

CORREZIONE (ESAME COMPLETO)

ES 1.

RIFLESSIVA: $R(x, x) \Leftrightarrow x \bmod 9 = x \bmod 9$ VERO \checkmark 1

SIMMETRICA: $R(x, y) \Leftrightarrow x \bmod 9 = y \bmod 9 \Leftrightarrow y \bmod 9 = x \bmod 9 \Leftrightarrow R(y, x) \checkmark$ 2

TRANSITIVA: $R(x, y) \wedge R(y, z) \Leftrightarrow \begin{cases} x \bmod 9 = y \bmod 9 \\ y \bmod 9 = z \bmod 9 \end{cases} \xrightarrow{\text{combinazione}} x \bmod 9 = z \bmod 9 \Leftrightarrow R(x, z) \checkmark$ 3

R è di equivalenza.

Si ottengono 9 classi di equivalenza:

0	1	2	3	4	5	6	7	8
9	10	11	12	16	17
18	19	20	21	25	26
...

TOT. 8 PUNTI

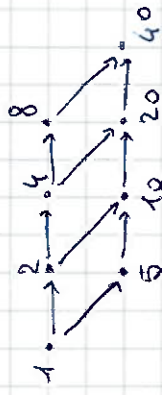
ES 2.

RIFLESSIVA: $R(x, x) \Leftrightarrow x | x \Leftrightarrow \exists m \in \mathbb{Z} : x = m \cdot x$ VERO perché $m=1$ risolve \checkmark 1

ANTI-SIMMETRICA: $R(x, y) \wedge R(y, x) \Leftrightarrow \begin{cases} \exists m \in \mathbb{Z} : y = m \cdot x \\ \exists k \in \mathbb{Z} : x = k \cdot y \end{cases} \Leftrightarrow \exists m, k \in \mathbb{Z} : y = m \cdot k \cdot y \Leftrightarrow m \cdot k = 1 \Leftrightarrow m = k = 1 \Leftrightarrow y = 1 \cdot x \Leftrightarrow x = y \checkmark$ 3

TRANSITIVA: $R(x, y) \wedge R(y, z) \Leftrightarrow \begin{cases} \exists m \in \mathbb{Z} : y = m \cdot x \\ \exists k \in \mathbb{Z} : z = k \cdot y \end{cases} \Leftrightarrow \exists m, k \in \mathbb{Z} : z = k \cdot m \cdot x \Leftrightarrow \exists q \in \mathbb{Z} : z = q \cdot x \Leftrightarrow R(x, z) \checkmark$ 2

R è d'ordine. L'ordine è PARZIALE, perché ad esempio $4 \nmid 10 \nmid 4$. 2



Ha un elemento MINIMALE: $1 \in D_{40}$
Ha un elemento MASSIMALE: $40 \in D_{40}$ 2

TOT. 10 PUNTI

ES 3.

CASO BASE: $n=1$. $\sum_{i=1}^1 (2i-1) = 2 \cdot 1 - 1 = 1 = 1^2 = n^2$ 3

PASSO INDUTTIVO: $\sum_{i=1}^{n+1} (2i-1) = \sum_{i=1}^n (2i-1) + 2(n+1) - 1 = n^2 + 2n + 2 - 1 = n^2 + 2n + 1 = (n+1)^2 \square$ 5

TOT. 8 PUNTI

ES 4.

$\neg(a \wedge a) \Rightarrow \neg(b \wedge c) \vee \neg(a = c) \Leftrightarrow \neg(a \wedge a) \Rightarrow \neg(b \wedge c) \vee \neg(a = c) = 1 \Leftrightarrow \underbrace{\neg(a \wedge a)}_{(1)} \leq \underbrace{\neg(b \wedge c) \vee \neg(a = c)}_{(2)}$ 5

$(1) = \min(v(a), 1 - v(a)) \rightarrow$ Se $v(a) = 0$, allora $\min(0, 1) = 0$. $\{ (2) \text{ è } 0 \text{ SEMPRE, quindi è sempre } (1) \leq (2) \text{ e la formula è una tautologia.} \}$
Se $v(a) = 1$, allora $\min(1, 0) = 0$.

