

Teorija snopova (sheaf theory)

Snopovi nam omogućavaju da definiramo "funkcije" na otvorenim podskupovima (afine) sheme.

(structure sheaf)

definiciji strukturalnog snopa ili snopa regularnih f.k. je sastavni dio definiciji sheme

Neka je X top. prostor, Presnop (presheaf)

\mathcal{F} na X pridružuje svakom otvorenom

skupu $U \subset X$ skup $\mathcal{F}(U)$

i svakom paru otvorenih skupova

$U \subset V \subset X$ preslikavanja

$$\text{res}_{V,U} : \mathcal{F}(V) \rightarrow \mathcal{F}(U) \text{ f.k.}$$

res ima slična svojstva kao restrikci

koji zovemo restrikcijom. f.d. vrijedi

- $\text{res}_{U,U} = \text{identitet}$

$U \subset V \subset W \subset X$

- $\text{res}_{V,U} \circ \text{res}_{W,V} = \text{res}_{W,U}$ za sve otvorene.

Elementi od $\mathcal{F}(U)$ se zovu (sekciji) od \mathcal{F} nad U .
(sections) ^{preseki}

Elementi od $\mathcal{F}(X)$ su globalne preseki

U jeziku teorije kategorija predstovori su kontinuiranim funkcijama u kategoriji otvorenih podskupova od X u kategoriji skupova.

↑
kako se definiraju morfizmi u ovim kategorijama?

Ako kategoriji skupova zamijenimo s npr. kategorijom abelnih grupa dobivamo predstovore abelnih grupa i slično za druge kategorije.

Predstovor zovemo snop ako zadovoljava

aksiom snopa:

• Za svaki otvoreni pokrivač $U = \bigcup_{a \in A} U_a$

otvoreny skup $U \subset X$ i za svaku familiju

elemenata $f_a \in \mathcal{F}(U_a) \quad \forall a \in A$ su

svojstvom da su restrikcij elementi f_a i f_b na $U_a \cap U_b$ jednaki. $\forall a, b \in A$, postoji

jedinstveni $f \in \mathcal{F}(U)$ čija restrikcija
na svaki U_α je jednaka f_α .

osnovni



Primer: Neka su X i K topološki prostori.

za $U \subset X$ otvoren definiramo

$\mathcal{F}(U) =$ skup neprekidnih funkcija

$$s \ U \rightarrow K$$

\mathcal{F} je **skup neprekidnih fcn.**

Primer*: Neka je $\pi: Y \rightarrow X$ preslikavanje

topoloških prostora. Možemo definirati
prema

skup (sekcija) od π :

za svaki $U \subset X$ otvoren

$$\mathcal{F}(U) = \left\{ \sigma: U \rightarrow \pi^{-1}U : \pi \circ \sigma = \text{id} \right\}$$

neprekidna

↑
više o ovom primeru kasnije

Vlat Stabiljka snopa

(stalk of sheaf)

Neka je \mathcal{F} presmap i $x \in X$.

Definiramo stabiljku \mathcal{F}_x od \mathcal{F}
(ili vlakno)

kao direktni limes skupova $\mathcal{F}(U)$ gdje U

ide po svim otvorenim skupovima koji sadrže x

$$\mathcal{F}_x := \varinjlim \mathcal{F}(U)$$

klasa ekvivalencija "funkcija" na okolini x

gdje su dvije funkcije $\sigma \in \mathcal{F}(U)$ i $\tau \in \mathcal{F}(V)$

ekvivalentne ako postoji otvorena okolina $(x \in U \cap V)$

$$x \in W \subset U \cap V \text{ t.d.}$$

$$\tau|_{U \cap W} \sigma = \tau|_{V \cap W} \tau.$$

osnovni

Primer: Neka je X analitična mnogostrukost
i $\mathcal{O}_X^{\text{an}}$ snop analitičkih funkcija na X .

Tada je stabilizer od $\mathcal{O}_X^{\text{an}}$ u $X \in X$

prsten konvergentnih redova potencija

(Taylorov redovi funkcija definiranih u x)

Morfizmi snopova:

Morfizam snopova $\varphi: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{G}$ je

familija preslikavanja $\varphi(u): \mathcal{F}(u) \rightarrow \mathcal{G}(u)$

koji se dobro ponaša u odnosu na restrikciju:
 morfizam odgovarajućih kategorija snopova od tipa

$$\mathcal{F}(V) \xrightarrow{\varphi(V)} \mathcal{G}(V)$$

$$\downarrow \text{res}_{V,U}$$

=

$$\downarrow \text{res}_{V,U}$$

$$\mathcal{F}(U) \xrightarrow{\varphi(U)} \mathcal{G}(U)$$

treba pokazati da je aksiom snopova zadovoljen.

