

Table des matières

1 Cours 5 - 04/10	1
1.1 Foncteurs dérivés pour un objet	1
1.2 Foncteurs dérivés pour un complexe	3
1.3 Objets acycliques	4
1.4 Le cas des faisceaux	5
1.4.1 Faisceaux flasques	5
1.4.2 Cohomologie de Cech	6

1 Cours 5 - 04/10

1.1 Foncteurs dérivés pour un objet

On rappelle d'abord quelques notions sur les catégories abéliennes.

Définition 1.1. Soit \mathcal{A} une catégorie abélienne.

- On dit que \mathcal{A} a *suffisamment d'injectifs* si, pour tout objet A de \mathcal{A} , il existe un monomorphisme de A vers un injectif.
- Si A^\bullet et B^\bullet sont deux complexes de \mathcal{A} , un *quasi-isomorphisme* entre A^\bullet et B^\bullet , noté $A^\bullet \cong B^\bullet$, est un morphisme de complexes $A^\bullet \rightarrow B^\bullet$ induisant un isomorphisme en cohomologie.
- En particulier, si A est un objet de \mathcal{A} , on peut l'identifier au complexe A^\bullet concentré en degré 0, avec $A^0 = A$ et $d = 0$; une *résolution* de A par B^\bullet est un quasi-isomorphisme $A^\bullet \cong B^\bullet$. Il revient au même de demander à avoir une suite exacte de la forme

$$0 \rightarrow A \rightarrow B^0 \rightarrow B^1 \rightarrow \dots$$

Dans la suite, \mathcal{A} et \mathcal{B} sont deux catégories abéliennes, \mathcal{A} a suffisamment d'injectifs et $F : \mathcal{A} \rightarrow \mathcal{B}$ est un foncteur additif et exact à gauche.

Définition 1.2. Pour tout $i \in \mathbb{N}$, on définit le *i -ème foncteur dérivé* de F par

$$\begin{aligned} R^i F : \mathcal{A} &\rightarrow \mathcal{B} \\ A &\mapsto H^i(F(I^\bullet)), \end{aligned}$$

où $A \cong I^\bullet$ est une résolution injective de A (i. e. les I^k sont injectifs)

Remarque 1.3. Pour vérifier que cette définition fait sens, il faut d'une part montrer que A admet toujours une résolution injective et d'autre part que les objets $H^i(F(I^\bullet))$ ne dépendent pas de la résolution choisie. On montre en fait que les objets obtenus par deux résolutions différentes sont canoniquement isomorphes; le terme de *foncteur dérivé* est donc un abus de langage.

Lemme 1.4. *Tout objet A de \mathcal{A} admet une résolution injective $A \cong I^\bullet$.*

Démonstration. Comme \mathcal{A} a suffisamment d'injectifs, on a un monomorphisme $A \xrightarrow{i} I^0$. Il existe aussi un injectif I^1 qui donne une flèche $\text{Coker}(i) \xrightarrow{i_0} I^1$. En continuant ainsi, on obtient une résolution injective I^\bullet de A . □

Proposition 1.5.

- Si $A \cong I^\bullet$ et $B \cong J^\bullet$ sont deux résolutions injectives et si f est un morphisme de A dans B , il existe un morphisme de complexes $f^\bullet : I^\bullet \rightarrow J^\bullet$ étendant f , au sens où l'on a un diagramme commutatif

$$\begin{array}{ccccccc} A & \longrightarrow & I^0 & \longrightarrow & I^1 & \longrightarrow & \dots \\ \downarrow f & & \downarrow f^0 & & \downarrow f^1 & & \\ B & \longrightarrow & J^0 & \longrightarrow & J^1 & \longrightarrow & \dots \end{array}$$

- Si f^\bullet et f'^\bullet sont deux telles extensions de f , alors il existe une homotopie entre f^\bullet et f'^\bullet , i. e. on peut construire des morphismes $H^i : I^i \rightarrow J^{i-1}$ tels que $f^i - f'^i = dH^i + H^{i+1}d$ pour tout i .

Démonstration.

