

- Il linguaggio è quello degli ordini stretti. I seguenti intervalli denotano sottostrutture di \mathbb{Q} . Sono le seguenti affermazioni vere? (Rispondere si/no, non serve giustificare.)
 - a. $[0, 1) \preceq [0, 2)$ si
 - b. $[1, 2) \preceq [0, 2)$ no
 - c. $[0, 1] \equiv [0, 2]$ si
 - d. $[1, 2] \equiv [0, 2)$ no
 - e. $[0, 1] \equiv [1, 2)$ no

- Sia $h : M \rightarrow N$ una mappa elementare tra due strutture arbitrarie. Sono le seguenti affermazioni vere? (Rispondere si/no, non serve giustificare.)
 - a. esiste un isomorfismo che estende $h : M \rightarrow N$; no
 - b. $M \equiv N$; si
 - c. $h : M \rightarrow N$ è un immersione parziale; si
 - d. esiste una immersione elementare che estende $h : M \rightarrow N$. no

- Nel linguaggio che contiene un simbolo di funzione unaria f ed un predicato unario r si scriva un'enunciato che dice che l'immagine della funzione f è contenuta in r .

$$\forall x r f x$$

- Sia $h : M \rightarrow N$ una mappa elementare tra due strutture arbitrarie. Si dimostri che se $M' \preceq M$ allora $h \upharpoonright M' : M' \rightarrow N$ è una mappa elementare.

Per ogni $a \in \text{dom } h \cap M'$ e per ogni formula pura $\varphi(x)$ abbiamo

$$M' \models \varphi(a) \Leftrightarrow^1 M \models \varphi(a) \Leftrightarrow^2 N \models \varphi(ha)$$

1. vale perché $M' \preceq M$
2. vale perché $h : M' \rightarrow N$ è elementare.

- Sia M una struttura infinita e sia $\varphi(x)$ una formula. Dimostrare che se $\varphi(N) = \varphi(M)$ per ogni $M \preceq N$ allora $\varphi(M)$ è finito.

Supponiamo che $\varphi(M)$ sia infinito. Allora M realizza ogni sottinsieme finito del seguente insieme di formule

$$\{x \neq a : a \in \varphi(M)\} \cup \{\varphi : M\text{-formula t.c. } M \models \varphi\}.$$

Per compattezza questo insieme ha un modello N . Il primo disgiunto garantisce $\varphi(N) \neq \varphi(M)$, il secondo $M \preceq N$.