

PAUTA AUXILIAR # 1

P1]

(a) En efecto, el lado izquierdo

$$P \wedge Q \Rightarrow R$$

$$\Leftrightarrow [\overline{P \wedge Q} \vee R] / \text{caract implica}$$

$$\Leftrightarrow [\overline{P} \vee \overline{Q} \vee R] / \text{De Morgan}$$

Ahora, el lado derecho

$$P \wedge \overline{R} \Rightarrow \overline{Q}$$

$$\Leftrightarrow [\overline{P \wedge \overline{R}} \vee \overline{Q}] / \text{caract implica}$$

$$\Leftrightarrow [\overline{P} \vee \overline{\overline{R}} \vee \overline{Q}] / \text{De Morgan}$$

$$\Leftrightarrow [\overline{P} \vee R \vee \overline{Q}] / \text{Doble negación}$$

$$\Leftrightarrow [\overline{P} \vee \overline{Q} \vee R] / \vee \text{commuta y asocia.}$$

Juntando ambos lados, se concluye la equivalencia \blacksquare

(b) Suponemos, por contradicción,
que la implicancia es falsa. Entonces,

$$[(p \Rightarrow \bar{q}) \wedge (\bar{r} \vee q) \wedge r] \Leftrightarrow \top \quad (i)$$

y además

$$[\bar{p}] \Leftrightarrow F \quad (ii)$$

pues $\top \Rightarrow F$ es la única manera que
una implicación sea falsa.

De (ii) se obtiene que $p \Leftrightarrow \top$

De (i), como la expresión es una
conjunction (términos unidos por \wedge),
cada término es \top , por lo tanto,

$$[p \Rightarrow \bar{q}] \Leftrightarrow \top \quad (I)$$

$$[\bar{r} \vee q] \Leftrightarrow \top \quad (II)$$

$$[r] \Leftrightarrow \top \quad (III)$$

De (III) se obtiene $r \Leftrightarrow \top$

Reemplazando en (II) q obtenemos

$$\top \Leftrightarrow [\neg r \vee q] \Leftrightarrow [r \vee q] \Leftrightarrow [q]$$

Por lo tanto, $q \Leftrightarrow \top$

Reemplazando en (I) se obtiene

$$\top \Leftrightarrow [p \Rightarrow \neg q] \Leftrightarrow [\top \Rightarrow \top] \Leftrightarrow \top$$

$\downarrow \quad \downarrow$
 $\top \quad \top$

Por lo tanto, $\top \Rightarrow \top$, lo que es una contradicción $\rightarrow \leftarrow$

Así que se concluye que la implicación es verdadera \blacksquare

(c) En efecto,

$$(p \Rightarrow q) \wedge (\bar{s} \Rightarrow \bar{r}) \Rightarrow (\bar{p} \vee \bar{r} \vee (q \wedge s))$$

$$\Leftrightarrow [\overline{(p \Rightarrow q) \wedge (\bar{s} \Rightarrow \bar{r})} \vee \bar{\bar{p}} \vee \bar{\bar{r}} \vee (q \wedge s)]$$

/ caract implica

$$\Leftrightarrow [\overline{p \Rightarrow q} \vee \overline{\bar{s} \Rightarrow \bar{r}} \vee \bar{\bar{p}} \vee \bar{\bar{r}} \vee (q \wedge s)]$$

/ De Morgan

$$\Leftrightarrow [\overline{\bar{p} \vee q} \vee \overline{\bar{s} \vee \bar{r}} \vee \bar{\bar{p}} \vee \bar{\bar{r}} \vee (q \wedge s)]$$

/ caract implica

$$\Leftrightarrow [(\bar{\bar{p}} \wedge \bar{q}) \vee (\bar{s} \wedge \bar{r}) \vee \bar{\bar{p}} \vee \bar{\bar{r}} \vee (q \wedge s)]$$

/ De Morgan y doble negación

$$\Leftrightarrow [(p \wedge \bar{q}) \vee \bar{p} \vee (\bar{s} \wedge \bar{r}) \vee \bar{\bar{r}} \vee (q \wedge s)]$$

