

1 reconstruction

G schéma en groupes affine / k

$\omega^G: \text{Rep}_k(G) \rightarrow \text{Vec}_k$ foncteur d'oubli

R k -algèbre

$$\text{Aut}^{\otimes}(\omega^G)(R) = \left\{ \lambda \in \text{Aut}(\text{Rep}_k(G) \xrightarrow{\omega^G} \text{Vec}_k \xrightarrow{R \otimes} \text{Mod}_R) \right.$$

vérifiant

$$\left. \begin{aligned} \lambda_{X \otimes X_2} &= \lambda_X \otimes \lambda_{X_2} \\ \lambda_{1} &= \text{id}_R \end{aligned} \right\}$$

rem la naturalité s'exprime par: si $X \xrightarrow{\alpha} Y$ morphisme de $\text{Rep}_k G$

$$\begin{array}{ccc} X \otimes R & \xrightarrow{\alpha \otimes \text{id}} & Y \otimes R \\ \lambda_X \downarrow & & \downarrow \lambda_Y \\ X \otimes R & \xrightarrow{\alpha \otimes \text{id}} & Y \otimes R \end{array}$$

Prop $G \longrightarrow \text{Aut}^{\otimes}(\omega^G)$ est un isomorphisme.

2 dualité

k linéaire

\mathcal{C} une catégorie k -linéaire abélienne monoidale rigide [$k = \text{End}(1)$]

$\omega: \mathcal{C} \rightarrow \text{Vec}_k$ foncteur k -linéaire exact monoidal fidèle.

Thm i) $\text{Aut}^{\otimes}(\omega)$ est représentable par un schéma en groupes affine G

ii)

$$\begin{array}{ccc} & & \text{Rep}_k(G) \\ & \nearrow & \downarrow \omega^G \\ \mathcal{C} & \xrightarrow{\omega} & \text{Vec}_k \end{array}$$

Exemples

① G/S diagonalisable

$G = \text{Hom}_{S\text{-gr}}(M_S, G_m) = P_S(M)$, M groupe ordinaire

$S = \text{Spec } A \quad \text{Rep}_S(G) \xrightarrow{\cong} \text{Grad}^M(\text{Mod}_A)$ "A modules munis d'une graduation de type M"
 $(V, \rho) \longmapsto (m \mapsto V_m)$

② G/S multiplicatif (trivial)

S/S surjectif fini étale G_S diagonalisable

$S = \text{Spec } k$

$X^*(G) = \text{Hom}_{k\text{-gr}}(G_{\text{spec}}, G_m) \xrightarrow{\text{action continue}} \text{Gal}(k^{\text{sep}}/k)$

$(V, \rho) \in \text{Rep}_S(G) \longrightarrow V \otimes k^{\text{sep}} = \bigoplus_{m \in X^*(G)} V_m \quad | \quad \forall \sigma \in \text{Gal}(k^{\text{sep}}/k) \quad \sigma V_m = V_{\sigma m}$

$\text{Rep}_S(G) \longleftrightarrow k^{\text{sep}}$ es munis d'une $X^*(G)$ -graduation compatible d'une action de Galois semi-linéaire

Question

$X = \text{Hom}_S(G, G_m)$ "groupe constant torde"

$S = \text{Spec } A \quad \text{Rep}_S G \xrightarrow{?} \text{Grad}^X(\text{Mod}_A)$
 objets : Mod_A
 morphismes de champs ...

