

**Esame dell'insegnamento di
METODI MATEMATICI - Canale A - L
08 - 06 - 2015 (proff. Anna Labella, Pietro Cenciarelli)**

(Ciascuno dei quiz non ha necessariamente una ed una sola risposta giusta)

secondo esonero (soltanto esercizi 4,5; tempo 1 ora)

scritto completo (tutti gli esercizi; tempo 2 ore)

1. Sia N l'insieme dei numeri naturali, F l'insieme delle funzioni da N in N e R la relazione $\{(f, g) \in F \times F : \exists h \in F \text{ tale che } g = h \circ f\}$. Quali fra le seguenti affermazioni è vera?

- R è una relazione di equivalenza
- R non è una relazione di equivalenza perché non è riflessiva , simmetrica , transitiva
- R è una relazione d'ordine
- R non è una relazione d'ordine perché non è riflessiva , antisimmetrica , transitiva
- esiste $f \in F$ tale che $g R f$ per ogni $g \in F$
- esiste $f \in F$ tale che $f R g$ per ogni $g \in F$

2. Siano A e B due insiemi equipotenti. Quali fra le seguenti affermazioni è vera?

- Se A è infinito, ogni funzione iniettiva da A in B è anche suriettiva
- Se B è infinito, ogni funzione suriettiva da A in B è anche iniettiva
- Se A è finito, ogni funzione iniettiva da B in A è anche suriettiva
- Se B è finito, ogni funzione suriettiva da B in A è anche iniettiva

3. Dimostrare (per induzione) che, da un certo n in poi, $n! < n^n$. Determinare il minimo n per il quale ciò avviene.

La proprietà non vale per 0 e 1. Per 2 sia ha $2! = 2 < 2^2 = 4$

Supponendo $n! < n^n$, dimostriamo $(n+1)! < (n+1)^{n+1}$

Infatti $(n+1)! = (n+1) n! < (n+1) n^n < (n+1) (n+1)^n$
Perché l'esponente è una funzione monotona.

4. Provare con il metodo di Hilbert che la seguente formula è un teorema

$$((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow B)$$

$\vdash ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B)) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow B)$ Ax 2

$\vdash ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B))$ Teorema

$\vdash ((A \rightarrow B) \rightarrow A) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow B)$ MP

5. Verificare con il metodo dei tableau semantici che la seguente formula è soddisfacibile e trovare un modello

$$\neg \exists x \forall y Q(x,y) \rightarrow \neg \forall x \exists y Q(y,x)$$

Si costruisce il tableau per la formula e si fa vedere che resta aperto.

Per trovare un modello notare che questa formula è equivalente alla ben più nota

$$\forall x \exists y Q(y,x) \rightarrow \exists x \forall y Q(x,y)$$

