

Logica e Algebra (30 Gennaio 2018)

Esercizio 1

Sia $f(A,B,C)$ una f.b.f. avente la seguente tavola di verità:

A	B	C	$f(A,B,C)$
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	0

1. Scrivere una f.b.f. equivalente avente la tavola di verità di $f(A,B,C)$ usando solo i connettivi $\{\sim, \Rightarrow\}$.
2. Mostrare che vale la deduzione $(\sim A \wedge B \wedge \sim C) \vdash_L f(A,B,C)$.
3. Provare lo stesso risultato utilizzando la risoluzione.
4. Trovare una formula $g(A,B,C)$ tale che $\sim f(A,B,C) \vdash_L g(A,B,C)$ ma tale che $g(A,B,C)$ non sia deducibile in L dalla formula A.

Esercizio 2

Sia $X = \{a, b, c, d, e, f\}$ e sia $R \subseteq X \times X$ la relazione con la seguente matrice di incidenza:

$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

1. R è una funzione? Calcolare una eventuale (se esiste) inversa destra e/o sinistra.
2. Sia $S \subseteq X \times X$ la relazione $S = R \cup \{(a,e), (d,c)\}$. Dire se esiste la minima relazione d'ordine T contenente S e in caso affermativo disegnarne il diagramma di Hasse. Trovare, se esistono, $\text{Sup}\{b,c,d\}$, $\text{Sup}\{b,c,e\}$, gli elementi massimali, minimali, massimi e minimi di X rispetto a T.
3. Sia U la chiusura transitiva di R. Verificare se la formula:

$$F = \forall x \exists y (A_1^2(x, y) \wedge \forall z (A_1^2(z, x) \Rightarrow A_1^2(z, y)))$$

è vera, o meno, nell'interpretazione che ha come dominio l'insieme X e la lettera predicativa $A_1^2(x, y)$ è interpretata dalla relazione U. In generale, quali proprietà (di quelle che conoscete) sono richieste da U affinché soddisfi la precedente formula?

4. La formula F è soddisfacibile? È logicamente valida?

Esercizio 3

Sia $G = \mathbb{Z}_n \times \mathbb{Z}$ un insieme dotato della seguente operazione interna * definita da

$$([a]_n, b) * ([c]_n, d) = ([a + c]_n, b + d)$$

1. Provare che $(G, *)$ è un gruppo.
2. Provare che la funzione $f: (G, *) \rightarrow (\mathbb{Z}_n, +)$ definita da $f([a]_n, b) = [a - b]_n$ è un omomorfismo di gruppi. Descrivere la ker-f classe dell'elemento neutro di G.

GIUSTIFICARE OGNI RISPOSTA

Soluzione

Esercizio 1

1. Una f.b.f. avente la tavola di verità di $f(A,B,C)$ e contenente solo i connettivi $\{\sim, \Rightarrow\}$ è

$$\begin{aligned} f(A,B,C) &\equiv (\sim A \wedge B \wedge \sim C) \vee (A \wedge \sim B \wedge \sim C) \equiv \\ &\equiv \sim C \wedge ((\sim A \wedge B) \vee (A \wedge \sim B)) \equiv \\ &\equiv \sim C \wedge ((\sim A \vee A) \wedge (\sim A \vee \sim B) \wedge (B \vee A) \wedge (B \vee \sim B)) \equiv \\ &\equiv \sim C \wedge ((\sim A \vee \sim B) \wedge (B \vee A)) \equiv \\ &\equiv \sim C \wedge ((A \Rightarrow \sim B) \wedge (\sim B \Rightarrow A)) \equiv \\ &\equiv \sim C \wedge \sim ((A \Rightarrow \sim B) \Rightarrow \sim (\sim B \Rightarrow A)) \equiv \\ &\equiv \sim (\sim C \Rightarrow (A \Rightarrow \sim B) \Rightarrow \sim (\sim B \Rightarrow A)) \end{aligned}$$

2. Per il teorema di correttezza e completezza forte, dimostrare che vale la deduzione sintattica $(\sim A \wedge B \wedge \sim C) \vdash_L f(A,B,C)$ equivale a mostrare che vale la deduzione semantica $(\sim A \wedge B \wedge \sim C) \models f(A,B,C)$, cioè che tutti i modelli di $(\sim A \wedge B \wedge \sim C)$ sono modelli di $f(A,B,C)$.

