

ALGÈBRE COMMUTATIVE II : CORRIGÉ

Exercice 1 (*Localisation des modules*) — 1) Si (M', λ') et (M'', λ'') sont deux couples satisfaisant à la propriété universelle considérée, on tire de cette dernière des applications $S^{-1}A$ -linéaires $\varphi : M' \rightarrow M''$ et $\psi : M'' \rightarrow M'$, uniquement définies et telles que

$$\lambda'' = \varphi \circ \lambda' \text{ et } \lambda' = \psi \circ \lambda''$$

(prendre successivement pour N les $S^{-1}A$ modules M' et M''). Vu les identités

$$(\psi \circ \varphi) \circ \lambda' = \lambda' = \text{id}_{M'} \circ \lambda' \text{ et } (\varphi \circ \psi) \circ \lambda'' = \lambda'',$$

on déduit de nouveau de la propriété universelle que $\psi \circ \varphi = \text{id}_{M'}$, $\varphi \circ \psi = \text{id}_{M''}$ et nous avons ainsi établi que les $S^{-1}A$ -modules sont isomorphes via un isomorphisme uniquement déterminé (en l'occurrence φ).

La technique de construction de l'anneau de fractions $S^{-1}A$ permet de construire un couple $(S^{-1}M, \lambda)$ satisfaisant à la propriété universelle : on définit $S^{-1}M$ comme le quotient de l'ensemble $M \times S$ par la relation d'équivalence

$$(m, s) \sim (m', s') \iff (\exists t \in S, t(s'm - sm') = 0),$$

muni de la structure de groupe abélien définie par $[(m, s)] + [(m', s')] = [(s'm + sm', ss')]$, $0 = [(0, 1)]$ et dont on fait un $S^{-1}A$ -module en posant $[(a, s)] \cdot [(m, s')] = [(am, ss')]$; l'application A -linéaire $\lambda : M \rightarrow S^{-1}M$ est enfin définie en envoyant $m \in M$ sur $[(m, 1)]$. On note généralement sous forme fractionnaire $\frac{m}{s}$ la classe $[(m, s)]$ d'un couple $(m, s) \in M \times S$.

Il est à peu près immédiat de vérifier que l'on a bien construit ainsi une solution au problème universel que l'on a considéré.

Étant donnés des A -modules M' , M et M'' , il découle immédiatement de la propriété universelle caractérisant les modules localisés que toute application A -linéaire $f : M' \rightarrow M$ induit une application $S^{-1}A$ -linéaire $S^{-1}M' \rightarrow S^{-1}M$, notée $S^{-1}f$ ou simplement f si cela ne prête pas à confusion, uniquement caractérisée par l'identité $S^{-1}f \circ \lambda_{M'} = \lambda_M \circ f$. Du point de vue de la construction des modules de fractions que l'on a adoptée, $S^{-1}f$ envoie $[(m, s)]$ sur $[(f(m), s)]$. Enfin, quelles que soient les applications A -linéaires $f : M' \rightarrow M$ et $g : M \rightarrow M''$, $S^{-1}(g \circ f) = (S^{-1}g) \circ (S^{-1}f)$.

2) La localisation des modules transforme les suites exactes en suites exactes (on dit que le foncteur de localisation est *exact*) : étant donnée une suite exacte de A -modules $0 \longrightarrow N' \xrightarrow{\alpha} N \xrightarrow{\beta} N'' \longrightarrow 0$, la suite de $S^{-1}A$ -modules

$$0 \longrightarrow S^{-1}N' \xrightarrow{\alpha} S^{-1}N \xrightarrow{\beta} S^{-1}N'' \longrightarrow 0$$

est exacte. La vérification en est aisée : par exemple, l'exactitude en $S^{-1}N$ s'obtient en observant qu'un élément x de $S^{-1}N$ appartient au noyau de β si et seulement si $x = n/s$ avec $n \in N$ et $s \in S$ tels que $\beta(n)/s = 0$, condition équivalente à l'existence de $t \in S$ tel que $t\beta(n) = 0$; comme $t\beta(n) = \beta(tn)$, ceci équivaut encore à l'existence de $n' \in N'$ tel que $tn = \alpha(n')$, c'est-à-dire tel que $x = n/s = \alpha(n')/ts$.

Ce que l'on vient de dire prouve que, pour tout A -module M et tout sous-module N de M ,

- $S^{-1}N$ est un sous-module de $S^{-1}M$;
- l'application $S^{-1}A$ -linéaire canonique $S^{-1}M \rightarrow S^{-1}(M/N)$, provenant de la projection $M \rightarrow M/N$, induit un isomorphisme de $S^{-1}M/S^{-1}N$ sur $S^{-1}(M/N)$

3) Supposons que M soit un A -module de type fini et soient x_1, \dots, x_n des générateurs de M . La condition $S^{-1}M = 0$ implique l'existence, pour tout $i \in \{1, \dots, n\}$, d'un élément s_i de S tel que $s_i x_i = 0$ et il suffit de poser $s = s_1 \dots s_n$ pour obtenir un élément de S annulant chacun des générateurs de M et donc annulant M .

4) Soit m un élément de M dont les images dans chacun des localisés $M_{\mathfrak{m}}$ est nulle ($\mathfrak{m} = \text{idéal maximal de } A$). Considérons l'annulateur de m , c'est-à-dire l'idéal $\text{Ann}(m)$ de A constitué de tous les $a \in A$ tels que $am = 0$. L'hypothèse que l'on a faite sur m garantit $\text{Ann}(m) \cap (A - \mathfrak{m}) \neq \emptyset$ pour tout idéal maximal \mathfrak{m} de A ; on a donc $\text{Ann}(m) = A$ et $m = 0$.

