

Contenuto

fornito una volta per tutte



modello sotto di cardinalità



modello mostro

 $\kappa > |L|$ (inaccessibile se serve)

κ più grande di qualsiasi cardinalità cui potremo essere interessati.

$$\varphi(x) \in L(U) \text{ reale} \iff U \models \forall x \varphi(x)$$

$$\varphi(x) \in L(U) \text{ contenente} \iff U \models \exists x \varphi(x)$$

fornito $A \subseteq U$ piccoloMa è un modello $\Rightarrow M \leq U$ piccolo $|M| < \kappa$ A, B, C insiemini piccoli paralleliper insiemini non piccoli usare $\mathcal{A}, \mathcal{B}, \mathcal{C}, \mathcal{D}$ La topologia su U^λ indotta da A è quella generata dalla base di chiusi.

$$\left\{ \varphi(U^\lambda) : \varphi(x) \in L(A) \right\} \quad \left[\text{i chiusi hanno le forme } \varphi(U^\lambda) \text{ con } \varphi(x) \in L(A) \right]$$

OSS $\left\{ \varphi(U^\lambda) : \varphi(x) \in L(A) \right\}$ è anche una base d'aperti per la stessa topologia

NOTA La topologia ha le basi di dimensione zero le basi di operazioni di somma e moltiplicazione.

OSS $a, b \in U^\alpha$, $a \equiv_A b$ [ovvero $t_p(a/A) = t_p(b/A)$] allora $a \equiv b$ hanno gli stessi informi

quindi la A -topologia non è T_0 . Il garantito da Kolmogorov $U \not\equiv_A$ è Hausdorff (T_2) infatti se $a \neq b$ allora $\varphi(a) \cap \varphi(b) = \emptyset$ per $\varphi(a) \subset A_a$

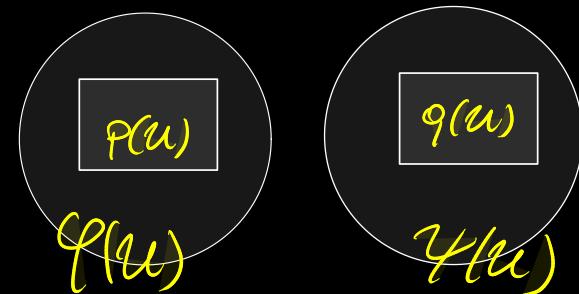
quindi $a \in \varphi(U^\alpha)$ $b \in \varphi(U^\alpha)$ \square

FATTO $U \not\equiv_A$ è normale. Dim $p(x), q(x) \subseteq L(A)$

$p(U) \cap q(U) = \emptyset$ equivalentemente $p(x) \cup q(x) \vdash \perp$

per completezza (saturazione) esistono $\varphi(x) \in \{1\}^p$ $\psi(x) \in \{1\}^q$

tali che $\varphi(x) \cap \psi(x) \vdash \perp$ \square



FATTO* $p(x) \subseteq L(A)$, $q(x) \subseteq L(B)$ $p(U) \cap q(U) = \emptyset$

esistono $\varphi(x) \in \{1\}^P$ $\psi(x) \in \{1\}^Q$ tali che

$$\varphi(x) \wedge \psi(x) \vdash \perp$$



OSS $p(x) \subseteq L(A)$, $q(x) \subseteq L(B)$ $p(U) = \neg q(U)$

Allora $p(x) \rightarrow \varphi(x)$ e $q(x) \rightarrow \psi(x)$ dico $\varphi(x) \in \{1\}^P$ $\psi(x) \in \{1\}^Q$

Inoltre $\varphi(x) \rightarrow p(x) \rightarrow \neg q(x) \rightarrow \psi(x)$

$$\psi(x) \rightarrow q(x) \rightarrow \neg p(x) \rightarrow \varphi(x)$$



$\text{Aut}(U/A)$ = il gruppo di automorfismi $f: U \xrightarrow{\sim} U$ tali che $f \circ i_A$
[A-automorfismi]

opere su U , U^* , opere sui sottospazi definibili di U^*

Inoltre: $\varphi(a; z) \in L$ $f[\varphi(U^*; b)] = \{f_a : \varphi(a; b), a \in U^*\}$

$\Rightarrow f \in \text{Aut}(U/A)$ oltre $= \{f_a : \varphi(f_a; f_b), a \in U^*\}$

N.B. $f[\varphi(U^*; b)] = \varphi(U^*; fb)$ |||| $= \{a : \varphi(a; fb), a \in U^*\} = \varphi(U^*; fb)$

