

Che cos'è uno "spazio"?

Punto di partenza = gli oggetti matematici vivono in categorie.

Nelle categorie vale il lemma di Yoneda =

$$\begin{array}{l}
 \mathcal{C} \longrightarrow \hat{\mathcal{C}} = \text{Fsh}(\mathcal{C}) \\
 X \longmapsto h_X = \text{Hom}_{\mathcal{C}}(-, X)
 \end{array}
 \quad \text{pienamente fedele}$$

Ⓐ Esempio (topologia) Una varietà topologica è incollamento di aperti di \mathbb{R}^n via omeomorfismi

Ⓑ Esempio (differenziale) ... differenziale ... \mathbb{R}^n ... diffeomorfismi

Ⓒ Esempio (algebra) ... complessa ... \mathbb{C}^n ... applicazioni bilineari

Ⓓ Esempio (algebra) uno scheme è incollamento di schemi affini

In tutti i casi c'è una categoria di "modelli" (nel senso più ristretto del termine) che vengono incollati.

Quando c'è da incollare, stiamo sempre parlando di FtSc!

Esempio (A) $\mathcal{O} = \text{stacategoria}_{\text{VTop}}$ ^{pena} di VTop i cui oggetti sono gli aperti di \mathbb{R}^n , $n \in \mathbb{N}$

$$\begin{array}{l}
 \text{abbiamo il funtore } \mathcal{O} = \text{VTop} \xrightarrow{h} \text{Sh}(\mathcal{O}, \tau) \\
 X \longmapsto \left(h_X = \mathcal{O} \xrightarrow{\text{VTop}} \text{Hom}_{\text{VTop}}(\mathcal{O}, X) \right)
 \end{array}
 \quad \text{pienamente fedele}$$

dove τ è la topologia di Grothendieck i cui ricoprimenti sono generati

$$\left\{ \mathcal{U}_i \rightarrow \mathcal{U} \right\}_{i \in I} \quad \text{dove} \quad \mathcal{U}_i \hookrightarrow \mathcal{U} \quad \forall i \quad \text{e} \quad \coprod_i \mathcal{U}_i \rightarrow \mathcal{U}$$

Quindi si potrebbe dire che ~~una~~ ^{molte} varietà topologica "è" un fascio $\mathcal{F} \in \mathcal{SH}(O, \tau)$ che è un funtore rappresentabile $\mathcal{F} \simeq h_x$ e cerca le vie di estendere le nozioni usuali (sottovarietà, aperti, etc) in questo contesto, cercando di caratterizzare l'immagine essenziale del funtore h_x .

Generalizziamo:

Contesti geometrici

Sia \mathcal{C} una categoria, τ una topologia subcanonica. Pensiamo

$\mathcal{C} \in \mathcal{SH}(\mathcal{C}, \tau)$ via Yoneda. Sia \mathcal{P} una classe di morfismi in \mathcal{C}

Def Una famiglia di morfismi $\{X_i \rightarrow X\}_i$ in \mathcal{C} è un \mathcal{P} -ricoprimento se

$\forall i \quad X_i \rightarrow X$ è in \mathcal{P} e $\coprod_i h_{X_i} \rightarrow h_X$ è epimorfismo di fascio

è un \mathcal{P} -ricoprimento aperto se in più ogni $h_{X_i} \rightarrow h_X$ è monomorfismo.

Def Un contesto geometrico è il dato di $(\mathcal{C}, \tau, \mathcal{P})$ dove

- τ è subcanonica

- i morfismi di \mathcal{P} sono localmente quocibili, i.e. $\forall f: X \rightarrow Y$ in \mathcal{P} , \exists

[un \mathcal{P} -ricoprimento aperto $\{X_i \rightarrow X\}_i$ t.c. $\exists Z \times_Y X_i \forall Z$

$\begin{matrix} \sim X_i \\ \downarrow \\ \dots \\ \downarrow \\ \forall Z \rightarrow Z \end{matrix}$

- \mathcal{P} è stabile per composizione e cambiamento di base, contiene le identità

$\Gamma \uparrow + \rightarrow$ contiene gli isomorfismi

ed è locale per la topologia τ i.e. $\square f: X \rightarrow Y$ in \mathcal{C} t.c. $\exists \{Y_i \rightarrow Y\}$ ricoprimento

t.c. $f_i = X \times_Y Y_i \rightarrow Y_i$ è in $\mathcal{P} \Rightarrow f \in \mathcal{P}$

$\square f: X \rightarrow Y$ in \mathcal{C} , $\exists \{X_i \rightarrow X\}$ \mathcal{P} -ricoprimento t.c. $X_i \rightarrow Y$ è in $\mathcal{P} \Rightarrow f \in \mathcal{P}$

• (e, τ, \mathbb{P}) è compatibile con le somme finite

Γ.e. * e ammette somme finite

* \forall famiglia finita di oggetti $\{X_i\}_{i \in I}$ in e , $\{X_j \rightarrow \coprod_i X_i\}_{j \in I}$

