

SEMINARIO

DEF. FRAME

LATTICE COMPACTO CON $U \wedge V = U \wedge V$

ALGEBRA DI HESTING COMPLETA CON $Z \wedge X \leq Y \Leftrightarrow Z \leq X \Rightarrow Y$

MORFISMI: ~~NON~~ MONOTONI, ~~NON~~ PRESERVANO \vee ARBITRARI E A FINITI.

IN $O(S)$, ~~NON~~ $\wedge w_i$ è dato da $\bigcap U Z$, e non è preservato dalle mappe continue

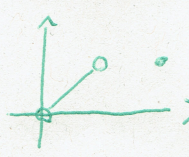
CERCARE UN CONTROESEMPLO A TUTTE QUESTE COSE. $Z = \bigvee w_i$ \rightarrow SE VALESSE $\vee \wedge$, SAREBBE PROBLEMA \hookrightarrow VICINARIA... ???

LEMMA MORFISMO DI FRAME HA ALGEBRA DI HESTING, OSSIA DATO $\varphi: B \rightarrow A$ CERCA

$\varphi: A \rightarrow B$ t.c. $\varphi(x) \leq y \Leftrightarrow x \leq \varphi(y)$. Basta definire

$\varphi(y) = \bigvee \{x : \varphi(x) \leq y\}$. \rightarrow ovvio. Per \Leftarrow vale

$\varphi(x) \leq \varphi(\bigvee_{\varphi(x) \leq y} x) = \bigvee \varphi(x) \leq y$ e ci siamo.



RIASSUNTO $f: S \rightarrow T \rightsquigarrow f^{-1}: O(T) \rightarrow O(S) \rightsquigarrow f_*: O(S) \rightarrow O(T)$

f_* NON È MORFISMO DI FRAME, MA PRESERVA \wedge IN QUANTO LEGGONO DI X.

NEGLI SP. TOPOLOGICI UN APERTO $U \in S$ VIENE MANDATO IN $U \wedge = \overline{f^{-1}(U)}^c$
 $f^{-1}(U) \in S$

ADDESSO VOGLIO RICOSTRUIRE PUNTI IN UN LOCALE.

DEF. PUNTO $\rightarrow p^{-1}: O(x) \rightarrow Z = \{0, 1\}$

\rightarrow ELEMENTO PRIMO DI $O(x)$ ($w_1 \wedge w_2 \leq U \Rightarrow w_i \leq U$ ~~o~~ $\exists i$)

SONO EQUIVALENTI: DATO p^{-1} DEFINISCE $K = \bigvee \ker p^{-1}$ E VICEVERSA.

DEF. UNO SP. TOP. SI DICE SOBRIO SE PER OGNI PRIMO DI $O(S)$, DICIAMO P , ESISTE UNICO $x \in S$: $P = S \setminus \overline{\{x\}}$.

OSS. NEGLI SPAZI ~~TOPOLOGICI~~ f_* MANDA PUNTI IN PUNTI: $f_*(\overline{\{x\}}^c) = \overline{\{f(x)\}}^c$
OSSIA È COME "SE FOSSO f ". IN GENERALE MANDA PRIMI IN PUNTI: SE $a \in O$ È PRIMO
ALLORA $x \wedge y \leq a \Rightarrow f_* a$ ~~o~~ IMPlica $x \leq f_* a$ OPPURE $y \leq f_* a$; INOLTRE
SE ABBIAMO $1 \in f_* a$ OTTIENIAMO $1 \leq a$, ASSUNTO.

PROP. $T_2 \Rightarrow$ SOBRIO $\Rightarrow T_0$; INOLTRE NON C'È IMPLICAZIONE FRA T_1 E SOBRIO.

CONTROESEMPLO: IN CANTORIANA COFINITA È T_1 MA NON SOBRIO (ϕ È PRIMO!)
IN $\{w\}$, \bullet CHIUSI = FINITI CHE NON CONTINGONO w . (MA $\phi = \overline{\{w\}}^c$)

DEF. DATI $pt(x)$ POSSO METTERE UNA TOPOLOGIA ALLA ZANSKI: I CHIUSI SONO GLI INSIEMI
DEL TIPO $\{k \in pt(x) : k \geq U\}$ AL VARIARE DI $U \in O(x)$.

