

a) Formalisme des six foncteurs

Comment généraliser les énoncés de dualité du cas précédent lorsque le morphisme n'est plus supposé propre / lisse ?
Ou sans hypothèse de lissité ?

Trois observations :

1) La discussion des cas précédents montre que si $X \hookrightarrow \mathbb{P}_k^m$ et que X est lisse de dim n , $\underline{\text{Ext}}_{\mathcal{O}_X}^*(i_* \mathcal{F}, \omega_{\mathbb{P}^m})$ est concentré en degré $m-n$ pour \mathcal{F} cohérent, et donné par ω_X . On déduit encore formellement de la dualité pour \mathbb{P}_k^m la dualité aux niveaux des complexes même si l'on ne sait pas que $\underline{\text{Ext}}_{\mathcal{O}_X}^*(i_* \mathcal{F}, \omega_{\mathbb{P}^m})$ n'est pas concentré en un seul degré (e.g. si X pas lisse).

Suggère de remplacer ω_X par un complexe en général.

2) En topologie, pour des variétés non compactes, la dualité de Poincaré dit que la cohomologie est dual de la cohomologie à support compact. Dans l'iso

$$\text{RHom}_{\mathcal{O}_X}(\mathcal{F}, \omega_{X/S}[d]) \stackrel{(*)}{\cong} \text{RHom}_k(\text{R}\Gamma(X, \mathcal{F}), k)$$

pour $X \xrightarrow{f} S = \text{Spec}(k)$ propre et lisse entre schémas noethériens, on serait donc tenté de remplacer $\text{R}\Gamma(X, \mathcal{F})$ par " $\text{R}\Gamma_c(X, \mathcal{F})$ " si X n'est plus supposé propre.

3) (*) ressemble à ce adjonction

$$\text{RHom}_{\mathcal{O}_X}(\mathcal{F}, f^! \mathcal{O}_S) \cong \text{RHom}_{\mathcal{O}_S}(f_! \mathcal{F}, \mathcal{O}_S)$$

avec $f_! : D(\mathcal{O}_X\text{-Mod}) \rightarrow D(\mathcal{O}_Y\text{-Mod})$, $f^! : D(\mathcal{O}_Y\text{-Mod}) \rightarrow D(\mathcal{O}_X\text{-Mod})$
 d'hypothétiques foncteurs adjoints l'un de l'autre, le premier
 calculant le coh "à supports" et le second redonnant les formules
 précédentes quand il est appliqué à \mathcal{O}_S .

Idee / programme de Grothendieck: il devrait être
 possible d'associer à tout schéma X une catégorie
 triangulée $D(X)$, contenant $Qcoh(X)$, équipée d'une
 structure monoïdale symétrique $- \otimes_X -$ ayant un
 adjoint à droite pour $\underline{Hom}_X(-, -)$, i.e. t.q.:

$$Hom_{D(X)}(\mathcal{F} \otimes_X \mathcal{G}, \mathcal{H}) \simeq Hom_{D(X)}(\mathcal{F}, \underline{Hom}_X(\mathcal{G}, \mathcal{H}))$$

et pour tout morphisme de schémas $f: X \rightarrow Y$,
 d'un foncteur monoïdale symétrique $f^*: D(Y) \rightarrow D(X)$
 ayant un adjoint à droite $f_*: D(X) \rightarrow D(Y)$,
 d'un foncteur $f_!: D(X) \rightarrow D(Y)$ admettant un
 adjoint à droite $f^!: D(Y) \rightarrow D(X)$.

(6 foncteurs: $\otimes_X, \underline{Hom}_X, f^*, f_*, f_!, f^!$)

On souhaite en outre avoir les propriétés additionnelles
 suivantes:

(a) Si f propre, $f_! = f_*$

(b) Si f immersion ouverte, $f^* = f^!$

(c) Formation de $f_!, f_*, f_!, f^!$ compatible à la composition.

(d) $\mathcal{F} \in \mathcal{D}(X), g \in \mathcal{D}(Y)$

$$f_* \underline{\text{Hom}}_X(\mathcal{F}, f^!g) \simeq \underline{\text{Hom}}_Y(f_*\mathcal{F}, g).$$

(e) Si f est lisse de dim relative pure d ,

$$\omega_{X/Y}[d] \otimes_X f^*\mathcal{F} \simeq f^!\mathcal{F} \quad \forall \mathcal{F} \in \mathcal{D}(Y).$$

• + d'autres propriétés importantes (formule de projection, changement de base propre, ...)

