

LOGICA PER LA PROGRAMMAZIONE – a.a. 2014/15

Esercizi sulla Logica del Primo Ordine

1. Dimostrare che le seguenti formule *non* sono *valide* (fornendo un controesempio ovvero una interpretazione che le rende false)

(a) $(\forall x.(\exists y.P(x, y))) \equiv (\exists y.(\forall x.P(x, y))),$

(b) $(\exists x.P(x)) \wedge (\exists x.Q(x)) \Rightarrow (\exists x.P(x) \wedge Q(x)),$

(c) $(\forall x.P(x) \vee Q(x)) \Rightarrow (\forall x.P(x)) \vee (\forall x.Q(x)).$

2. Dimostrare che le seguenti formule sono *valide*

(a) $(\exists x.(P(x) \vee Q(x)) \wedge R(x)) \equiv (\exists x.P(x) \wedge R(x)) \vee (\exists x.Q(x) \wedge R(x)).$

(b) $(\forall x. \neg(B(x) \Rightarrow \neg A(x))) \vee \neg(\exists x. A(x) \vee (\neg B(x) \Rightarrow A(x))) \Rightarrow (\forall x. A(x) \Rightarrow B(x))$

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

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

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

(f) $(\exists x. P(x)) \vee (\exists x.P(x) \wedge Q(x)) \Rightarrow (\exists x.P(x) \Rightarrow Q(x)),$

(g) $(\forall x.\neg P(x) \Rightarrow R(x)) \wedge \neg(P(a) \vee Q(a)) \Rightarrow \neg(\forall x.\neg R(x) \vee Q(x)).$