4. Verità CLASSICA delle proposizioni formali

1.	Completa	le	seguenti	tabelle	booleane
----	----------	----	----------	---------	----------

 $\bullet\,$ Tabella di verità di \neg si ottiene considerando che

 $\neg A$ è vero sse A è falso

ed è la funzione unaria

A	$\neg A$
0	
1	

• Tabella di verità di & si ottiene considerando che

A&B è vero sse A è vero e B è vero

ed è la funzione binaria

A	В	A&B
0	1	
0	0	
1	1	
1	0	

 $\bullet\,$ Tabella di verità di $\vee\,$ si ottiene considerando che

 $A \lor B$ è vero sse A è vero o B è vero o (A è vero e B è vero)

ed è la funzione binaria

A	B	$A \vee B$
0	1	
0	0	
1	1	
1	0	

 $\bullet\,$ Tabella di verità di $\rightarrow\,$ si ottiene considerando che

 $A \to B$ è vero sse $\neg A \lor B$ è vero

ed è la funzione binaria

A	В	$\neg A$	$A \rightarrow B$
0	1		
0	0		
1	1		
1	0		

2. Costruire la tabella di verità per

$$(A \rightarrow B) \& A$$

1

3. Se due proposizioni formali pr₁ e pr₂ hanno la stessa tabella di verità allora pr₁ è la stessa proposizione che pr₂? (suggerimento: prova a cercare controesempi).

4. Se due proposizioni formali $\mathtt{pr_1}$ e $\mathtt{pr_2}$ hanno la stessa tabella di verità allora vale

$$\models \mathtt{pr_1} \to \mathtt{pr_2}$$

??

5. Se due proposizioni formali $\mathtt{pr_1}$ e $\mathtt{pr_2}$ hanno la stessa tabella di verità

allora vale

$$\models \mathtt{pr}_1 \leftrightarrow \mathtt{pr}_2$$

??

Posto che una proposizione pr si dice

VALIDA in logica classica se è una tautologia, ovvero sono 1 TUTTI i valori in uscita della sua tabella di verità

SODDISFACIBILE in logica classica se è 1 QUALCHE valore in uscita della sua tabella di verità

NON VALIDA in logica classica se è 0 QUALCHE valore in uscita della sua tabella di verità

INSODDISFACIBILE in logica classica se sono 0 TUTTI i valori della sua tabella di verità

Stabilire quali delle seguenti sono VALIDE o SODDISFACIBILI o NON VALIDE o INSODDISFACIBILI in logica classica:

1.
$$\models \neg ((A \rightarrow B) \& A)$$

$$2. \models (A \rightarrow B) \lor A$$

$$3. \models P\&Q \rightarrow P\&R$$

$$4. \models P \rightarrow P$$

5.
$$\models P \lor \neg P$$

6.
$$\models P \& \neg P$$

7.
$$\models P \lor Q \to P$$

8.
$$\models P \rightarrow (P\&Q) \lor C$$