Rq: Tous les foncteurs ci-dessus sont des foncteurs entre cat. dérivées, même si la notation ne l'indique pas.

Notons que les propriétés ci-dessus redonnent la dualité de Grothendieck-Serre si $f: X \rightarrow S$ est propre, lisse, de pure dim d en effet, (d) donne:

$$f_* \underline{\text{Hom}}_X(\mathcal{F}, f^!\mathcal{O}_S) \simeq \underline{\text{Hom}}_S(f_*\mathcal{F}, \mathcal{O}_S) \quad (\star)$$

et (a) et (e) permettent de réécrire (\star) comme:

$$f_* \underline{\text{Hom}}_X(\mathcal{F}, \omega_{X/S}[d]) \simeq \underline{\text{Hom}}_S(f_*\mathcal{F}, \mathcal{O}_S)$$

En général, (\star) est la forme correcte de la dualité.

Comment construire un tel formalisme?

On pourrait poser $\mathcal{D}(X) = \mathcal{D}(\mathcal{O}_X\text{-Mod})$, ou $\mathcal{D}(X) = \mathcal{D}(\mathcal{Q}(\text{Sch}_X))$,
et considérer les foncteurs dérivés de f_* et f^* (pour le définir, répondre par des modules plats...)

Les pos différentes difficultés, mais le principe est le suivant:
 comment définir $f_!$, $f^!$?

Notons que si $f: X \rightarrow Y$ admet la présentation

$$\begin{array}{ccc} X & \xrightarrow{j} & X' \\ & \searrow f & \swarrow g \\ & Y & \end{array} \quad \begin{array}{l} j \text{ immersion ouverte} \\ g \text{ propre} \end{array}$$

(c'est toujours le cas pour un schéma séparé de type fini, par le théorème de compactification de Nagata)

alors (a), (b), (c) ci-dessus nous disent que nécessairement

$$f_! = g_* \circ j_!, \text{ avec } j_! = \text{adjoint à gauche de } j^*.$$

Mais un foncteur adjoint à droite commute aux limites, donc en particulier aux produits. Par conséquent, on veut que j^* commute aux produits.

Supposons que $j: \text{Spec}(A[\frac{1}{f}]) \rightarrow \text{Spec}(A)$. Alors j^* est donné par $- \otimes_A A[\frac{1}{f}]$. Mais

$$\left(\prod_{\mathbb{N}} A \right) \otimes_A A[\frac{1}{f}] \not\rightarrow \prod_{\mathbb{N}} A[\frac{1}{f}]$$

donc il y a un problème...

Autre façon de poser le problème: supposons que (*) vaille pour tout $f: X \rightarrow Y$. En particulier, doit être vrai dans le cas affiné, e.g. si $Y = \text{Spec}(k)$, $X = \mathbb{A}_k^1$.

Mais alors pour $\mathcal{F} = \mathcal{O}_X$, le membre de gauche est

$$f_* \mathcal{O}_X = k[T][1]$$

et le membre de droite donc doit être

$$\text{Hom}_k(V, k), \text{ avec } V = H^1(f_* \mathcal{O}_X)$$

k -espace vectoriel

Mais $k[T]$ est un espace vectoriel de dim infinie dénombrable sur k , donc il ne peut pas être le dual d'un k -er V ! (le dual d'un k -er est soit de dim finie, soit de dim infinie non dénombrable.)

