

Def T λ -categorica se $M, N \models T$, $|M| = |N| = \lambda$ allora $M \cong N$
 sottointeso T consistente, $\lambda \geq |L|$

Esercizio 6.11

(corollario) Thm $\forall T$ λ -categorica senza modelli finiti $(|L| \leq \lambda) \Rightarrow T$ completa
 $M, N \models T$ allora $M \cong N$

Dim $M, N \models T$ se $|M| = |N| = \lambda$ allora $M \subseteq N$ allora $M \cong N$.

In generale prendi $M' \supseteq M$, $N' \supseteq N$ tali che $|M'|, |N'| \geq \lambda$ (LS $\uparrow$)

prendi $M'' \preceq M'$ e $N'' \preceq N'$ tale che $|M''| = |N''| = \lambda$ (LS $\downarrow$)

per quanto visto prima $M'' \cong N''$ quindi $M \cong N$. $\square$

$$T = \exists^{=2} x \ x=x \vee \{1\} T_{\text{dlo}}$$

Thm $M, N \models T_{\text{elo}}$ $R: M \xrightarrow{\text{a.p.}} N$ allora $R: M \xrightarrow{\text{el.}} N$

Dim $|M|=|N|=\omega$ e se $|R|<\omega$ allora posso estendere R ad un isomorfismo. Ma gli isomorfismi sono mappe elementari. Quindi anche $R: M \rightarrow N$ è elementare. OSS. è sufficiente dimostrare il Teorema per R finito.

[Ricordate che: $M \equiv_A N \iff M \equiv_B N$ per ogni $B \subseteq A$ finito.] $\sim$ $\left[R: M \xrightarrow{\text{el.}} N \iff R|_B: M \xrightarrow{\text{el.}} N \right]$
 Per ogni B finito

Se M, N hanno cardinalità $\geq \omega$ prendo M', N' numerabili. tal. che

$\text{dom } R \subseteq M' \preceq M$ $\text{range } R \subseteq N' \preceq N$
 (uso LST) per quanto visto sopra

$R: M' \xrightarrow{\text{el.}} N'$ quindi anche $R: M \xrightarrow{\text{el.}} N$ $\square$

Teorema $M \models T_{\aleph_0}$ numerabile, $N \models T_{\aleph_0}$ numerabile, $R: M \xrightarrow{\text{p.e.}} N$, $|R| < \omega$
 allora esiste $h: M \xrightarrow{\sim} N$, $h \supseteq R$

Dim (condizioni back-and-forth) $\langle a_i: i < \omega \rangle$ enumerano M
 $\langle b_i: i < \omega \rangle$ enumerano N

$$h_0 = R \quad h_{i+1/2} = h_i \cup \{ \langle a_i, c_i \rangle \} \quad \text{ovvero che} \quad \left(h_{i+1/2} \right)^{-1}: N \xrightarrow{\text{p.e.}} M$$

$$\text{per il lemma} \quad h_{i+1} = h_{i+1/2} \cup \{ \langle d_i, b_i \rangle \}. \quad \text{Quindi} \quad h = \bigcup_{i < \omega} h_i \quad \text{e} \quad \text{vso} \quad \square$$

usiamo solo
 il lemma di
 estensione

(di estensione)
Lemma $\forall$ $M \models T_{\aleph_0}$, $N \models T_{\aleph_0}$, $R: M \xrightarrow{\text{p.e.}} N$, $|R| < \omega$, $b \in N$
 allora esiste $c \in M$ tale che $R \cup \{ \langle b, c \rangle \}: M \xrightarrow{\text{p.e.}} N$

Grafi elettorali

Linguaggio $L = \{\mathcal{E}\}$ limone

verificare

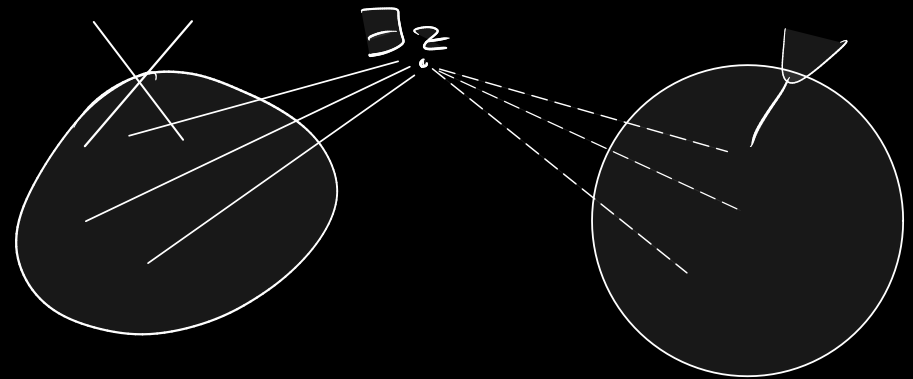
Un prof è un L -struttura M t.c. $M \models \forall x \neg \mathcal{E}(x, x) \wedge \forall x, y [\mathcal{E}(x, y) \rightarrow \mathcal{E}(y, x)]$