Osservando che la f.b.f. $(\sim A \wedge B \wedge \sim C)$ ha un solo modello che è $v(A) = v(C) = 0$ e $v(B) = 1$ che è anche modello di $f(A,B,C)$, si ottiene il risultato.

3. Poichè mostrare che $(\sim A \wedge B \wedge \sim C) \models f(A,B,C)$ equivale a mostrare che $\{(\sim A \wedge B \wedge \sim C), \sim f(A,B,C)\}$ è insoddisfacibile, si può, utilizzando la risoluzione, mostrare che dall'insieme $\{(\sim A \wedge B \wedge \sim C), \sim f(A,B,C)\}$ si deduce la clausola vuota.

Osservando che $\sim f(A,B,C) \equiv (A \vee \sim B \vee C) \wedge (\sim A \vee B \vee C)$ e scrivendo le formule in forma a clausole si ha che l'insieme $\{(\sim A \wedge B \wedge \sim C), \sim f(A,B,C)\}$ è formato dalle clausole $C_1 = \{\sim A\}$, $C_2 = \{B\}$, $C_3 = \{\sim C\}$, $C_4 = \{A, \sim B, C\}$, $C_5 = \{\sim A, B, C\}$.

Da C_3 e C_4 si ha $C_6 = \{A, \sim B\}$, da C_6 e C_1 si ha $C_7 = \{\sim B\}$, da C_7 e C_2 si ottiene la clausola vuota.

4. Una possibile formula $g(A,B,C)$ tale che $\sim f(A,B,C) \vdash_L g(A,B,C)$ ma tale che $g(A,B,C)$ non sia deducibile in L dalla formula A è $\sim A \vee B \vee C$.

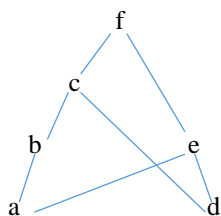
Esercizio 2

1. Come si evince dalla matrice d'incidenza della relazione R, tale relazione è una funzione in quanto presenta uno ed un solo uno su ogni riga. Ricordando che una funzione ammette inversa destra se e solo se è iniettiva ed inversa sinistra se e solo se è suriettiva e osservando che la funzione R non è iniettiva in quanto l'ultima colonna della matrice d'incidenza presenta più di un 1 e che non è suriettiva perché la prima colonna non presenta alcun 1, possiamo affermare che la funzione R non ammette né inverse destre né sinistre.

2. Considerata la relazione $S \subseteq X \times X$ con $S = R \cup \{(a,e), (d,c)\}$, si può osservare che S è antisimmetrica quindi può esistere la minima relazione d'ordine T contenente S. Precisamente se la chiusura riflessiva e transitiva di S è antisimmetrica essa è la minima relazione d'ordine contenente S, diversamente tale chiusura non esiste.

Essendo la chiusura riflessiva e transitiva di S uguale a $S \cup \{(a,a), (b,b), (c,c), (d,d), (e,e), (a,c), (a,f), (b,f), (d,f)\}$, si osserva che è antisimmetrica e perciò coincide con la relazione T cercata.

Il diagramma di Hasse di T è



Da esso si evince che $\text{Sup}\{b, c, d\} = c$, e che $\text{Sup}\{b, c, e\} = f$, l'unico elemento massimale è f che è anche massimo mentre gli elementi minimali sono a, d ma non esiste minimo.

3. La chiusura transitiva U di R è data da $R \cup \{(a, c), (a, f), (b, f), (d, f)\}$.

La formula

$$\forall x \exists y (A_1^2(x, y) \wedge \forall z (A_1^2(z, x) \Rightarrow A_1^2(z, y)))$$

è vera nell'interpretazione che ha come dominio l'insieme X e in cui la lettera predicativa $A_1^2(x, y)$ è interpretata dalla relazione U in quanto U è seriale ed è transitiva. Infatti, su ogni riga della matrice di incidenza di R vi è almeno un 1 e quindi ciò si verifica anche per ogni sua chiusura pertanto la sottoformula $A_1^2(x, y)$ è sempre soddisfatta per ogni x . Inoltre vale la proprietà transitiva per U quindi anche la seconda sottoformula che segue l'and è sempre soddisfatta dal momento che lo è $A_1^2(x, y)$.