- Pour le premier point, on a d'abord un diagramme commutatif

$$\begin{array}{ccc} A & \hookrightarrow & I^0 \\ \downarrow f & \searrow & \downarrow f^0 \\ B & \hookrightarrow & J^0 \end{array}$$

à compléter. Mais ceci est possible du fait de l'injectivité de J^0 . Ensuite, on remarque que le morphisme $d \circ f^0 : I^0 \rightarrow J^1$ factorise à travers I^0/A par commutativité du diagramme précédent. On a donc un diagramme commutatif

$$\begin{array}{ccc} I^0/A & \hookrightarrow & I^1 \\ & \searrow & \downarrow f^1 \\ & & J^1 \end{array}$$

qui se complète par injectivité de J^1 . On peut continuer cette construction jusqu'à obtenir le morphisme de complexes $f^\bullet : I^\bullet \rightarrow J^\bullet$.

- Pour la construction de l'homotopie, on pose d'abord $H^0 : I^0 \rightarrow J^{-1}$ égal à 0. Ensuite, comme $f^0 = f'^0$ sur A , on a un diagramme

$$\begin{array}{ccc} I^0/A & \hookrightarrow & I^1 \\ \downarrow f^0 - f'^0 & \searrow H^1 & \downarrow \\ & & J^0 \end{array}$$

qu'on peut compléter en un diagramme commutatif par injectivité de J^0 . Pour définir H^2 , on considère $f^1 - f'^1 - d^0 H^1 : I^1 \rightarrow J^1$ et il suffit de montrer que ce morphisme factorise à travers $\text{Coker}(d^0 : I^0 \rightarrow I^1)$. Mais $(f^1 - f'^1 - d^0 H^1) \circ d^0 = d^0 \circ (f^0 - f'^0) - d^0 \circ (H^1 d^0) = 0$ par construction de H^1 . On peut ainsi construire H^2 et les autres H^k similairement, ce qui conclut la preuve. □

Remarque 1.6. On n'utilise pas dans cette preuve l'injectivité des I^\bullet .

Si $A \cong I^\bullet$ et $A \cong J^\bullet$ sont deux résolutions injectives de A , on peut étendre l'identité de A dans les deux sens, obtenant deux morphismes de complexes $f^\bullet : I^\bullet \rightarrow J^\bullet$ et $g^\bullet : J^\bullet \rightarrow I^\bullet$. Par la proposition précédente, $f^\bullet \circ g^\bullet$ et $g^\bullet \circ f^\bullet$ sont tous deux homotopes à l'identité de A . En passant au foncteur F , on a donc une équivalence d'homotopie entre les complexes $F(I^\bullet)$ et $F(J^\bullet)$ de \mathcal{B} . En particulier, on obtient des isomorphismes entre $H^i(F(I^\bullet))$ et $H^i(F(J^\bullet))$ donc $R^i F(A) = H^i(F(I^\bullet))$ est bien défini à (unique) isomorphisme près.

Proposition 1.7.

- $R^0 F(M) = F(M)$.
- Si I est un objet injectif de \mathcal{A} , $R^i F(I) = 0$ pour $i > 0$.
- Si $\phi : A \rightarrow B$ est un morphisme dans \mathcal{A} , il existe des morphismes canoniques (une fois fixées des résolutions injectives de A et B) $R^i F(\phi) : R^i F(A) \rightarrow R^i F(B)$.
- Si on a une suite exacte courte

$$0 \rightarrow A \xrightarrow{\phi} B \xrightarrow{\psi} C \rightarrow 0$$

dans \mathcal{A} , on peut construire une suite exacte longue dans \mathcal{B} :

$$0 \rightarrow F(A) \rightarrow F(B) \rightarrow F(C) \rightarrow R^1 F(A) \rightarrow R^1 F(B) \rightarrow R^1 F(C) \rightarrow \dots$$

Démonstration. La première propriété vient de ce que F est exact à gauche et la seconde est immédiate en prenant la résolution canonique $I \cong I$ de I . Les deux dernières viennent à peu près des constructions faites au-dessus, on réfère à [1] pour les détails. □

1.2 Foncteurs dérivés pour un complexe

On généralise maintenant ces constructions en considérant non plus un objet A de la catégorie \mathcal{A} mais un complexe M^\bullet . On aura besoin de la notion de double complexe.

Définition 1.8.

