

# ESAME del 06/02/2024

## ES 1) 8 PUNTI

Sia  $R$  la relazione così definita:

$$\forall x, y \in \mathbb{Q} : R(x, y) \Leftrightarrow \exists k \in \mathbb{Z} : x = 7k + y$$

Dimostrare che  $R$  è di equivalenza.

Quante classi di equivalenza ha  $R$ ?

### SOLUZIONE

1 RIFLESSIVA:  $R(x, x) \Leftrightarrow x = 7k + x \Leftrightarrow k = 0$  VERA

2 SIMMETRICA:  $R(x, y) \Leftrightarrow x = 7k + y \Leftrightarrow y = -7k + x$

Siccome  $-k \in \mathbb{Z}$ , vale  $R(y, x)$

3 TRANSITIVA:  $R(x, y) \wedge R(y, z) \Leftrightarrow x = 7k + y \wedge y = 7q + z$

$$\left\{ \begin{array}{l} x = 7k + y \\ y = 7q + z \end{array} \right. \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} y = x - 7k \\ x - 7k = 7q + z \end{array} \right. \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} y = x - 7k \\ x = 7(k+q) + z \end{array} \right.$$

Siccome  $(k+q) \in \mathbb{Z}$ , vale  $R(x, z)$

□

Sia  $Q$  il QUOTIENTE delle divisione intera di  $x$  con 7, e  $R$  il suo RESTO. Analogamente, sia  $Q'$  il QUOTIENTE delle divisione intera di  $y$  con 7 e  $R'$  il suo RESTO. Si ha:

$$\begin{aligned} & \left\{ \begin{array}{l} y = 7Q' + R' \\ x = Q + R \end{array} \right. \\ \hline \end{aligned}$$

sottraggo la II eq. dalla I



$$y - x = \underbrace{7(Q' - Q)}_{\in \mathbb{Z}} + \underbrace{(R' - R)}_{\in \mathbb{Z}}$$

Se  $R(x, y)$ , allora  $R' - R = 0$ , cioè  $y$  e  $x$  hanno lo

stesso resto nella divisione per 7 -

- 2 Siccome ci sono solo 7 possibili resti ( $0, 1, 2, 3, 4, 5, 6$ ) ci sono 7 classi di equivalenza.

## ES 2) 10 PUNTI

Sia  $D = \{2, 3, 4, 6, 8, 12, 24\}$  e  $R$  la relazione così definita:  
 $\forall x, y \in D : R(x, y) \Leftrightarrow x \mid y$

$R$  su  $D$  è d'ordine? Totale o parziale?

Ha elementi minimi e/o massimi?

### SOLUZIONE

1 RIFLESSIVA:  $R(x, x) \Leftrightarrow x \mid x \Leftrightarrow x = m \cdot x \Leftrightarrow m = 1$  VERA

4 ANTI-SIMMETRICA:

$$R(x, y) \wedge R(y, x) \Leftrightarrow y = mx \wedge x = qy \Leftrightarrow$$
$$\begin{cases} y = mx \\ x = qy \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} y = m \cdot q \cdot y \\ x = qy \end{cases} \Leftrightarrow m \cdot q = 1$$

Siccome  $\forall x \in D_{28} : x > 0$ , si ha  $m = q = 1$

Da cui:

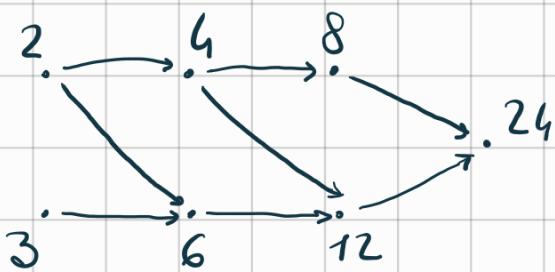
$$\begin{cases} y = 1 \cdot x \\ x = 1 \cdot y \end{cases} \Leftrightarrow x = y \quad \text{VERA}$$

2 TRANSITIVA:  $R(x, y) \wedge R(y, z) \Leftrightarrow y = mx \wedge z = qy \Leftrightarrow$

$$\begin{cases} y = mx \\ z = qy \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} y = mx \\ z = q \cdot m \cdot x \end{cases}$$

Siccome  $(q \cdot m) \in \mathbb{Z}$ , allora  $R(x, z)$   $\square$

## Grafico della relazione



1

$R$  è parziale, perché ad esempio

$$2 \nmid 3 \wedge 3 \nmid 2$$

1  $R$  ha due elementi minimi : 2, 3

1  $R$  ha un elemento massimale : 24

## ES 3) 8 PUNTI

Si calcoli il valore della somma :

$$\sum_{i=1}^m (2^i + 2)$$

Poi dimostrarlo per induzione.