Def $\mathcal{O} \subseteq U^*$

\mathcal{O} è invarianta per l'azione di $\text{Aut}(U/A)$, $\Rightarrow f[\mathcal{O}] = \mathcal{O}$

$\left[A\text{-invarianta} \right]$ su A

$\{f_a : f \in \text{Aut}(U/A)\}$

OSS \mathcal{O} è invarianta \Leftrightarrow per ogni $a \in \mathcal{O}$

$\mathcal{O}(a/A) \subseteq \mathcal{O}$

OSS $a \equiv_A b \Leftrightarrow b \in \mathcal{O}(a/A)$ per omogeneità

$b = p(a) = t_p(a/A)$ quindi $P(U^*) = \mathcal{O}(a/A)$

Pause fine lezione 11:40

□

Proposizione

$$\varphi(x) \in L(A) \quad LSASG$$

- ① $\varphi(A)$ è invariante su A
 ② esiste $\psi(x) \in L(A)$ tale che $\psi(x) \rightarrow \varphi(x)$

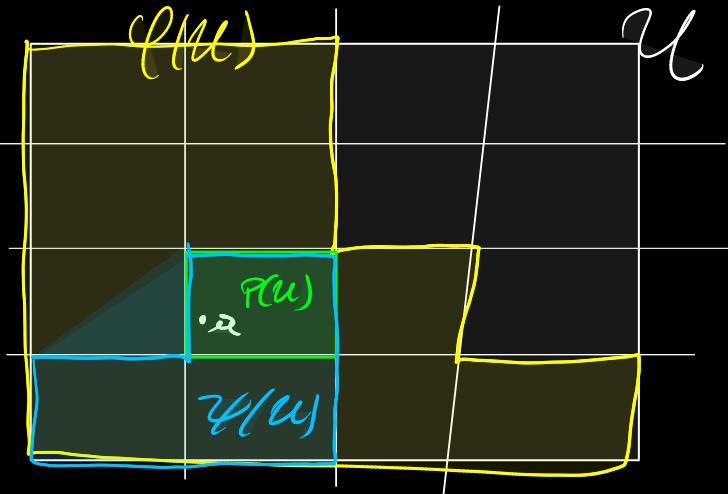
Dim $\textcircled{2} \Rightarrow \textcircled{1}$ ovvia

$$\textcircled{1} \Rightarrow \textcircled{2} \quad \varphi(A) = \bigcup_{\varphi(\alpha)} O(\alpha/A)$$

$$= \bigcup \left\{ \varphi(A) : P(x) = O(\alpha/A), \varphi(\alpha) \right\} \equiv_A$$

$$P(x) \rightarrow \varphi(x) \quad \textcircled{*} \quad \text{ente } \psi(x) \in \{x\}P$$

tale che $\psi(x) \rightarrow \varphi(x)$



$$\varphi(x) \leftrightarrow \bigvee \left\{ \psi(x) : \psi(x) \in L(A), \psi(x) \rightarrow \varphi(x) \right\} \quad \begin{array}{l} \rightarrow \text{ ovvia perché } \psi(x) \rightarrow \varphi(x) \\ \rightarrow \text{ segue da } \textcircled{*} \end{array}$$

$$\neg \varphi(x) \leftrightarrow \bigwedge \left\{ \neg \psi(x) : \psi(x) \in L(A), \psi(x) \rightarrow \varphi(x) \right\} \quad \text{per completezza}$$

$$\neg \varphi(x) \leftrightarrow \bigwedge_{i \sim 1} \neg \psi_i(x) \quad \text{on } \psi_i \in L(A)$$

$$\varphi(x) \leftrightarrow \bigvee_{i \sim 1} \psi_i(x) \quad \text{on } \psi_i \in L(A) \quad \square$$

Dimo (alternative) scrivere $\varphi(x)$ come $\varphi(x; a)$ dove $a \in U^z$ e $\varphi(a, z) \in L$

uniamo che $f[\varphi(U, a)] = \varphi(U, f_a)$ per ogni $f \in \text{Aut}(U/A)$ quindi

per ipotesi ① $\varphi(U, a) = \varphi(U, b)$ per ogni $a \underset{\text{fa}}{\equiv_A} b$

$\varphi(x, a) \rightarrow \varphi(x, b)$ per ogni $b \models P(z) = tp(a/A)$

quindi $P(z) \rightarrow [\varphi(x, a) \rightarrow \varphi(x, z)]$ per cui $\varphi(z) \in P$

onde da $\psi(z) \rightarrow [\varphi(x, a) \rightarrow \varphi(x, z)]$ da quanto sopra da