Je li morfizam φ je snop $\ker \varphi$ definiran

$$(\ker \varphi)(u) = \ker \varphi(u) \subset \mathcal{F}(u).$$

Napomena: Analogno se definiiraju predsmopari
slike morfizama $(\text{Im } \varphi)$ i kojizgur
morfizama $(\text{cokernul } \varphi)$, ali za razliku
od ker φ oni općenito nisu snopovi.

Tako da kad kažemo **slika morfizma** mislimo
na snop pridružen predsmopu $\text{Im } \varphi$
postupkom koji zovemo **snopi fikacija**
(sheafification).

Snopi fikacija:

Neka je \mathcal{F} predsmop na X . Definiiramo
snopi fikaciju od \mathcal{F} kao jedinstven snop

\mathcal{F}' zajedno s morfizmom predsmopova

$\varphi: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{F}'$ takvim da je $\forall x \in X$

inducirano preslikavanje $\varphi_x: \mathcal{F}_x \rightarrow \mathcal{F}'_x$

izomorfizam.

Kako konstruiramo taj snop?

Definiramo topologiju na čistoj skupnoj uniji $\mathcal{F} = \bigcup \mathcal{F}_x$ tako da za bazu otvorenih skupa uzmemo sve skupa oblika.

$$\mathcal{V}(U, s) := \{ (x, s_x) : x \in U \}$$



s_x je skupa od s

$\in \mathcal{F}_x$

• projekcija $\mathcal{F} \xrightarrow{\pi} X$ je neprekidna preslikavanje

• definiramo $\mathcal{F}'(U) =$ preseri projekcija π nad U

$$= \{ \sigma : U \rightarrow \pi^{-1}(U) : \pi \circ \sigma = \text{id} \}$$

↗ neprekidni

sve σ s ovim svojstvom je oblika.

$$\sigma : x \mapsto s_x \text{ za neki } s \in \mathcal{F}(U)$$

Na pomenu: Morfizam snopov $\varphi: \mathcal{F} \rightarrow \mathcal{G}$

je injektivna, surjektivna ili bijectivna

ako i sam ako inducirana preslikavanja

na stabilizatorima su redom injekt., surjekt. ili bijectivna.

važno: dakle, surjektivna morfizam

ne induciraju nikad surjektivna preslikavanja

$\mathcal{F}(U) \rightarrow \mathcal{G}(U)$ za svaki otvoreni U

(za injektivna morfizam $\mathcal{F}(U) \rightarrow \mathcal{G}(U)$ je injekt. $\forall U \subset X$).