PROP. SE $f: X \rightarrow Y$ È MAPPA DI LOCALI, f_* È CONTINUA: SEGUE DALLA DEF.

OSS. NOTARE USARE FILTRI COMPLETAMENTE PRIMI, CHE NEGLI SPAZI SOBRI SONO TUTTI E SONO
GLI INTORNI DEI PUNTI, PER RECUPERARE L'INTUZIONE DI PUNTO COME "LIMITE" DI APERTI.

TEO ABBIAMO AGGIUNZIONE $Top \xrightarrow{\eta} Lac$ VOGLIO DESCRIVERE UNITÀ E COUNITÀ.

$$\eta_S : S \rightarrow pt(O(S))$$

$$\eta_S(x) = \overline{\{x\}}^c \quad (\text{NATURALITÀ SEGUE DAL CALCOLO DI } \beta_+ \text{ MA SP. TOP.})$$

$$E_x^{-1} : X \rightarrow O(pt(x))$$

$$E_x^{-1}(U) = \Sigma_U = \{p \in pt(x) : U \neq p\}$$

(SEGUE DA $\beta_+^{-1}(\Sigma_U) = \Sigma_{\beta_+(U)}$)

QUESTA È MAPPA IN FERM.

IDENTITÀ NATURALE

$$O(S) \rightarrow O(pt(O(S)))$$

$$U \xrightarrow{E^{-1}} \Sigma_U \xrightarrow{\eta^{-1}} U$$

$$pt(x) \rightarrow pt(O(pt(x)))$$

$$\Downarrow$$

$$O(S) \rightarrow \bullet$$

$$P \xrightarrow{(\Sigma_P^c)^c} P$$

$$\Downarrow$$

$$pt(x) \rightarrow pt(x)$$

CI STA SOTTO CHE FERM È MONADICA SU SET: BIEZIONI = $\overline{\{P\}}^c = \Sigma_P^c$ = ISOMORFISMI.

OSS. E^{-1} è chiarom. surgettiva. PER AGGIUNZIONE $E^{-1} E_* E^{-1} = E^{-1} \Rightarrow$

$\Rightarrow E_*$ INIETTIVA. DALLA PRIMA AGGIUNZIONE $E_{O(S)} \circ O(\eta_S) = id_{O(S)}$

E DUNQUE $E_* \circ O : O \Rightarrow O$ È ISOMORFISMO NATURALE $\Rightarrow O \dashv pt$ È AGGIUNZIONE ISOMORFICA

~~DEF. UN LOCALE SPACIO SPAZIALE SE DUE APERTI U, V POSSONO ESSERE DISTINTI DA~~
~~ALCUNI PUNTI, COSÌ SE $U \cap V \neq \emptyset$ $\Rightarrow \Sigma_U \cap \Sigma_V \neq \emptyset$ INIETTIVA, OSSIA SE E^{-1}~~

DEF. UN LOCALE SI DICE SPAZIALE SE ESISTE S TOPOLOGICO CON $X \cong O(S)$.

PROP. X È SPAZIALE $\Leftrightarrow E_*$ È SURGETTIVA. \Leftarrow È OVVIO; SE INVECE $X \cong O(S)$,

RICORDANDO CHE $E_* \circ O$ È ISOMORFISMO, SI HA $h \circ E_* = E_* \circ O \circ O(pt(h)) \Rightarrow E_*$ ISO. IN PARTICOLARE SE X È UNO SP. TOP., È QUELLO DEI PROPRI PUNTI.

PROP. ~~S~~ S È SOBRIO $\Leftrightarrow \eta$ È OMOEOMORFISMO ~~PERMANENTE~~ $\Leftrightarrow S \cong pt(X)$ per qualche X loc

Se S è sobrio $\Leftrightarrow \eta$ è biezionale. INFATTI η È MAPPA APERTA ($\eta_S[U] = \Sigma_U$) E QUESTO SEGUE DAL FATTO CHE $pt(x)$ È SEMPRE SOBRIO.