Exercice 2 — 1) On voit que l'on a observé que les éléments f_i et f_j de A sont inversibles dans $A[(f_i f_j)^{-1}]$, c'est une simple application de la propriété universelle caractérisant la localisation.

2) L'implication (i) \implies (ii) est immédiate puisque les images de m_i et m_j dans $M[(f_i f_j)^{-1}]$ coïncident avec celle de m .

Pour établir l'implication réciproque, on commence par choisir un sous-ensemble fini J de I tel les f_j , $j \in J$, engendrent l'idéal unité de A . Étant donné $i \in J$, écrivons m_i sous la forme $f_i^{-r_i} \tilde{m}_i$ avec $r_i \in \mathbb{N}$ et $\tilde{m}_i \in M$; comme J est fini, on peut supposer tous les r_i égaux : $r_i = r$. Quels que soient $i, j \in J$, la condition $m_i/1 = m_j/1$ dans $M[(f_i f_j)^{-1}]$ se traduit par l'existence d'un entier naturel s_{ij} tel que $(f_i f_j)^{s_{ij}} (f_i^r \tilde{m}_j - f_j^r \tilde{m}_i) = 0$; on peut de nouveau supposer tous les s_{ij} égaux : $s_{ij} = s$. Nous avons donc

$$f_i^{r+s} f_j^s \tilde{m}_j = f_j^{r+s} f_i^s \tilde{m}_i$$

pour tous $i, j \in J$.

Les éléments f_j , $j \in J$, engendrant l'idéal unité de A , il en est de même des éléments f_j^{r+s} , $j \in J$ (observer qu'aucun idéal maximal de A ne peut tous les contenir) et il existe donc des éléments g_j de A tels que $1 = \sum_{j \in J} g_j f_j^{r+s}$. Posons alors $m = \sum_{j \in J} g_j f_j^s \tilde{m}_j$; c'est un élément de M . Quel que soit $i \in J$,

$$\begin{aligned} f_i^{s+r} m &= \sum_{j \in J} g_j f_i^{r+s} f_j^s \tilde{m}_j \\ &= \sum_{j \in J} g_j f_j^{r+s} f_i^s \tilde{m}_i \\ &= \left(\sum_{j \in J} g_j f_j^{s+r} \right) f_i^s \tilde{m}_i = f_i^s \tilde{m}_i \end{aligned}$$

et donc $m/1 = f_i^{-r} \tilde{m}_i = m_i$ dans $M[f_i^{-1}]$.

Il reste à vérifier que l'élément m de M que l'on vient de construire est d'image m_i dans $M[f_i^{-1}]$ pour tout $i \in I$ et qu'il est uniquement déterminé. Ces deux résultats découlent du fait suivant : quelle que soit la famille $(h_\lambda)_{\lambda \in \Lambda}$ d'éléments de A engendrant l'idéal unité, l'homomorphisme canonique $M \rightarrow \prod_{\lambda \in \Lambda} M[h_\lambda^{-1}]$ est *injectif*. Vérification : il existe un sous-ensemble fini Λ_0 de Λ tel que les h_λ , $\lambda \in \Lambda_0$, engendrent l'idéal unité ; si $m \in M$ est d'image nulle dans chacun des $M[h_\lambda^{-1}]$, $\lambda \in \Lambda_0$, il existe un entier naturel n tel que $h_\lambda^n m = 0$ pour tout $\lambda \in \Lambda_0$ et, la famille $(h_\lambda^n)_{\lambda \in \Lambda_0}$ engendrant également l'idéal unité, $m = 1 \cdot m = 0$.

Ce que nous venons de voir établit clairement l'unicité de l'élément m de M d'image m_j dans $M[f_j^{-1}]$ pour tout $j \in J$. Cela garantit que m_i est l'image de m dans $M[f_i^{-1}]$ pour tout $i \in I$: il suffit en effet d'observer que les f_j , $j \in J$, engendrent l'idéal unité de $A[f_i^{-1}]$ et que $m/1$ et $m_i/1$ coïncident dans $M[(f_i f_j)^{-1}] = M[f_i^{-1}][f_j^{-1}]$ pour tout $j \in J$.

3) On considère maintenant une algèbre de type fini sur un corps algébriquement clos k . Étant donnée une fonction régulière f sur $\text{Spec}(A)$, il existe par hypothèse un recouvrement de $\text{Spec}(A)$ par des ouverts U tels que $f|_{U \cap \text{Max}(A)} = \tilde{a}/\tilde{b}$ avec $a, b \in A$ et $\tilde{b}(\mathfrak{m}) \neq 0$ pour tout $\mathfrak{m} \in U \cap \text{Max}(A)$; quitte à raffiner le recouvrement, on peut supposer qu'il est constitué d'ouverts principaux $D(h_i)$, $i \in I$, car ces derniers engendrent la topologie de $\text{Spec}(A)$. Un élément b de A tel que $\tilde{b}(\mathfrak{m}) \neq 0$ pour tout $\mathfrak{m} \in D(h_i) \cap \text{Max}(A)$ est inversible dans l'anneau $A[h_i^{-1}]$ car $D(h_i)$ s'identifie canoniquement à $\text{Spec}(A[h_i^{-1}])$; l'hypothèse peut donc se reformuler ainsi : il existe des éléments h_i de A ainsi que des éléments f_i de $A[h_i^{-1}]$, $i \in I$, tels que la restriction de f à $D(h_i) \cap \text{Max}(A)$ soit la fonction \tilde{f}_i pour tout $i \in I$.

