Durata della prova: 1h 30'		

Esame di Logica e Algebra					
Politecnico di Milano – Ingegneria Informatica – 13 Febbraio 2020					
Voto Lab. precedente & docente:	Cognome:	Nome:	Matricola:		

Tutte le risposte devono essere motivate. Gli esercizi vanno svolti su questi fogli, nello spazio sotto il testo e sul retro. I fogli di brutta non devono essere consegnati. I compiti privi di indicazione leggibile di nome e cognome non verranno corretti.

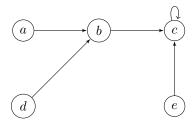
- 1. Si vuole vedere se la diagnostica di un server sia avviata o meno sapendo che sussistono le seguenti regole:
 - (a) La diagnostica è avviata se accade che non riceva un segnale e sia occupato, oppure nel caso in cui non sia occupato.
 - (b) Se la diagnostica non è avviata allora vuol dire che il segnale non è arrivato e che il server non è occupato.

Dopo aver formalizzato il problema nella logica proposizionale, mostrare sia per via **semantica** che con la **risoluzione** che la diagnostica è sempre avviata.

Soluzioni:

(a) Indichiamo con S la lettera enunciativa che indica che il segnale è stato ricevuto, O che il server è occupato, e D che la diagnostica è stata avviata. Allora la prima frase si traduce in $((\neg S \land O) \lor \neg O) \Rightarrow D$ che è equivalente a $(\neg S \lor \neg O) \Rightarrow D$. Mentre la seconda formula è $\neg D \Rightarrow (\neg S \land \neg O)$. Dobbiamo mostrare sia per via semantica che con la risoluzione che $\{(\neg S \lor \neg O) \Rightarrow D, \neg D \Rightarrow (\neg S \land \neg O)\} \models D$. Mediante la tabella di verità è semplice calcolare i modelli di $\{(\neg S \lor \neg O) \Rightarrow D, \neg D \Rightarrow (\neg S \land \neg O)\} \models D$. Mediante la tabella di verità è semplice calcolare i modelli di $\{(\neg S \lor \neg O) \Rightarrow D, \neg D \Rightarrow (\neg S \land \neg O)\} \models S$ e si verifica che tutti questi modelli v_i soddisfano $v_i(D) = 1$, e quindi l'implicazione semantica vale. Mediante la risoluzione dobbiamo mostrare che l'insieme $\{(\neg S \lor \neg O) \Rightarrow D, \neg D \Rightarrow (\neg S \land \neg O), \neg D\} \models S$ insoddisfacibile. Per il teorema di correttezza e completezza per refutazione questo equivale a mostrare $\{(\neg S \lor \neg O) \Rightarrow D, \neg D \Rightarrow (\neg S \land \neg O), \neg D\}^c \vdash \Box$. Le clausole sono quindi $\{\neg D\}, \{D, O\}, \{S, D\}, \{D, \neg S\}, \{D, \neg O\}$. La risolvente tra $\{S, D\}, \{D, \neg S\} \models \{D\}$ che con $\{\neg D\}$ otteniamo la clausola vuota \Box .

2. Sia $R \subseteq X \times X$, con $X = \{a, b, c, d, e\}$ la relazione descritta dal seguente grafo d'incidenza:



- (a) R è una funzione? In caso costruire la relazione Ker R e l'insieme quoziente $X/_{Ker R}$;
- (b) Dire se può esistere la chiusura d'ordine di R, ed eventualmente disegnare il suo diagramma di Hasse. Calcolare (se esistono) $Sup\{a,e\}$ e $Inf\{a,e\}$.
- (c) Verificare se la seguente formula

$$\mathcal{H} = \exists x \forall y (B(y, x) \Rightarrow \exists z B(z, y))$$

è vera, falsa, o soddisfacibile ma non vera quando B(x,y) è interpretata dalla relazione R;

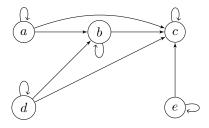
(d) Si consideri la seguente formula della logica del primo ordine:

$$\mathcal{F} = \forall x \forall y \left(A(x, y) \Leftrightarrow \exists z (B(y, z) \land B(z, x)) \right)$$

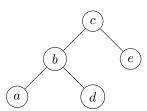
dove B(y, z) è interpretata dalla relazione precedente R, mentre A(x, y) da una nuova relazione binaria T su X. Disegnare il grafo d'incidenza di T in modo che la precedente formula risulti vera. \mathcal{F} è logicamente valida?

