

Devoir 3

à remettre le 11 avril 2018

Exercice 1. Montrer que si P est un R -module à droite projectif, alors $\text{Hom}_{\mathbb{Z}}(P, \mathbb{Q}/\mathbb{Z})$ est un R -module à gauche injectif.

Exercice 2. Soit ${}_R B_S$ un (R, S) -bimodule qui est un R -module plat, et C_S un S -module injectif. Montrer que $\text{Hom}_S(B, C)$ est un R -module à droite injectif.

Exercice 3. Soit un diagramme commutatif de ${}_R \text{Mod}$

$$\begin{array}{ccccc} P & \xrightarrow{\alpha_2} & A_2 & \xrightarrow{\alpha_1} & A_1 \\ & & \downarrow \varphi_2 & & \downarrow \varphi_1 \\ B_3 & \xrightarrow{\beta_2} & B_2 & \xrightarrow{\beta_1} & B_1 \end{array}$$

avec P projectif, $\alpha_1 \circ \alpha_2 = 0$, et $B_3 \xrightarrow{\beta_2} B_2 \xrightarrow{\beta_1} B_1$ exacte en B_2 . Montrer qu'il existe un morphisme $P \xrightarrow{\varphi_3} B_3$ qui rend le diagramme commutatif.

Exercice 4. Soit B et C deux R -modules à gauche. On définit

$$\begin{array}{ccc} \text{Hom}_R(B, R) \otimes_R C & \xrightarrow{\nu_B} & \text{Hom}_R(B, C) \\ f \otimes c & \mapsto & \widehat{f}_c \end{array}$$

où $\widehat{f}_c : B \rightarrow C$ est le R -morphisme donné par $\widehat{f}_c(b) = f(b)c$ pour tout $b \in B$ et tout $c \in C$.

Remarque : Par Exercice 5 de Devoir 2, $\nu = (\nu_B)_B$ est une transformation naturelle entre $\text{Hom}_R(-, R) \otimes_R C$ et $\text{Hom}_R(-, C)$; et ν est un isomorphisme naturel si B est un R -module libre qui possède une base finie.

- Montrer que si B est un R -module de présentation finie¹ et si C est un R -module plat, alors ν est un isomorphisme naturel.
- Montrer que $\text{Hom}_R(P, R) \neq \{0\}$ si P est un R -module projectif non nul.
- Soit ${}_R P$ un R -module de type fini. Montrer que P est projectif ssi $1_P \in \text{im}(\nu)$, où

$$\begin{array}{ccc} \nu : \text{Hom}_R(P, R) \otimes_R P & \longrightarrow & \text{Hom}_R(P, P) \\ \nu(f \otimes x)(y) & = & f(y)x \end{array}$$

1. Une *présentation libre* d'un module B est une suite exacte $L_1 \rightarrow L_0 \rightarrow B \rightarrow 0$ avec L_0 et L_1 libres. Si L_0 et L_1 sont de type fini, on dit que B est de *présentation finie*.

Exercice 5. Soit un diagramme dans une catégorie abélienne \mathcal{A} :

$$\begin{array}{ccc}
 P & \xrightarrow{\alpha} & A \\
 \beta \downarrow & & \downarrow g \\
 B & \xrightarrow{f} & S
 \end{array}$$

Posons :

- (i) $P \xrightarrow{\Theta_{\alpha,\beta}} A \oplus B$ l'unique morphisme déterminé par la propriété universelle de $A \oplus B$ et les morphismes α et β ; et
- (ii) $A \oplus B \xrightarrow{\Psi_{g,(-f)}} S$ l'unique morphisme déterminé par la propriété universelle de $A \oplus B$ et les morphismes g et $(-f)$.

a. Montrer que le diagramme est commutatif ssi la composition

$$P \xrightarrow{\Theta_{\alpha,\beta}} A \oplus B \xrightarrow{\Psi_{g,(-f)}} S$$

est nulle.

b. Montrer que $0 \rightarrow P \rightarrow A \oplus B \rightarrow S$ est exacte ssi (P, α, β) est un produit fibré de f, g .

c. Soit (P, α, β) un produit fibré de f et g . Montrer les énoncés suivants.

(i) $\ker(f) = \beta \circ \ker(\alpha)$. (Indice: vérifier que $\beta \circ \ker(\alpha)$ est un noyau de f .)

(ii) f est un monomorphisme ssi α est un monomorphisme.

(iii) Si f est un épimorphisme, alors α est un épimorphisme.

d. Montrer que $P \rightarrow A \oplus B \rightarrow S \rightarrow 0$ est exacte ssi (S, f, g) est une somme amalgamée de α et β .

e. Soit (S, f, g) une somme amalgamée de α et β . Montrer les énoncés suivants.

(i) Si α est un monomorphisme, alors (P, α, β) est un produit fibré de f et g .

(ii) Si α est un monomorphisme, alors f est un monomorphisme.