è un IP-ricoprimento

* Le somme finite sono disgiunte: $\forall \{X_i\}_{i \in I}$ II/CO in e ,

$$X_j \times \prod_i X_i \cong \begin{cases} \emptyset & \text{se } j \neq k \\ X_j \cong X_k & \text{se } j = k \end{cases}$$

* $\forall X \in e$ se \exists due fasci su e tali che $h_X \cong F \amalg G$
 $\Rightarrow \exists Y \in e$ t.c. $h_Y \cong F$

• i morfismi di \mathbb{P} possiedono immagini spette

Γ.e. $\forall f: X \rightarrow Y$ in \mathbb{P} \exists una famiglia $\{X_i' \rightarrow Y\}_{i \in I}$ in \mathbb{P} tali che

$\forall i \in I$ $X_i' \rightarrow Y$ sono morfismi e

l'immagine di $h_X \rightarrow h_Y$ è la stessa di $\prod_i h_{X_i'} \rightarrow h_Y$

Esempi (A) $e = \text{Top}$ sottocategoria piena di Top generate da \emptyset e \mathbb{R} e \mathbb{R}^n \amalg finite
 τ solite, $\mathbb{P} = \text{morfismi locali}$

(A) $e = \text{Top}$, τ solite, $\mathbb{P} = \text{morfismi locali}$

(B) $e =$ somma disgiunta finite di spetti di \mathbb{R}^n , $n \geq 0$, morfismi e^{op}
 τ solite, $\mathbb{P} = \text{differenziali locali}$

(B) come sopra ma $\mathbb{P} = \text{somme finite}$

(C) $e = \prod_{i \in \mathbb{Z}^+} \coprod_{i \in \mathbb{Z}^+} \mathbb{C}^{m_i}$ (a vari) morfismi ommofici, τ solite

$\mathbb{P} = \text{olomofe line}$

(C, τ, P) contesto geometrico

Def • $X \in C$. $f: F \rightarrow h_x$ è una immersione aperta se è un (4)
monomorfismo e se esiste una famiglia di morfismi $\{x_i \rightarrow x\}$ in P
tali che l'immagine di f è uguale a quella di $\coprod_i h_{x_i} \rightarrow h_x$

• $f: F \rightarrow G$ è un' immersione aperta se $\forall X \in C$ e $\forall h_x \rightarrow G$
il morfismo indotto $F \times_G h_x \rightarrow h_x$ è una immersione aperta
nel senso indicato sopra.

Def $F \in \mathcal{S}(C, \tau)$ è una varietà (rispetto a (C, τ, P)) se $\exists \{U_i\}_i \subset C$

e $p = \coprod_{i \in I} h_{U_i} \rightarrow F$ tali che p è un epimorfismo di fasci e

$\forall i \in I$ $h_{U_i} \rightarrow F$ è un'immersione aperta

$(\{U_i\}, p)$ è un atlante aperto su F

Esempi: Ogni contesto geometrico ha le sue varietà: $(A, A) \Rightarrow$ varietà topologiche
 $(B, B) \Rightarrow$... differenziabili
 $(C) \Rightarrow$... complesse

Def • $f: F \rightarrow G$ in $\mathcal{S}(C, \tau)$ è rappresentabile se $\forall X \in C, \forall h_x \rightarrow G,$

$h_x \times_G F$ è una varietà

• $f: F \rightarrow G$ ha la proprietà IP se è rappresentabile e se $\forall X \in C, \forall h_x \rightarrow G$

\exists un atlante $p = \coprod_i h_{x_i} \rightarrow F \times_G h_x$ tale che \wedge_i il morfismo
indotto $\pi_2 \circ p \circ \sigma_i = h_{U_i} \rightarrow h_x$ corrisponde a un morfismo $U_i \rightarrow X$

in C che appartiene a P

Lemma 1 Ogni immersione aperta ha la proprietà IP (5)

$\exists X \in \mathcal{C}$, $F \rightarrow h_x$ e $\{X_i \rightarrow X\}$ ricoprimento t.c. $X_i \rightarrow X$ immersione e in \mathcal{C}
 e $\forall i$ $F \times_{h_x} h_{x_i}$ è una varietà. Allora F è una varietà

3 I morfismi che hanno la proprietà IP sono stabili per composizione e cambiamento di base

4 $f: X \rightarrow Y$ in \mathcal{C} è in IP $\Leftrightarrow h_f = h_x \rightarrow h_y$ ha la proprietà IP

5 $f: X \rightarrow Y$ induce un'immersione aperta $h_f = h_x \rightarrow h_y \Leftrightarrow f$ è in IP ed è surto in \mathcal{C}

Def $F \in \mathcal{S}k(\mathcal{C}, \tau)$ è uno spazio geometrico se $\exists \{U_i\}_{i \in I}$ in \mathcal{C} e

$p: \coprod_i h_{U_i} \rightarrow F$ tali che

- p è un epimorfismo di $\mathcal{S}k$

- $\forall i \in I$ $h_{U_i} \rightarrow F$ ha la proprietà IP

Proposizione F spazio geometrico. Allora esiste una varietà X e una relazione di equivalenza $R \subset X \times X$ tali che

$$F \cong \frac{X}{R} = \text{obv}(R \rightrightarrows X), \quad R \hookrightarrow X \times X \rightrightarrows X \text{ sono in IP}$$