Zašto aksiom snopova? Natrag na $\text{Spec } \mathbb{Z}$,

$\mathbb{C}[x]$ afin pravac \Leftrightarrow

\mathbb{Z}

$\mathfrak{a} \Leftrightarrow$ max ideal

max. ideal: $(2), (3), (5), \dots$

$\alpha \Leftrightarrow (x-\alpha)$

otvoreni skupovi $D_f, f \in \mathbb{Z}$

$\{p : f \notin p\}$

Zanimski otvoreni skupovi

$D_f : f \neq 0$

$\mathcal{F}(D_f) = \left\{ \frac{g}{f^m} : g \in \mathbb{Z} \right\}$

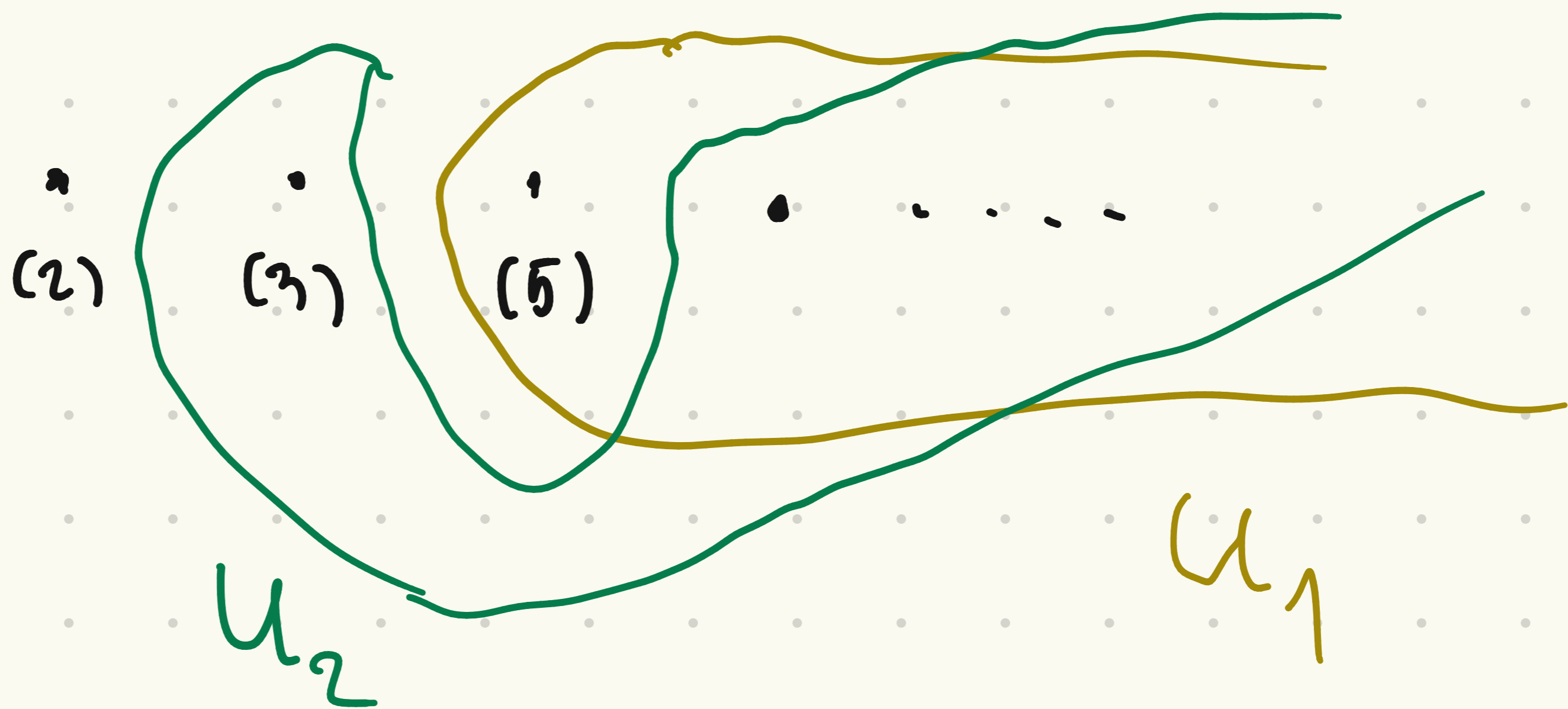
Regularne fr.

$\mathcal{F}(D_f) = \left\{ \frac{g}{f^m} : g \in \mathbb{C}[x] \right\}$

$\frac{g}{f^m}(p) = \frac{g}{f^m} \pmod{p} \in \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$

"funkcija" \rightarrow

Primer:



$$F(U_1) = \left\{ \frac{a}{2^\alpha \cdot 3^\beta} : a \in \mathbb{Z}; \alpha, \beta \in \mathbb{N}_0 \right\}$$

$$F(U_2) = \left\{ \frac{b}{2^\alpha \cdot 5^\beta} : b \in \mathbb{Z}; \alpha, \beta \in \mathbb{N}_0 \right\}$$

$$U = U_1 \cup U_2$$

Osnovni teorem
aritmetike.

$$F(U) = \left\{ \frac{c}{2^\alpha} : \dots \right\}$$

$$\beta = \beta' = 0$$

Aksiom snopova: Neke γ

$$\text{res}_{U_2, U_1 \cap U_2} \frac{b}{2^\alpha \cdot 5^\beta} = \text{res}_{U_1, U_1 \cap U_2} \frac{a}{2^{\alpha'} \cdot 3^{\beta'}}$$

Tada (aksiom snopova) postoji $\frac{c}{2^{\alpha''}} \in F(U)$

$$\text{i.d. } \text{res}_{U_1, U_2} \frac{c}{2^{\alpha''}} = \frac{b}{2^\alpha \cdot 5^\beta}$$

Pristup snopovima preko etale prostora

razumijevanju (surjektivnosti) morfizama snopova

Kao i u Primitivima* među je $A \rightarrow X$ neprekidno preslikavanje top. prostora, te \mathcal{F} snop neprekidnih presjeva tog preslikavanja.

