

Istruzioni esame

- Scrivere nome, cognome e matricola su OGNI foglio negli appositi spazi.
- Tutte le risposte vanno riportate sul testo d'esame, eventualmente utilizzando il retro dei fogli se necessario. Non verranno ritirati e corretti eventuali fogli di brutta.
- La prova si considera superata se si ottengono ALMENO 18 punti in totale, di cui ALMENO 10 punti nel primo esercizio (quesiti a risposta multipla).

Cognome, nome e matricola: _____

Esercizio 1

Rispondere alle seguenti domande a risposta multipla, segnando TUTTE le risposte corrette (per ogni domanda ci può essere una, nessuna o diverse risposte corrette).

- (a) La funzione $h: \mathbb{Q} \rightarrow \mathbb{Q}$ definita da $h(q) = 4q^2 - 1$ è 2 punti
- ☐ biettiva.
☐ iniettiva ma non suriettiva.
☒ né iniettiva, né suriettiva.
☐ suriettiva ma non iniettiva.
- (b) Consideriamo il linguaggio L con due simboli di funzione unaria h, k . Quali delle seguenti espressioni sono L -enunciati che formalizzano correttamente relativamente alla L -struttura $\langle C, h, k \rangle$ l'affermazione "la funzione h è l'inversa della funzione k " 2 punti
- ☒ $\forall x(h(k(x)) = x \wedge k(h(x)) = x)$
☐ $h = k^{-1}$
☐ $\forall x(h(k(x)) = x)$
☐ $\forall x(h(x) \cdot k(x) = 1)$
- (c) Siano C, D, A lettere proposizionali e R una formula proposizionale scritta a partire da esse che abbia la seguente tavola di verità: 2 punti

C	D	A	R
V	V	V	V
V	V	F	V
V	F	V	F
V	F	F	V
F	V	V	V
F	V	F	V
F	F	V	F
F	F	F	V

- ☐ $R \models D$.
☒ $\neg R \wedge D$ è una contraddizione.

- R non è insoddisfacibile.
 - $R \wedge A \models D$
- (d) La relazione Q su $\mathbb{R} \setminus \{0\}$ definita da $z Q w$ se e solo se $\exists x(z \cdot x = w)$ 2 punti
- è transitiva.
 - ☐ non è una relazione d'equivalenza.
 - è riflessiva.
 - ☐ non è simmetrica.
- (e) Siano φ, ψ delle L -formule. 2 punti
- ☐ φ è soddisfacibile se e solo se $\neg\varphi \rightarrow \psi$ è soddisfacibile.
 - Se φ è una tautologia allora $\neg\varphi \rightarrow \psi$ è soddisfacibile.
 - Se φ è soddisfacibile allora $\neg\psi \rightarrow \varphi$ è soddisfacibile.
 - ☐ Se $\neg\varphi$ è soddisfacibile allora $\neg\varphi \rightarrow \psi$ è soddisfacibile.
- (f) Quali dei seguenti insiemi sono infiniti e numerabili? 2 punti
- ☐ $\{(z, w) \in \mathbb{R}^2 \mid z \in \mathbb{Z} \vee w \notin \mathbb{Q}\}$
 - $\{(z, w) \in \mathbb{R}^2 \mid z \in \mathbb{Z} \wedge w \in \mathbb{Q}\}$
 - ☐ $\{z \in \mathbb{R} \mid z^2 - 3z + 4 = 0\}$
 - $\{z \in \mathbb{R} \mid \sqrt{z} \in \mathbb{N}\}$
- (g) Sia φ la formula $\forall z \forall w R(w, z) \vee \neg \exists w R(z, w)$, dove R è un simbolo di 2 punti
predicato binario.
- ☐ φ è un enunciato.
 - ☐ La variabile w occorre libera e vincolata in φ .
 - ☐ φ è un enunciato e la variabile z occorre sia libera che vincolata in φ .
 - La variabile z occorre libera e vincolata in φ .