Attenete $p: \coprod_i h_{U_i} \rightarrow F$, definiamo $X := \coprod_i h_{U_i}$, $R := X \times_F X \rightrightarrows X$

$$\Rightarrow F \cong \text{obv}(X \times_F X \rightrightarrows X) \quad (\text{perché } X \rightarrow F \text{ è epi})$$

$R = X \times_F X \cong \coprod_{ij} h_{U_i} \times_F h_{U_j} \rightarrow h_{U_i \cup U_j}$ è in IP perché ogni

$h_{U_i} \rightarrow F$ lo è

$\Rightarrow R \rightarrow X$ in IP

Caso algebrico: • Una varietà algebrica affine di \mathbb{C} è qualcosa tipo (6)

$$X = \{x \in \mathbb{C}^m \mid f_i(x) = 0 \quad \forall i = 1, \dots, m\} \quad \text{dove } f_i \in \mathbb{C}[x_1, \dots, x_m]$$

è completamente determinata da $\mathcal{O}(X) = \mathbb{C}[x_1, \dots, x_m] / (f_1, \dots, f_m)$ def: $X = \text{Spec}(\mathcal{O}(X))$

Questo definisce un funtore $h_X = \text{CAlg}_{\mathbb{C}} \rightarrow \text{Set}$

$$A \mapsto \text{Hom}_{\text{CAlg}_{\mathbb{C}}}(\mathcal{O}(X), A) \cong \{(a_1, \dots, a_m) \in A^m \mid f_i(a_1, \dots, a_m) = 0\}$$

Idea: $\mathcal{C} = \text{Aff} := \text{CAlg}_k^{\text{op}}$ è la nostra categoria base ($k = \text{anello base}$)

Exemp: • $F: \text{Aff}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$
 $A \mapsto A$

$$\Rightarrow A \cong \text{Hom}_{\text{CAlg}_k}(k[x], A)$$

$$\Rightarrow F \cong h_{k[x]}$$

$$\text{Spec } k[x] = \mathbb{A}^1$$

• $\mathbb{P}^m: \text{Aff}^{\text{op}} \rightarrow \text{Set}$

$$m \in \mathbb{N}$$

$$\exists \text{PCA}^m \text{ sic. } \text{POL} \cong \mathbb{A}^m$$

$$A \mapsto \left\{ L \subset \mathbb{A}^m \text{ sottospazio} \mid L \text{ proiettivo e } \forall K \text{ campo, } \forall A \rightarrow K \right\}$$

$$f \downarrow \quad \downarrow L \mapsto L \otimes_A B$$

$$B \quad \left\{ \dots \right\} \quad \text{Man è affine!}$$

• $\mathbb{G}_m?$

Def $A \rightarrow B$ in Chng è piatto se $\text{ba}_A^- := A\text{-Mod} \rightarrow B\text{-Mod}$ è esatto. ⑦

è fedelmente piatto se ba_A^- è esatto e conservativo $\Gamma_{\text{ba}_A^-} \simeq 0 \Rightarrow M=0$

Oss sono stabili per co-cerchiamento di base

Def $\{A \rightarrow A_i\}_{i \in I}$ in Chng è un ricoprimento fedelmente piatto e quasi-compatto (fpqc)

- se
- I è finito
 - $\forall i \in I$ $A \rightarrow A_i$ è fedelmente piatto
 - $A \rightarrow \prod_i A_i$ è fedelmente piatto

Lemma I ricoprimenti fpqc in Aff definiscono una topologia di Grothendieck subcanonica

Def $C \rightarrow C_0$ estensione a quadrato nullo in Chng . $f: A \rightarrow B$ è liscia se

\forall

$$\begin{array}{ccc} A & \rightarrow & C \\ \downarrow & \searrow & \downarrow \\ B & \rightarrow & C_0 \end{array}$$

è commutativo il diagramma
e B è un A -modulo di presentazione finita.

f è étale se inoltre tale g è un isomorfismo

Oss $\{\text{ricoprimenti étale}\} \subset \{\text{ricoprimenti fpqc}\}$

Definiamo

- $\mathcal{C} = \text{Aff}$
- $\mathcal{I}_{\mathcal{C}} = \{\text{ricoprimenti fpqc con } A \rightarrow A_i \text{ étale } \forall i\}$
- $\mathcal{P} = \{\text{morfismi lisci}\}$

Teorema $(\mathcal{C}, \mathcal{I}_{\mathcal{C}}, \mathcal{P})$ è un contesto geometrico

Def Le varietà in questo contesto geometrico sono chiamate schemi, gli spazi geometrici sono chiamati spazi algebrici

Proposizione X scheme, G scheme affine in gruppi, $G \curvearrowright X$ senza punti fissi
 $\Rightarrow X/G$ è rappresentabile da uno spazio algebrico

(8)

REFERENZE : NOTE del CORSO di MASTER "STACK ALGEBRIC"
T.B. TOËN, TOULOUSE 2005

disponibili all'indirizzo :

perso.math.univ-toulouse.fr/btoen/videos-lectures-notes-etc/