- Un *double complexe* $(A^{\bullet,\bullet}, D_1, D_2)$ dans \mathcal{A} est la donnée d'objets $A^{k,l}$ de \mathcal{A} indexés par \mathbb{Z}^2 et de morphismes $D_1 : A^{k,l} \rightarrow A^{k+1,l}$ et $D_2 : A^{k,l} \rightarrow A^{k,l+1}$ tels que $D_1^2 = D_2^2 = D_1 \circ D_2 - D_2 \circ D_1 = 0$. Les doubles complexes que nous considérerons seront nuls en degrés négatifs, c'est-à-dire indexés par \mathbb{N}^2 .
- Le *complexe total* associé à un double complexe $(A^{\bullet,\bullet}, D_1, D_2)$ est un complexe $((\text{Tot } A)^\bullet, D)$ ayant pour objets $(\text{Tot } A)^i = \bigoplus_{p+q=i} A^{p,q}$ et comme différentielle $D = D_1 + (-1)^p D_2$ sur les composantes $A^{p,q}$ de $(\text{Tot } A)^{p+q}$.

Proposition 1.9. *Il existe un quasi-isomorphisme $M^\bullet \cong I^\bullet$, avec I^\bullet complexe d'injectifs, tel que les flèches $M^k \rightarrow I^k$ soient des monomorphismes.*

Démonstration. - On construit d'abord un double complexe

$$\begin{array}{ccccccc}
 0 & \longrightarrow & M^0 & \longrightarrow & M^1 & \longrightarrow & M^2 & \longrightarrow & \dots \\
 & & \downarrow i_0 & & \downarrow i_1 & & \downarrow i_2 & & \\
 0 & \longrightarrow & I^{0,0} & \xrightarrow{D_1} & I^{1,0} & \xrightarrow{D_1} & I^{2,0} & \xrightarrow{D_1} & \dots \\
 & & \downarrow D_2 & & \downarrow D_2 & & \downarrow D_2 & & \\
 0 & \longrightarrow & I^{0,1} & \xrightarrow{D_1} & I^{1,1} & \xrightarrow{D_1} & I^{2,1} & \xrightarrow{D_1} & \dots \\
 & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \\
 & & \vdots & & \vdots & & \vdots & &
 \end{array}$$

avec les $I^{k,l}$ des injectifs de \mathcal{A} , pour tous k et l . On demande de plus que $i_k : M^k \rightarrow I^{k,0}$ soit un monomorphisme, que $i^\bullet : M^\bullet \rightarrow I^{\bullet,0}$ soit un morphisme de complexes et que chaque $(I^{k,\bullet}, D_2)$ soit une résolution de M^k .

On commence par injecter M^0 dans I^0 par i_0 . On cherche à définir $i_1 : M^1 \rightarrow I^{1,0}$ faisant commuter le carré

$$\begin{array}{ccc}
 M^0 & \longrightarrow & M^1 \\
 i_0 \downarrow & & \downarrow \\
 I^{0,0} & \longrightarrow & I^{1,0}
 \end{array}$$

Considérons $(i_0, -d_M) : M^0 \rightarrow I^{0,0} \oplus M^1$ et son conoyau $K = (I^{0,0} \oplus M^1)/M^0$. On injecte K dans un injectif $I^{1,0}$:

$$\begin{array}{ccccc}
 M^0 & \longrightarrow & M^1 & & \\
 i_0 \downarrow & & \downarrow & \searrow i_1 & \\
 I^{0,0} & \longrightarrow & K & \longrightarrow & I^{1,0} \\
 & \searrow D_1 & & &
 \end{array}$$

Dans ce diagramme, le morphisme $I^{0,0} \rightarrow K$ est induit par l'inclusion $I^{0,0} \hookrightarrow I^{0,0} \oplus M^1$ et de même pour $M^1 \rightarrow K$. La flèche i_1 est injective. En effet, si $y \in M^1$ est dans son noyau, son image dans K est 0, i.e. $(0, y) = (i_0(x), -d_M(x))$. Par injectivité de i_0 , ceci implique $x = 0$ et donc $y = 0$. De plus, le diagramme commute par construction.

Il s'agit maintenant de construire tous les $I^{k,0}$ afin de compléter la première ligne. La construction pour $I^{2,0}$ est identique, à ceci près que l'on considère $K = (\text{Coker } D_1 \oplus M^2)/M^1$ au lieu de

$K = (I^{1,0} \oplus M^2)/M^1$. Avec des notations similaires à l'étape précédente, on vérifie que i_2 est injectif, que $D_1^2 = 0$ (c'est pour cela que l'on change la définition de K) et le diagramme augmenté de M^2 et $I^{2,0}$ commute encore. De proche en proche, on construit ainsi la ligne des $I^{k,0}$.

