

Algebra conmutativa. Clase 11.

Richard Gonzales

Pontificia Universidad Católica del Perú

15 de octubre de 2020

Sean F , g prehaces en X

un morfismo $\alpha: F \rightarrow g$ de prehaces es una familia $\alpha_u^{\circlearrowleft}: F(u) \rightarrow g(u)$ para cada abierto de homomorfismos

$U \subseteq X$ que es compatible con los homomorfismos de restricción.

$$\begin{array}{ccc} V \subseteq U & & \\ f_v(v) & \xrightarrow{\alpha(u)} & g_v(v) \\ \downarrow p_{uv} & \curvearrowright & \downarrow p'_{uv} \\ f_v(v) & \xrightarrow{\hspace{1cm}} & g_v(v) \end{array}$$

diagrama commut.

Def: ① Un morfismo $\alpha: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{G}$ de prehaces (en X)

es inyectivo si para todo abierto $U \subseteq X$

se tiene $\alpha(U): \mathcal{F}(U) \rightarrow \mathcal{G}(U)$ es inyectiva.

② Un morfismo $\alpha: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{G}$ de prehaces

es sobreyectivo (como morfismo de prehaces) si

para todo abierto $U \subseteq X$ los homomorfismos

$\alpha(U): \mathcal{F}(U) \rightarrow \mathcal{G}(U)$ son sobreyectivos.

Obs:

1) Se puede asociar a cada homomorfismo

$\alpha: f \rightarrow g$ de prehaces, los siguientes prehaces:

• $\text{Ker}_{\text{pre } \alpha}$ es el prehaz dado por

$$U \in \text{Top}_X: (\text{Ker}_{\text{pre } \alpha})(U) := \text{Ker } \alpha(U).$$

Notar $\text{Ker}_{\text{pre } \alpha}$ es un prehaz sobre X .

(sugerencia: $U \subseteq V$ par de abiertos)

$$\begin{array}{ccccccc}
0 & \rightarrow & \text{Ker}_{\text{pre } \alpha}(V) & \xrightarrow{\quad} & f^{-1}(V) & \xrightarrow{\alpha|_V} & g(V) \\
& & \downarrow \exists! & & \downarrow \text{Pru} & & \downarrow \text{Pru} \\
& & \text{hom. de} & & & & \\
& & \text{restricción.} & & & & \\
0 & \rightarrow & \text{Ker}_{\text{pre } \alpha}(U) & \xrightarrow{\quad} & f^{-1}(U) & \xrightarrow{\quad} & g(U)
\end{array}).$$



2) Similarmente, se puede asociar a α el prehaz cokernel definido por:

$u \in \text{Top}^X$

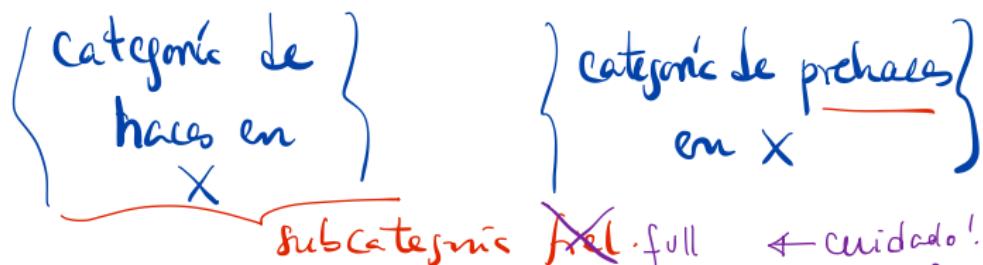
$$(\text{coker}_{\text{pre}} \alpha)(u) := \text{coker } \alpha(u).$$

$\text{Ker}_{\text{pre}} \alpha$ y $\text{coker}_{\text{pre}} \alpha$ son prehaces.

Objetivo: Determinar si estas construcciones se pueden llevar a cabo con haces.

Recordemos: si F y G son haces sobre X .

un morfismo $\alpha: F \rightarrow G$ es un morfismo de prehaces (considerando F y G prehaces).



$$\text{Hom}(F, G) := \text{Hom}_{\text{pre}}(F, G)$$

*full
subcategory
of
presh.*

- Lema: Si F y g son haces y $\alpha: F \rightarrow g$ es un morfismo, entonces

$\text{Ker}_{\text{pre } \alpha}$
es un haz sobre X (satisface (3) y
(4) de def. de
haz).

- Obs: En general

$\text{coker}_{\text{pre } \alpha}$ no es un haz.