DIM. $\overline{\{P\}}^c = \Sigma_P$ È APERTO. USA RELAZIONE MA U e Σ_U , IN PARTICOLARE CHE Σ_P^c IRREDUCIBILE $\Rightarrow P$ PRIMA. PER IL CASO LA DIM. È COME PRIMA

CONSERVARE

RESTRINENDO, HO TROVATO UN'EQUIVALENZA AGGIUNTA

$$Sub \xrightarrow{\sim} Sp \quad \text{E } Sub \text{ È SOTTOCATEGORIA RIFLESSIVA DI } Top, \text{ CON RIFLESSIONE } Top \xrightarrow{pt \circ O} Sub$$

OSS. QUESTA EQUIVALENZA PUÒ ESSERE VISTA COME DUALITÀ MA $Top \xrightarrow{pt \circ O} Frm^op$ DOVE ENTRAMBE LE MAPPE SONO $Hom(-, Z)$ USANDO DOPPIO STRUTTURA DI Z (PENSA AL DUALE DI SP. VETT. IN CUI $Z = IR$)

OSS. IN TUTTO CIÒ ABBIAMO USATO CHE EMBEDDING / SURIEZIONI DI LOCALI SONO A LIVELLO DI APERTI. IN EFFETTI QUESTO VALE ANCHE PER GLI SPAZI:

- S T₁ e f^{-1} INIETTIVA $\rightarrow f$ SURIETTIVA COME MAPPA CONTINUA
- S T₀ e f^{-1} SURIETTIVA $\rightarrow f$ EMBEDDING TOPOLOGICO.

DEF. UN EMBEDDING DI LOCALI $f: Z \rightarrow X$ È CARATTERIZZATO DA $f \circ f^{-1} \circ f = f$ E DUNQUE L'IMMAGINE DI f SONO I PUNTI FISSI DI

$J = f \circ f^{-1}$. J È UNA MODALITÀ IN X : $U \subseteq JU$, $JU = J^2U$, INOLTRE PRESERVA \wedge FINITI. ALLORA LA PAGINA COME DEF. DI NUCLEO

PROP. $J: X \rightarrow X$ NUCLEO. ALLORA IL PESOT $X_J = \{JU = U\}$ È UN FRAME, ED

ESISTE $X_J \hookrightarrow X$ È EMBEDDING DI LOCALI.

DIM. X_J È SICURAMENTE CHIUSO PER \wedge FINITI; INOLTRE POSSO PORRE $\bigvee_J U_\alpha = J(\bigvee U_\alpha)$ E QUESTO SODDISFA LA PROP. UNIV. DI V . INOLTRE $W \wedge J(\bigvee U_\alpha) = J(W \wedge \bigvee U_\alpha)$ E DUNQUE È FRAME.

J INOLTRE È CHIAMATEMENTE SURIETTIVO $X \rightarrow X_J$: È MAFSUE DI FINITE? SÌ PER DEFINIZIONE 😊 E CI SONO

ESEMPI DATO UN APERTO $U \in X$, POSSO COSTRUIRE UN SOTTOLOC. APERTO? CONSIDERO IL MANIFICO DI

FRAMES $U \wedge - : X \rightarrow \downarrow U$; L'AGGIUNTO È L'OPERAZIONE DI POYTING $W \mapsto U \vee W$, E DUNQUE CONSIDERO COME $J = f \circ f^{-1}$, OSSIA $J(W) = U \Rightarrow U \wedge W = U \Rightarrow W$. POSSO ANCHE COSTRUIRE UN SOTTOLOC. CHIUSO $\uparrow U$, PUNTO FISSO DI $K(W) = U \vee W$.

DEF. $S \subseteq X$ SOTTOLOCALITÀ, DEFINISCO $\bar{S} =$ IL PIÙ PICCOLA SOTTOLOC. CHIUSO CHE CONTIENE S . SI CALCOLA FACILMENTE: $\bar{S} = \uparrow \wedge S$; IN PARTICOLARE S È DENSO $\Leftrightarrow 0 \in S$ (BASTA OSSERVARE CHE OGNI SOTTOLOC. È CHIUSO PER \wedge ARBITRARI)

TEO (DENSITÀ DI ISAZEL) 1972 IL NUCLEO $J(U) = (U^*)^*$ È IL MINIMO SOTTOLOCALITÀ DENSO DI X .