Quels que soient $i, j \in I$, f_i et f_j définissent la même fonction sur $D(h_i) \cap D(h_j) \cap \text{Max}(A)$; de manière équivalente, l'image de $f_i - f_j$ dans $A[(h_i h_j)^{-1}]$ est contenue dans tous les idéaux maximaux de cet anneau. Comme ce dernier est une k -algèbre de type fini, donc un anneau de Jacobson, $f_i - f_j$ appartient à tous les idéaux premiers de $A[(h_i h_j)^{-1}]$ et est donc nilpotent. Nous obtenons ainsi l'identité de f_i et f_j dans $(A/\mathfrak{N})[(h_i h_j)^{-1}]$ et nous sommes donc dans les conditions d'application de la question 2) : il existe un élément a de A dont l'image dans $(A/\mathfrak{N})[f_i^{-1}] = A[f_i^{-1}]/\mathfrak{N}$ coïncide avec celle de f_i pour tout $i \in I$, c'est-à-dire tel que $\tilde{a} = f$.

L'homomorphisme $A \rightarrow \mathcal{R}(A)$, $a \mapsto \tilde{a}$ induit donc un isomorphisme de A/\mathfrak{N} sur $\mathcal{R}(A)$.

Exercice 3 — 1) L'implication (ii) \implies (i) est claire.

Supposons réciproquement que $M = \mathfrak{a}M$ et soient x_1, \dots, x_n des générateurs de M . Il existe par hypothèse des éléments a_{ij} de \mathfrak{a} tels que $x_j = \sum_{1 \leq i \leq n} a_{ij}x_i$ pour tout $j \in \{1, \dots, n\}$; posant $a'_{ij} = \delta_{ij} - a_{ij}$, ces conditions s'écrivent sous la forme $\sum_{1 \leq i \leq n} a'_{ij}x_i = 0$ ($1 \leq j \leq n$). Les relations de Cramer fournissent une matrice (b_{ij}) à coefficients dans A telle que

$$(b_{ij})(a'_{ij}) = \det(a'_{ij})I_n$$

et, posant $a = \det(a'_{ij})$, nous obtenons finalement $ax_i = 0$ pour tout $i \in \{1, \dots, n\}$.

En développant $a = \det(a'_{ij})$, on constate qu'il s'agit d'un élément de A tel que $a - 1 \in \mathfrak{a}$; a est d'autre part un annulateur de M puisqu'il annule un système de générateurs.

Remarque : cet énoncé généralise le lemme de Nakayama, que l'on retrouve en prenant pour A un anneau local et pour \mathfrak{a} son idéal maximal.

2) Le module M étant de type fini sur A , il existe par hypothèse un entier naturel $r \geq 1$ et une suite exacte de A -modules $A^r \rightarrow M \rightarrow 0$. Cette suite reste exacte après localisation en \mathfrak{p} (cf. exercice 1), fournissant ainsi une suite exacte de $A_{\mathfrak{p}}$ -modules

$$(A_{\mathfrak{p}})^r = (A^r)_{\mathfrak{p}} \rightarrow M_{\mathfrak{p}} \rightarrow 0$$

et, par réduction modulo $\mathfrak{p}A_{\mathfrak{p}}$, une suite exacte de $\kappa(\mathfrak{p})$ -espaces vectoriels

$$\kappa(\mathfrak{p})^r = (A_{\mathfrak{p}})^r(\mathfrak{p}) \rightarrow M(\mathfrak{p}) \rightarrow 0,$$

ce qui montre que $M(\mathfrak{p})$ est un $\kappa(\mathfrak{p})$ -espace vectoriel de dimension finie.

Nous allons maintenant vérifier que la fonction $d : \text{Spec}(A) \rightarrow \mathbb{Z}$, $\mathfrak{p} \mapsto \dim_{\kappa(\mathfrak{p})} M(\mathfrak{p})$ est *semi-continue supérieure* : elle ne peut que *décroître* au voisinage d'un point.

Considérons en effet un point \mathfrak{p} dans $\text{Spec}(A)$ et posons $r = d(\mathfrak{p})$. Partant d'un isomorphisme u de $\kappa(\mathfrak{p})^r$ sur $M(\mathfrak{p})$, un relèvement arbitraire de u en une application A -linéaire $u' : A_{\mathfrak{p}}^r \rightarrow M_{\mathfrak{p}}$ est surjectif en vertu du lemme de Nakayama. Notant (e_1, \dots, e_r) la base canonique de $(A_{\mathfrak{p}})^r$, il existe un élément f de $A - \mathfrak{p}$ tel que $u'(e_i)$ s'écrive sous la forme $u'(e_i) = f^{-1}m_i$ avec $m_i \in M$ ($1 \leq i \leq r$), ce qui permet de définir une application $A[f^{-1}]$ -linéaire u'' de $A[f^{-1}]^r$ dans $M[f^{-1}]$ (nous sommes passés d'une situation *ponctuelle*, au point \mathfrak{p} , à une situation *locale*, sur l'ouvert $D(f)$) redonnant u' par localisation en \mathfrak{p} . Le conoyau N de u'' est un $A[f^{-1}]$ -module de type fini (car quotient du $A[f^{-1}]$ -module de type fini $M[f^{-1}]$) et, la localisation préservant les suites exactes, $N_{\mathfrak{p}}$ est le conoyau de u' , à savoir 0; il existe par conséquent un élément g de $A[f^{-1}] - \mathfrak{p}$ tel que $gN = 0$. Écrivant g sous la forme $f^{-n}a$ et posant $h = af$, nous venons de vérifier que la suite de $A[h^{-1}]$ -modules

$$A[h^{-1}]^r \rightarrow M[h^{-1}] \rightarrow 0,$$

déduite de u'' par localisation, est exacte; elle reste exacte par localisation en tout point \mathfrak{q} de $D(h)$, ce qui implique $d(\mathfrak{q}) \leq r$ en ces points, et il reste à observer que $D(h)$ est un voisinage ouvert de \mathfrak{p} puisque $h \in A - \mathfrak{p}$.