Si consideramos el haz asociado a $\text{coker}_{\text{pre } \alpha}$ obtenemos la noción buscada.

Ejm: Sea $X = S^1$ el círculo unitario.

Sea \mathcal{O} el haz de funciones cont. en X con valores reales.

Consideremos

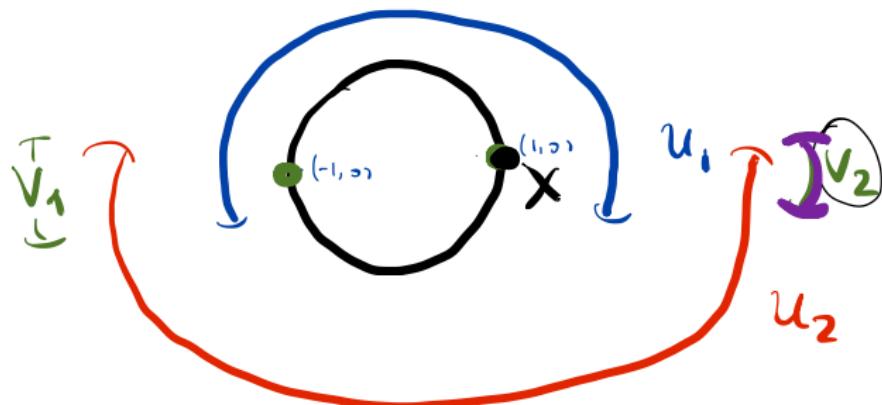
$\tilde{\mathbb{Z}} \hookrightarrow \mathcal{O}$ el prehaz constante
($u \subseteq X \mapsto \mathbb{Z}$)
 $u \neq \emptyset$

Afirmación: El prehaz P

$$P(u) = \mathcal{O}(u) / \tilde{\mathbb{Z}}(u)$$

no es un haz.

Consideremos $X = U_1 \cup U_2$

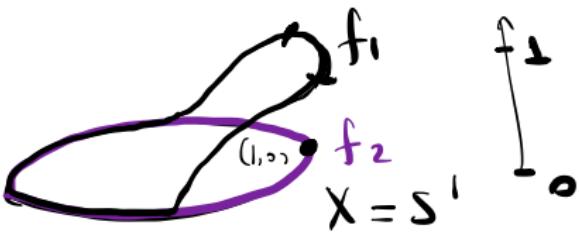


$$U_1 \cap U_2 = V_1 \cup V_2$$

Sean $f_1 \in \mathcal{O}(U_1)$, $f_2 \in \mathcal{O}(U_2)$ tales que

$$\boxed{f_1|_{V_1} - f_2|_{V_1} = 0}$$

$$\wedge \quad f_1|_{V_2} - f_2|_{V_2} = \underline{\underline{1}}$$



$$\Rightarrow f_1 \bmod \mathfrak{I} \in \mathcal{O}(u_1)/\tilde{\mathfrak{I}}(u_1)$$

$$f_2 \bmod \mathfrak{I} \in \mathcal{O}(u_2)/\tilde{\mathfrak{I}}(u_2)$$

coinciden en $u_1 \cap u_2$

Sin embargo \mathcal{O} no tiene una sección en X

cuyas restricciones a U_1 y U_2 sean
 $f_1 \bmod \mathfrak{I}$ y $f_2 \bmod \mathfrak{I}$ respectivamente,
pues es imposible remover la incompatibilidad
en V_2

∴ β no es un prehaz. (no satisface (4)).

Para garantizar la existencia de construcciones familiares a nivel de módulos y sucesiones exactas a este contexto, debemos refinar la definición de cokernel ¿En qué sentido?



Si $\alpha: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{G}$ homomorfismo de haces, entonces definimos

$$\text{Im } \alpha := (\text{Im}_{\text{pre}\alpha})^+ \leftarrow^{\text{haz asociado}} \text{"sheafification".}$$

Similarmente

$$\text{coker } \alpha := (\text{coker}_{\text{pre } \alpha})^+.$$

Obs:

- Si \mathcal{F} es un prehaz, entonces $\mathcal{F}_x = \mathcal{F}_x^+$
 $\forall x \in X.$
- Supongamos \mathcal{F} es un sub-prehaz de \mathcal{G} .
Supongamos \mathcal{G} es un haz.

