



## PAUTA CONTROL 1 RECUPERATIVO

- P1. a) (3 pts.) Sean  $p, q$  y  $r$  proposiciones. Demostrar, sin usar tablas de verdad, que la siguiente proposición es tautología

$$(p \implies q) \implies [(q \wedge r) \implies (p \wedge r)]. \quad (1)$$

### Solución

Para probar lo propuesto comenzaremos usando la tautología:  $a \implies b \Leftrightarrow \bar{a} \vee b$ , para  $a, b$  proposiciones, que se trata de una caracterización de la implicación a la cual nos referimos cuando se aplica por  $*$ . Luego esto en (1) nos conduce a

$$\begin{aligned} [0,6 \text{ pts}] &\rightarrow \Leftrightarrow (\bar{p} \vee q) \vee [(q \wedge r) \vee (p \wedge r)] \leftarrow \text{por } * \text{ 3 veces} \\ [0,4 \text{ pts}] &\rightarrow \Leftrightarrow (p \wedge \bar{q}) \vee [(q \wedge r) \vee (p \vee \bar{r})] \leftarrow \text{morgan y doble negación} \\ [0,4 \text{ pts}] &\rightarrow \Leftrightarrow [\bar{p} \vee (p \wedge \bar{q})] \vee [\bar{r} \vee (q \wedge r)] \leftarrow \text{asociando y conmutando} \\ [0,4 \text{ pts}] &\rightarrow \Leftrightarrow [(\bar{p} \vee p) \wedge (\bar{p} \vee \bar{q})] \vee [(\bar{r} \vee q) \wedge (\bar{r} \vee r)] \leftarrow \text{distribuyendo 2 veces} \\ [0,4 \text{ pts}] &\rightarrow \Leftrightarrow [V \wedge (\bar{p} \vee \bar{q})] \vee [(\bar{r} \vee q) \wedge V] \leftarrow \text{tercio exclusivo 2 veces} \\ [0,4 \text{ pts}] &\rightarrow \Leftrightarrow \bar{p} \vee \bar{r} \vee \bar{q} \vee q \leftarrow \text{identidad (o reducción) y conmutando} \\ [0,2 \text{ pts}] &\rightarrow \Leftrightarrow \bar{p} \vee \bar{r} \vee V \leftarrow \text{3er excluido o tercio exclusivo} \\ [0,2 \text{ pts}] &\rightarrow \Leftrightarrow V \leftarrow \text{dominancia (o reducción) } \checkmark. \end{aligned}$$

### Comentarios para corrección

Hay otras maneras de abordar esta tautología, entre ellas

- Probar que la contrarecíproca de (1) es tautología con un procedimiento análogo al presentado arriba, en tal caso asignar los puntajes de la misma manera.
- Demostrar que la negación de (1) es falsa, ello requiere aplicar tautologías conocidas como en la solución mostrada en este texto.
- Usar un método exploratorio o de inspección, en el cual se descarta que no se da el único caso donde una implicación  $a \implies b$  es falsa.

- b) (3 pts.) Sean  $p, q, r$  y  $s$  proposiciones cuyos valores de verdad hacen que la siguiente proposición sea falsa

$$\bar{q} \vee [(r \iff s) \implies p]. \quad (2)$$

Considerando lo anterior, demuestre que la siguiente proposición es verdadera

$$[\bar{p} \wedge (\bar{r} \vee \bar{s})] \implies [(r \implies \bar{p}) \wedge (q \wedge \bar{s})]. \quad (3)$$

### Solución

Dado que (2) es falsa implica que  $\bar{q} \Leftrightarrow F$  y  $[(r \Leftrightarrow s) \Rightarrow p] \Leftrightarrow F \leftarrow [0,5 \text{ pts}]$ , luego  $q \Leftrightarrow V$ ,  $(r \Leftrightarrow s) \Leftrightarrow V$  y  $p \Leftrightarrow F \leftarrow [0,5 \text{ pts}]$ . Con ello tenemos dos casos

- 1)  $r$  y  $s$  falsas  $\leftarrow [0,5 \text{ pts}]$ .
- 2)  $r$  y  $s$  verdaderas  $\leftarrow [0,5 \text{ pts}]$ .

Veamos que en cada caso (3) es verdadera, en el primero tenemos

$$\begin{aligned} [\bar{p} \wedge (\bar{r} \vee \bar{s})] &\Rightarrow [(r \Rightarrow \bar{p}) \wedge (q \wedge \bar{s})] \\ \Leftrightarrow [\bar{F} \wedge (\bar{F} \vee \bar{F})] &\Rightarrow [(F \Rightarrow \bar{F}) \wedge (V \wedge \bar{F})] \leftarrow [0,2 \text{ pts}] \\ \Leftrightarrow V &\Rightarrow [V \wedge V] \leftarrow [0,2 \text{ pts}] \\ \Leftrightarrow V &\leftarrow [0,1 \text{ pto}]. \end{aligned}$$