③ K groupe topologique

$\text{Rep}(K)$ représentations continues sur les \mathbb{R} -es de dim $< \infty$

$\text{Rep}(K) \xrightarrow{\omega^K} \text{Vec}_{\mathbb{R}}$

$\tilde{K} = \text{Aut}^{\mathbb{R}}(\omega_K)$ enveloppe algébrique réelle

$\text{Rep}(K) \simeq \text{Rep}(\tilde{K})$ [compatible à $\omega^K, \omega^{\tilde{K}}$]

$G_{\text{Top}} \xrightarrow{K} \tilde{K} \xrightarrow{\text{isomorphisme si } K \text{ compact}} G_{\text{Aff}}/\mathbb{R}$
 $G(\mathbb{R}) \longleftarrow G$

muni de la topologie "usuelle"

\longrightarrow permet d'identifier $G_{\text{Top}} \text{ Comp}$ à une sous-catégorie pleine de $G_{\text{Aff}}/\mathbb{R}$

Dictionnaire

1 factorialité

$$\text{Rep}_R G' = \mathcal{C}' \xrightarrow{F} \mathcal{C} = \text{Rep}_R G \quad G' \xleftarrow{f} G$$

$\omega \swarrow \searrow \omega$
 $\downarrow \omega$

- 1) prop f immersion fermée \Leftrightarrow tout objet X de \mathcal{C} est sous quotient de l'image par F d'un objet X' de \mathcal{C}' (monomorphisme)
- 2) f est fidèlement plat \Leftrightarrow
 - i) F est (fidèlement) plein
 - ii) tout sous objet de $F(X')$, $X' \in \text{obj } \mathcal{C}'$ est l'image par F d'un sous objet de X'

rem on peut généraliser aux cogèbres et aux comodules

2) algébricité

$G = \text{Sp}_R A$ algébrique si A est de type fini, ou: $\exists \rho: G \hookrightarrow GL(V)$ $\dim V < \infty$

def $X \in \text{obj } \mathcal{C}$, (\mathcal{C}, ω) tannakienne
 $X \otimes$ générateur si tout objet est un sous quotient d'un objet de la forme $P(X)$
 $P \in \mathbb{N}[t]$

prop Si $G = \underline{\text{Aut}}_R \omega$, G algébrique $\Leftrightarrow \mathcal{C}$ admet un \otimes générateur

décale du

lemma $X \in \text{obj } \mathcal{C}$, $\underline{\text{Aut}}_R(\omega) = G \xrightarrow{f_X} \underline{\text{Aut}}_R(\omega(X))$
 f_X monomorphisme $\Leftrightarrow X \otimes X^\vee \otimes$ générateur

preuve $\left[\text{Rep}_R \underline{\text{Aut}}_R(\omega(X)) \right] \xrightarrow{F_X} \mathcal{C}$

f_X mono \Leftrightarrow tout objet de \mathcal{C} est sous quotient de l'image par F_X d'un objet de $\text{Rep}_R \underline{\text{Aut}}_R(\omega(X))$

$X \otimes X^\vee \otimes$ générateur \Leftrightarrow tout objet de \mathcal{C} est sous quotient d'un objet du type $P(X, X^\vee)$ $P \in \mathbb{N}[t_1, t_2]$

Comme $P(X, X^V)$ sont dans l'image de $F_X \leftarrow$ est clair.]

Pour \Rightarrow : on veut voir : si $\rho: G \hookrightarrow GL(V)$,

alors $V \oplus V^V$ est générateur.

Soit $\nu: G \rightarrow GL(W)$, $\dim W < \infty$

alors $W \hookrightarrow \omega^G(W) \otimes_k A \simeq A^{\oplus \dim W}$

Pour montrer que W est sous-quotient d'un objet du type $P(V, V^V)$ on peut donc se ramener à $W \hookrightarrow A$.

