

# LOGICA PER LA PROGRAMMAZIONE (A,B) - a.a. 2014-2015

## Terzo Appello - 11/06/2015

**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.  $\neg(P \Rightarrow (Q \vee S) \wedge \neg R) \Rightarrow (\neg R \Rightarrow S)$
2.  $(P \wedge \neg S \Rightarrow Q) \wedge (\neg R \Rightarrow \neg Q) \wedge \neg R \Rightarrow (P \Rightarrow S)$

### ESERCIZIO 2

Si formalizzi il seguente enunciato usando l'alfabeto con simboli di predicato

$$\{persona(-), animale(-), felino(-), siamese(-), gemelli(-, -)\}$$

rispetto all'interpretazione fissata  $(\mathcal{P}, \alpha)$ , dove  $\mathcal{P}$  è l'insieme di tutti gli esseri viventi, e

- $\alpha(animale)(p)$  è vera se e solo se  $p$  è un animale,
- $\alpha(persona)(p)$  è vera se e solo se  $p$  è una persona,
- $\alpha(felino)(p)$  è vera se e solo se  $p$  è un felino,
- $\alpha(siamese)(p)$  è vera se e solo se  $p$  è siamese, e
- $\alpha(gemelli)(p, q)$  è vera se e solo se  $p$  e  $q$  sono gemelli.

“Ogni siamese è un felino o è una persona che ha un gemello.”

### ESERCIZIO 3

Si provi che la seguente formula è valida ( $P, Q, R$  e  $S$  contengono la variabile libera  $x$ ):

$$(\forall x. \neg R) \wedge (\exists x. \neg(P \wedge \neg(Q \vee S))) \Rightarrow R \Rightarrow (\exists x. P) \wedge \neg(\forall x. Q)$$

### ESERCIZIO 4

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

“Ogni elemento dell'array **b** contiene il numero degli elementi dell'array **a** con indice minore o uguale al suo che sono maggiori della somma degli elementi pari di **a**.”

### ESERCIZIO 5

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

```
{ n > 0 }
x := 0; c := 0
{Inv : x ∈ [0, n) ∧ c = (Σy : y ∈ [0, x) . a[y]) - (x * (x - 1) / 2)}{t: n - x}
while (x < n) do
    c := c + a[x] - x;
    x := x + 1
endw
{c = (Σy : y ∈ [0, n) . a[y]) - (n * (n - 1) / 2)}
```

Scrivere e dimostrare l'ipotesi di invarianza.

### ESERCIZIO 6

Si verifichi la seguente tripla di Hoare (assumendo **a: array [0, n] of int**):

```
{x ∈ [0, n) ∧ (∀i . i ∈ [0, x) ⇒ a[i] ≥ 0)}
if (a[x] <= 0)
    then a[x] := a[x] * a[x]
    else skip
fi
{(∀i . i ∈ [0, x) ⇒ a[i] ≥ 0)}
```