## SOLUZIONE

$$2 \sum_{i=1}^m (2^i + 2) = \sum_{i=0}^m 2^i - 2^0 + 2 \cdot \sum_{i=1}^m 1 = \frac{1-2^{m+1}}{1-2} - 1 + 2m = \\ = 2^{m+1} - 2 + 2m$$

Dimostrazione:

$$2 \text{ CASO BASE : } m=1 : \sum_{i=1}^1 (2^i + 2) = 2^1 + 2 = 4$$

$$2^{m+1} - 2 + 2m = 2^2 - 2 + 2 = 4 \text{ VERO}$$

$$\text{PASSO INDUTTIVO : } P(m) : \sum_{i=1}^m (2^i + 2) = 2^{m+1} - 2 + 2m$$

$$P(n+1) : \sum_{i=1}^{n+1} (2^i + 2) = 2^{n+2} - 2 + 2(n+1) =$$

$$\begin{aligned} 4 \sum_{i=1}^{n+1} (2^i + 2) &= \sum_{i=1}^n (2^i + 2) + 2^{n+1} + 2 \stackrel{\text{HP}}{=} 2^{n+1} - 2 + 2n + 2^{n+1} + 2 = \\ &= 2 \cdot 2^{n+1} + 2n = 2^{n+2} + 2n \quad \square \end{aligned}$$

Esercizio 4) 8 PUNTI

Usando  $v: FBF \rightarrow \{0, 1\}$ , si dimostri che:

$$\models \neg(\neg a \vee \neg \neg a) \Rightarrow b \vee c$$

Poi, scrivere la tabella di verità di

$$(a \vee \neg b) \oplus c$$

### SOLUZIONE

$$v(\neg(\neg a \vee \neg \neg a) \Rightarrow b \vee c) = 1$$

1 Se è vero solo se

$$\underbrace{v(\neg(\neg a \vee \neg \neg a))}_{\textcircled{1}} \leq \underbrace{v(b \vee c)}_{\textcircled{2}}$$

$$2 \textcircled{1}: v(\neg(\neg a \vee \neg \neg a)) = 1 - v(\neg a \vee \neg \neg a) =$$

$$= 1 - \max(1 - v(a), 1 - (1 - v(a))) =$$

$$= 1 - \max(1 - v(a), v(a)) = *$$

$$1 \text{ Se } v(a) = 1, * = 1 - \max(0, 1) = 1 - 1 = 0$$

1 Se  $v(a) = 0$ ,  $\star = 1 - \max(1, 0) = 1 - 1 = 0$

1 Pecò ① è sempre = 0 e qualsiasi sia il valore di ②, si ha sempre  $\textcircled{1} \leq \textcircled{2}$ .

Pecò vale  $v(\neg(\neg a \vee \neg a) \Rightarrow b \vee c) = 1$ .

## 2 TAVOLA DI VERITÀ

a	b	c	$\neg b$	$a \vee \neg b$	$(a \vee \neg b) \oplus c$
0	0	0	1	1	1
0	0	1	1	1	0
0	1	0	0	0	0
0	1	1	0	0	1
1	0	0	1	1	1
1	0	1	1	1	0
1	1	0	0	1	1
1	1	1	0	1	0

## ES 5) 10 PUNTI

Usando il metodo di deduzione naturale, mostrare che:  
 $\vdash (a \Rightarrow b) \wedge (a \Rightarrow c) \Rightarrow (a \Rightarrow (b \wedge c))$

### SOLUZIONE

$$\begin{array}{c}
 2 \quad \frac{(a \Rightarrow b) \wedge (a \Rightarrow c)}{\underline{\quad \quad \quad a \quad \quad \quad a \Rightarrow b \quad \quad \quad (MP)}} \quad (E\wedge) \quad \frac{(a \Rightarrow c) \wedge (a \Rightarrow b)}{\underline{\quad \quad \quad a \quad \quad \quad a \Rightarrow c \quad \quad \quad (MP)}} \quad (E\wedge) \\
 2 \quad \underline{\quad \quad \quad b \quad \quad \quad c \quad \quad \quad (I\wedge) \quad \quad \quad} \\
 2 \quad \underline{\quad \quad \quad b \wedge c \quad \quad \quad}
 \end{array}$$

2  $a \Rightarrow (b \wedge c)$  (I  $\Rightarrow$ )

2  $(a \Rightarrow b) \wedge (a \Rightarrow c) \Rightarrow (a \Rightarrow (b \wedge c))$  (I  $\Rightarrow$ )

**ES 6) 10 PUNTI / 9 PUNTI** (Es. COMPLETO / II PARZIALE)

Dopo aver definito l'alfabeto delle logiche del I ordine, dare la definizione di insieme FV per FBF.

### SOLUZIONE

L'alfabeto delle logiche del I ordine è costituito da:

- 1 - Un insieme di COSTANTI
- 1 - Un insieme infinito di VARIABILI
- 1 - Un insieme di SIMBOLI FUNZIONALI
- Un insieme di SIMBOLI PREDICATIVI
- 1 - CONNETTIVI:  $\perp, \wedge, \vee, \neg, \Rightarrow, \oplus, \Leftrightarrow$
- 1 - QUANTIFICATORI:  $\forall, \exists$
- (+1) - SIMBOLI AUSILIARI:  $(, ), :$

Sia  $P \in FBF$ , si dice  $FV(P)$  l'insieme:

- 1 -  $FV(\perp) = \emptyset$
- 1 -  $FV(A(t_1, \dots, t_n)) = FV(t_1) \cup \dots \cup FV(t_n)$
- 1 -  $FV(\neg P) = FV(P)$
- 1 { -  $FV(P \vee Q) = FV(P) \cup FV(Q)$
- 1 { -  $FV(P \wedge Q) = FV(P) \cup FV(Q)$
- 1 { -  $FV(P \Rightarrow Q) = FV(P) \cup FV(Q)$
- 1 { -  $FV(\forall x: P) = FV(P) \setminus \{x\}$
- 1 { -  $FV(\exists x: P) = FV(P) \setminus \{x\}$

TOTALE ESAME COMPLETO: 54 PUNTI  $\Rightarrow$  VOTO:  $\frac{\text{PUNTI}}{2}$   
 TOTALE II PARZIALE: 27 PUNTI == VOTO