3) Soit M un A -module de type fini et soit u un endomorphisme *surjectif* de M . On fait de M un $A[T]$ -module en posant $T.m = u(m)$ pour tout $m \in M$. La surjectivité de u se alors traduit par l'égalité $M = (T)M$ et il existe donc un polynôme $f \in K[T]$ tel que $fM = 0$ et $f \equiv 1 \pmod{(T)}$ (cf. 1). Étant alors donné $m \in M$ tel que $u(m) = 0$, $f.m = m$ et donc $m = 0$; l'application u est un isomorphisme.

Exercice 4 — 1) Il suffit de considérer la suite exacte

$$0 \rightarrow M \cap N \rightarrow M \oplus N \rightarrow M + N \rightarrow 0,$$

d'en déduire que le A -module $M \oplus N$ est de type fini et d'observer que M et N sont des quotients de $M \oplus N$.

2) Si l'idéal \mathfrak{a} de A est de type fini, il suffit de considérer un épimorphisme $A^n \rightarrow \mathfrak{a}$ pour obtenir une présentation finie $A^n \rightarrow A$ du module A/\mathfrak{a} .

Supposons réciproquement que A/\mathfrak{a} soit un A -module de présentation finie et considérons une suite exacte de A -modules

$$A^n \xrightarrow{u} A^m \longrightarrow A/\mathfrak{a} \longrightarrow 0.$$

Étant donné un élément x_0 de A^n tel que $v(x_0) = \bar{1}$, il est facile de vérifier que la suite de A -modules

$$A^m \oplus A \xrightarrow{u'} A^n \oplus A \xrightarrow{v'} A/\mathfrak{a} \longrightarrow 0,$$

dans laquelle les applications linéaires u' et v' sont définies par $u'(y, a) = (u(y) - ax_0, a)$ et $v'(x, a) = v(x) + a\bar{1}$, est encore exacte ; ce qu'on a gagné, c'est que le générateur $\bar{1}$ de A/a est l'image par v' d'un élément de la base canonique de $A^n \oplus A$.

Le choix de relèvements de $v(e_1), \dots, v(e_n)$ dans A permet de définir une application A -linéaire $t : A^n \oplus A \rightarrow A$ relevant v' et envoyant e_{n+1} sur 1 (car $v'(e_{n+1}) = \bar{1}$). Désignant par p la projection canonique de A sur A/a , $p \circ t \circ u' = v' \circ u' = 0$; l'application $s = t \circ u$ est donc à valeurs dans l'idéal \mathfrak{a} . Cette application est surjective :

$$a = at(e_{n+1}) = t(ae_{n+1})$$

pour tout $a \in A$ car $v(e_{n+1}) = 1$ et, si a appartient à \mathfrak{a} , ae_{n+1} est dans l'image de u' puisque $v'(ae_{n+1}) = p t(ae_{n+1}) = p(a) = 0$. Ceci prouve que l'idéal \mathfrak{a} est de type fini.

$$\begin{array}{ccccccc} A^m \oplus A & \xrightarrow{u'} & A^n \oplus A & \xrightarrow{v'} & A/a & \longrightarrow & 0 \\ & & & \searrow t & \uparrow p & & \\ & & & & A & \longrightarrow & 0 \\ & & & & \uparrow & & \\ & & & & \mathfrak{a} & \longrightarrow & 0 \\ & \searrow s & & & & & \end{array}$$

(ii) Étant donné une suite exacte de A -modules

$$0 \longrightarrow M' \xrightarrow{f} M \xrightarrow{g} M'' \longrightarrow 0$$

ainsi que des présentations

$$A^m \xrightarrow{u'} A^n \xrightarrow{v'} M' \longrightarrow 0 \quad \text{et} \quad A^p \xrightarrow{u''} A^q \xrightarrow{v''} M'' \longrightarrow 0$$

de M' et M'' , on vérifie sans difficulté que l'on obtient une présentation

$$A^m \oplus A^p \xrightarrow{u} A^n \oplus A^q \xrightarrow{v} M \longrightarrow 0$$

de M en définissant les applications linéaires u et v comme suit :

- $v|_{A^n} = f \circ v'$ et $v|_{A^q}$ est un relèvement de v'' à M ;
- $u|_{A^m}$ est l'application u' composée par l'injection canonique de A^n dans $A^n \oplus A^q$ et $u|_{A^p}$ est l'application u'' composée par l'injection canonique de A^q dans $A^n \oplus A^q$.

Exercice 5 (Module des différentielles) — 1) On vérifie sans difficulté que, si D, D' sont deux A -dérivations de B dans un B -module M , l'application A -linéaire $D + bD' : B \rightarrow M$ en est encore une pour tout $b \in B$.