Pour construire le double complexe, on répète la même construction, avec le complexe $\tilde{M}^\bullet = \text{Coker}(i^\bullet : M^\bullet \rightarrow I^{\bullet,0})$.

- Une fois le double complexe total construit, on considère (I^\bullet, D) son complexe total. Le morphisme de complexe $i^\bullet : M^\bullet \rightarrow I^\bullet$ est toujours injectif et c'est un quasi-isomorphisme d'après le lemme suivant.

□

Lemme 1.10. *Soit (I^\bullet, D) le complexe total associé à un double complexe $(I^{p,q}, D_1, D_2)$. Soit (M^\bullet, d_M) un complexe. Si, pour tous p , $(I^{p,\bullet}, D_2)$ est une résolution de M^p , via un morphisme injectif $i_p : M^p \rightarrow I^{p,0}$ et si i_\bullet est un morphisme de complexes alors c'est un quasi-isomorphisme.*

Démonstration. Montrons d'abord la surjectivité en cohomologie. Soit $\alpha = \sum \alpha^{p,q}$ une forme D -fermée dans I^k . Dans la décomposition de $D\alpha = \sum (D_1 + (-1)^p D_2) \alpha^{p,q}$, la seule composante de type $(0, k+1)$ est $D_2 \alpha^{0,k}$. Donc $D_2 \alpha^{0,k}$ est nulle et $\alpha^{0,k} = D_2 \beta^{0,k-1}$ avec $\beta^{0,k-1}$ dans $I^{0,k-1}$. Alors, $\alpha - D\beta^{0,k-1}$ est D -cohomologue à α et n'a pas de composante de type $(0, k)$.

En continuant ce raisonnement, on montre ainsi que tout D -cocycle dans I^k est D -cohomologue à un D -cocycle dans $I^{k,0}$. Mais un élément $\alpha^{k,0}$ est un cocycle si et seulement si $D_1 \alpha^{k,0} = D_2 \alpha^{k,0} = 0$. En particulier, $\alpha^{k,0}$ est l'image d'un élément γ^k de M^k par i^k et cet élément est d_M -fermé car i_{k+1} est injectif et $i_{k+1} \circ d_M(\gamma^k) = D_1 \alpha^{k,0} = 0$. On obtient donc la surjectivité en cohomologie.

Montrons l'injectivité. Soit α^k dans M^k tel que $i_k(\alpha^k) = \beta^k$ soit D -exact. Alors β^k s'écrit $D\gamma$ avec γ dans I^{k-1} . Par la preuve de la surjectivité, γ est D -cohomologue à une forme $\gamma^{k-1,0}$ vérifiant aussi $D\gamma^{k-1,0} = \beta^k$. Comme $D_2 \gamma^{k-1,0} = 0$, on a $\gamma^{k-1,0} = i_{k-1}(\alpha^{k-1})$ et $d_M(\alpha^{k-1}) = \alpha^k$ car leur image par i_k est la même et que i_k est injective. □

On définit maintenant $R^i F(M^\bullet) = H^i(F(I^\bullet))$, où $M^\bullet \cong I^\bullet$ est un quasi-isomorphisme, avec $i^\bullet : M^\bullet \hookrightarrow I^\bullet$.

Proposition 1.11. *$R^i F(M^\bullet)$ est bien défini à isomorphisme canonique près.*

Démonstration. Voir [1]. □

1.3 Objets acycliques

Les objets injectifs peuvent être difficiles à manier mais d'autres objets permettent de calculer $R^i F(M^\bullet)$.

Définition 1.12. Un objet L de \mathcal{A} est F -acyclique si $R^i F(L) = 0$, pour tout $i \geq 1$.

Proposition 1.13 (Leray). *Soit $M^\bullet \cong L^\bullet$ un quasi-isomorphisme avec L^\bullet un complexe d'acycliques. Alors $R^i F(M^\bullet) = H^i(F(L^\bullet))$.*

Démonstration. On ne fait la démonstration que dans le cas où $M^\bullet = A$, concentré en degré 0. On a donc une suite exacte

$$0 \rightarrow A \xrightarrow{i_0} L^0 \rightarrow L^1 \rightarrow \dots$$

En posant $B = \text{Coker } i_0$, on peut casser cette suite en deux suites exactes :

$$\begin{aligned} 0 \rightarrow A \xrightarrow{i_0} L^0 \rightarrow B \rightarrow 0 \\ 0 \rightarrow B \rightarrow L^1 \rightarrow L^2 \rightarrow \dots \end{aligned}$$