RICORDIAMO CHE $U^* = U \Rightarrow 0$ È IL COMPLEMENTARE NELL'ALGEBRA DI HEGTING. PER LE SUE PROPRIETÀ È UN SOTTOLOCALITÀ, ED È SICURAMENTE DENSO ($0^* = 1, 1^* = 0$). INOLTRE, POICHTO OGNI SOTTOLOC. È CHIUSO PER \Rightarrow , ABBIAMO CHE $0 \in S \Rightarrow \{x \Rightarrow 0\} \in S$ E DUNQUE $X_J \in S$.

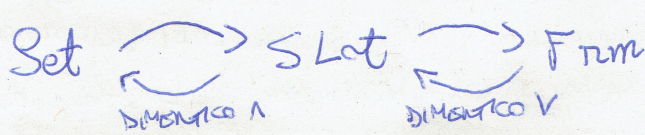
OSS. L'ALGEBRA BOOLIANA DI X_J LO RENDERE UN SOTTOLOCALITÀ MOLTO ESTICO. AD ESEMPIO SE T È UNO SPAZIO T₂ SENZA PUNTI ISOLATI, IL SOTTOLOCALITÀ T₀ NON HA PUNTI. PENSIAMO ANCHE A \mathbb{Q} E \mathbb{R}/\mathbb{Q} , DENSI IN \mathbb{R} , E AL SOTTOLOCALITÀ DENSO MINIMO... VALE PERÒ CHE SE T È SOBANO, OGNI SOTTOLOCALITÀ SPAZIALE DI $0(T)$ È INDOTTO DA UN SSP TOPOLOGICA DI T .

ASPETTI ALGEBRAICI DI F_{Loc}/Loc.

F_{Loc} È EQUAZIONALE. PRESENTABILE, OSSIA DESCRITTO DA UNA CLASSE FINITA DI OPERAZIONI ED EQUAZIONI:

- 0-ARIE (0, 1 COSTANTI), • BINARIE $(a, b) \mapsto a \wedge b$, • K-ARIE PER OGNI CARDINALE K $(a_i)_{i \in K} \mapsto \bigvee a_i$
- (L, 1, 1) MONOIDE COMMUTATIVA IDEMPOTENTE, • 0 ASSORBE 1, • V DISTRIBUISCE...

IN PARTICOLARE, DA RISULTATI DI CATEGORIA ALGEBRAICHE, CI BASTA COSTRUIRE UN AGGIUNTO SINISTRA AL DIMORFISMO F_{Loc} \rightarrow Set PER RENDENLO MONOIDALE. LA COSTRUISCO IN DUE TAPPE:



S_{Loc}: SEMILATTICI, DOVE ESISTONO TUTTI \wedge (INCLUSO 1) E MONOIDI PRESERVANDO \wedge FINITI.

$\mathcal{D} : \text{Slat} \rightarrow \text{Frm}$

$\mathcal{D}^A = \{ x \in A : \downarrow x = x \}$ ordinato per inclusioni

$\mathcal{D}h : \mathcal{D}A \rightarrow \mathcal{D}B, \mathcal{D}h(x) = \downarrow h[x]$

VEDIAMO LA BUONA DEF. $x \wedge y = x \cap y, \bigvee x_i = \bigcup x_i$

$\mathcal{D}h(\bigcup x_i) = \downarrow h[\bigcup x_i] = \downarrow \bigcup h[x_i] = \bigcup \downarrow h[x_i] = \bigcup \mathcal{D}h(x_i)$

È IDEM CON L'INTERSEZIONI. CONSIDERO ORA $\eta_A : A \rightarrow \mathcal{D}A, \eta_A(x) = \downarrow x$. PER AVERE

ABBONDANTE MI BASTA PROVARE CHE PER OGNI MAPPA ~~...~~ $h : A \rightarrow B$ DI SEMILATTICI

ESISTE UNICA $\beta : \mathcal{D}A \rightarrow B$ MORFISMO DI FRAMME, DELLA FORMA ~~...~~ $h = \beta \circ \eta_A$

DIM. PRIMA DI TUTTO MI SERVIRÀ CHE η_A SIA NUNNALE E SIA MORFISMO DI SEMILATTICI:

$\eta_A(x \wedge y) = \downarrow x \wedge y = \downarrow x \wedge \downarrow y$ È CISIAMO; $\eta_A(1) = \downarrow 1 = A = 1_{\mathcal{D}A}$

LA NATURALITÀ SEGUE DALLA DEF. STESSA. INFINE DEVO DEFINIRE β : ESSENDO MORFISMO DI FRAMME

$\beta(x) = \beta(\downarrow x) = \beta(\bigcup y : y \in x) = \bigvee \beta(\downarrow y) = \bigvee h(y)$ È L'UNICA CHE È FATTA.

PER L'ESISTENZA BASTA PORRE $\beta(x) = \bigvee_{y \in x} h(y) = \bigvee h[x]$ È VERIDICO CHE FUNZIONA.

(UNICA COSA NON BANALE $\beta(x) \wedge \beta(y) \leq \beta(x \wedge y)$) → L'ALTRA DISUGUAGLIANZA SEGUE DA MONOTONIA, VISTO CHE È SUP DI QUALCOSA E h È MONOTONA.

VEDIAMO ADESSO $G : \text{Set} \rightarrow \text{Slat}$

$G M = \{ x \subseteq M : x \text{ è finito} \}$ ordinato per inclusioni al contrario (in modo che $\emptyset = 1$)

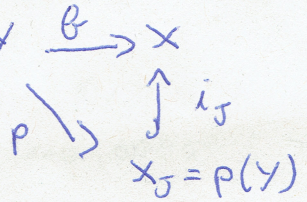
$x \wedge y = x \cup y, G\beta(x) = \beta[x]$ STANDA $\eta_M(x) = \{x\}$, È DATA $h : M \rightarrow N$

DI INSIEMI, ESISTE UNICA $\beta : G M \rightarrow N$ DI SEMILATTICI TALE CHE $h = \beta \circ \eta_M$, DEFINITA

$\beta(x) = \beta(\bigwedge \{x_i\}) = \bigwedge h(x_i)$, Ossia $\beta(x) = \bigwedge h[x]$

Corollario $U : \text{Frm} \rightarrow \text{Set}$ È MONADICO, E DI CONSEGUENZA:

- U RIFLETTE ISOMORFISMI
- U CREA TUTTI I LIMITI E LI PRESERVA (Frm è completa)
- ~~...~~ Frm è cocompleta
- OGNI MAPPA DI Frm SI FATTORIZZA COME $Y \xrightarrow{\beta} X$ IN MODO UNICO A MENO DI ISOMORFISMO (IN PARTICOLARE L'IMMAGINE È UN SOTTOLOCALE)



CONCLUSIONI: ALCUNE COSE BELLE:

- INCLUSIONI DI SOTTOCAT. REFLESSIVE $\text{RegLoc} \hookrightarrow \text{CRegLoc} \hookrightarrow \text{Loc}$
- È TUTTO COSTRUTTIVA: IN PARTICOLARE PRODOTTO DI COMPATTI REGOLARI È COMPATTO REGOLARE, È VALE ANCHE SENZA IPOTESI DI REGOLARITÀ (AC!)
- ALTRA INCLUSIONE: $\text{ParLoc} \hookrightarrow \text{CRegLoc}$ E I PRODOTTI RESTANO DENTRO
- SUPERAMENTO DEL CONCETTO DI INSIEME MISURABILE, EVITANDO BANACH-TARSKI: BASTA PRENDERE I SOTTOLOCALI ANCHE I SOTTOSPAZI COME \mathcal{O} -ALGEBRA. OGNI MISURA SU UN LOCALE ("BU APERT") SI ESTENDE A TUTTI I SOTTOLOCALI; LE COMANDAZIONI DI B-T SI EVITANO PERCHÉ DUE SOTTOSP. DISGIUNTI NON LO SONO NECESSARIAMENTE COME SOTTOLOCALI (RICORDIAMO ESEMP DI \mathbb{Q} E $\mathbb{R} \setminus \mathbb{Q}$: L'INTERSEZIONE È VUOTA, MA NON LO È L'INTERSEZIONE COME SOTTOLOCALI).