On pourrait remédier à ce problème en voyant comme $k[T]$ comme un k -espace vectoriel topologique discret à l'intérieur de la catégorie des k -espaces vectoriels linéairement topologiques et séparés. Si l'on munit cette catégorie du Hom

inténeur défini par

$$\text{Hom}_k^{\text{top}}(V, W) = \{ f: V \rightarrow W \text{ linéaire } \mid \text{muni de la} \\ \text{topologie} \}$$

top. par laquelle la base d'ouverts est donnée par

$$U_{V, W'} = \{ f: V \rightarrow W \text{ linéaire, } f(v) \in W' \}$$

$v \in V, W' \subseteq W$ sous-espace ouvert

alors la flèche naturelle

$$k[T] \rightarrow \text{Hom}_k^{\text{top}}(\text{Hom}_k^{\text{top}}(k[T], k), k)$$

est un iso et le premier $\text{Hom}_k^{\text{top}}$ est égal à Hom_k comme ensemble. Donc $V = \text{Hom}_k^{\text{top}}(k[T], k) \simeq k[[T]]$

Comprendrait comme choix de $H^1(f, \mathcal{O}_X)$ ci-dessus, si l'on définissait $D(X)$ en général comme une certaine catégorie dérivée de \mathcal{O}_X -modules topologiques.

Rq: cette idée est (en quelque sorte) implémentée de façon purement algébrique par Tate pour les courbes dans l'article déjà mentionné précédemment. Cf. aussi l'approche de Deligne dans l'appendice du livre de Hartshorne.

Mais cette idée se heurte à un problème, même dans le cas simple où $X = \text{Spec}(\mathbb{Z})$:

La catégorie des groupes abéliens topologiques n'est pas une catégorie abélienne!

(problème bien connu en cohomologie continue des groupes top.)

Ex: $f: \mathbb{R}_{\text{disc}} \xrightarrow{\text{id}} \mathbb{R}$ morphisme continu.

Nayan et Conroy se penchent qu'à être nuls (foncteur nul) Set est fidèle et l'application ensembliste toujours est une bijection), mais f n'est pas un homéomorphisme.

D'une manière générale, il est malaisé de faire de l'algèbre homologique en présence de structures topologiques.

Clausen et Scholze proposent de remédier à ce problème en remplaçant le notion d'espace topologique par une notion plus "algébrique". Le cas se propose d'expliquer comment, avec en ligne de mire l'application à la construction des six facteurs en cohomologie q -adique.

b) Ensemble indémis

" = espaces topologiques avec de meilleures propriétés catégoriques "

Rappels préliminaires:

1) sites et faisceaux

Def: Un site est une catégorie \mathcal{C} et un ensemble $\text{Cov}(\mathcal{C})$ de familles de morphismes $\{f_i: U_i \rightarrow U\}$ entre objets de \mathcal{C} , appelés recouvrements, tq:

(i) si $V \rightarrow U$ est un iso, $\{V \rightarrow U\} \in \text{Cov}(\mathcal{C})$.

(ii) si $\{U_j \rightarrow U\}_{j \in J} \in \text{Cov}(\mathcal{C})$ et que pour tout $i \in I$, on a donc $\{V_{ij} \rightarrow U_i\}_{j \in J_i} \in \text{Cov}(\mathcal{C})$, alors $\{V_{ij} \rightarrow U\}_{i \in I, j \in J_i} \in \text{Cov}(\mathcal{C})$.

(iii) si $\{U_i \rightarrow U\}_{i \in I} \in \text{Cov}(\mathcal{C})$ et $V \rightarrow U$ est un morphisme dans \mathcal{C} , alors $U_i \times_U V$ existe pour tout $i \in I$ et $\{U_i \times_U V \rightarrow V\}_{i \in I} \in \text{Cov}(\mathcal{C})$.

Ex standard: X espace top., $\mathcal{C} = \text{cat. des ouverts de } X$
morphisme = inclusion
On définit que $\{U_i \rightarrow U\} \in \text{Cov}(\mathcal{C})$ ssi $\bigcup_i U_i = U$.

Def, soit \mathcal{C} un site, \mathcal{F} un préfaisceau sur \mathcal{C} (= foncteur covariant $\mathcal{C} \rightarrow \text{Set}$). On dit que \mathcal{F} est un faisceau si pour tout $\{U_i \rightarrow U\}_{i \in I} \in \text{Cov}(\mathcal{C})$, le diagramme

$$F(U) \rightarrow \prod_{i \in I} F(U_i) \rightrightarrows \prod_{j, k \in I} F(U_j \times_U U_k)$$

induit une bijection

$$F(U) = \text{eq}\left(\prod_{i \in I} F(U_i) \rightrightarrows \prod_{j, k \in I} F(U_j \times_U U_k)\right)$$

Rq: De la même manière, on définit la colimite de faisceaux sur \mathcal{C} à valeurs dans la catégorie \mathcal{D} ayant toutes les limites.