a	b	c	$\neg c$	$b \wedge \neg c$	$a \Rightarrow c$	$\neg(a \Rightarrow c)$	$\neg(b \wedge \neg c) \vee \neg(a \Rightarrow c)$
0	0	1	0	0	1	0	1
0	0	0	1	0	1	0	1
0	1	1	0	1	1	0	0
0	1	0	1	0	1	0	1
1	0	1	0	0	0	1	1
1	0	0	1	0	1	0	1
1	1	1	0	1	1	0	1
1	1	0	1	0	0	1	1
1	1	1	0	1	1	0	1

TOT 10 PUNTI

ES. 5:

$$\frac{\frac{\frac{{}^1[a]}{a \vee b} (I \vee_1) {}^2}{(a \vee b) \wedge (a \vee c)} \frac{{}^1[a]}{a \vee c} (I \vee_2) {}^2}{a \Rightarrow (a \vee b) \wedge (a \vee c)} (I \Rightarrow) {}^2$$

TOT 10 PUNTI

ES. 6:

Sia $P \in \text{FBF}$ della logica del I ordine. Si definisce $FV(P)$:

- Se $P = \perp$, $FV(\perp) = \emptyset$ 1
- Se $P = A(t_1, \dots, t_m)$, $FV(P) = FV(t_1) \cup \dots \cup FV(t_m)$ 1
- Se $P = P_1 \wedge P_2$, allora $FV(P) = FV(P_1) \cup FV(P_2)$ 3
 $P_1 \vee P_2$
 $P_1 \Rightarrow P_2$
- Se $P = \neg P_1$, allora $FV(P) = FV(P_1)$ 1
- Se $P = (\forall x: P_1)$, allora $FV(P) = FV(P_1) - \{x\}$ 2
 $(\exists x: P_1)$

TOT 8 PUNTI

TOTALE PUNTI ESAME: 54

VOTO: PUNTI/2, massimo 27

Sbarramento

ESAME DI ELEMENTI DI LOGICA E STRUTTURE DISCRETE

Corso di Laurea in Informatica

Appello del 02-07-2024

Nome: _____
Cognome: _____
Matricola: _____

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
C	B	D	D	C	C	C	B	A	C

Domanda 1. Dire quale tra le seguenti è una proposizione.

- A. il triplo di 3
- B. $27 + 15$
- C. 4 è un numero intero
- D. il precedente di 223

Domanda 2. Quale tra le seguenti affermazioni a proposito dei connettivi è corretta?

- A. $a \wedge b$ è vera se a è falsa e b è falsa
- B. $p \Rightarrow q$ è vera se p è falsa
- C. $x \oplus y$ è vera se x è vera e y è vera
- D. $\neg p$ è sempre vera

Domanda 3. Enunciare la seconda legge di De Morgan.

- A. $p \Rightarrow q \equiv (p \wedge (p \Rightarrow \neg q)) \Rightarrow \perp$
- B. $\neg p \equiv p$
- C. $\neg p \vee q \equiv p \Rightarrow q$
- D. $p \vee q \equiv \neg(\neg p \wedge \neg q)$

Domanda 4. Negare il quantificatore esistenziale nel modo corretto.

- A. $\neg \exists y : P(x, y) \equiv \neg \forall y : P(x, y)$
- B. $\neg \exists y : P(x, y) \equiv \neg \forall y : \neg P(x, y)$
- C. $\neg \exists y : P(x, y) \equiv \forall y : P(x, y)$
- D. $\neg \exists y : P(x, y) \equiv \forall y : \neg P(x, y)$

Domanda 5. Definire l'operazione di differenza simmetrica tra insiemi.

- A. $A \Delta B = (A \cap B) \setminus (A \cup B)$
- B. $A \Delta B = (A \setminus B) \setminus (B \setminus A)$
- C. $A \Delta B = (A \cup B) \setminus (A \cap B)$
- D. $A \Delta B = (A \setminus B) \cap (B \setminus A)$