Mais $G \hookrightarrow GL(V) \hookrightarrow \text{End}(V) \times \text{End}(V^V)$ immersion fermée

$$\text{Sym}(\text{End } V) \otimes \text{Sym}(\text{End } V^V) \longrightarrow A$$

$$\bigoplus_{n \geq 0} (V^V \oplus V)^{\otimes n} \quad \bigoplus_{m \geq 0} (V \oplus V^V)^{\otimes m}$$

\uparrow
 $E: W'$
 $\dim W' < \infty$
 G -stable

$$\longrightarrow W$$

note tout \mathcal{C} -module sur une algèbre de Hopf est limite inductive filtrante de ses sous-modules de dimension finie

rem ① $f_X(\mathcal{C}) = G_X$ groupe de monodromie de X
Groupe de Tannaka de la catégorie tannakienne engendrée par X .
 $\langle X \rangle \subset \mathcal{C}$

② G est de plus fini $\Leftrightarrow \mathcal{C}$ admet un pseudo-générateur
i.e. $\exists X \in \text{obj } \mathcal{C}$
tout objet de \mathcal{C} est sous-quotient d'un $X^{\otimes n}$ $n \geq 0$

3) réductivité

(\mathcal{C}, ω) tannakienne / k car $k=0$ $G = \text{Aut}^{\omega} \omega$
 G pro-réductif $\Leftrightarrow \mathcal{C}$ semi-simple

note: en car 0
 G réductif si G^0 l'est, par de la d.s.f.

Dans cette situation, on peut récupérer $G_X \hookrightarrow \text{Aut}_k(\omega(X))$
à partir des éléments de $\omega(X)^{\otimes n} \otimes \omega(X)^{\vee \otimes n}$ finis par G_X .
("tenseurs mints")

Un peu plus généralement (et pour simplifier les notations)

Prop

$G \subset GL(V)$
réductif

- i) toute représentation de G est facteur direct d'une somme de tenseurs mixtes $T^{m,m}(V) = V^{\otimes m} \otimes V^{\otimes m}$
- ii) Si $H \subset G$, et $H' = \left\{ g \in G \mid \forall m, n \in \mathbb{N} \forall v \in T^{m,m}(V)^H \right.$
 $\left. g v = v \right\}$
 alors H réductif $\Rightarrow H = H'$

dém i) lemme précédent + semi simplicité

ii) $H \subset H'$ et clair

De plus, d'après le théorème de Chevalley, $\exists G_D \hookrightarrow GL(W)$

et D droite de W tels que $H = G_D$.

D'après i) on peut supposer que W est une somme de $T^{m,m}(V)$.

Comme H réductif $D \xrightarrow[\iota]{\exists \uparrow} W$ \uparrow H équivariant
 $\rho \circ \iota = \text{id}$

Induit $\text{End}(D) \xrightarrow{\alpha} \text{End}(W)$ H équivariant,
 $\downarrow \mapsto \iota \circ \rho$ en particulier $H = G_D = G_{\alpha(\text{id}_D)}$

Si $g \in H'$, alors g doit fixer $\alpha(\text{id}_D) \in \text{End}(W) \simeq_{G_{\text{eq}}} W^{\vee} \otimes W$
 en effet l'image de $\alpha(\text{id}_D)$ est un tenseur mixte fixé par H .

Polarisation

1 formes bilinéaires

\mathcal{C} catégorie tamarienne / k
 T obj. inversible ($T \otimes$ équivalence)

def: forme bilinéaire : $\varphi: V \otimes V \rightarrow T$
 à valeurs dans T

On a des bijections

$$\text{Hom}(V \otimes V, T) \xrightarrow{\cong} \text{Hom}(V, V^{\vee} \otimes T)$$

$$\begin{array}{ccc} \varphi & \longmapsto & \varphi^{\sim} \\ \varphi & \longmapsto & \tilde{\varphi} \end{array}$$

