

Linguaggio e Metodi della Matematica

Prova scritta del 20 Dicembre 2005

[Esercizio 1]

Data la teoria $\Gamma = \{\forall x.(P(x) \vee Q(x)), P(a) \rightarrow R(a), \neg R(a) \rightarrow \neg Q(a)\}$.

Si dica se le seguenti formule sono conseguenza logica di Γ :

1. $\exists z.R(z)$

2. $\forall z.R(z)$

In caso positivo fornire una dimostrazione formale, in caso negativo dare un'opportuna interpretazione come controesempio.

Svolgimento

La formula $\exists z.R(z)$ è conseguenza logica di Γ , come dimostrato dalla seguente prova formale:

- | | | |
|-----|-----------------------------------|-----------------------------------|
| 1. | $[\neg \exists z.R(z)]$ | (Ipotesi aggiuntiva) |
| 2. | $\forall z.\neg R(z)$ | (EQ. da 1) |
| 3. | $\neg R(a)$ | (VI da 2) |
| 4. | $\neg R(a) \rightarrow \neg Q(a)$ | (Ipotesi in Γ) |
| 5. | $\neg Q(a)$ | (M.P. da 3 e 4) |
| 6. | $\forall x.(P(x) \vee Q(x))$ | (Ipotesi in Γ) |
| 7. | $P(a) \vee Q(a)$ | (VI da 6) |
| 8. | $P(a)$ | (D.S. da 5 e 7) |
| 9. | $P(a) \rightarrow R(a)$ | (Ipotesi in Γ) |
| 10. | $R(a)$ | (M.P. da 8 e 9) |
| 11. | \perp | (C. da 3 e 10) |
| 12. | $\exists z.R(z)$ | (Abs da $\frac{11}{11}$) |

La formula $\forall z.R(z)$ invece non è conseguenza logica di Γ , come dimostrato dalla seguente interpretazione \mathcal{I} che soddisfa tutte le formule in Γ ma rende falsa $\forall z.R(z)$.

Prendiamo $D_{\mathcal{I}} = \{a, b\}$, con $TS_{\mathcal{I}}(P) = \{a, b\}$, $TS_{\mathcal{I}}(Q) = \emptyset$ e $TS_{\mathcal{I}}(R) = \{a\}$. Banalmente, si ha:

- $\mathcal{I} \models \forall x.(P(x) \vee Q(x))$ perché $\mathcal{I} \models P(a)$ e $\mathcal{I} \models P(b)$;
- $\mathcal{I} \models P(a) \rightarrow R(a)$ perché $\mathcal{I} \models P(a)$ e $\mathcal{I} \models R(a)$;
- $\mathcal{I} \models \neg R(a) \rightarrow \neg Q(a)$ perché $\mathcal{I} \not\models \neg R(a)$;
- $\mathcal{I} \not\models \forall z.R(z)$ perché $\mathcal{I} \not\models R(b)$.

[Esercizio 2]

Si dica se le seguenti proprietà su insiemi sono valide:

1. $\forall A, B. ((A - B \subseteq B - A) \rightarrow (A \subseteq B))$
2. $\forall A, B. ((A - B \subseteq B - A) \rightarrow (B \subseteq A))$

In caso positivo fornire una dimostrazione formale, in caso negativo dare un controesempio.

Svolgimento

La proprietà $\forall A, B. ((A - B \subseteq B - A) \rightarrow (A \subseteq B))$ è valida, come dimostrato dalla seguente prova formale:

- | | | |
|-----|---|---|
| 1. | $A - B \subseteq B - A$ | (Ipotesi aggiuntiva) |
| 2. | $x \in A$ | (Ipotesi aggiuntiva) |
| 3. | $x \in \overline{B}$ | (Ipotesi aggiuntiva) |
| 4. | $x \in A \cap \overline{B}$ | (A.I. _{\cap} da 2 e 3) |
| 5. | $x \in A - B$ | (EQ. da 4) |
| 6. | $x \in B - A$ | (M.P. _{\subseteq} da 1 e 5) |
| 7. | $x \in B \cap \overline{A}$ | (EQ. da 6) |
| 8. | $x \in \overline{A}$ | (A.E. _{\cap} da 7) |
| 9. | \perp | (C. da 2 e 8) |
| 10. | $x \in B$ | (Abs. da $\frac{[3]}{9}$) |
| 11. | $x \in A \rightarrow x \in B$ | (Imp. da $\frac{[2]}{10}$) |
| 12. | $A \subseteq B$ | ($\forall G_{\subseteq}$ da 11) |
| 13. | $(A - B \subseteq B - A) \rightarrow (A \subseteq B)$ | (Imp. da $\frac{[1]}{12}$) |
| 14. | $\forall A, B. (A - B \subseteq B - A) \rightarrow (A \subseteq B)$ | ($\forall G$ per due volte da 13) |

La proprietà $\forall A, B. ((A - B \subseteq B - A) \rightarrow (B \subseteq A))$ non è valida, come dimostrato dal seguente semplice controesempio.

Prendiamo $A = \{a\}$, $B = \{a, b\}$. Ovviamente $A - B = \emptyset$ e $B - A = \{b\}$, quindi:

- $A - B \subseteq B - A$;
- $B \not\subseteq A$.

[Esercizio 3]

Dimostrare per induzione che: $\forall n. 3|(7^n - 1)$.

Giustificare con commenti precisi tutti i passaggi della dimostrazione.

Svolgimento

Procediamo per induzione.

[CASO BASE] Dobbiamo far vedere che la proprietà vale per $n = 0$. Infatti

$$7^0 - 1 = 1 - 1 = 0$$

e ovviamente $3|0$.