Punteggio totale primo esercizio: 14 punti

Esercizio 2

9 punti

Sia $L = \{h\}$ con h simbolo di funzione binario. Sia ψ la L -formula

$$\exists w (h(w, w) = z).$$

1. Stabilire se

$$\langle \mathbb{N}, + \rangle \models \psi[y/2, x/1].$$

2. Stabilire se

$$\langle \mathbb{N}, + \rangle \models \psi[y/2, x/2].$$

3. Stabilire se

$$\langle \mathbb{N}, + \rangle \models \forall z \psi[y/2, x/2].$$

4. Stabilire se

$$\langle \mathbb{N}, + \rangle \models \exists z \psi[y/2, x/1].$$

5. Stabilire se

$$\langle \mathbb{R}, \cdot \rangle \models \psi[y/1, x/3].$$

6. Stabilire se

$$\langle \mathbb{R}, \cdot \rangle \models \psi[y/\sqrt{2}, x/-2].$$

7. È vero che $\langle \mathbb{R}, \cdot \rangle \models \forall z \psi[y/1, x/3]$?

8. Sia $\mathcal{C} = \langle \mathbb{R}^+, \cdot \rangle$, dove $\mathbb{R}^+ = \{r \in \mathbb{R} \mid r > 0\}$. È vero che $\mathcal{C} \models \forall z \psi[y/1, x/3]$?

Giustificare le proprie risposte.

Soluzione:

1. L'interpretazione di ψ in $\langle \mathbb{N}, + \rangle$: “Esiste un numero naturale w tale che $z = w + w$ (ovvero $z = 2w$)”. Dunque la risposta al primo punto è no poiché 1 è un numero naturale dispari.

2. Per quanto visto sopra la risposta al secondo punto si poiché 2 è un numero naturale pari.

3. Per quanto visto sopra si ha che

$$\langle \mathbb{N}, + \rangle \not\models \forall z \psi[y/2, x/2]$$

come testimoniato dai numeri dispari (se assegnati a z per ψ nella struttura $\langle \mathbb{N}, + \rangle$).

4. Per quanto visto sopra si ha che

$$\langle \mathbb{N}, + \rangle \models \exists z \psi[y/2, x/2]$$

come testimoniato da qualunque numero pari (se assegnato a z per ψ nella struttura $\langle \mathbb{N}, + \rangle$).

5. Posto $\mathcal{B} = \langle \mathbb{R}, \cdot \rangle$, l'interpretazione di ψ in \mathcal{B} è: “Esiste un numero reale w tale che $z = w \cdot w$ (ovvero $z = w^2$)”. Quindi la risposta al punto quattro è positiva in quanto 3 è il quadrato del numero reale $\sqrt{3}$.

6. Per quanto scritto sopra la risposta al punto cinque è negativa in quanto -2 è un numero reale negativo e quindi non può essere il quadrato di alcun numero reale.
7. Per quanto visto al punto cinque, si ha che $\mathcal{B} \not\models \forall z \psi$: per esempio -3 è un assegnamento alla variabile z che testimonia questa asserzione (se assegnato a z per ψ nella struttura \mathcal{B}).
8. Per quanto visto ai punti precedenti si ha che $\mathcal{C} \models \forall z \psi$: infatti, tutti i numeri reali strettamente positivi sono il quadrato di un numero reale strettamente positivo.

Esercizio 3

9 punti

Sia $\langle C, < \rangle$ un ordine lineare stretto e siano D, A sottoinsiemi di C . Formalizzare relativamente alla struttura $\langle C, <, D, A \rangle$ mediante il linguaggio $L = \{<, D, A\}$ con un simbolo di relazione binaria e due simboli di predicato unari le seguenti affermazioni:

1. Tra due elementi di D c'è un elemento di A .
2. Dati due elementi di D , c'è necessariamente un elemento di A che è maggiore di entrambi.
3. Qualche elemento di D è minore di qualche elemento di A .
4. Il più grande elemento di D coincide con il più piccolo elemento di A .

Soluzione: 1. Tra due elementi di D c'è un elemento di A :

$$\forall x \forall y (x < y \wedge D(x) \wedge D(y) \rightarrow \exists z (A(z) \wedge x < z \wedge z < y)).$$

2. Dati due elementi di D , c'è necessariamente un elemento di A che è maggiore di entrambi:

$$\forall x \forall y (D(x) \wedge D(y) \rightarrow \exists z (A(z) \wedge x < z \wedge y < z))$$

3. Qualche elemento di D è minore di qualche elemento di A :

$$\exists x \exists y (D(x) \wedge A(y) \wedge x < y)$$

4. Il più grande elemento di D coincide con il più piccolo elemento di A :

$$\exists x (D(x) \wedge \forall y (D(y) \rightarrow y < x \vee x = y) \wedge A(x) \wedge \forall y (A(y) \rightarrow x < y \vee x = y))$$