

Groupe de travail faisceaux

Boîte ①
19/12

G_V sur X flasque (flabby) si pour tout U ⊂ X

$\mathcal{G}(X) \rightarrow \mathcal{G}(U)$ est surjective

$\Gamma(X, \mathcal{G}) \rightarrow \Gamma(U, \mathcal{G})$

def

Rq: Cela implique que toutes les restrictions

$\Gamma(U, \mathcal{G}) \rightarrow \Gamma(V, \mathcal{G})$ est surjective.

Exemple:

- $U \rightarrow \mathcal{E}(U)$ est un faisceau non flasque (fonction qui tend vers ∞ près du ∂U)
- $D(\mathcal{F})$ est flasque.

Théorème: Si $0 \rightarrow \mathcal{F}_0 \xrightarrow{\alpha} \mathcal{F}_1 \xrightarrow{\beta} \mathcal{F}_2 \rightarrow 0$ suite exacte

\mathcal{F}_0 flasque $\Rightarrow 0 \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{F}_0) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{F}_1) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{F}_2) \rightarrow 0$ exacte.

(vrai aussi pour tout ouvert $U \subset X$)

Preuve: On sait que $0 \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{F}_0) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{F}_1) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{F}_2)$ car $\Gamma(X, -)$ exacte à gauche. Il suffit de montrer surjectivité.

Prenons $\sigma \in \Gamma(X, \mathcal{F}_2)$. On sait que $\mathcal{F}_1 \rightarrow \mathcal{F}_2 \rightarrow 0$ donc il existe recouvrement ouvert $\{U_i\}_{i \in I}$ et des $\tau_i \in \Gamma(U_i, \mathcal{F}_1)$ t. q. $\beta(\tau_i) = \sigma|_{U_i}$.

On suppose I dénombrable ($I = \mathbb{N}$).

On suppose (par induction) que $\tau_i|_{U_{ij}} = \tilde{\tau}_i|_{U_{ij}}$ pour $i < n$.

Notons $V_n = \bigcup_{i=1}^n U_i$. Il existe $\tilde{\tau}_n \in \Gamma(V_n, \mathcal{F}_1)$ t.q. $\beta(\tilde{\tau}_n) = \sigma|_{V_n}$.
En recollant des τ_i .

Considérons $\beta\left(\tilde{\tau}_n|_{V_n \cap U_n} - \tau_n|_{V_n \cap U_n}\right) = \sigma|_{V_n \cap U_n} - \sigma|_{V_n \cap U_n} = 0$

$\Rightarrow \exists e \in \mathcal{F}_0(V_n \cap U_n) = \Gamma(V_n \cap U_n, \mathcal{F}_0)$ tel que *

$\alpha(e) = (\tilde{\tau}_n - \tau_n)|_{V_n \cap U_n}$:

Il existe $e' \in \Gamma(U_n, \mathcal{F}_0)$ étendant e : $e'|_{U_n \cap V_n} = e$

On pose $\tau'_n = \tau_n + \alpha(e')$ et on vérifie que

$\tilde{\tau}_n|_{V_n \cap U_n} = \tau'_n|_{V_n \cap U_n} \rightarrow$ On obtient ainsi un $\tau_{n+1} \in \mathcal{F}_1(V_{n+1})$
~~tel que $\beta(\tau_{n+1}) = \sigma|_{V_{n+1}}$~~

et par induction on peut construire $\tau \in \mathcal{F}_1(X)$ tel que $\beta(\tau) = \sigma$.
(propriétés faisceaux)

Corollaire: $0 \rightarrow \mathcal{F}_0 \rightarrow \mathcal{F}_1 \rightarrow \mathcal{F}_2 \rightarrow 0$, exacte.
 $\mathcal{F}_0, \mathcal{F}_1$ flasque $\Rightarrow \mathcal{F}_2$ flasque.

Preuve: $\mathcal{F}_1(X) \rightarrow \mathcal{F}_2(X) \rightarrow 0$

On a:

\downarrow \downarrow si $U \subset X$
 $\mathcal{F}_1(U) \rightarrow \mathcal{F}_2(U) \rightarrow 0$ et donc $\mathcal{F}_2(X) \rightarrow \mathcal{F}_2(U) \rightarrow 0$.
 \downarrow_0 (surjective).

Corollaire: Si \mathcal{F} flasque $H^i(U, \mathcal{F}) = 0 \quad \forall i > 0$. (2)

Rq: • $H^i(U, \mathcal{F}) = 0 \quad \forall i > 0$ est déf. de acyclique.

• flasque \Rightarrow acyclique.

• tout les injectifs sont flasques (dixit).

Preuve: Prenons résolution injective

$$0 \rightarrow \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{I}_0 \rightarrow \mathcal{I}_1 \rightarrow \dots \quad (\text{elle construite avec } D(\mathcal{F}) \text{ est flasque car } D(\mathcal{F}) \text{ est flasque}).$$

On découpe suite exacte:

$$0 \rightarrow \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{I}_0 \rightarrow \mathcal{G}_0 \rightarrow 0.$$

||

$$0 \rightarrow \mathcal{G}_0 \rightarrow \mathcal{I}_1 \rightarrow \mathcal{G}_1 \rightarrow 0.$$

$$0 \rightarrow \mathcal{G}_1 \rightarrow \mathcal{I}_2 \rightarrow \mathcal{G}_2 \rightarrow 0.$$

Les \mathcal{G}_i sont flasques par corollaire précédent.