[CASO INDUTTIVO] Prendiamo un n generico e assumendo che $7^n - 1$ sia multiplo di 3 vogliamo far vedere che anche $7^{n+1} - 1$ è multiplo di 3.

$$\begin{aligned} 7^{n+1} - 1 &= 7 \cdot 7^n - 1 && \text{(per note proprietà degli esponenti)} \\ 7 \cdot 7^n - 1 &= 7 \cdot 7^n - 7 + 7 - 1 && \text{(per note proprietà aritmetiche)} \\ 7 \cdot 7^n - 7 + 7 - 1 &= 7 \cdot (7^n - 1) + (7 - 1) && \text{(per note proprietà del prodotto)} \\ 7 \cdot (7^n - 1) + (7 - 1) &= 7 \cdot (7^n - 1) + 6 && \text{(per note proprietà aritmetiche)} \end{aligned}$$

Riassumendo la catena di uguaglianze riportata sopra abbiamo:

$$7^{n+1} - 1 = 7 \cdot (7^n - 1) + 6$$

Per ipotesi induttiva abbiamo che $3|7^n - 1$ e quindi per il lemma di divisibilità #2 abbiamo anche $3|7 \cdot (7^n - 1)$.

Inoltre $3|6$ e quindi per il lemma di divisibilità #1 abbiamo $3|7 \cdot (7^n - 1) + 6$ e quindi $3|7^{n+1} - 1$ per l'uguaglianza di cui sopra.

[Esercizio 4]

Si considerino le seguenti relazioni:

1. $R_1 = \{(n, m) \mid n, m \in \mathbb{Z} \wedge \exists x \in \mathbb{N}. n = m \cdot 10^x\}$
2. $R_2 = \{(n, m) \mid n, m \in \mathbb{Z} \wedge \exists y, k \in \mathbb{N}. n = m \cdot k \cdot 2^y\}$
3. $R_3 = \{(n, m) \mid n, m \in \mathbb{Z} \wedge \exists z, h \in \mathbb{N}. n = m \cdot h \cdot 5^z\}$

Si risponda alle seguenti domande, giustificando la risposta:

1. R_1 è riflessiva? Irriflessiva? Simmetrica? Transitiva?
2. R_2 è riflessiva? Irriflessiva? Simmetrica? Transitiva?
3. R_3 è riflessiva? Irriflessiva? Simmetrica? Transitiva?
4. l'insieme R_1 include, è incluso o è uguale a $R_2 \cap R_3$?

Svolgimento

La relazione R_1 è riflessiva perché prendendo $x = 0$ si ha $10^0 = 1$ e quindi $n = n \cdot 10^0$ per un qualsiasi intero n . È anche transitiva perché se $n = m \cdot 10^{x_0}$ e $m = r \cdot 10^{x_1}$ per opportuni x_0 e x_1 , allora $n = r \cdot 10^{x_0+x_1}$. Si noti invece che non è irreflessiva perché come detto $(n, n) \in R_1$ per ogni n . Non è simmetrica perché ad esempio $(10, 1) \in R_1$ mentre $(1, 10) \notin R_1$.

La relazione R_2 è riflessiva perché prendendo $z = 0$ e $k = 1$ si ha $5^0 \cdot 1 = 1$ e quindi $n = n \cdot 1 \cdot 5^0$ per un qualsiasi intero n . È anche transitiva perché se $n = m \cdot k_0 \cdot 5^{z_0}$ e $m = r \cdot k_1 \cdot 5^{z_1}$ per opportuni z_0, z_1, k_0 e k_1 , allora $n = r \cdot (k_0 \cdot k_1) \cdot 5^{z_0+z_1}$. Si noti invece che non è irreflessiva perché come detto $(n, n) \in R_2$ per ogni n . Non è simmetrica perché ad esempio $(10, 1) \in R_2$ mentre $(1, 10) \notin R_2$.

Per la relazione R_3 valgono considerazioni del tutto analoghe a quelle di R_2 .

La tabella sottostante riassume le proprietà di R_1, R_2 e R_3 .

	rif.	irr.	sim.	trans.
R_1	si	no $n = 1$	no $n = 10, m = 1$	si
R_2	si	no $n = 1$	no $n = 10, m = 1$	si
R_3	si	no $n = 1$	no $n = 10, m = 1$	si

La relazione R_1 è inclusa strettamente in $R_2 \cap R_3$.

Per vedere che $R_1 \subseteq R_2 \cap R_3$ facciamo vedere che ogni coppia $(n, m) \in R_1$ è contenuta anche in R_2 e R_3 . Se $(n, m) \in R_1$ vuol dire che esiste un $x \in \mathbb{N}$ tale che $n = m \cdot 10^x$ e quindi $n = m \cdot 5^x \cdot 2^x$. Ma allora $(n, m) \in R_2$ (prendendo $y = x$ e $k = 2^x$) e $(n, m) \in R_3$ (prendendo $z = x$ e $h = 5^x$).

Per vedere che $R_2 \cap R_3 \not\subseteq R_1$ basta trovare una coppia di valori $(n, m) \in R_2 \cap R_3$ tali che $(n, m) \notin R_1$. Prendiamo la coppia $(20, 1)$. Con $y = 1$ e $k = 4$ si ha $20 = 1 \cdot 4 \cdot 5^1$ e dunque $(20, 1) \in R_2$. Con $z = 2$ e $h = 5$ si ha $20 = 1 \cdot 5 \cdot 2^2$ e dunque $(20, 1) \in R_3$. Invece non è possibile trovare $x \in \mathbb{N}$ tale che $20 = 1 \cdot 10^x$ e dunque $(20, 1) \notin R_1$.