$T_{\mathcal{E}}$ Teoria dei profi. La teoria dei profi elettorali $T_{\mathcal{E}f}$ contiene $T_{\mathcal{E}}$ e

per ogni $n \in \mathbb{Z}^+$ l'assioma

$$\bigwedge_{1 \leq i, j \leq n} x_i \neq y_j \rightarrow \exists z \left[\bigwedge_{i=1}^n \mathcal{E}(x_i, z) \wedge \bigwedge_{j=1}^n \neg \mathcal{E}(y_j, z) \wedge \bigwedge_{i=1}^n z \neq y_i \right]$$

[nt] $\exists x, y \ x \neq y$



Esempio di prof. elettronico dominio $\mathbb{N} \setminus \{1, 0\}$

$\mathcal{P}(n, m)$ vale se n -esimo numero primo divide m o viceversa

$n_1, \dots, n_k$

$m_1, \dots, m_k$

voglio la congiunzione

$n_1, \dots, n_k$

e

$m_1, \dots, m_k$

$$h = \prod_{i=1}^k p_{n_i}^{m_i}$$

quindi

$$h \nmid m_i$$

1

(di estensione)
Lemmma $\forall$ $M \models \mathcal{T}_{\mathcal{L}_0}$, $N \models \mathcal{T}_{\mathcal{L}_0}$, $k: M \xrightarrow{\text{p.e.}} N$, $k \models \omega$, $b \in M$

allora esiste $c \in N$ tale che $k \cup \{ \langle b, c \rangle \} : M \xrightarrow{\text{p.e.}} N$

Dim $A = \{ a \in \text{dom } k : M \models \mathcal{P}(b, a) \}$ $B = \{ a \in \text{dom } k : M \models \neg \mathcal{P}(b, a) \}$

$k[A] \cap k[B] = \emptyset$ per esistenza di $\mathcal{T}_{\mathcal{L}_0}$ esiste $c \in N$

tale che $\mathcal{B}(\prec, ka)$ per ogni $a \in A$ e $\mathcal{B}(\prec, kd)$ per ogni $d \in D$.

Immediato verificare che $k \cup \{ \langle h, c \rangle \} : M \xrightarrow{i.p.} N$. $\square$

Teorema $M \models \overset{T_{\text{sf}}}{\cancel{T_{\text{sf}}}}_{\text{sf}}$ numerabile, $N \models \overset{T_{\text{sf}}}{\cancel{T_{\text{sf}}}}_{\text{sf}}$ numerabile, $k : M \xrightarrow{i.p.} N$, $k \leq \omega$, $b \in M$
allora esiste $h : M \xrightarrow{\sim} N$, $h \geq k$

Corollario T_{sf} è ω -categorica e completa

Corollario se $M \models \overset{T_{\text{sf}}}{\cancel{T_{\text{sf}}}}_{\text{sf}}$ e $k : M \xrightarrow{i.p.} M$ finita allora
esiste $h : M \xrightarrow{\sim} M$ che estende k . / Ovvero M è ultrahomogeneo

Categorie di Modelli e Morfismi

Classe di L -strutture che chiamiamo modelli

Esempio: $\text{Mod}(T_0)$ tipicamente forte

che se M modello e $N \equiv M$ allora anche N modello.

mappe parziali tra modelli

① immersioni parziali

////

② mappe elementari

Le teorie di Peano e aritmetica sono T_0 , T_{f2} , T_0 nel linguaggio $L = \{<, 0, 1\}$

$L = \{ \overset{\uparrow}{x_i} : i < \omega \}$ $T_0 = \{ \exists x \bigvee_{i < \omega} \varphi_i(x) : i < \omega \}$

Non boundi: TFAG, ID

Molto meno boundi: OAG, OID

Un modello N si dice λ -ricco se per ogni $\overset{\text{morfismo}}{k: M \rightarrow N}$, $|k| < \lambda$
 per ogni $b \in M$ esiste $c \in N$ tale che $k \cup \{ \langle b, c \rangle \} : M \rightarrow N$ è morfismo.
 N è ricco se è λ -ricco per $\lambda = |N|$.

Un modello N si dice λ -universale se per ogni M modello $|M| \leq \lambda$
 esiste morfismo $k: M \hookrightarrow N$. N è universale se λ -universale $\lambda = |N|$

Un modello N si dice λ -omogeneo se per ogni $\overset{\text{morfismo}}{k: N \rightarrow N}$, $|k| < \lambda$
 esiste morfismo $h: N \rightarrow N$ totale e suriettivo. N omogeneo-----.

Proposizione LSASE ① N è λ -ricco

② per ogni M modello $|M| \leq \lambda$ e ogni morfismo $k: M \rightarrow N$, $|k| < \lambda$
esiste morfismo $h: M \hookrightarrow N$ che estende k .