/ doble negación y ✓ comunita

$$\Leftrightarrow [((p \vee \bar{p}) \wedge (\bar{q} \vee \bar{p})) \vee ((\bar{s} \vee \bar{r}) \wedge (\bar{r} \vee \bar{r})) \vee (q \wedge s)]$$

/ distributivo ✓

$$\Leftrightarrow [(\bar{q} \vee \bar{p}) \vee (\bar{s} \vee \bar{r}) \vee (q \wedge s)]$$

$$\Leftrightarrow [\bar{q} \vee (q \wedge s) \vee \bar{p} \vee \bar{s} \vee \bar{r}]$$

/ ✓ comunita

$$\begin{aligned}
 &\Leftrightarrow [((\bar{q} \vee q) \wedge (\bar{q} \vee s)) \vee \bar{p} \vee \bar{s} \vee \bar{r}] \\
 &\quad \text{V} \quad \text{distributiva} \\
 &\Leftrightarrow [\bar{q} \vee s \vee \bar{p} \vee \bar{s} \vee \bar{r}] \\
 &\Leftrightarrow [(s \vee \bar{s}) \vee \bar{q} \vee \bar{p} \vee \bar{r}] \quad \text{v comuta} \\
 &\quad \text{y asocia} \\
 &\Leftrightarrow [\top \vee \bar{q} \vee \bar{p} \vee \bar{r}] \quad \text{tercio} \\
 &\quad \text{exclusivo} \\
 &\Leftrightarrow \top \quad \text{dominancia}
 \end{aligned}$$

P2

(a) Construir la tabla de verdad para las expresiones

P	q	$\neg P$	$P \vee q$	$P \downarrow P$	$\neg P \downarrow q$
\top	\top	\perp	\top	$\top \downarrow \top \Leftrightarrow \top$	$\perp \downarrow \top \Leftrightarrow \perp$
\top	\perp	\top	\top	$\top \downarrow \perp \Leftrightarrow \perp$	$\perp \downarrow \perp \Leftrightarrow \perp$
\perp	\top	\top	\top	$\perp \downarrow \top \Leftrightarrow \top$	$\top \downarrow \perp \Leftrightarrow \top$
\perp	\perp	\top	\perp	$\perp \downarrow \perp \Leftrightarrow \top$	$\top \downarrow \perp \Leftrightarrow \perp$

Así, notamos que $\overline{p} \Leftrightarrow p \downarrow p$

y $p \vee q \Leftrightarrow \overline{p \downarrow q}$

por sus columnas son equivalentes

(b)

$$[p \Rightarrow q]$$

$$\Leftrightarrow [\overline{p} \vee q] \quad / \text{correcto implica}$$

$$\Leftrightarrow [\overline{\overline{p} \downarrow q}] \quad / \text{parte (a)}$$

$$p \wedge q$$

$$\Leftrightarrow [\overline{\overline{p} \vee \overline{q}}] \quad / \text{De Morgan}$$

$$\Leftrightarrow [\overline{\overline{p \downarrow q}}] \quad / \text{parte (a)}$$

$$\Leftrightarrow \overline{p} \downarrow \overline{q} \quad / \text{doble negación}.$$

P3] En efecto

$$s \Rightarrow ((\bar{p} \Rightarrow q) \wedge (p \Rightarrow r))$$

es verdadera, y como $s \Leftrightarrow \top$, el lado izq de la implicancia es \top , por lo que el lado derecho de la implicancia también debe serlo (si no, la implicación sería falsa)

Luego,

$$\top \Leftrightarrow ((\bar{p} \Rightarrow q) \wedge (p \Rightarrow r))$$

$$\Leftrightarrow ((\bar{p} \Rightarrow q) \wedge (\bar{r} \Rightarrow \bar{p})) \quad / \text{contraria - reciprocidad}$$

$\Rightarrow (\bar{r} \Rightarrow q) \quad / \text{transitividad}$

$$\Leftrightarrow (\bar{\bar{r}} \vee q) \quad / \text{caract. implica}$$

$$\Leftrightarrow (q \vee r) \quad / \text{doble negación y } \vee \text{ comuta.}$$

■