$\varphi^{\sim}(\alpha)(y) = \varphi(\alpha \otimes y)$
 $\tilde{\varphi}(\alpha)(y) = \varphi(y \otimes \alpha)$

def: φ non dégénéré si φ^{\sim} iso ($\Leftrightarrow \tilde{\varphi}$ iso)

def $\Sigma_{\varphi} = \tilde{\varphi} \circ \varphi$
 parité de φ

φ non dégénéré définit des bijections

$$\text{End } V \xrightarrow{\cong} \text{Hom}(V \otimes V, T)$$

$$\begin{array}{ccc} u & \longmapsto & \varphi \circ (u \otimes \text{id}) \\ u & \longmapsto & \varphi \circ (\text{id} \otimes u) \end{array}$$

et donc une bijection

$$\text{End } V \rightarrow \text{End } V$$

$$u \longmapsto u \varphi$$

2 formes de Weil

même hypothèses, $k \hookrightarrow \mathbb{R}$

def: $\varphi: V \otimes V \rightarrow T$ non dégénéré est une forme de Weil si

i) $\Sigma_{\varphi} \in Z(\text{End}(V))$

ii) $\forall u \in \text{End}(V) \quad u \neq 0 \Rightarrow \text{tr}(u u \varphi) > 0$

def $\varphi: V \otimes V \rightarrow T$
 $\psi: W \otimes W \rightarrow T$
 sont compatibles si $\varphi \oplus \psi$ est une forme de Weil

relation d'équivalence sur l'ensemble des formes de Weil de parité Σ fixé.

3 Polarisation

même hypothèse

$$\Sigma \in \text{Aut}^{\circ}(\text{id}_{\mathcal{C}})$$

rem si \mathcal{C} admet un facteur fibre w

$$\text{Aut}^{\circ}(\text{id}) \rightarrow \text{Aut}^{\circ} w$$

identifie $\text{Aut}^{\circ}(\text{id})$ à $Z(\text{Aut}^{\circ} w)$

définition Σ -polarisation π (homogène)

$\forall V \in \text{obj } \mathcal{C}$ données de $\pi(V)$ classe d'équivalence de forme de Weil de parité Σ telles que $\forall V, W \in \text{obj } \mathcal{C}$

$$\varphi \in \pi(V)$$

$$\varphi \oplus \psi \in \pi(V \oplus W)$$

$$\psi \in \pi(W)$$

$$\varphi \otimes \psi \in \pi(V \otimes W)$$

$$V \otimes V \rightarrow 1$$

$\varphi \in \pi(V)$: forme positive pour π

proposition π polarisation pour \mathcal{C} . Alors \mathcal{C} est semi-simple

4 Exemple

$$k = \mathbb{R}$$

G/\mathbb{R} groupe algébrique affine

$$\mathcal{C} = \text{Rep}(G)$$

def $C \in G(\mathbb{R})$ $\varphi: V \otimes V \rightarrow \mathbb{R}$ dans $\text{Rep}(G)$

est de C -polarisation si $(x, y) \mapsto \varphi(x, Cy)$ est symétrique définie positive

On montre qu'alors φ est de Weil X est semi simple

def C est \mathbb{R} -admissible si tout $V \in \text{obj } \text{Rep } G$ admet une forme de C -polarisation

alors C définit une polarisation π_C
forme positives = forme de C -polarisation

prop G compact

$$C \text{ } \mathbb{R}\text{-admissible} \iff C \in Z(\mathbb{R})$$

Esquisse de preuve

1 stratégie

On cherche A/k algèbre de Hopf /

$$\forall R/k \text{ algèbre } \quad \text{Hom}_{k\text{-alg}}(A, R) \simeq \underline{\text{Aut}}^k(\omega)(R) \quad (1)$$

1^{ère} étape = ... continue A/k cogèbre /

$$\forall V/k \text{ EV} \quad \text{Hom}_{k\text{EV}}(A, V) \simeq \underline{\text{Hom}}_k^{\omega}(\omega, \omega \otimes V) \quad (2)$$

à partir de \mathcal{C} k linéaire abélienne + reconstruction
 ω k linéaire exact fidèle . dualité