Slično među je \mathcal{G} snop neprekidnih presjeva od $B \rightarrow X$. Ako postoji $\pi: A \rightarrow B$

neprekidno f.-j. $A \xrightarrow{\pi} B$ komutira



onda π inducira morfizam između \mathcal{F} i \mathcal{G} . Za $U \subseteq X$

kompoziranjem presjeva od $A \rightarrow U$

s π dobivamo podskep presjeva od $B \rightarrow U$.

tj. ima preslikavanje $\mathcal{F}(U) \rightarrow \mathcal{G}(U)$

$\forall U \subseteq X$ otvoreno.

Kako definirati surjektivnost pripadnog

morfizma?

ili

$\forall (u) \rightarrow \psi(u)$
surjekt. $\forall u \in X$ daju.

π
 $A \rightarrow B$

surjektivan

ovo odgovara našoj
definiciji preko snopifikacije
predsnop slike morfizma.

Ovdje sam reprezentirali snopove na X

preslikavanjima

A
 \downarrow
 X

Koliko to općenito

ima smisla.

što je s morfizmom
snopova?

odgovor je:

preslikavanjima
nukleirani?

Q: Doleći li svaki snop \mathcal{F} od
neke takvog $A \rightarrow X$?

Da, Kasimiri.

Da, to sam vidjeli kod procesa snopifikacije.

Tam sam A označio s $\overline{\mathcal{F}}$.

$\overline{\mathcal{F}}$ se zove etale prostor snopu \mathcal{F}

(nukleirani)

lokalno izomorf
 $\cong X$

etale znači sljedeće: $\forall x \in A$ postoji

okolina V od a t.d. je restrikcija

$U \rightarrow X$ homeomorfizam na sliku
preslikavanja
 π
 A

Pogledajmo malo detaljniji def. surjektivnosti
morfizma $\varphi \rightarrow \varphi$ odnosno proces snopifikacije.

↑
slike morfizma φ
(izomorf. \cong) φ

Kako izgledaju prerezni snopifikaciji \mathcal{F}'
nad $U \subseteq X$? Neka je $\begin{array}{ccc} \mathcal{F}' & \cong & \mathcal{F} \\ \uparrow & \cong & \uparrow \\ U & & U \end{array}$ jedom

prerez. Tada postoji otvoreni pokrivač $\{U_i\}$ od U
t.d. je slika od restrikciji $\mathcal{F}'|_{U_i}$ sačinjena

u nekom baznom otvorenom skupu $\bigcup (V_i, \mathcal{S}_i)$
odnosno u $\bigcup (U_i, \mathcal{S}_i)$
 $\cong U_i$

Ondaj i na $\mathcal{F}'|_{U_i}$ i na \mathcal{S}_i možemo
gledati kao na prerez od $\begin{array}{ccc} \mathcal{F}' & & \\ \downarrow & & \\ X & & \end{array}$ nad U_i .

pa govorni užit kaže da je $\mathcal{F}'|_{U_i} = \mathcal{S}_i$.

Odnosno prerezni snopifikaciji ρ kako
"odgovarajući" prerezima podzrnog (preč) snopa.