La première suite exacte (courte) donne une suite exacte longue de la forme

$$\dots \rightarrow R^i F(A) \rightarrow R^i F(L^0) \rightarrow R^i F(B) \rightarrow R^{i+1} F(A) \rightarrow R^{i+1} F(L^0) \rightarrow R^{i+1} F(B) \rightarrow \dots$$

Comme L^0 est F -acyclique, les $R^i F(L^0)$ sont nuls pour $i \geq 1$ donc

$$\begin{aligned} R^i F(B) &= R^{i+1} F(A), i \geq 1 \\ R^1 F(A) &= \text{Coker}(F(L^0) \rightarrow F(B)) \end{aligned}$$

Comme F est exact à gauche, la deuxième suite exacte donne $F(B) = \text{Ker}(F(L^1) \rightarrow F(L^2))$ donc $R^1F(A) = H^1(F(L^\bullet))$. Ceci prouve donc la proposition pour $i = 1$.

Supposant le résultat prouvé pour tout objet A et pour tout $i \leq k$, on peut l'appliquer à B et à la deuxième suite exacte pour obtenir $R^kF(B) = H^{k+1}(F(L^\bullet))$. Comme on a l'égalité $R^kF(B) = R^{k+1}F(A)$, le résultat est prouvé pour A et $k + 1$. \square

1.4 Le cas des faisceaux

Soit X un espace topologique.

Lemme 1.14. $\mathcal{S}h(X)$ a suffisamment d'injectifs.

Démonstration. La catégorie $\mathcal{A}b$ des groupes abéliens a suffisamment d'injectifs. On montre en fait que les injectifs de $\mathcal{A}b$ sont les groupes divisibles et que tout groupe abélien est un sous-groupe d'un groupe divisible.

Soit $F \in \mathcal{S}h(X)$. Pour tout x dans X , choisissons une injection $F_x \xrightarrow{i_x} I_x$ où I_x est un injectif de $\mathcal{A}b$. On pose $I^0 = \prod_{x \in X} (i_x)_* I_x$. Alors F s'injecte dans I_0 en prenant le produit des applications naturelles $F \rightarrow F_x$. Montrons que I^0 est injectif dans $\mathcal{S}h(X)$. On a le diagramme suivant à compléter :

$$\begin{array}{ccc} G & \hookrightarrow & G' \\ & \searrow & \downarrow \text{dotted} \\ & & I^0 \end{array}$$

Pour tout $G \in \mathcal{S}h(X)$, $\text{Hom}_{\mathcal{S}h(X)}(G, I^0) = \prod_{x \in X} \text{Hom}_{\mathcal{S}h(X)}(G, (i_x)_* I_x) = \prod_{x \in X} \text{Hom}_{\mathcal{A}b}(i_x^{-1}G, I_x)$. Le diagramme est donc équivalent à

$$\forall x \in X, \begin{array}{ccc} G_x & \hookrightarrow & G'_x \\ & \searrow & \downarrow \text{dotted} \\ & & I_x \end{array}$$

l'injectivité en haut venant de l'exactitude de i_x^{-1} . Comme I_x est injectif, les diagrammes se complètent et I^0 est injectif dans $\mathcal{S}h(X)$. \square

1.4.1 Faisceaux flasques

Définition 1.15. $F \in \mathcal{S}h(X)$ est *flasque* si $F(X) \twoheadrightarrow F(U)$ pour tout ouvert U de X .

Remarque 1.16.

- Un faisceau F est flasque si et seulement si pour tous ouverts $U \subset V \subset X$, $F(V) \xrightarrow{\rho_{VU}} F(U)$.
- Le lemme de Spaltenstein caractérise les injectifs de $\mathcal{S}h(X)$: $I \in \mathcal{S}h(X)$ est injectif si et seulement si pour tous $V \subset U$ ouverts de X , $I(U)$ et $I(V)$ sont injectifs et $I(U) \twoheadrightarrow I(V)$ est scindée.

Corollaire 1.17. Pour les faisceaux en \mathbb{C} -espaces vectoriels, les objets injectifs et flasques sont les mêmes.

Lemme 1.18. Soit $F \in \mathcal{S}h(X)$ flasque. Alors f_*F est flasque, pour tout $f : X \rightarrow Y$.