Pertanto le proprietà delle relazioni binarie che sono richieste da U affinché sia soddisfatta la precedente formula sono la serialità e la transitività.

4. Ovviamente la formula F è soddisfacibile essendo vera nella precedente interpretazione.

La formula non è logicamente valida, basta infatti considerare l'interpretazione avente come dominio un insieme D costituito da due elementi, $D = \{a, b\}$, e in cui la lettera predicativa $A_1^2(x, y)$ è interpretata dalla relazione $x \neq y$.

L'assegnamento $x = a, y = b, z = b$ non soddisfa la formula.

Esercizio 3

1. Per provare che $(G, *)$ è un gruppo si deve mostrare che l'operazione $*$ è interna, è associativa, ammette elemento neutro in G e che ogni elemento di G ammette inverso rispetto $*$.

Osserviamo che l'operazione $*$ è interna in quanto $[a + c]_n \in \mathbb{Z}_n$ e $b + d \in \mathbb{Z}$, per ogni $[a]_n, [c]_n \in \mathbb{Z}_n, b, d \in \mathbb{Z}$.

L'operazione $*$ è associativa in quanto

$$([a]_n, b) * ([c]_n, d) * ([e]_n, f) = ([a + c]_n, b + d) * ([e]_n, f) = ([a + c + e]_n, b + d + f)$$

$$([a]_n, b) * ([c]_n, d) * ([e]_n, f) = ([a]_n, b) * ([c + e]_n, d + f) = ([a + c + e]_n, b + d + f)$$

ed essendo l'operazione $+$ associativa in \mathbb{Z} si ha la tesi.

Cerchiamo l'elemento neutro a sinistra di $*$ in G , cioè cerchiamo un elemento $([x]_n, y)$ tale che, per ogni

$$([a]_n, b) \in G, ([x]_n, y) * ([a]_n, b) = ([a]_n, b).$$

Cerchiamo quindi un elemento $([x]_n, y) \in G$ tale che $([x + a]_n, y + b) = ([a]_n, b)$, per ogni $([a]_n, b) \in G$. L'elemento cercato è la coppia $([0]_n, 0)$. Da ultimo cerchiamo l'inverso sinistro del generico elemento $([a]_n, b)$, cioè un elemento $([x]_n, y) \in G$ tale che $([x + a]_n, y + b) = ([0]_n, 0)$. Ovviamente l'elemento cercato è la coppia $(-[a]_n, -b) \in G$.

Essendo $*$ associativa ed esistendo l'elemento neutro a sinistra e l'inverso a sinistra del generico elemento di G , per la riduzione dei postulati di un gruppo, abbiamo dimostrato che $(G, *)$ è un gruppo.

2. Mostriamo ora che la funzione $f: G \rightarrow \mathbb{Z}_n$ definita da $f([a]_n, b) = [a - b]_n$ è un omomorfismo di gruppi.

Si ha infatti che $f([a]_n, b) * ([c]_n, d) = f([a + c]_n, b + d) = [(a + c) - (b + d)]_n$

e che $f([a]_n, b) + f([c]_n, d) = [a - b]_n + [c - d]_n = [(a - b) + (c - d)]_n$ ed essendo

$$[(a + c) - (b + d)]_n = [(a - b) + (c - d)]_n \text{ si ha la tesi.}$$

Cerchiamo ora la kerf – classe della coppia $([0]_n, 0)$.

$$\begin{aligned} [(0]_n, 0)_{\ker f} &= \{([a]_n, b) \in G \mid f([a]_n, b) = f([0]_n, 0) = [0]_n\} = \\ &= \{([a]_n, b) \in G \mid [a - b]_n = [0]_n\} = \{([a]_n, b) \in G \mid a \equiv b \pmod{n}\}. \end{aligned}$$