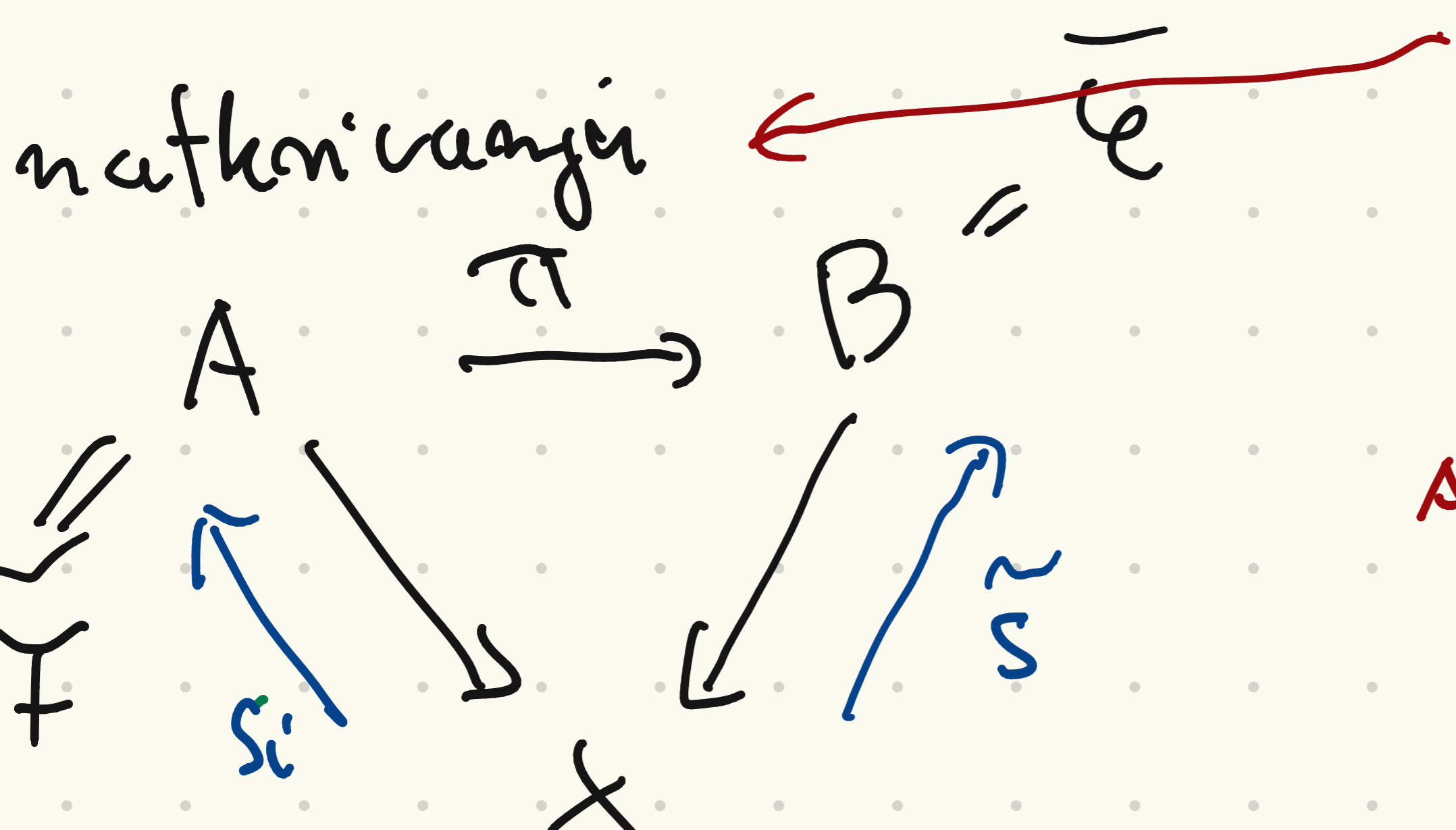
\exists toga shijehi da je $\mathcal{F} \rightarrow \mathcal{Q}$ surjektivum
 ako za svaki $U \subseteq X$ otv. i preslikavan.

$$\mathcal{F}(U) \xrightarrow{\mathcal{Q}_U} \mathcal{Q}(U) \text{ imamo da}$$

za svaki $\tilde{S} \in \mathcal{Q}(U)$ postoji materijum
 $\{U_i\}$ od U t.d. se $\tilde{S}|_{U_i}$ nalazi

tj. $\exists s_i \in \mathcal{F}(U_i)$ t.d. $\mathcal{Q}_U(s_i) = \tilde{S}|_{U_i}$ $\text{res}_{U_i}^{\tilde{S}}$

u shijehi $\mathcal{Q}_U(\mathcal{F}(U_i))$. U jzikom



postoji $A \rightarrow B$ koji
 inducira morfizam
 $\mathcal{F} \rightarrow \mathcal{Q}$, kako?