2^{ème} étape

$$\mathcal{C}, \omega \text{ monoïdale} \longrightarrow A \text{ algèbre}$$

$$(2) \longrightarrow (1)$$

$$\mathcal{C}, \omega \text{ symétriques} \longrightarrow A \text{ commutative}$$

$$\mathcal{C}, \omega \text{ rigides} \longrightarrow A \text{ algèbre de Hopf.}$$

rem au vu de (2) on aura

$$\text{Hom}_{k\text{EV}}(A, k) \simeq \text{End}_k(\omega)$$

"distributions sur G "

"transformée de Fourier"

prendre $A = \varinjlim_{k\text{EV}} \text{Hom}_{k\text{EV}}(A, k)$ ne marchera que si $\dim_k \text{End}_k(\omega) < \infty$

2 Construction de la cogèbre

\mathcal{C} catégorie $w: \mathcal{C} \rightarrow \text{Vec}_k$ foncteur
 $\text{End}^V(w) = \int^{x \in \mathcal{C}} w(x)^V \otimes w(x)$ "prédual", une cofin

plus concrètement
 $\text{End}^V(w) = \frac{\bigoplus_{x \in \mathcal{C}} (w(x))^V \otimes w(x)}{\text{Vect}((w_f)^* \psi \otimes v - \psi \otimes (w_f)(v), x \mapsto \gamma \text{ si } \gamma \in w(x) \text{ si } \gamma \in w(x)^V)}$

Lemme $\text{Vec}_k \rightarrow \text{Vec}_k$
 $V \mapsto \text{Hom}(w, w \otimes V)$
 est représenté par $\text{End}^V(w)$

idée de la preuve
 $\text{Hom}(\cdot, w): \text{Vec}_k \rightarrow (\text{Vec}_k)^{\circ}$
 transforme colimites
 en limites.

en particulier on a une flèche universelle $w \xrightarrow{\delta} w \otimes \text{End}^V(w)$
 donnée par $w(x) \rightarrow w(x) \otimes w(x)^V \otimes w(x) \rightarrow (w(x) \otimes \text{End}^V(w))$
 dboid

structure de cogèbre

en notant $A = \text{End}^V(w)$ on définit $\Delta: A \rightarrow A \otimes A$ $\varepsilon: A \rightarrow k$
 par

$$\begin{array}{ccc} w & \xrightarrow{\delta} & w \otimes A \\ \delta \downarrow & & \downarrow \text{id} \otimes \Delta \\ w \otimes A & \xrightarrow{\delta \otimes \text{id}} & w \otimes A \otimes A \end{array} \quad \begin{array}{ccc} w & \xrightarrow{\delta} & w \otimes A \\ \text{id} \searrow & & \downarrow \text{id} \otimes \varepsilon \\ & & w \end{array}$$

concrètement $\Delta([\varphi \otimes v]) = \sum_{i \in I} [\varphi \otimes e_i] \otimes [e_i^* \otimes v]$ $\varepsilon([\varphi \otimes v]) = \varphi(v)$
 $(e_i)_{i \in I}$ base de $w(x)$

factorisation de w

la flèche universelle $w(x) \xrightarrow{\delta} w(x) \otimes \text{End}^V w$

produit

$$\begin{array}{ccc} \tilde{w} & \xrightarrow{\tilde{\delta}} & \text{Comod}_A \\ \downarrow & & \downarrow w^A \\ \mathcal{C} & \xrightarrow{w} & \text{Vec}_k \end{array}$$

proposition Si \mathcal{C} est k linéaire, abélienne $(w$ est exact et fidèle k linéaire) alors \tilde{w} est une équivalence

rem: aussi un théorème de reconstruction dans ce contexte.