Mientras que en el segundo

$$\begin{aligned} [\bar{p} \wedge (\bar{r} \vee \bar{s})] &\Rightarrow [(r \Rightarrow \bar{p}) \wedge (q \wedge \bar{s})] \\ \Leftrightarrow [\bar{F} \wedge (\bar{V} \vee \bar{V})] &\Rightarrow [(V \Rightarrow \bar{F}) \wedge (V \wedge \bar{V})] \leftarrow [0,2 \text{ pts}] \\ \Leftrightarrow F &\Rightarrow [V \wedge F] \leftarrow [0,2 \text{ pts}] \\ \Leftrightarrow V &\leftarrow [0,1 \text{ pto}]. \end{aligned}$$

Siendo verdadera en ambos casos, como se quería probar.

- P2.** a) (3 ptos.) Escriba la negación y determine el valor de verdad de la siguiente proposición

$$\forall x \in \mathbb{Z}, \exists y \in \mathbb{Z}, x \text{ divide a } y \vee x \cdot y \text{ es impar.} \quad (4)$$

### Solución

Consideremos la función proposicional  $p(x, y) : x \text{ divide a } y \vee x \cdot y \text{ es impar}$ , luego su negación  $\overline{p(x, y)} \Leftrightarrow x \text{ divide a } y \wedge x \cdot y \text{ es impar} \Leftrightarrow x \text{ no divide a } y \wedge x \cdot y \text{ es par} \leftarrow [1 \text{ pto}]$ . Ahora la negación de (4) es

$$\begin{aligned} \overline{\forall x \in \mathbb{Z}, \exists y \in \mathbb{Z}, p(x, y)} \\ \Leftrightarrow \exists x \in \mathbb{Z}, \forall y \in \mathbb{Z} \overline{p(x, y)} \leftarrow [0,5 \text{ pts}] \\ \Leftrightarrow \exists x \in \mathbb{Z}, \forall y \in \mathbb{Z} x \text{ no divide a } y \wedge x \cdot y \text{ es par} \leftarrow [0,5 \text{ pts}]. \end{aligned}$$

Finalmente (4) es falsa pues  $p(0, y)$  es falsa para cualquier  $y$  entero  $\leftarrow [1 \text{ pto}]$ .

### Comentarios para corrección

Equivalente para  $x$  no divide a  $y$  es válido también  $y \neq kx$  para cualquier  $k$  entero y para  $x \cdot y$  es par escribir  $x \cdot y = 2a$  con  $a$  entero.

- b) (3 ptos.) Sea  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}}$  una secuencia de números reales definida por la recurrencia

$$a_n = \begin{cases} 0, & \text{si } n = 0 \\ \frac{3}{4 - a_{n-1}}, & \text{si } n \geq 1. \end{cases}$$

Demostrar por inducción que  $a_n = \frac{3(3^n-1)}{3^{n+1}-1}$ ,  $\forall n \in \mathbb{N}$ .

### Solución

Definiendo la función proposicional  $p(n) : a_n = \frac{3(3^n-1)}{3^{n+1}-1} \leftarrow [0,5 \text{ pts}]$ , se debe probar por inducción que  $\forall n \in \mathbb{N}, p(n)$ . Verifiquemos el caso base, es decir  $p(0)$ , en tal caso  $a_0 = \frac{3(3^0-1)}{3^{0+1}-1} = \frac{3(1-1)}{3-1} = 0$ , luego  $p(0)$  es cierto  $\leftarrow [0,5 \text{ pts}]$ . Verifiquemos ahora el paso inductivo, suponemos para un  $n$   $p(n)$  (H.I) y probemos  $p(n+1)$ , en efecto usando la fórmula recursiva dada se tiene

$$\begin{aligned} a_{n+1} &= \frac{3}{4 - a_n} \stackrel{(H.I)}{=} \frac{3}{4 - \frac{3(3^n-1)}{3^{n+1}-1}} = \frac{3(3^{n+1} - 1)}{4 \cdot 3^{n+1} - 4 - 3^{n+1} + 3} \leftarrow [1 \text{ pto}] \\ &= \frac{3(3^{n+1} - 1)}{3 \cdot 3^{n+1} - 1} = \frac{3(3^{n+1} - 1)}{3^{n+2} - 1} \leftarrow [0,5 \text{ pts}]. \end{aligned}$$

Luego por principio de inducción se cumple  $a_n = \frac{3(3^n-1)}{3^{n+1}-1}$ ,  $\forall n \in \mathbb{N} \leftarrow [0,5 \text{ pts}]$ .

### Comentarios para corrección

Los manejos algebraicos del paso inductivo pueden ser distintos al mostrado, de estar correctos y se concluye lo que corresponda se debe asignar el respectivo puntaje involucrado. También el paso inductivo puede ser  $p(n-1) \Rightarrow p(n)$  para  $n \geq 1$  o  $p(k) \Rightarrow p(k+1)$  para un  $k$  arbitrario entero positivo, etc.