2) Étant donnée une dérivation $D \in \text{Der}_A(B, M)$, $f \circ D$ est une application A -linéaire de B dans M' telle que

$$(f \circ D)(b'b'') = f(b'D(b'')) + b''D(b') = b'(f \circ D)(b'') + b''(f \circ D)(b')$$

pour tous $b', b'' \in B$; c'est donc une A -dérivation de B dans M' .

3) S'il existe, le couple $(\Omega_{B/A}^1, d_{B/A})$ est unique à isomorphisme unique près (la démonstration est la même que pour la question 1 du premier exercice) ; il reste donc à le construire.

Soit L le B -module libre de base B :

$$L = \bigoplus_{b \in B} B e_b$$

et soit R le sous-module engendré par les éléments de la forme

$$e_{b+b'} = e_b + e_{b'}, \quad e_{ab} = ae_b, \quad e_{bb'} = be_{b'} + b'e_b$$

avec $a \in A, b, b' \in B$. On pose $\Omega_{B/A}^1 = L/R$ et on note $d_{B/A}$ l'application canonique de B dans $\Omega_{B/A}^1$ envoyant b sur la classe de e_b ; c'est clairement une A -dérivation.

Étant donné un B -module M , nous avons fait tout ce qu'il fallait pour que la correspondance $u \mapsto u \circ d_{B/A}$ identifie les applications B -linéaires de $\Omega_{B/A}^1$ dans M aux applications A -linéaires de B dans M satisfaisant à la condition de Leibniz.

4) Soient S une partie multiplicative de B et M un $S^{-1}B$ -module. L'homomorphisme canonique $B \rightarrow S^{-1}B$ induit par composition une application $\text{Der}_A(S^{-1}B, M) \rightarrow \text{Der}_A(B, M)$. Cette application est injective : si $D \in \text{Der}_A(S^{-1}B, M)$ s'annule identiquement sur B , l'identité $0 = D(1) = D(ss^{-1}) = sD(s^{-1}) + s^{-1}D(s)$ implique $D(s^{-1}) = -s^{-2}D(s) = 0$ pour tout $s \in S$ et D est identiquement nulle. Cette application est surjective : étant donnée une A -dérivation D de B dans M , on prolonge D en une A -dérivation \tilde{D} de $S^{-1}B$ dans M en posant $\tilde{D}(s^{-1}b) = -bs^{-2}D(s) + s^{-1}D(b)$ pour tous $b \in B, s \in S$.

En composant l'homomorphisme canonique $B \rightarrow S^{-1}B$ par la dérivation $d_{S^{-1}B/A}$, on obtient une A -dérivation de B dans le $S^{-1}B$ -module $\Omega_{S^{-1}B/A}^1$ qui se factorise à travers $d_{B/A}$ en une application B -linéaire de $\Omega_{B/A}^1$ dans $\Omega_{S^{-1}B/A}^1$ (cf. question précédente), puis en une application $S^{-1}B$ -linéaire $\iota : S^{-1}\Omega_{B/A}^1 \rightarrow \Omega_{S^{-1}B/A}^1$ en vertu de la propriété universelle caractérisant la localisation des modules. Pour établir que ι est un isomorphisme, il suffit d'observer que, quel que soit le $S^{-1}B$ -module M , l'application qu'elle induit

$$\text{Der}_A(S^{-1}B, M) = \text{Hom}_{S^{-1}B}(\Omega_{S^{-1}B/A}^1, M) \rightarrow \text{Hom}_{S^{-1}B/A}(S^{-1}\Omega_{B/A}^1, M) = \text{Der}_A(B, M)$$

n'est autre que la restriction à B des A -dérivations de $S^{-1}B$ dans M ; comme on a vérifié qu'il s'agit d'une bijection, ι est un isomorphisme.

5) (i) L'application $d_{C/A} \circ p$ est une A -dérivation de B dans $\Omega_{C/A}^1$; il existe donc une unique application B -linéaire $\psi : \Omega_{B/A}^1 \rightarrow \Omega_{C/A}^1$ telle que $d_{C/A} \circ p = \psi \circ d_{B/A}$. Comme $\psi(\mathfrak{I}\Omega_{B/A}^1) = \mathfrak{I}\psi(\Omega_{B/A}^1) = 0$, cette application se factorise en outre en une application C -linéaire de $\Omega_{B/A}^1/\mathfrak{I}\Omega_{B/A}^1$ dans $\Omega_{C/A}^1$.

(ii) Il découle directement de la règle de Leibniz que le noyau de l'application A -linéaire de \mathfrak{I} dans $\Omega_{C/A}^1$ induite par $\psi \circ d_{B/A}$ contient \mathfrak{I}^2 . L'application obtenue $\delta : \mathfrak{I}/\mathfrak{I}^2 \rightarrow \Omega_{C/A}^1$ est $C = B/\mathfrak{I}$ -linéaire car

$$\delta(b\beta) = b\delta(\beta) + \beta\delta(b) = b\delta(\beta)$$

pour tous $b \in B, \beta \in \mathfrak{I}$.

