

- secondo esonero (svolgere solo gli esercizi 4, 5 e 6; tempo 1 ora)
- scritto completo (svolgere tutti gli esercizi; tempo 2 ore)

**Esame dell'insegnamento di
METODI MATEMATICI - Canale A – L - FILA A
20 - 7 - 2011**

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

1. Siano $R, S \subseteq A \times A$, dove A è un insieme non vuoto, e sia $T = R \cap S$. Quali delle seguenti affermazioni sono vere?
- A. Se R e S sono riflessive, allora T è riflessiva
 - B. Se R e S sono irreflessive, allora T è irreflessiva
 - C. Se R e S sono simmetriche, allora T è simmetrica
 - D. Se R e S sono antisimmetriche, allora T è antisimmetrica
 - E. Se R e S sono transitive, allora T è transitiva

Quali delle affermazioni precedenti restano vere assumendo come ipotesi che la proprietà in esame sia soddisfatta solo da R (e non da S)? _____

2. Un albero binario completo è un albero in cui ogni nodo interno ha 2 figli e le foglie sono tutte alla stessa distanza dalla radice. Si dimostri che un albero binario completo ha $2^{k+1} - 1$ nodi, dove k è l'altezza dell'albero (cioè la massima distanza da una foglia alla radice).
(*N.B.: in ogni albero completo, la radice o non ha figli o ha due figli anch'essi completi*)

3. Provare con il metodo di Hilbert che la formula $((A \wedge B) \rightarrow (A \vee B))$ è un teorema.
4. Si provi con il metodo dei tableau semantici che la formula $\exists x (P(x) \rightarrow Q(x))$ è soddisfacibile.
5. Quale delle seguenti interpretazioni è un modello per la formula dell'esercizio precedente?
- A. il dominio è \mathbf{N} , $P(x) = \text{"x è negativo"}$, $Q(x) = \text{"x è pari"}$
 - B. il dominio è \mathbf{Q} , $P(x) = \text{"x è intero"}$, $Q(x) = \text{"x è pari"}$
 - C. il dominio è \mathbf{R} , $P(x) = \text{"x = 0"}$, $Q(x) = \text{"x è irrazionale"}$
 - D. il dominio è \mathbf{N} , $P(x) = \text{"x è intero"}$, $Q(x) = \text{"x = -1"}$

SOLUZIONI

1. Crocette su A, B, C, D, E.

Assumendo la proprietà vera solo per R, restano vere solo la B e la D

2. **Base** ($k = 0$): l'albero ha solo un nodo (la radice) e quindi

$$2^{k+1} - 1 = 2 - 1 = 1$$

Induzione (vero per ogni albero completo di altezza k , da dimostrare per un albero completo di altezza $k+1$): Consideriamo un albero completo T di altezza $k+1$. Pertanto, la radice di T ha due figli, T_1 e T_2 , anch'essi completi e di altezza k . Allora

$$\text{nodi}(T) = 1 + \text{nodi}(T_1) + \text{nodi}(T_2) = 1 + 2(2^{k+1} - 1) = 1 + 2^{k+2} - 2 = 2^{k+2} - 1$$

- 3.

$\neg A$	\vdash	$\neg B \rightarrow (A \rightarrow \neg B)$	Ax. 1
$\neg A$	\vdash	$\neg (A \rightarrow \neg B) \rightarrow B$	Contr.
	\vdash	$\neg A \rightarrow (\neg (A \rightarrow \neg B) \rightarrow B)$	TD
	\vdash	$\neg (A \rightarrow \neg B) \rightarrow (\neg A \rightarrow B)$	scambio premesse
	\vdash	$(A \wedge B) \rightarrow (A \vee B)$	definizione di \wedge e \vee

4. Si costruisca il tableau per la formula data e si noti che resta aperto.

5. Crocette su A, B, C