

LOGICA PER LA PROGRAMMAZIONE (A, B) - a.a. 2018-2019

Primo Appello - 23/01/2018

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 che rende la formula falsa.

1. $((P \Rightarrow \neg Q) \Rightarrow R) \vee \neg(P \Rightarrow R) \Rightarrow (\neg P \Rightarrow R)$
2. $((P \Rightarrow R) \Rightarrow Q) \vee \neg(P \Rightarrow R) \Rightarrow (\neg P \Rightarrow R)$

ESERCIZIO 2

Si consideri l'alfabeto del primo ordine \mathcal{A} con simboli di costante $\mathcal{C} = \{g\}$ e simboli di predicato $\mathcal{P} = \{P(-, -), F(-, -)\}$ e l'interpretazione $I = (\mathcal{D}, \alpha)$, dove \mathcal{D} è l'insieme di tutte le persone

- $\alpha(g)$ è la persona Gianni,
- $\alpha(P)(p, q)$ è vera se e solo se la persona p è parente di q ,
- $\alpha(F)(p, q)$ è vera se e solo se la persona p si fida di q ,

Formalizzare il seguente enunciato usando l'alfabeto \mathcal{A} rispetto all'interpretazione I :

“Gianni si fida di tutti quelli che si fidano di qualche suo parente,
ma non si fida dei suoi parenti che non si fidano di se stessi.”

ESERCIZIO 3

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

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

ESERCIZIO 4

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

“Ogni elemento dell'array **b** è multiplo della somma di un intervallo di elementi di **a**”

Per un *intervallo di elementi* si intende un insieme $\{a[x] \mid i \leq x \leq j\}$ per qualche $i, j \in [0, n)$ con $i \leq j$.

ESERCIZIO 5

Assumendo **a: array [0, n] of int**, si consideri il seguente frammento di programma annotato,

```
{c = 0 ∧ y = 0}
{Inv: y ∈ [0, n] ∧ (c = (∑i : i ∈ [0, y] ∧ pari(i) . a[i]))} {t: n - y}
while y < n do
  if (y mod 2 = 0)
    then c, y := c+a[y], y+1
    else y := y+1
  fi
endw
{c = (∑i : i ∈ [0, n] ∧ pari(i) . a[i])}
```

Si scrivano le ipotesi di progresso ed invarianza. Inoltre si dimostri l'ipotesi di invarianza.

ESERCIZIO 6

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

```
{ x ∈ [1, n)
  ∧ (∀j . j ∈ [1, n) ⇒ a[j] = (∑y : y ∈ [0, j] . a[y]))
  ∧ (∀i . i ∈ [0, x) ⇒ b[i] = 2 * (∑y : y ∈ [0, i] . a[y])) }
  b[x] := a[x] * 2
{ (∀i . i ∈ [0, x) ⇒ b[i] = 2 * (∑y : y ∈ [0, i] . a[y])) }
```