

# LOGICA PER LA PROGRAMMAZIONE – a.a. 2016/17

## Seconda esercitazione — 11/10/2016

1. Nei seguenti passi di dimostrazione, indicare il connettivo logico corretto da sostituire a  $\square$  applicando il Principio di Sostituzione dell'Implicazione. Motivare la risposta.

(a)  $P \Rightarrow \neg(Q \wedge (R \Rightarrow S))$

$\square$   $\{( \text{semplificazione-}\wedge \}$

$$P \Rightarrow \neg Q$$

(b)  $(P \vee Q) \wedge R \Rightarrow (R \Rightarrow Q)$

$\square$   $\{( \text{introduzione-}\vee \}$

$$P \wedge R \Rightarrow (R \Rightarrow Q)$$

2. Applicare la legge *Modus Ponens* alla sottoformula sottolineata della seguente formula, e scrivere per esteso la formula risultante, la giustificazione e il connettivo.

$$R \wedge \underline{(\neg P \vee Q) \wedge (Q \vee \neg P \Rightarrow R)} \Rightarrow P \wedge R$$

3. Si provi che le seguenti proposizioni sono tautologie, usando dimostrazioni per sostituzione con ipotesi non tautologiche.

(a)  $(P \Rightarrow R \vee S) \wedge (R \Rightarrow S) \Rightarrow (P \Rightarrow S)$

(b)  $(P \vee Q \Rightarrow R \wedge S) \Rightarrow (P \Rightarrow S)$

(c)  $(P \Rightarrow Q) \Rightarrow ((Q \Rightarrow R) \Rightarrow (P \Rightarrow R))$

4. Si provi che le seguenti proposizioni sono tautologie, senza usare le tabelle di verità. Per ogni tautologia cercare di trovare la tecnica di dimostrazione più adeguata.

(a)  $(P \wedge Q) \wedge (\neg Q \Rightarrow R) \Rightarrow (P \vee R)$

(b)  $((\neg P \Rightarrow Q) \Rightarrow \neg R \vee S) \Rightarrow (R \wedge \neg S \Rightarrow \neg P)$

(c)  $\neg P \wedge (R \Rightarrow \neg(P \Rightarrow Q)) \Rightarrow \neg R$

(d)  $\neg((\neg Q \vee P) \wedge R) \wedge (P \vee Q \Rightarrow R) \Rightarrow (Q \Rightarrow \neg P)$

5. Usando come ipotesi  $(P \wedge Q) \Rightarrow R$  e  $R \Rightarrow S$ , dimostrare per casi su  $Q$  che vale  $(P \Rightarrow \neg Q \vee S)$

6. Per ognuna delle seguenti formule si dica se si tratta di una tautologia oppure no. Se è una tautologia si fornisca una dimostrazione altrimenti si fornisca un controesempio.

(a)  $(Q \Rightarrow R) \wedge (\neg P \Rightarrow P) \Rightarrow (P \vee Q \Rightarrow P \wedge R)$

(b)  $(\neg P \vee \neg Q) \wedge (\neg(P \Rightarrow \neg Q) \vee (Q \vee \neg R)) \Rightarrow (R \Rightarrow P)$