Démonstration. Il suffit de remarquer que la flèche $f_*(F)(X) \rightarrow f_*(F)(U_Y)$ est égale à la flèche $F(X) \twoheadrightarrow F(f^{-1}(U_Y))$. \square

Lemme 1.19. Soit $0 \rightarrow F \rightarrow F' \rightarrow F'' \rightarrow 0$ une suite exacte courte de faisceaux sur X . Si F et F' sont flasques, alors F'' aussi.

Démonstration. On a le diagramme suivant

$$\begin{array}{ccc} F(X) & \longrightarrow & F''(X) \\ \downarrow & & \downarrow \gamma \\ F(U) & \xrightarrow{\beta} & F''(U) \end{array}$$

et on veut montrer la surjectivité de γ . Il suffit de prouver la surjectivité de β .

Soit $s'' \in F''(U)$. Notons $\Sigma = \{(V, s) \mid V \text{ ouvert de } U, s \in F(V) \text{ d'image } s''|_V\}$. C'est un ensemble ordonné par $(V, s) \leq (W, t)$ si $V \subset W$ et $t|_V = s$. De plus, tout sous-ensemble totalement ordonné admet un majorant. On trouve donc un élément maximal (V, s) par le lemme de Zorn.

Par l'absurde, si $V \neq U$, soit $x \in U - V$. Il existe W ouvert contenant x , $t \in F(W)$ tel que t soit envoyé sur $s''|_W$ par $F \rightarrow F''$. Sur $V \cap W$, $s - t$ est envoyé sur 0 dans F'' . Donc $s - t$ est une section de F' sur $V \cap W$. Comme F' est flasque, il existe $r \in F'(X)$ tel que $r|_{V \cap W} = (s - t)|_{V \cap W}$. En remplaçant t par $t + r|_W$, on voit que t et s se recollent sur $V \cup W$, ce qui contredit la maximalité de (V, s) . \square

Corollaire 1.20. *Soit $F \in Sh(X)$ flasque. Alors F est f_* -acyclique, pour tout $f : X \rightarrow Y$. En particulier, F est Γ -acyclique, où $\Gamma : Sh(X) \rightarrow Ab$ est le foncteur de sections globales $F \mapsto F(X)$.*

Démonstration. Plongeons F dans un injectif I , de sorte que l'on a une suite exacte courte

$$0 \rightarrow F \rightarrow I \rightarrow F'' \rightarrow 0.$$

Comme I est injectif, il est flasque par le (sens facile du) lemme de Spaltenstein et le lemme précédent implique que F'' aussi est flasque.

Montrons que la flèche $f_*I \rightarrow f_*F''$ est surjective. Il suffit de montrer que pour tout ouvert U de X , $I(U) \rightarrow F''(U)$. Le raisonnement est similaire à celui du lemme précédent : si $\sigma \in F''(U)$, σ peut se relever localement en des sections de I au voisinage de chaque point. En prenant un élément maximal (W, t) pour l'ordre naturel sur les couples (V, τ) avec V ouvert de U et τ dans $I(V)$ relevant $\sigma|_V$, il suffit de montrer que $W = U$. Mais si $W \neq U$, on peut relever σ en $t' \in I(W')$ avec W' un voisinage de $x \in U - W$. La section $t|_{W \cap W'} - t'|_{W \cap W'}$ provient d'une section globale de I car I est flasque, permettant de relever σ sur un ouvert plus grand que W , ce qui est absurde.

On obtient donc une suite exacte longue de la forme :

$$0 \rightarrow R^1 f_*(F) \rightarrow R^1 f_*(I) \rightarrow R^1 f_*(F'') \rightarrow R^2 f_*(F) \rightarrow R^2 f_*(I) \rightarrow \dots$$

Par injectivité de I , les $R^k f_*(I)$ sont tous nuls. On en déduit $R^1 f_*(F) = 0$ et $R^k f_*(F'') = R^{k+1} f_*(F)$ pour tout $k \geq 1$. Par une récurrence immédiate, comme F'' est aussi flasque, on obtient la nullité de tous les $R^k f_*(F)$. \square

Remarque 1.21. Les faisceaux flasques permettent de construire des résolutions naturelles, ce qui a des avantages théoriques. On dispose notamment de la résolution de Godement.