Definimos

$\mathcal{F}' \subset \mathcal{G}$ un haz de la sgte. manera

$\mathcal{F}'(u) = \left\{ s \in \mathcal{G}(u) \mid \begin{array}{l} \text{existe un cubrimiento} \\ \text{por abiertos} \\ \text{de } u \text{ tal} \\ \text{que} \\ s|_{V_i} \in \mathcal{F}(u) \\ \text{para todo } i \end{array} \right\}$

- Ejercicio: Mostrar \mathcal{F}' es un haz y $\mathcal{F}' \cong \mathcal{F}^+$.
- Si \mathcal{F} haz $\Rightarrow \mathcal{F}^+ \cong \mathcal{F}$.

Definición:

un morfismo $\alpha: \mathcal{X} \rightarrow \mathcal{Y}$ de haces es

- injectivo si $\underline{\text{Ker } \alpha} = 0$
- sobreyectivo si $\text{Im } \alpha = \mathcal{Y}$
(ó $\mathcal{Y}/\text{Im } \alpha = \text{coker } \alpha = 0$).

Lema: Sea $\alpha : \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{G}$ un morfismo de haces.
(sobre X).

Las s^{tas.} propiedades son equivalentes:

(1) α es inyectiva

(2) $\alpha_x : \mathcal{F}_{\underline{x}} \rightarrow \mathcal{G}_{\underline{x}}$ es inyectiva, $\forall x \in X$.

(3) $\alpha(u) : \mathcal{F}(u) \rightarrow \mathcal{G}(u)$ es inyectiva para todo
abierto u de X .

Lema:

Sea $\alpha: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{G}$ un morfismo de haces sobre X .

Las sgtes. prop. son equivalentes:

(1) α sobreyectiva

(2) $\alpha_x: \mathcal{F}_x \rightarrow \mathcal{G}_x$ es sobreyectiva para todo $x \in X$.

(3) para todo abierto $U \subseteq X$ y para toda sección $s \in \mathcal{G}(U)$ existe un recubrimiento $\{U_i\}$ de U , y elementos $t_i \in \mathcal{F}(U_i)$ tal que

$$\alpha(t_i) = s|_{U_i} \quad \forall i.$$



Obs/avardado:

En general si $\alpha: F \rightarrow Y$ es un morfismo sobreyectivo, no es cierto que $\alpha(u): F(u) \rightarrow Y(u)$ sea sobrey. para todo abierto U .

- recordar ejm. de clase pasada - .

Def: Decimos que una sucesión de morfismos de módulos:

$$\dots \rightarrow F^{i-1} \xrightarrow{\alpha^{i-1}} F^i \xrightarrow{\alpha^i} F^{i+1} \rightarrow \dots$$

- Es exacta en F^i si $\text{Im}(\alpha^{i-1}) = \text{Ker}(\alpha^i)$
- Exacta si es exacta en todo F^i .

Lema/Corolario:

Una sucesión de haces $\mathcal{F}_i \xrightarrow{\alpha} \mathcal{G} \xrightarrow{\beta} \mathcal{H}$
es exacta si y sólo si $\mathcal{F}_x \xrightarrow{\alpha_x} \mathcal{G}_x \xrightarrow{\beta_x} \mathcal{H}_x$
es exacta para todo $x \in X$.

Podemos transferir haces de un espacio a otro usando funciones continuas, en el sgte. sentido:

Sea $f: X \rightarrow Y$ una función continua entre espacios topológicos.

, Sea F un haz en X .

$$\begin{array}{ccc} F_1 & \dashrightarrow & \boxed{?} \\ | & & | \\ \downarrow & & \downarrow \\ X & \xrightarrow{f} & Y \\ f^{-1}(V) & & V \end{array}$$

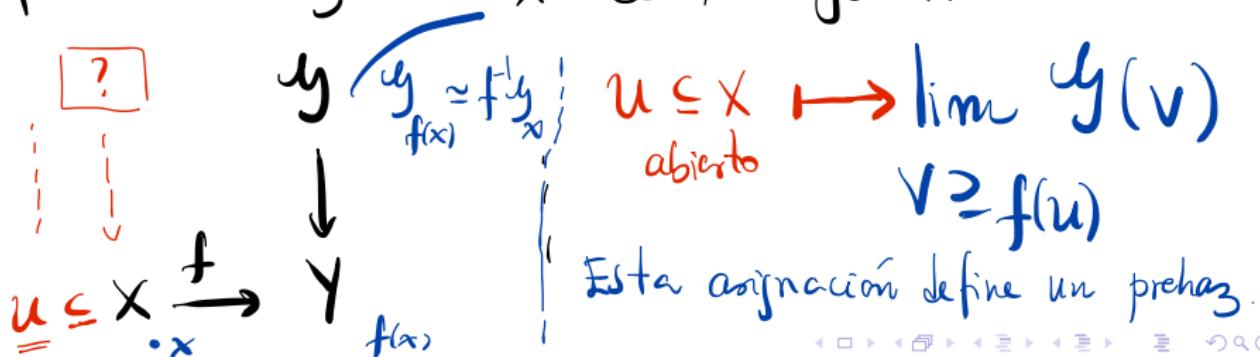
| $V \subseteq Y$ $\mapsto F_1(f^{-1}(V))$
| abierto
| Esta asignación define un haz,
| denotado $\boxed{f_* F_1}$, en Y.