2) Limites et colimites

Rappelons pour commencer que si \mathcal{C} est une catégorie, un diagramme dans \mathcal{C} est un foncteur $M: I \rightarrow \mathcal{C}$

On notera M_i l'image de $i \in I$.

catégorie d'indices

Def: Une limite du I -diagramme M dans \mathcal{C} est un objet

$$\lim_{\mathcal{I}} M \in \mathcal{C}$$

muni de morphismes $p_i: \lim_{\mathcal{I}} M \rightarrow M_i$, $\forall i \in I$, tq

(1) $\forall \phi: i \rightarrow i'$ dans \mathcal{I} , $p_{i'} = M(\phi) \circ p_i$.

(2) pour tout objet $N \in \mathcal{C}$ avec des morphismes $q_i: N \rightarrow M_i$ $\forall i$ satisfaisant (1), $\exists! q: N \rightarrow \lim_{\mathcal{I}} M$ tq $q_i = p_i \circ q$.

Si la limite existe, elle est unique à unique iso près.

Rq, dans $\mathcal{C} = \text{Set}$, les limites se calculent comme on

pense: si $M: I \rightarrow \text{Set}$, et $J = \text{Ob}(I)$, alors $\lim_{\mathcal{I}} M$ existe et est donné par:

$$\lim_{\mathcal{I}} M = \left\{ (m_i) \in \prod_{i \in J} M_i, \forall \phi: i \rightarrow i' \right. \\ \left. \prod(\phi)(m_i) = m_{i'} \right\}$$

En particulier, on voit que pour toute cat. \mathcal{C} ,

$$\forall \text{diag. } M: I \rightarrow \mathcal{C}, \forall X \in \mathcal{C}, \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, \lim_{\mathcal{I}} M) = \lim_{\mathcal{I}} \text{Hom}_{\mathcal{C}}(X, M_i)$$

↖ dans Set.

Ex.: • produits : catégorie $\mathcal{I} =$ ensemble avec pour seuls morphismes les applications identités

• égaliseurs : catégorie $\mathcal{I} = \bullet \rightrightarrows \bullet$

(cas particulier: noyaux (un des morphismes est nul))

• pullbacks : catégorie $\mathcal{I} = \begin{array}{c} \bullet \\ \downarrow \\ \bullet \rightarrow \bullet \end{array}$

• limites cofiltrées : diag. $M: \mathcal{I} \rightarrow \mathcal{C}$, avec \mathcal{I} ayant au moins un objet $\forall i, j \in \mathcal{I} \in \mathcal{I}, \exists k$ avec $k \rightarrow i, k \rightarrow j$ et $\forall i, j \in \mathcal{I}, \forall q: i \rightarrow j$

$\exists c: k \rightarrow i$ tq $\cap(q \circ c) = \cap(b \circ c)$

(e.g. $M = \text{id}: \mathcal{I} \rightarrow \mathcal{I}$ cofiltré \Rightarrow tout diagramme de genre \mathcal{I} sera cofiltré)

lemme : soit $M: \mathcal{I} \rightarrow \mathcal{C}$ diagramme. Notons

$\mathcal{J} = \text{Ob}(\mathcal{I}), A = \text{Mor}(\mathcal{I}), s, t: \mathcal{J} \rightarrow A$ applications

"source" et "but": si $\prod_{i \in \mathcal{J}} M_i, \prod_{a \in A} M_{t(a)}$ existent et si

l'égaliseur de

$$\prod_{i \in \mathcal{J}} M_i \begin{array}{c} \xrightarrow{\phi} \\ \xrightarrow{\psi} \end{array} \prod_{a \in A} M_{t(a)}$$

où $p_a \circ \psi = M(a) - p_{s(a)}, p_a \circ \phi = p_{t(a)}$, existe, les

et égaliseur est la limite du diagramme $M: \mathcal{I} \rightarrow \mathcal{C}$.

\Rightarrow si produits et égaliseurs existent, toutes les limites existent.

Dualement (i.e., en passant aux catégories opposées), on définit le notion de colimite d'un diagramme dans \mathcal{C} . Tous les énoncés ci-dessus ont un analogue dual.