Soluzione:

- (a) Sì, infatti R è una funzione perchè per ogni $a \in X$ vi è un unico $x \in X$ t.c. $(a, x) \in R$. La relazione $KerR = I \cup \{(a, d), (d, a), (b, e), (e, b), (e, c), (c, e), (b, c), (c, b)\}$ (dove I è la relazione identica). Quindi il quoziente è $X/KerR = \{[a], [c]\}$, dove $[a] = \{a, d\}, [c] = \{b, e, c\}$.
- (b) La relazione R è antisimmetrica, quindi potrebbe esistere la sua chiususra d'ordine. Chiudiamo transitivamente e riflessivamente:

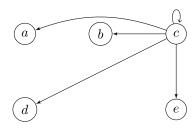


che rimane antisimmetrica, quindi è la più piccola relazione d'ordine che contiene R. Il suo diagramma di Hasse è



da cui $Sup\{a,e\}=c$, mentre $Inf\{a,e\}$ non esiste dato che l'insieme dei minoranti di $\{a,e\}$ è vuoto.

- (c) La formula dice che esiste un x tale che, per ogni y, se yRx, allora deve esistere anche uno z tale che zRy. La formula è chiusa, quindi è vera o falsa. In questo caso è vera dato che per esempio prendendo x = a non esiste nessun y tale che yRa quindi essendo l'antecedente B(y,x) sempre falso, la formula risulta vera.
- (d) La formula \mathcal{F} descrive la relazione T nel seguente modo xTy se e solo se esiste uno $z \in X$ tale che yRz e zRx. Per esempio $(a,b),(b,c)\in R$ quindi $(c,a)\in T$, similmente $(b,c),(c,c)\in R$ da cui $(c,b)\in T$, quindi T è descritta dal seguente grafo d'incidenza:



La formula non è logicamente valida, basta prendere la stessa interpretazione con A interpretata da R, B interpretata dalla relazione $T \setminus \{(c, a)\}$ (dove T è descritta dal grafo d'incidenza illustrato qua sopra).

3. Si consideri il sottoinsieme $A = \{(a, b) \in \mathbb{R} \times \mathbb{R}, a \neq 0\}$ dotato dell'operazione:

$$(a,b) \star (c,d) = (ac, ad + bc)$$

- (a) Mostrare che (A, \star) è un gruppo. È un gruppo commutativo?
- (b) Il sottoinsieme $H = \{(a, b) \in A, a + b = 0, a \neq 0\}$ è un sottogruppo di (A, \star) ?
- (c) Si consideri il gruppo

$$B = \left\{ \left(\begin{array}{cc} a & 0 \\ b & a \end{array} \right) : a \neq 0 \right\}$$

rispetto all'usuale prodotto righe per colonne. Dimostrare che la funzione $h:A\to B$ definita da:

$$h(a,b) = \left(\begin{array}{cc} a & 0 \\ b & a \end{array}\right)$$

è un isomorfismo di gruppi.

Soluzioni:

- (a) L'operazione è interna infatti $(a,b) \star (c,d) = (ac,ad+bc)$ con $a,c \neq 0$ implica $ac \neq 0$. È associativa: $((a,b) \star (c,d)) \star (e,f) = (ac,ad+bc) \star (e,f) = (ace,acf+(ad+bc)e) = (ace,acf+ade+bce) = (ace,a(cf+de)+bce) = (a,b) \star (ce,cf+de) = (a,b) \star ((c,d) \star (e,f))$. L'elemento neutro è (1,0) infatti $(a,b) \star (1,0) = (1,0) \star (a,b) = (a,b)$. Per l'inverso cerchiamo (x,y) t.c. $(a,b) \star (x,y) = (1,0)$ cioè ax = 1, ay + bx = 0 da cui x = 1/a, $y = -b/a^2$ (ricordarsi $a \neq 0$). Si verifica anche che $(1/a, -b/a^2) \star (a,b) = (1,0)$ da cui otteniamo che l'inverso di (a,b) è $(1/a, -b/a^2)$. Quindi (G,\star) è un gruppo. Notate che è commutativo dato che $(a,b) \star (c,d) = (ac,ad+bc) = (ca,cb+da) = (c,d) \star (a,b)$.
- (b) L'insieme H è fatto dalle coppie (a, -a) con $a \neq 0$ ora è evidente che questo insieme non è chiuso per \star , infatti $(a, -a) \star (b, -b) = (ab, -2ab)$ che non appartiene ad H.
- (c) Poichè:

$$h((a,b)\star(c,d)) = h(ac,ad+bc) = \left(\begin{array}{cc} ac & 0 \\ ad+bc & ac \end{array}\right) = \left(\begin{array}{cc} a & 0 \\ b & a \end{array}\right) \left(\begin{array}{cc} c & 0 \\ d & c \end{array}\right) = h(a,b)h(c,d)$$

quindi h è un omomorfismo di gruppi. Per dimostrare che è un isomorfismo mostriamo che è suriettiva, infatti per ogni matrice $C = \begin{pmatrix} a & 0 \\ b & a \end{pmatrix}$ è chiaro che h(a,b) = C. L'inieittività è anche evidente, infatti: h(a,b) = h(c,d) implica che:

$$\left(\begin{array}{cc} a & 0 \\ b & a \end{array}\right) = \left(\begin{array}{cc} c & 0 \\ d & c \end{array}\right)$$

da cui si deduce a = c, b = d.