$f_* \mathcal{F}$

se denomina la imagen directa (push forward) de \mathcal{F} .

(mostrar que, en efecto, $f_* \mathcal{F}$ es un haz).

Por otro lado, si \mathcal{Y} es un haz en Y , podemos definir un haz en X de la sgte. manera:



La imagen inversa de g , denotada por $f^{-1}g$, es el haz:

$$\left(u \mapsto \lim_{\substack{v \in f(u) \\ v \neq f(u)}} g(v) \right)^+$$

Propiedad: $(f^{-1}g)_x = g_{f(x)} \quad \forall x \in X.$

Definición: Sea Z un subconjunto de X .
(con top. inducida).

Sea $i : Z \rightarrow X$ la inclusión,

F un haz en X

$$\begin{array}{ccc} i^{-1}F & F \\ \downarrow & \downarrow \\ Z & \xrightarrow{i} & X \end{array}$$

Entonces, denominamos $i^{-1}F$
la restricción de F a Z .
Usualmente denotamos $i^{-1}F$
como $F|_V$.

Nota: $p \in Z$, entonces $(F|_V)_p = F_p$.

Ejemplo: Supongamos \mathcal{O}_X es un haz de anillos

en un espacio top- X (i.e. $X = \text{Spec}(R)$),

$$\mathcal{O}_X(U_f) = R_f \quad) \\ \forall f \in R$$

En este contexto, (X, \mathcal{O}_X) se denomina
espacio anillado (ringed space) y

\mathcal{O}_X se denomina haz estructural.

(las secciones \mathcal{O}_X sobre U se suelen llamar "funciones en U ")



\mathcal{O}_X -módulo ?

Un hay F de grps abelianos ^{en X} con la
sste. propiedad:

para cada $U \subseteq X$, se tiene $F(U)$ es
abierto un $\mathcal{O}_X(U)$ -módulo.

Además esta información es compatible con las
restricciones:

$$U \subseteq V \subseteq X$$

abiertos

$$\begin{array}{ccc} \mathcal{O}_X(V) \times \mathcal{F}(V) & \xrightarrow{\text{acción}} & \mathcal{F}(V) \\ \downarrow \text{res}_{V,U} \times \text{res}_{V,U} & \swarrow & \downarrow \text{res}_{V,U} \\ \end{array}$$

$$\mathcal{O}_X(U) \times \mathcal{F}(U) \xrightarrow{\text{acción}} \mathcal{F}(U)$$

comutativo.

La noción de \mathcal{O}_X -módulo generaliza la
noción de R -módulo o \mathbb{Z} -módulo.

• Ejm de \mathcal{O}_X -mod.
• tener en cuenta:

(X, \mathcal{O}_X) : variedad diferenciable

\mathcal{O}_X : haz func. diferenciables
=

$s \left(\begin{array}{c} E \\ \downarrow \pi \\ X \end{array} \right) \quad \pi$ fibrado vectorial.

(s sección: $\pi \circ s = \text{id}_X$)

⇒ El haz de secciones diferenciables es un
 \mathcal{O}_X -módulo.

- Además:

$$0 \rightarrow \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{G} \rightarrow \mathcal{H} \rightarrow 0$$

$\begin{matrix} \nearrow \\ \times \end{matrix}$

suc. exacta de hace: (en X):

sea Γ el functor de secciones sobre las

$$\Gamma(X, \mathcal{F}) = \mathcal{F}(X)$$

en general no es
sobrejetivo.

$$0 \rightarrow \Gamma(\mathcal{F}) \rightarrow \Gamma(\mathcal{G}) \xrightarrow{*} \Gamma(\mathcal{H}) \rightarrow H^1_{(X, \mathcal{F})}$$

$\begin{matrix} \nearrow \\ \text{cuantificar} \end{matrix}$

$\begin{matrix} \downarrow \\ \text{la fibra de sobrejetivo en } \otimes \end{matrix}$