$A = \bar{\mathcal{F}} \rightarrow B = \bar{\mathcal{Q}}$
 $(x, s_x) \mapsto (x, \mathcal{Q}(s_x))$

$\forall i \quad \tilde{S}|_{U_i} = \pi \circ s_i$

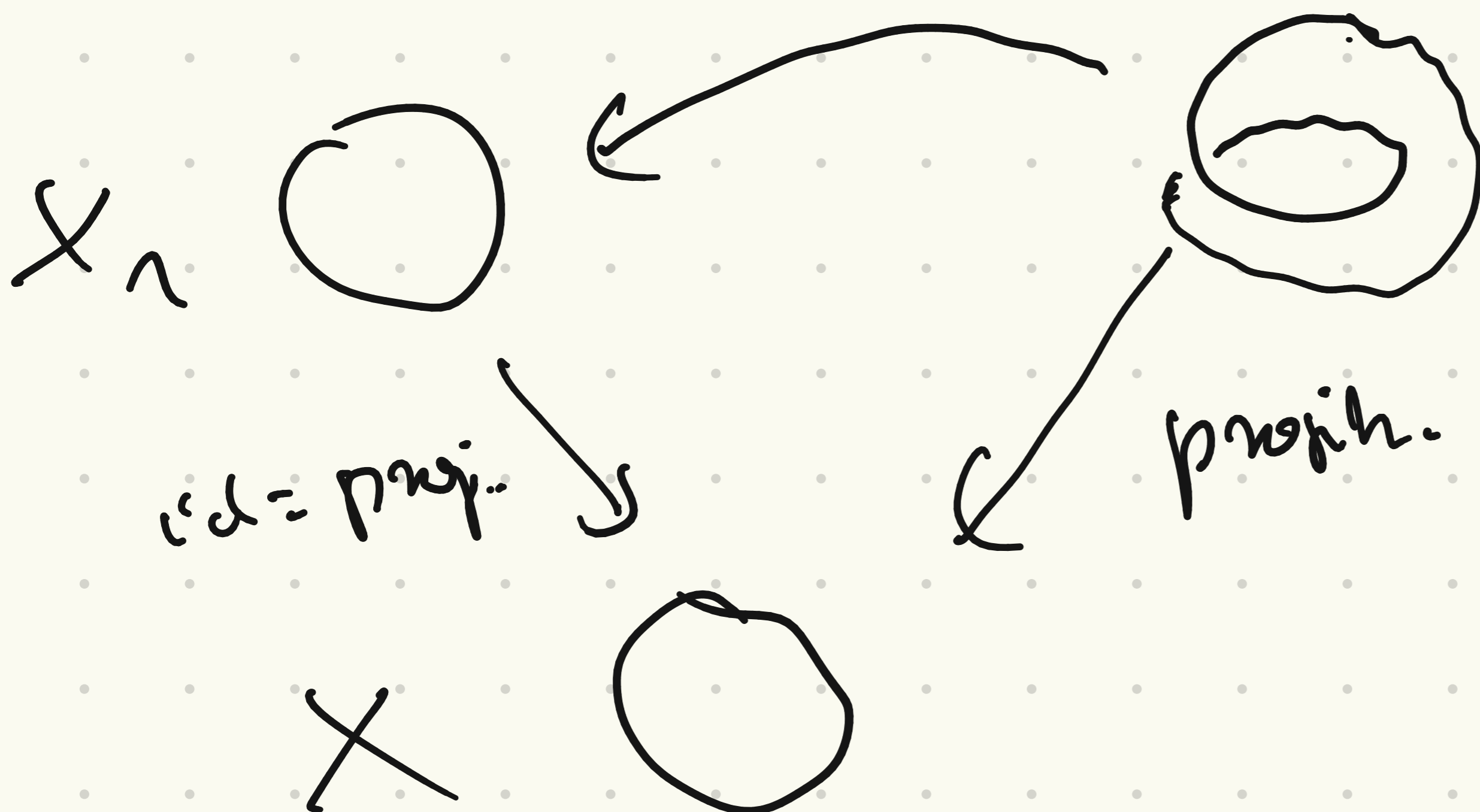
$\Rightarrow \pi$ je surjektivum

\mathcal{Q} inducira preslik.
 na vlaknima

Primer:

projekcija

X_2



Snop \mathcal{F}_1 -- pramen $X_1 \rightarrow X$

Snop \mathcal{F}_2 -- pramen $X_2 \rightarrow X$

Preslikavanje $X_2 \rightarrow X_1$ definira morfizam

$\mathcal{F}_2 \rightarrow \mathcal{F}_1$ koji je surjektivan (d.2.)

ali $\mathcal{F}_2(x) \rightarrow \mathcal{F}_1(x)$ nisu surjektivni

jer u $\mathcal{F}_2(x)$ pramen dok $\mathcal{F}_1(x)$ ništa (ident.)