(iii) Soit M un C -module et considérons la suite obtenue en appliquant le foncteur $\text{Hom}_C(\cdot, M)$ à la suite de C -modules

$$\mathfrak{I}/\mathfrak{I}^2 \xrightarrow{\delta} \Omega_{B/A}^1/\mathfrak{I}\Omega_{B/A}^1 \xrightarrow{\psi} \Omega_{C/A}^1 \longrightarrow 0 ;$$

vu la question 3, il s'agit de la suite de C -modules

$$0 \longrightarrow \text{Der}_A(C, M) \xrightarrow{\circ\psi} \text{Der}_A(B, M)' \xrightarrow{\circ\delta} \text{Hom}_C(\mathfrak{I}/\mathfrak{I}^2, M),$$

où $\text{Der}_A(B, M)'$ désigne le sous-module de $\text{Der}_A(B, M)$ constitué des A -dérivations de B dans M s'annulant identiquement sur \mathfrak{I} . L'exactitude de cette suite de C -module se vérifiant immédiatement, nous en déduisons quel la suite initiale

$$\mathfrak{I}/\mathfrak{I}^2 \xrightarrow{\delta} \Omega_{B/A}^1/\mathfrak{I}\Omega_{B/A}^1 \xrightarrow{\psi} \Omega_{C/A}^1 \longrightarrow 0$$

est exacte.

6) Soit I un ensemble et soit $B = A[(T_i)_{i \in I}]$. Quel que soit le B -module M , l'application

$$\text{Der}_A(B, M) \rightarrow M^I, \quad D \mapsto (i \mapsto D(T_i))$$

est une bijection en vertu de l'identité

$$D(P) = \sum_{i \in I} \frac{\partial P}{\partial T_i} D(T_i)$$

pour tout $P \in B$, conséquence directe de la relation de Leibniz (P ne faisant intervenir qu'un nombre fini d'indéterminées, les dérivées partielles sont nulles pour presque tout $i \in I$ et le terme de droite est donc bien défini).

Comme

$$\text{Hom}_B(B^{(I)}, M) = M^I,$$

nous en déduisons que l'unique application B -linéaire $B^{(I)} \rightarrow \Omega_{B/A}^1$ envoyant e_i sur $d_{B/A}(T_i)$ pour tout $i \in I$ est un isomorphisme du B -module libre de base I

$$B^{(I)} = \bigoplus_{i \in I} B e_i$$

sur $\Omega_{B/A}^1$.

7) En vertu des questions 5 et 6, $\Omega_{C/A}^1$ est le quotient du C -module libre

$$\Omega_{B/A}^1 / \mathfrak{I} \Omega_{B/A}^1 = \bigoplus_{i \in I} C d_{C/A}(T_i)$$

par le sous-module engendré par les $\delta(f)$, $f \in \mathfrak{I}$; comme $\delta(f)$ n'est autre que la classe de $d_{B/A}(f)$,

$$\delta(f) = \sum_{i \in I} \frac{\partial f}{\partial T_i} d_{C/A}(T_i)$$

pour tout $f \in \mathfrak{I}$ et l'assertion est démontrée.

8) On a respectivement

$$\Omega_{B/A}^1 = \frac{BdT_1 \oplus BdT_2}{B((1+3T_1^2)dT_1 - 2T_2dT_2)}, \quad \Omega_{B/A}^1 = \frac{BdT_1 \oplus BdT_2}{B(2T_1dT_1 - 3T_2dT_2)}, \quad \text{et } \Omega_{B/A}^1 = BdT_1 \oplus BdT_2.$$

Ce qu'il faut observer ici, c'est le phénomène suivant : étant donné un corps K étendant A et un homomorphisme $x : B = A[T_1, T_2]/(f) \rightarrow K$, le point $(x_1, x_2) = (x(T_1), x(T_2))$ de K^2 appartient à la courbe définie par l'équation $f = 0$ et c'est un point *singulier* de celle-ci – c'est-à-dire un point en lequel les deux dérivées partielles de f s'annulent – si et seulement si le K -espace vectoriel $\Omega_{B/A}^1 \otimes_{B,x} K$ est de dimension strictement supérieure à 1 (la dimension de la courbe).

Exercice 6 (Modules projectifs, injectifs) — 1) Le foncteur $\text{Hom}_A(M, \cdot)$ est exact s'il transforme toute suite exacte de A -modules en une suite exacte. Il suffit de vérifier cela pour les suites exactes *courtes* car toute suite exacte

$$\cdots \longrightarrow M_{n-1} \xrightarrow{f_{n-1}} M_n \xrightarrow{f_n} M_{n+1} \longrightarrow \cdots$$

peut se représenter sous la forme d'un diagramme de suites exactes courtes

$$\begin{array}{ccccccc} \cdots & \longrightarrow & M_{n-1} & \xrightarrow{f_{n-1}} & \text{im}(f_{n-1}) & \longrightarrow & 0 \\ & & & & \downarrow & & \\ 0 & \longrightarrow & \ker(f_n) & \longrightarrow & M_n & \xrightarrow{f_n} & \text{im}(f_n) \longrightarrow 0 \\ & & & & & & \downarrow \\ & & & & & & 0 \longrightarrow \ker(f_{n+1}) \longrightarrow M_{n+1} \longrightarrow \cdots \end{array}$$

dans lequel les flèches verticales sont des isomorphismes.

Quelle que soit la suite exacte courte de A -modules $0 \longrightarrow N' \xrightarrow{u} N \xrightarrow{v} N'' \longrightarrow 0$, la suite (de groupes abéliens ou de A -modules, cela revient au même)

$$0 \longrightarrow \text{Hom}_A(M, N') \xrightarrow{u \circ} \text{Hom}_A(M, N) \xrightarrow{v \circ} \text{Hom}_A(M, N'')$$

est exacte ; par suite, le foncteur $\text{Hom}_A(M, \cdot)$ est exact si et seulement si, pour toute application A -linéaire surjective $N \rightarrow N''$, chaque application A -linéaire de M dans N'' se relève en une application A -linéaire de M dans N :

$$\begin{array}{ccccc} N & \longrightarrow & N'' & \longrightarrow & 0 \\ & & \uparrow & & \\ & & M & & \end{array}$$

2. Il est clair que tout A-module libre est automatiquement projectif ; en fait, les A-modules projectifs sont exactement ceux pouvant se réaliser comme facteur direct d'un A-module libre.