Définition 1.22. Pour tout faisceau G sur X on note $G_{\text{God}}^0 = \bigoplus_{x \in X} (i_x)_* G_x$. Le faisceau G_{God}^0 est flasque et on a un morphisme injectif $G \hookrightarrow G_{\text{God}}^0$. La *résolution de Godement* d'un faisceau F est alors définie par récurrence de la façon suivante :

- F_{God}^0 et l'injection $F \hookrightarrow F_{\text{God}}^0$ sont définis comme ci-dessus.
- Si les F_{God}^j sont construits pour $j \leq k$ et que d_{k-1} est le morphisme entre F_{God}^{k-1} et F_{God}^k , alors $F_{\text{God}}^{k+1} = (\text{Coker}(d_{k-1}))_{\text{God}}^0$ et d_k est induit par l'inclusion $(\text{Coker}(d_{k-1})) \in (\text{Coker}(d_{k-1}))_{\text{God}}^0$.

1.4.2 Cohomologie de Čech

Soit $\mathcal{U} = (U_i)_{i \in \mathbb{N}}$ un recouvrement ouvert dénombrable de X . On pose $\check{H}^q(\mathcal{U}, F) := H^q(C^\bullet(\mathcal{U}, F))$ où :

- $C^q(\mathcal{U}, F)(U) = \bigoplus_{|I|=q+1} F(U \cap U_I)$, avec $U_I = \bigcap_{i \in I} U_i$.
- $d^q : C^q(\mathcal{U}, F) \rightarrow C^{q+1}(\mathcal{U}, F)$ est donnée par $(d\sigma)_{j_0, \dots, j_{k+1}} = \sum_i (-1)^i \sigma_{j_0, \dots, \hat{j}_i, \dots, j_{k+1}}|_{U \cap U_{j_0, \dots, j_{k+1}}}$ pour $\sigma = (\sigma_I)_{I \subset \mathbb{N}}$ et $\sigma_I \in F(U \cap U_I)$

On montre que les $C^q(\mathcal{U}, F)$ donnent une résolution de F .

Lemme 1.23. *Si les U_I vérifient $H^q(U_I, F) = 0$ pour tout $q \geq 1$, alors $H^q(X, F) := R^q\Gamma_X(F) = \check{H}^q(\mathcal{U}, F)$.*

Démonstration. On considère $F \cong I^\bullet$ une résolution flasque de F . On obtient un double complexe

$$\begin{array}{ccccccc}
 F \hookrightarrow & I^0 & \longrightarrow & I^1 & \longrightarrow & I^2 & \longrightarrow \dots \\
 & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & \\
 & I^{0,0} & \longrightarrow & I^{1,0} & \longrightarrow & I^{2,0} & \longrightarrow \dots \\
 & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & \\
 & I^{0,1} & \longrightarrow & I^{1,1} & \longrightarrow & I^{2,1} & \longrightarrow \dots
 \end{array}$$

Verticalement,

$$0 \rightarrow I^l \rightarrow I^{l,0} \rightarrow I^{l,1} \rightarrow I^{l,2} \rightarrow \dots$$

est la résolution de Čech de I^l et les flèches horizontales sont obtenues par functorialité de la résolution de Čech. Par définition,

$$I^{l,k} = \bigoplus_{|I|=k+1} (j_I)_* I^l_{|U_I}, \text{ avec } j_I : U_I \rightarrow X$$

et donc les $I^{l,k}$ sont des faisceaux flasques.

Le complexe total $(\text{Tot } I^{\bullet,\bullet})$ est donc une résolution flasque de F . Donc $H^q(X, F) = R^q\Gamma_X(F) = H^q(\Gamma_X(\text{Tot } I^{\bullet,\bullet}))$.

Appliquons le foncteur Γ_X au complexe double. Les lignes $\Gamma_X(I^{\bullet,l})$ sont les complexes calculant la cohomologie $\prod_{|I|=l+1} (j_I)_* F_{|U_I}$. Comme cette cohomologie est par hypothèse nulle en degré $d \geq 1$, les lignes sont des résolutions de $\Gamma_X(C^l(\mathcal{U}, F))$. Par le lemme 1.10, on a donc :

$$\check{H}^q(\mathcal{U}, F) = H^q(\Gamma_X(C^l(\mathcal{U}, F))) = H^q(\Gamma_X(\text{Tot } I^{\bullet,\bullet})) = H^q(X, F).$$

□

Références

- [1] Voisin C., Théorie de Hodge et géométrie algébrique complexe, SMF