3 Construction de la bigèbre

[modèle A est une k -cogèbre
 A bigèbre " on se donne $A \otimes A \xrightarrow{m} A$ faisant de (A, m, η)
 $k \xrightarrow{\eta} A$ un monoïde dans Cog_k]

Une telle structure définit une structure monoïdale sur comod_A

$$(V_1, \rho_1) \otimes (V_2, \rho_2) = (V_1 \otimes V_2, \rho)$$

$$\rho: V_i \rightarrow V_i \otimes A$$

$$V_1 \otimes V_2 \xrightarrow{\rho_1 \otimes \rho_2} V_1 \otimes A \otimes V_2 \otimes A \simeq V_1 \otimes V_2 \otimes A \otimes A$$

$$\text{idem} \downarrow \\ V_1 \otimes V_2 \otimes A$$

reconstruction de m un $\text{End}^V w$
 partant de (\mathcal{C}, w) monoïdale
 avec la description concrète

rem $w^A: \text{Comod}_A \rightarrow \text{Vec}_k$
 est monoïdale

multiplication $[(\varphi \otimes \psi) \circ (\eta \otimes \omega)] = [(\varphi \otimes \psi) \circ (w \otimes w)]$ unité $[\text{id} \otimes 1] \in k^V \otimes k$

$$\begin{array}{ccc} \begin{array}{c} \text{M} \\ (wX)^V \otimes wX \\ \text{M} \\ (wY) \otimes wY \end{array} & \begin{array}{c} \text{M} \\ w(X \otimes Y)^V \\ \text{M} \\ w(X) \otimes w(Y) \end{array} & \begin{array}{c} \text{M} \\ w(X \otimes Y)^V \\ \text{M} \\ w(X) \otimes w(Y) \end{array} \end{array}$$

abstraitement: $\text{Cat} / \text{Vec}_k$ objets: (petite) catégorie \mathcal{C}
 $+ w: \mathcal{C} \rightarrow \text{Vec}_k$

morphismes: $(\mathcal{C}, w) \xrightarrow{(F, \alpha)} (\mathcal{C}', w')$

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{C} & \xrightarrow{w} & \text{Vec}_k \\ \downarrow F & \searrow \alpha & \uparrow \\ \mathcal{C}' & \xrightarrow{w'} & \text{Vec}_k \end{array}$$

le foncteur $\text{End}^V: \text{Cat} / \text{Vec}_k \rightarrow \text{Cog}_k$

est monoïdal, en particulier transforme

monoïdes dans $\text{Cat} / \text{Vec}_k$: catégories monoïdales strictes
 en monoïde dans Cog_k : k -bigèbres. note toute catégorie monoïdale est monoïdalement équivalente à une catégorie monoïdale stricte

Si R est une k -algèbre, et $A = \text{End}^V(w)$

$$\text{Hom}_{k\text{-alg}}(A, R) \simeq \text{Hom}_k(w, w \otimes_k R) \simeq \text{Hom}_k(\text{End}_k(w \otimes R) = \text{End}(w_R))$$

$$\text{se restreint en } \text{Hom}_{k\text{-alg}}(A, R) \simeq \text{End}^{\otimes}(w_R) \simeq \text{End}^{\otimes}(w)$$

il est clair sur les deux constructions de m
 que si (\mathcal{C}, w) monoïdale est de plus symétrique, $\text{End}^V(w)$ est commutative

4 Construction de l'antipode

On a presque montré le théorème de dualité : si $A = \text{End}^V \omega$

$G = \text{Spec} A$ est un schéma en monoïde et $\begin{array}{ccc} & & \text{Rep}_k G \\ & \nearrow & \downarrow \\ \mathcal{C} & \xrightarrow{\omega} & \text{Vec}_k \end{array}$

La rigidité montre que G est en fait un groupe

grâce à la proposition suivante :

prop $\mathcal{C} \xrightarrow{\alpha} \mathcal{D}$ est un morphisme de foncteurs tensoriels.
 Si \mathcal{C} et \mathcal{D} sont rigides, alors α est un isomorphisme.

On peut appliquer ceci à $\omega_R: \mathcal{C} \rightarrow \text{Mod}_R$

si bien que $\text{End}^{\otimes}(\omega_R) = \text{Aut}^{\otimes}(\omega_R)$.