Soit L un A-module libre et soit M un facteur direct de L, c'est-à-dire un quotient de L tel que la projection canonique $p : L \rightarrow M$ admette une *section* s . Étant données une application A-linéaire surjective $v : N \rightarrow N''$ et une application A-linéaire $\alpha : M \rightarrow N''$, $\alpha \circ p$ se relève en $\alpha' : L \rightarrow N$ et l'application $\alpha' \circ s : M \rightarrow N$ relève α .

Soit réciproquement M un A-module projectif et soit L le A-module libre de base M : $L = \bigoplus_{m \in M} Ae_m$. L'application A-linéaire de L dans M définie en envoyant e_m sur m étant tautologiquement surjective, la projectivité de M garantit l'existence d'une section $s : M \rightarrow L$ et M est donc bien facteur direct d'un A-module libre.

3. (i) \Rightarrow (ii). Lorsque A est un anneau local, un A-module de type fini M est projectif si et seulement s'il est libre ; vu la question précédente, il revient au même de dire que tout A-module de type fini est libre s'il est facteur direct d'un A-module libre.

Notons \mathfrak{m} l'idéal maximal de A et considérons une application A-linéaire surjective $p : A^n \rightarrow M$ admettant une section s . Choisissons d'autre part une application A-linéaire $q : A^m \rightarrow M$ induisant un isomorphisme après réduction modulo \mathfrak{m} ; cette application est surjective en vertu du lemme de Nakayama, ce qui permet de relever p en une application A-linéaire $u : A^n \rightarrow A^m$. Appliquant de nouveau le lemme de Nakayama, $u \circ s \circ q$ est en endomorphisme surjectif de A^m ; il s'agit alors automatiquement d'un *automorphisme* (cf. exercice 3, 3), l'application q est par conséquent un isomorphisme et M est donc bien un A-module libre.

Remarque : étant donné un module libre de rang fini M sur un anneau local A, la démonstration précédente établit que toute partie de M se réduisant en une base modulo l'idéal maximal est automatiquement une base de M.

(ii) \Rightarrow (i) Le groupe abélien $\text{Hom}_A(M, N)$ des applications A-linéaires entre deux A-modules M et N est naturellement muni d'une structure de A-module si l'on pose $(au)(x) = a(u(x))$ pour tous $a \in A$, $u \in \text{Hom}_A(M, N)$ et $x \in M$. Étant donnée une partie multiplicative S de A, l'application canonique de $\text{Hom}_A(M, N)$ dans $\text{Hom}_{S^{-1}A}(S^{-1}M, S^{-1}N)$ est A-linéaire et induit donc une application $S^{-1}A$ -linéaire

$$\iota : S^{-1}\text{Hom}_A(M, N) \rightarrow \text{Hom}_{S^{-1}A}(S^{-1}M, S^{-1}N)$$

(cf. exercice 1). Lorsque le A-module M est de type fini, il est clair que ι est *injective* : étant donné une application A-linéaire $u \in \text{Hom}_A(M, N)$ et $s \in S$, la condition $\iota(s^{-1}u)$ signifie que l'application $S^{-1}A$ -linéaire induite par u est nulle et il existe donc pour chaque $m \in M$ un $t \in S$ tel que $tu(m) = 0$; supposer M de type fini permet de choisir $t \in S$ indépendamment de m et cela implique la nullité de u dans $S^{-1}\text{Hom}_A(M, N)$.

Si l'on suppose en outre que l'anneau A est *noethérien*, il est facile de voir que ι est surjective, c'est-à-dire que toute application $S^{-1}A$ -linéaire $v : S^{-1}M \rightarrow S^{-1}N$ peut s'écrire sous la forme $v = s^{-1}u$ avec $s \in S$ et $u \in \text{Hom}_A(M, N)$. Considérons en effet une application A-linéaire surjective $p : A^n \rightarrow M$ et désignons par e_i , $1 \leq i \leq n$, les éléments de la base canonique de A^n ; il existe un élément $t \in S$ tel que $y_i = tu(p(e_i))$ appartienne à N pour tout i , ce qui permet de définir une application A-linéaire $\tilde{u} : A^n \rightarrow N$ en posant $\tilde{u}(e_i) = y_i$. Par construction, cette application envoie le sous-module $\ker(p)$ de A^n sur un sous-module de N d'image nulle dans $S^{-1}N$. Supposer A noethérien garantit que le module $\ker(p)$ soit de type fini, de sorte qu'il existe un élément t' de S tel que $t'\tilde{u}(\ker(p)) = 0$ et donc que l'application A-linéaire $t'\tilde{u} : A^n \rightarrow N$ se factorise à travers p en une application A-linéaire u de M dans N. Comme $tv \circ p = \tilde{u}$ et $tt'v \circ p = t'\tilde{u} = u \circ p$, nous en déduisons finalement l'identité $v = s^{-1}u$ avec $s = tt'$.

