LOGICA PER LA PROGRAMMAZIONE (A,B) - a.a. 2016-2017 Primo Appello - 20/01/2017

Attenzione: Scrivere nome, cognome, matricola e corso in alto a destra su ogni foglio che si consegna.

ESERCIZIO 1

Si dica se le seguenti proposizioni sono tautologie oppure no. Se una proposizione è una tautologia, lo si deve dimostrare senza usare le tabelle di verità; altrimenti va prodotto un controesempio mostrando esplicitamente che rende la formula falsa.

1.
$$(Q \lor \neg S \Rightarrow \neg (P \land \neg R)) \land ((P \lor R) \land \neg R) \Rightarrow S$$

2.
$$\neg (A \Rightarrow B) \land (\neg C \lor (D \land C) \Rightarrow \neg (A \land \neg B)) \Rightarrow C \land \neg A$$

ESERCIZIO 2

Si consideri l'alfabeto del primo ordine \mathcal{A} con simboli di costante $\mathcal{C} = \{L, M\}$ e simboli di predicato $\mathcal{P} = \{persona(_), scrittore(_), libro(_), hascritto(_, _)\}$ e l'interpretazione $I = (\mathcal{D}, \alpha)$, dove \mathcal{D} è l'insieme delle persone e dei libri, e

- $\alpha(L)$ è la persona Luca,
- $\alpha(M)$ è la persona Marco,
- $\alpha(persona)(p)$ è vera se e solo se p è una persona,
- $\alpha(scrittore)(p)$ è vera se e solo se p è uno scrittore,
- $\alpha(libro)(p)$ è vera se e solo se p è un libro,
- $\alpha(hascritto)(p,q)$ è vera se e solo se lo scrittore p ha scritto il libro q

Formalizzare i seguenti enunciati usando l'alfabeto \mathcal{A} rispetto all'interpretazione I:

- 1. "Ogni persona è uno scrittore solo se ha scritto almeno un libro"
- 2. "Marco e Luca non hanno scritto nessun libro insieme"

ESERCIZIO 3

Si provi che la seguente formula è valida $(A, B, C \in D$ contengono la variabile libera x):

$$(\exists x . C \Rightarrow A) \land (\forall x . D \Rightarrow B) \land \neg (\exists x . A \lor (\neg B \land \neg A)) \Rightarrow \neg (\forall x . C \land \neg D)$$

ESERCIZIO 4

Si formalizzi il seguente enunciato (assumendo a, b: array [0, n) of int):

"Ogni elemento dell'array ${\bf b}$ è uguale alla somma degli elementi di ${\bf a}$ che lo precedono strettamente oppure è uguale al massimo tra gli elementi pari di ${\bf a}$ che lo seguono."

ESERCIZIO 5

Si consideri il seguente programma annotato (assumendo a, c: array [0, n) of int):

```
 \left\{\begin{array}{l} \text{$n>0$ }\right\} \\ \text{$y\!:=\!\text{n-1};$ $h\!:=\!0$;} \\ \text{$\{\text{Inv}: y\in[-1,n) \ \land \ h=\#\{i:i\in(y,n) \mid a[i]>c[i]\}\}\{\text{t: }y\}$} \\ \text{while (y>= 0) do} \\ \text{if (a[y]>c[y])} \\ \text{then h:=h+1} \\ \text{else skip fi;} \\ \text{y:=y-1} \\ \text{endw} \\ \text{$\{h=\#\{i:i\in[0,n) \mid a[i]>c[i]\}\}$} \\ \end{array}
```

Scrivere e dimostrare l'ipotesi di invarianza.

ESERCIZIO 6

Si verifichi la seguente tripla di Hoare (assumendo c,d: array [0, n) of int):

$$\begin{split} \{k \in (0,n) \ \land \ \left(\forall i \,.\, i \in [0,k) \ \Rightarrow \ c[i] = (\Sigma y : y \in [0,i] \,.\, d[y]) \ - (\Sigma x : x \in [0,i] \,.\, x) \right) \} \\ & \quad \text{c[k]} \ := \ \text{c[k-1]} \ + \ \text{d[k]} \ - \ \text{k} \\ \{ \ \left(\forall i \,.\, i \in [0,k] \ \Rightarrow \ c[i] = (\Sigma y : y \in [0,i] \,.\, d[y]) \ - (\Sigma x : x \in [0,i] \,.\, x) \right) \} \end{split}$$