Donc $0 \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{F}) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{I}_0) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{G}_0) \rightarrow 0$

↙

$$0 \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{G}_0) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{I}_1) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{G}_1) \rightarrow 0$$

et donc $0 \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{F}) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{I}_0) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{I}_1) \rightarrow \Gamma(X, \mathcal{G}_1) \rightarrow \dots$

est une suite exacte ce qui implique que

$$H^i(X, \mathcal{F}) = 0 \quad \forall i > 0 -$$

X localement contractile (ex: variété)

Théorème: $H^i(X, \underline{k}) = H^i(X, k)$.

Preuve:

$0 \rightarrow C^i(U, k)$ cochaînes singulières - est un préfaisceau.

On note C^i son faisceau flasque : $\Gamma(X, C^i)$ sont les i -chaînes locales. C^i est un faisceau ~~local~~ flasque.

C^i sont les i -cochaînes locales.

Autre façon de voir C^i : On ~~considère~~ pose

$$C^i(U, k) = C^i(U, k) / \left\{ \begin{array}{l} \text{avec } C^i(U, k) \exists U \text{ recouvrement} \\ \text{l'ouvert tel que } \sigma|_{U_\delta} = 0 \end{array} \right\}.$$

→ Définition du faisceau flasque plus simple quand un faisceau satisfait propriété de recollement mais pas unicité.

Une remarque : $C^i(U, k)$ et $C^i(U, k)$ ont la même cohomologie car on quotient par des cochaînes qui s'annulent sur les cycles quitte à passer à sur des résolutions triangulations (subdivisions bayantiques) plus fines.

De plus $C^i(U, k) \rightarrow \Gamma(U, C^i)$ (car quotient) et donc comme C^i est flasque, C^i est aussi flasque.

· Comme X est localement contractile, on a une suite exacte de faisceaux (à tester sur germes) :

$$0 \rightarrow k \rightarrow C^0 \rightarrow C^1 \rightarrow \dots$$

⇒ On obtient une résolution flasque du faisceau k localement constant.

(3)

Donc $H^i(X, \underline{k}) = H^i(0 \rightarrow \mathcal{C}^0(X, \underline{k}) \rightarrow \mathcal{C}^1(X, \underline{k}) \rightarrow \mathcal{C}^2(X, \underline{k}) \rightarrow \dots)$
 (car résolution flasque est résolution acyclique).

Or $H^i(0 \rightarrow \mathcal{C}^0(X, \underline{k}) \rightarrow \mathcal{C}^1(X, \underline{k}) \rightarrow \dots)$

"
 $H^i(0 \rightarrow \mathcal{C}^0(X, \underline{k}) \rightarrow \mathcal{C}^1(X, \underline{k}) \rightarrow \dots)$

Donc $\boxed{H^i(X, \underline{k}) = H^i(X, \underline{k})}$.

↑
 Cohomologie
 du faisceau localement
 constant \underline{k}

↑
 Cohomologie
 singulière

def $Z \subset X$ fermé ~~$\lim_{Z \subset V} \Gamma(Z, \mathcal{F})$~~

$$\Gamma(Z, \mathcal{F}) = \varinjlim_{Z \subset V} \Gamma(V, \mathcal{F})$$

On suppose X paracompact (ex: variété topologique)

C'est à dire: si $X = \bigcup_{i \in I} U_i$: recouvrement, \exists recouvrement $(V_i)_{i \in I}$

tel que $X = \bigcup_{i \in I} V_i$ avec $\overline{V_i} \subset U_i$

Def: \mathcal{F} est mou (soft) si pour tout fermé $Z \subset X$
 $\Gamma(X, \mathcal{F}) \rightarrow \Gamma(Z, \mathcal{F})$ est surjective.

Cela veut dire: pour tout Z fermé, pour tout ouvert $V \supset Z$ et pour toute section $\sigma \in \Gamma(V, \mathcal{F})$ il existe $V \subset U$, $Z \subset V$ tel que $\sigma|_V$ est dans l'image de $\Gamma(X, \mathcal{F}) \rightarrow \Gamma(V, \mathcal{F})$.

Fonctions continues (ou formes différentielles) sont mous.

- Rg: • les flasques sont mous -
• les mous sont acycliques (\pm même preuve que pour flaque)

$$0 \rightarrow \underline{\mathbb{R}} \rightarrow \mathbb{R}^0 \rightarrow \mathbb{R}^1 \rightarrow \dots$$

est une résolution molle de $\underline{\mathbb{R}}$ et donc

$$H^i(X; \underline{\mathbb{R}}) \cong H^i_{\text{dR}}(0 \rightarrow \mathbb{R}^0(X) \rightarrow \mathbb{R}^1(X) \rightarrow \dots) = H^i_{\text{dR}}(X)$$

Donc $H^i(X; \mathbb{R}) = H^i_{\text{dR}}(X; \mathbb{R})$

\uparrow
cohomologie
singulière

\uparrow
homologie de
de Rham.

Rg: $\Gamma(Z; \mathcal{F}) = \{ \text{couple } (U, \sigma) \text{ où } Z \subset U \text{ ouvert et } \sigma \in \mathcal{F}(U) \}$

où $(U, \sigma) \sim (V, \sigma')$ si $\sigma|_{U \cap V} = \sigma'|_{U \cap V}$.