclusions $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger \subseteq \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger$ de 5.2.4-b.

5.3 Équivalences de catégories de \mathcal{D}^\dagger -modules

Nous nous plaçons dans cette section dans le cas où $(\overline{X}; \mathcal{O}_{\overline{X}})$ est un schéma **affine** lisse de site de relèvements affines très lisses $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$.

5.3.1. La catégorie $\text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger)$. Soit $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$. L'inclusion $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger \subseteq \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger$ permet de munir tout $\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger$ -module d'une structure de $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger$ -module et donc aussi de $(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ -module. La catégorie $\text{Mod}(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ s'identifie ainsi à une sous-catégorie pleine de $\text{Mod}(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ ce qui sera le sens dans la suite de l'inclusion $\text{Mod}(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger) \subseteq \text{Mod}(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$.

On notera $\text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger)$ la sous-catégorie pleine de $\text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger)$ des faisceaux \mathcal{M} sur $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ tels que, pour chaque $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$, l'action canonique de $\mathcal{G}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U})$ sur $\mathcal{M}(\mathcal{U})$ coïncide avec celle définie à travers l'action canonique de $\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger(\mathcal{U})$ sur $\mathcal{M}(\mathcal{U})$. Il est clair que le noyau et conoyau d'un morphisme de $\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger$ -modules de $\text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger)$ sont encore des objets de cette catégorie qui est donc une sous-catégorie abélienne de $\text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger)$.

Théorème. Soit $(\overline{X}; \mathcal{O}_{\overline{X}})$ un schéma **affine** lisse de site de relèvements affines très lisses $\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$. Soit $\mathcal{U} \in \mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger$ tel que $\overline{\mathcal{U}} = \overline{X}$. La restriction $\mathcal{R}'_{\mathcal{U}}$ du foncteur $\mathcal{R}_{\mathcal{U}} : \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ à $\text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger)$ est à valeurs dans $\text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ et le foncteur

$$\mathcal{R}'_{\mathcal{U}} : \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger)$$

est une équivalence de catégories.

Démonstration. Un $(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ -module est muni de deux structures de $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger$ -module grâce aux morphismes

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger & \longrightarrow & \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger & & \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger & \longrightarrow & \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger \\ \theta & \longmapsto & \theta \delta_1 & & \theta & \longmapsto & \delta_\theta \end{array}$$

On note alors $\text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ la sous-catégorie pleine de $\text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$ des modules sur lesquels ces deux structures de $\mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger$ -module coïncident et par restriction de l'équivalence de catégories $\mathcal{R}_{\mathcal{U}}$ (4.4.3) on obtient aussitôt une première équivalence de catégories

$$\mathcal{R}_{\mathcal{U}}^\dagger : \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\overline{\mathcal{U}}}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger).$$

D'autre part les morphismes de préfaisceaux d'anneaux

$$\begin{array}{ccc} \alpha : \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger & \longrightarrow & \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger & & \beta : \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger & \longrightarrow & \mathcal{D}_{\mathcal{U}}^\dagger \\ \sigma & \longmapsto & \sigma \delta_1 & & \sigma \delta_\theta & \longrightarrow & \sigma \theta \end{array}$$

donnent respectivement les foncteurs

$$\mathcal{A} : \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger) \quad \text{et} \quad \mathcal{B} : \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger) \rightsquigarrow \text{Mod}_{\mathcal{C}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{C}}^\dagger \rtimes \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$$

où $\mathcal{A} \circ \mathcal{B}$ est équivalent à l'identité car $\beta \circ \alpha = \text{id}$. Le foncteur \mathcal{A} établit alors une équivalence de catégories entre l'image essentielle de \mathcal{B} , *i.e.* $\text{Mod}_{\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{G}}^\dagger \times \mathcal{G}_{\mathcal{U}}^\dagger)$, et $\text{Mod}_{\mathcal{G}_{\text{inf}}^\dagger}^\dagger(\mathcal{D}_{\mathcal{G}}^\dagger)$. Le théorème résulte puisque $\mathcal{R}'_{\mathcal{U}} = \mathcal{A} \circ \mathcal{R}_{\mathcal{U}}^\dagger$. ■

§ 6. Références bibliographiques

- [Ar] A. ARABIA. Relèvements des algèbres lisses et de leurs morphismes ; Prépublication (avril 2000).
- [A] M. ARTIN. On the solutions of analytique 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).
- [Go] GODEMENT. “Topologie algébrique et théorie des faisceaux” ; Troisième édition revue et corrigée. Publications de l'Institut de Mathématique de l'Université de Strasbourg, XIII. Actualités Scientifiques et Industrielles, No. 1252. Hermann, Paris, (1973).
- [Gro] A. GROTHENDIECK. Géométrie formelle et géométrie algébrique ; Séminaire Bourbaki, exposé **182** (Mai 1959).
- [M] 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).

—————x—————

Alberto Arabia
CNRS
Institut de Mathématiques de Jussieu
Théorie des Groupes
Jeudi 13 décembre 2004