

# Università degli Studi di Bologna

Corso di Laurea in Informatica  
Prova scritta di LOGICA PER L'INFORMATICA  
21/06/2018

- 1 (1 punto). Dare la sintassi per le formule della logica proposizionale.
- 2 (5 punti). Sia  $A$  un qualunque tipo di dato e  $\approx: A \times A \rightarrow \mathbb{B}$  l'implementazione di una relazione di equivalenza su  $A$ . Considerare la seguente sintassi per le liste di numeri naturali:

$$L ::= \epsilon \mid B; L$$

dove il  $;$  è associativo a destra e  $B$  è un tipo qualunque.

Scrivere, per induzione strutturale su  $L$ , lista di elementi di  $A$  pensata come un insieme di elementi di  $A$ , una funzione  $f(L)$  che ritorni la lista delle classi di equivalenza di  $A$  a meno di  $\approx$ . Ovvero,  $f(L)$  deve ritornare la lista  $L_1; \dots; L_n; \epsilon$  dove

- (a)  $\forall i, L_i \neq \epsilon$   
(b)  $\forall i, \forall j, \forall x \in L_i, \forall y \in L_j, x \approx y = tt \iff (i = j)$

Come visto a lezione potete implementare, sempre per ricorsione strutturale, funzioni ausiliarie e potete passare parametri ulteriori alle vostre funzioni se necessario.

- 3 (2 punti). Dimostrare, in teoria degli insiemi, che

$$\forall A \forall B (A \cap B \not\subseteq \emptyset \Rightarrow B \not\subseteq \emptyset)$$

Scrivete la prova informalmente, ma senza omettere nessun dettaglio.

- 4 (1 punto). Enunciare il teorema di compattezza per la logica proposizionale classica.
- 5 (1 punto). Dare la definizione di connettivo logico (semantico!) per la logica proposizionale classica.
- 6 (1 punto). Dare la definizione di regola invertibile della deduzione naturale.
- 7 (8 punti). Considerare la sintassi delle liste dell'esercizio 2 e le due seguenti funzioni ricorsive su liste:

$$\begin{aligned} x \in \epsilon &= \text{ff} \\ x \in y; L &= (x = y) \parallel x \in L \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \epsilon \cap L_2 &= \epsilon \\ x; L_1 \cap L_2 &= \text{if } x \in L_2 \text{ then } x; (L_1 \cap L_2) \text{ else } L_1 \cap L_2 \end{aligned}$$

Dimostrare, per induzione strutturale, che

$$\forall L_1, L_2, x, \quad (x \in L_1 \cap L_2 = \text{tt} \iff x \in L_1 = \text{tt} \wedge x \in L_2 = \text{tt})$$

Suggerimento: è possibile dimostrare separatamente le due implicazioni del  $\iff$ .

8 (8 punti). Si consideri il seguente ragionamento:

Se la Cina mette i dazi allora o gli USA li mette o non li mette la EU; ma se gli USA mette i dazi allora anche la Cina o la EU li mettono. Quindi la EU mette i dazi se lo fanno gli USA, oppure se la EU mette i dazi allora anche gli USA lo fanno.

Verificare la correttezza del ragionamento utilizzando la deduzione naturale per la logica proposizionale. Preferire una prova intuizionista se possibile.

9 (2 punti). Si scriva un esempio di sostituzione  $E_1\{E_2/x\}$  dove  $|BV(E_1)| = 3$  e sia necessario solamente cambiare il nome di due delle tre variabili legate di  $E_1$  per evitare il fenomeno del name-capture.

10 (3 punti). Dimostrare il seguente teorema usando la deduzione naturale al prim'ordine, preferendo una prova intuizionista a una classica ove possibile:

$$(\exists y.(Q(x) \Rightarrow P(g(x, y)))) \Rightarrow \exists z.(Q(z) \Rightarrow \exists y.P(y))$$