Ex.: coproduits, coégaliseurs, pushouts, colimites filtrées.

3) Ensembles profinis

Def: Un espace topologique est dit profini s'il est homéomorphe à la limite de diagramme d'ensembles finis discrets.

Lemme: Soit X un espace topologique. L'équivalent:

(1) X est profini

(2) X est Hausdorff (=séparé), (quasi)compact et totalement discontin.

De plus dans ce cas, X est limite cofiltrée d'ensembles finis discrets.

Preuve: Supposons (1). Soit $I \rightarrow \text{Top}$, $i \mapsto X_i$, diagramme d'ensembles finis discrets.

Chaque X_i est compact Hausdorff, donc $\prod X_i$ est compact et $X = \lim_{\leftarrow} X_i \subseteq \prod X_i$ est fermé, donc X est compact. Si $x \neq x' \in X$, $\exists i$ tq x et x' ont des images distinctes dans X_i . Donc x et x' ont des voisinages ouverts disjoints, donc X est Hausdorff. (à type d'arguments pour tot. disc.)

Supposons (2). Soit $J =$ ensemble des déc. en union disjointe finie $X = \bigsqcup_{i \in I} U_i$ avec U_i ouvert (et donc fermé) $\forall i \in I$. Alors $\forall i \in J$, on a une application continue $X \rightarrow I$, envoyant un i dans U_i sur i . On dit que $I \leq I'$ si I' raffine I . Dans ce cas, on a $I' \rightarrow I$. Donc on obtient un système inverse d'espaces finis discrets indexé par J . Les flèches $X \rightarrow I, I' \in J$, donnent $X \rightarrow \lim_{\leftarrow} I$ continue.

Cette flèche est injective, car X est tot. disc. et donc $\forall x \in X$ $\{x\} = \bigcap$ ouverts fermés contenant x . Elle est surjective, par la

Caractérisable de la quasi-compactité en termes d'inclusions.

La preuve de (2) \Rightarrow (1) pose aussi la dernière question. \square

Exo: Vérifier en détail les étapes de la preuve ci-dessus.

Trouver un exemple de système inverse d'espaces top. qc
tq la limite n'est pas qc.

Ex: p nombre premier.

$\mathbb{Z}_p := \varprojlim \mathbb{Z}/p^n$ est profini.

} en fait tous
ces exemples
sont honorés...

• Ensemble de Cantor

Les préliminaires achevés, on peut finalement définir la notion d'ensemble condensé.

Déf: Un ensemble condensé est un espace ou le site *mit
formé de tous les ensembles profinis, avec morphismes continus,
et recouvrements donnés par les familles $\{S_i \xrightarrow{f_i} S\}_{i \in I}$ avec
 I fini et $\bigcup_{i \in I} f_i(S_i) = S$.

Autrement dit, c'est un foncteur contravariant

$F: \{\text{ens. profinis}\}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$

tq

• $F(\emptyset) = *$

• $\forall S_1, S_2$ profinis, $F(S_1 \cup S_2) = F(S_1) \times F(S_2)$

• $\forall S' \twoheadrightarrow S$, $F(S) \simeq \{x \in F(S'), p_1^*(x) = p_2^*(x) \in F(S' \times_S S')\}$

On appelle $F(*)$ l'ensemble sous-jacent à F.

Plus généralement, si \mathcal{C} est une catégorie avec limites finies,
on appelle objet condensé de \mathcal{C}

un faisceau sur $*$ point à valeurs dans \mathcal{E} .
Notation: $\text{Cnd}(\mathcal{E})$.

Ex: Soit T un espace topologique. Considérons le préfaisceau
I: $\{\text{ens. profinis } \mathbb{Z}^I \rightarrow \text{Set}\}$
 $S \mapsto \text{Cont}(S, T)$.

Alors I est un ensemble indéfini, i.e. un faisceau.
En effet, une surjection entre espaces Hausdorff (en particulier entre profinis) est automatiquement une application ouverte.
le foncteur $\text{Top} \rightarrow \text{Cnd}(\text{Set})$
 $T \mapsto \text{I}$

commute aux limites et est pleinement fidèle sur la
catégorie des espaces topologiques compactement engendrés.

déjà considérés en topologie pour
résoudre le problème qu'il n'y a pas de Hom intègre dans
Top.