Sous l'hypothèse additionnelle que l'anneau A est noethérien, il est maintenant aisé d'établir l'implication (ii) \Rightarrow (i). Considérons en effet des A-modules N, N' et une application A-linéaire surjective $v : N \rightarrow N''$. Soit Q le conoyau de l'application A-linéaire $\text{Hom}_A(M, N) \rightarrow \text{Hom}_A(M, N'')$, $u \mapsto v \circ u$. Via les identifications canoniques $\text{Hom}_A(M, N)_{\mathfrak{p}} = \text{Hom}_{A_{\mathfrak{p}}}(M_{\mathfrak{p}}, N_{\mathfrak{p}})$ et $\text{Hom}_A(M, N'')_{\mathfrak{p}} = \text{Hom}_{A_{\mathfrak{p}}}(M_{\mathfrak{p}}, N''_{\mathfrak{p}})$ pour tout idéal premier \mathfrak{p} de A, la condition (ii) implique $Q_{\mathfrak{p}} = 0$ pour tout \mathfrak{p} et donc $Q = 0$.

(ii) \Rightarrow (iii). Ici encore, il est nécessaire de supposer A noethérien.

Étant donné un idéal premier \mathfrak{p} de A et un isomorphisme $u : A_{\mathfrak{p}}^n \rightarrow M_{\mathfrak{p}}$, il existe $g \in A - \mathfrak{p}$ tel que $fu(e_i) \in M$ pour tout i , ce qui permet de définir une application $A[g^{-1}]$ -linéaire $A[g^{-1}]^n \rightarrow M[g^{-1}]$ induisant u par localisation en \mathfrak{p} . Le noyau N et le conoyau Q de cette application sont des $A[g^{-1}]$ -modules tels que $N_{\mathfrak{p}} = Q_{\mathfrak{p}} = 0$. Comme M est de type fini, il en est de même de $M[g^{-1}]$ et donc de Q tandis que N est de type fini grâce à l'hypothèse noethérienne faite sur A ; nous en déduisons l'existence d'un élément f de A tel que $f \in A - \mathfrak{p}$ et $fN = gQ = 0$, donc tel que $M[f^{-1}]$ soit libre. Nous avons ainsi établi l'existence d'un recouvrement de

$\text{Spec}(A)$ par des ouverts principaux $D(f)$ tels que le $A[f^{-1}]$ -module $M[f^{-1}]$ soit libre, recouvrement que l'on peut supposer fini en vertu de la quasi-compacité de $\text{Spec}(A)$.

(iii) \Rightarrow (ii). Cette implication est immédiate : tout idéal premier \mathfrak{p} de A est contenu dans l'un des ouverts principaux $D(f_i)$ et le $A_{\mathfrak{p}}$ -module $M_{\mathfrak{p}}$, localisé de $M[f_i^{-1}]$ en \mathfrak{p} , est libre.

4. Étant donné que tout A -module libre est projectif, l'existence d'une résolution projective pour tout A -module est une conséquence immédiate du fait que tout A -module est un quotient d'un A -module libre (cf. question 2).

5. La démonstration est analogue à celle de la question 1.

6. (i) Soient A un anneau intègre et M un A -module injectif. Étant donné $a \in A - \{0\}$, la surjectivité de l'endomorphisme de multiplication par a sur M s'obtient aisément en considérant l'injection $A \rightarrow A$, $x \mapsto ax$: un élément m de M donne naissance à une application A -linéaire de A dans M envoyant 1 sur m et l'existence d'un prolongement est équivalente à l'existence de $m' \in M$ tel que $m = am'$.

(ii) Soient A un anneau principal et M un A -module divisible. Étant donné un A -module N et un sous-module N' de N , soit u une application A -linéaire de N' dans M . Quel que soit l'élément x de N n'appartenant pas à N' , il existe par hypothèse $f \in A$ tel que $\{a \in A \mid ax \in N'\}$ soit l'idéal Af de A . Si $f = 0$, il suffit d'envoyer x sur 0 pour prolonger u au sous-module $N' + Ax = N' \oplus Ax$ de N ; sinon, la divisibilité de M garantit l'existence d'un élément m tel que $u(fx) = fm$ et l'application A -linéaire de $N' \oplus Ax$ dans M envoyant $n + ax$ sur $u(n) + am$ se factorise à travers la projection $N' \oplus Ax \rightarrow N' + Ax$ pour définir un prolongement de u au sous-module $N' + Ax$.

Il reste à appliquer le lemme de Zorn pour conclure que l'application u se prolonge à N : l'ensemble des sous-modules de N contenant N' et auquel l'application A -linéaire sur prolonge est non vide et inductif (la réunion d'une famille totalement ordonnée de tels sous-modules satisfait encore à cette condition), donc admet un élément maximal N'' ; ce dernier est nécessairement égal à N en vertu de ce qui précède.

(iii) L'anneau \mathbb{Z} étant principal, le \mathbb{Z} -module \mathbb{Q}/\mathbb{Z} est injectif car il est divisible.

Quel que soit l'entier naturel $n \geq 2$, l'unique application linéaire $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Q}/\mathbb{Z}$ envoyant 1 sur $\frac{1}{n}$ induit une application linéaire non nulle de $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ dans \mathbb{Q}/\mathbb{Z} . Par suite, étant donné un \mathbb{Z} -module non nul M , il existe une application linéaire non nulle $M \rightarrow \mathbb{Q}/\mathbb{Z}$: quel que soit en effet $x \in M$ non nul, le sous-module de M engendré par x est isomorphe à \mathbb{Z} ou à $\mathbb{Z}/n\mathbb{Z}$ avec $n \geq 2$; il existe donc une application linéaire non nulle de Ax dans \mathbb{Q}/\mathbb{Z} et celle-ci se prolonge à M puisque \mathbb{Q}/\mathbb{Z} est un \mathbb{Z} -module injectif.