$\varphi(x, a) \rightarrow \exists z [\psi(z) \wedge \varphi(x, z)] \in L(A)$ □

Proposizione

$$\varphi(x) \in L$$

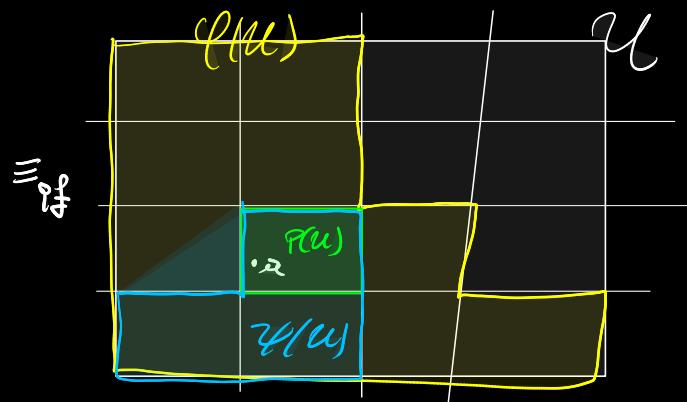
LSASE

- (1) $\varphi(a) \rightarrow \varphi(b)$ per ogni $a \equiv_{\text{df}} b$
 (2) esiste $\psi(x) \in L_{\text{df}}$ tale che $\psi(a) \rightarrow \varphi(a)$

Dim (2) \Rightarrow (1) ovvia

$$(1) \Rightarrow (2) \quad \varphi(u) = \bigcup \left\{ \varphi(u) : p(a) = q_f - t_p(a), \varphi(a) \right\}$$

$$p(a) \rightarrow \varphi(a) \quad \stackrel{*}{\Leftrightarrow} \quad \text{esiste } \psi(a) \in \{P\} P \\ \text{tale che } \psi(a) \rightarrow \varphi(a)$$



$$\varphi(a) \leftrightarrow \bigvee \left\{ \psi(a) : \psi(a) \in L_{\text{df}}, \psi(a) \rightarrow \varphi(a) \right\} \rightarrow \text{ovvia perché } \psi(a) \rightarrow \varphi(a)$$

\rightarrow segue da *

$$\neg \varphi(a) \leftrightarrow \bigwedge \left\{ \neg \psi(a) : \psi(a) \in L_{\text{df}}, \psi(a) \rightarrow \varphi(a) \right\} \quad \text{per completezza}$$

$$\neg \varphi(a) \leftrightarrow \bigwedge_{i=1}^n \neg \psi_i(a) \quad \text{con } \psi_i \in L_{\text{df}}$$

$$\varphi(a) \rightarrow \bigvee_{i=1}^n \psi_i(a) \quad \text{con } \psi_i \in L_{\text{df}} \quad \square$$

Lemme $P(x; z) \in L(A)$ allora $\exists z P(x; z)$ è equivalente ad un tipo su A

$\boxed{a \models \exists z P(x; z) \Leftrightarrow \text{esiste } b \in M^2 \text{ t.c. } a, b \models P(x; z)}$

Dimo

$$\exists z P(x; z) \Leftrightarrow \left\{ \exists z \varphi(x; z) : \varphi(x, z) \in \{x\}P \right\} = q(x)$$

→ ovvia

esistono $a \models q(x)$

verificare che $P(x, z)$ è fin. consistente

$$\text{se } \varphi(x, z) \in P \quad \exists z \bigwedge_{n=1}^m \varphi(x, z) \in q(x) \quad a \models q(x) \text{ e.t. } \exists z \bigwedge_{n=1}^m \varphi(x, z)$$

quindi esiste $b \models \bigwedge_{n=1}^m \varphi(x, b)$. \square

Proposizione

$$P(x) \subseteq L(B) \quad \text{LSASE}$$

- ① $P(M)$ è invariante su A
- ② esiste $q(x) \in L(A)$ tale che $q(x) \rightarrow P(x)$

Dim $\text{d'f'ncion } P(a) \text{ con } P(x; \alpha) \text{ dove } P(x; \alpha) \subseteq L \text{ e } \alpha \in A^{\mathbb{Z}}$

OSS $f[P(U, \alpha)] = P(U, f\alpha)$ per ogni $f \in \text{Aut}(VA)$ per ①
Sia $q(z) = bP(\alpha/A)$

$$P(U, \alpha) = P(U, b) \quad \text{per ogni } \alpha \in A^{\mathbb{Z}}$$

$$P(U, \alpha) = \bigcup_{b \in A^{\mathbb{Z}}} P(U, b)$$

$$P(x, \alpha) \mapsto \bigvee_{b \in A^{\mathbb{Z}}} P(x, b)$$

$$\mapsto \exists z [q(z) \wedge P(x, z)] \quad \square$$