

Auxiliar Extra

P1

(a) Sean p, q, r tres proposiciones lógicas. Considere la proposición lógica s dada por:

$$(p \Rightarrow q) \Rightarrow [(q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r)]$$

Demuestre que $\neg s \iff (p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r) \wedge p \wedge \neg r$.

$$\begin{aligned}
 & (p \Rightarrow q) \Rightarrow [(q \Rightarrow r) \Rightarrow (p \Rightarrow r)] \\
 \Leftrightarrow & (\overline{p \Rightarrow q}) \vee [(\overline{q \Rightarrow r}) \Rightarrow (p \Rightarrow r)] && \text{correct implic} \\
 \Leftrightarrow & (\overline{p \Rightarrow q}) \wedge [(\overline{q \Rightarrow r}) \Rightarrow (p \Rightarrow r)] && \text{ley morgan} \\
 \Leftrightarrow & (p \Rightarrow q) \wedge [(\overline{q \Rightarrow r}) \vee (p \Rightarrow r)] && \text{doble neg, correct implic} \\
 \Leftrightarrow & (p \Rightarrow q) \wedge [\overline{(q \Rightarrow r)} \wedge \overline{(p \Rightarrow r)}] && \text{ley de morgan} \\
 \Leftrightarrow & (p \Rightarrow q) \wedge [(q \Rightarrow r) \wedge (\overline{p} \vee r)] && \text{doble neg, correct implic} \\
 \Leftrightarrow & (p \Rightarrow q) \wedge [(q \Rightarrow r) \wedge (p \wedge \overline{r})] && \text{ley de morgan, doble neg} \\
 \Leftrightarrow & (p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r) \wedge p \wedge \overline{r} && \text{OSOC.}
 \end{aligned}$$

(b) Se define el operador lógico binario \vee (disyunción exclusiva) tal que:

$$p \vee q \iff (p \vee q) \wedge \overline{(p \wedge q)}$$

Sean ahora las proposiciones $p_1, p_2, p_3, p_4, p_5, p_6$ tales que

$$[(p_1 \vee p_2) \Rightarrow (p_3 \Rightarrow p_4)] \iff F. \quad (*)$$

Con esto, determine el valor de verdad (sin utilizar tablas) de las siguientes proposiciones:

- 1) $(p_6 \Rightarrow p_5) \vee (p_1 \vee p_2)$
- 2) $[(p_5 \Rightarrow p_6) \vee \overline{p_1}] \Rightarrow (p_4 \vee p_3)$
- 3) $\overline{[(p_6 \vee p_5) \wedge (p_1 \wedge p_2)]} \iff (p_4 \Rightarrow p_3)$

1) Sol: DE (*) \vee DEF. $\Rightarrow : \underbrace{(p_1 \vee p_2)}_{\square} \hookrightarrow \vee \quad \vee \underbrace{(p_3 \Rightarrow p_4)}_{\square} \hookrightarrow F.$

DE \square , DEF. \vee DEF. \wedge : $(p_1 \vee p_2) \hookrightarrow \vee \quad \vee \overline{(p_1 \wedge p_2)} \hookrightarrow \vee$

DEF $\square \vee$ DEF. $\Rightarrow : \underbrace{p_3}_{(*)} \hookrightarrow \vee \quad \vee \underbrace{p_4}_{(*)} \hookrightarrow F.$

Con EJTO:

$$(p_6 \Rightarrow p_5) \vee (p_1 \vee p_2) \hookrightarrow (p_6 \Rightarrow p_5) \vee \vee \underset{\text{DEF. } \vee}{\hookrightarrow} \vee \quad \square$$

2) Sol: $(\square(p_5 \Rightarrow p_6) \vee \overline{p_1}) \Rightarrow (p_4 \vee p_3)$

$$\hookrightarrow (\square(p_5 \Rightarrow p_6) \vee \overline{p_1}) \Rightarrow (F \vee \vee)$$

$$\hookrightarrow (\square(p_5 \Rightarrow p_6) \vee \overline{p_1}) \Rightarrow \vee$$

$$\hookrightarrow \vee$$

$$3) \underline{\text{SOL:}} \quad \overline{[(P_6 \vee P_5) \wedge (P_1 \wedge P_2)]} \Leftrightarrow (P_4 \Rightarrow P_3)$$

$$\Leftrightarrow \overline{[\overline{(P_6 \vee P_5)} \vee \overline{(P_1 \wedge P_2)}]} \Leftrightarrow (P_4 \Rightarrow P_3)$$

$$\begin{aligned} &\Leftrightarrow \overline{[\overline{(P_6 \vee P_5)} \vee V]} \Leftrightarrow (F \Rightarrow V) \\ &(\star_1) \\ &(\star_3), (\star_4) \end{aligned}$$

$$\Leftrightarrow \{ V \Leftrightarrow V \}$$

DEF. \vee
DEF. \Rightarrow

$$\Leftrightarrow V$$

P2 (a) Sean P , Q y S funciones proposicionales sobre un conjunto de referencia E . Suponga que la siguiente afirmación es falsa:

$$\exists x \in E, (P(x) \vee Q(x)) \Rightarrow ((P(x) \wedge Q(x)) \Rightarrow \overline{S(x)})$$

Determine el valor de verdad de las siguientes proposiciones:

- $\forall x \in E, P(x)$
- $\exists x \in E, \neg Q(x)$
- $\exists x \in E, S(x)$

$$\exists x \in E, (P(x) \vee Q(x)) \Rightarrow ((P(x) \wedge Q(x)) \Rightarrow \overline{S(x)})$$

Caracterizamos los \Rightarrow

$$\Leftrightarrow \exists x \in E, (\overline{P(x)} \vee \overline{Q(x)}) \vee (\overline{P(x) \wedge Q(x)} \vee \overline{S(x)})$$

Aplicamos Morgan y asociamos

$$\Leftrightarrow \exists x \in E, [\underbrace{(\overline{P(x)} \wedge \overline{Q(x)}) \vee \overline{P(x)}}_{\text{absorción!}}] \vee \overline{Q(x)} \vee \overline{S(x)}$$

$$\Leftrightarrow \exists x \in E, \overline{P(x)} \vee \overline{Q(x)} \vee \overline{S(x)}$$

Tenemos que $\exists x \in \bar{E}, (\overline{P(x)} \vee \overline{Q(x)} \vee \overline{S(x)}) \Leftrightarrow F$

$$\forall x \in \bar{E}, P(x) \wedge Q(x) \wedge S(x) \Leftrightarrow V$$

Aplicamos distributividad del \wedge sobre el \wedge

$$\Leftrightarrow \forall x \in E, P(x) \wedge \forall x \in E, Q(x) \wedge \forall x \in E, S(x) \Leftrightarrow V$$

Como tenemos solo " \wedge 's" pone que la afirmación sea V

$$\forall x \in E, P(x) \Leftrightarrow V \quad \leftarrow \text{vdv del primer punto!}$$

$\forall x \in E, Q(x) \Leftrightarrow V$ → nos piden $\bar{Q}(x)$, veamos la neg → $\forall x \in E, Q(x) \Leftrightarrow \exists x \in E, Q(x) \Leftrightarrow F$

tenemos el valor del sig undo punto!

$\forall x \in E, S(x) \Leftrightarrow V$ → como se cumple para todos, en particular, "para alguno se cumple" $\therefore \exists x \in E, S(x) \Leftrightarrow V$

Ej:  $\forall \text{persona} \in O, \text{la persona es } \clubsuit \Leftrightarrow V$
 $\exists \text{persona} \in O, \text{la persona es } \clubsuit \Leftrightarrow V$

(b) 1) ¿Es cierto que $\forall y \in \mathbb{Q}, \exists x \in \mathbb{Q}, (x^2 = y \vee x^2 = -y)$? Justifique su respuesta.

2) Demuestra que la siguiente proposición es falsa:

VALOR SOBRE $m \leftarrow \underbrace{\exists n \in \mathbb{N}, n \neq 0, \forall m \in \mathbb{N}, \exists k \in \mathbb{N}, n = m \cdot k}_{\exists m \in \mathbb{N} \setminus \{0\}}$ → PROPIEDAD SOBRE m

1) Sol: (A NEGACIÓN EJ: $\exists y \in I, \forall x \in I, (x^2 \neq y \wedge x^2 \neq -y)$)

NOTAMOS QUE LA NEGACIÓN ES CIERTA, PUES $y=2 \in I$ Y

CUMPLE DUE $\forall x \in I, x^2 \neq 2 \wedge x^2 \neq -2$

(LAS RAÍCES SON $x = \pm \sqrt{2} \in I$)

→ INMACIONES, NO MACIONES

∴ (A PROP. EJ F)

2) (A NEGACIÓN EJ: $\forall m \in \mathbb{N}, m \neq 0, \exists n \in \mathbb{N}, \forall k \in \mathbb{N}, m \neq n \cdot k$

VEAMOS QUE EJ V.

EN EFECTO, SEA $m \in \mathbb{N}$ AMBIENTAL. TOMANDO $n = 1 \in \mathbb{N}$ SE

CON $m \neq 0$ CUMPLE $\forall k \in \mathbb{N}$ QUE $m \cdot k = 0 \cdot k = 0$. COMO $m \neq 0$, ENTonces $m \neq \frac{m \cdot k}{k}$

∴ (A NEGACIÓN EJ V Y CON ELS LA PROPOSICIÓN ORIGINAL EJ F)

P3 (a) Considera la sucesión de los números de Fibonacci definida por:

$$f_0 = 0, f_1 = 1$$

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}, \forall n \geq 2$$

1. Demuestre que $\forall n \geq 2, (\frac{3}{2})^{n-2} \leq f_n \leq 2^{n-2}$

f_n está definido por una recurrencia, que depende de 2 términos. Es necesario usar induc. fuerte!

Ub: $n=2$

$n=3$

Necesarios 2 (b)

$$1 = \left(\frac{3}{2}\right)^{2-2} \leq f_2 = f_1 + f_0 = 1 + 0 = 1 \leq 2^{2-2} = 2^0 = 1$$

$$\frac{3}{2} = \left(\frac{3}{2}\right)^{3-2} \leq f_3 = f_2 + f_1 = f_1 + f_0 + f_1 = 1 + 0 + 1 = 2 \leq 2^{3-2} = 2^1 = 2$$

Hip: Para algún $n \geq 4$

$$\left(\frac{3}{2}\right)^{n-3} \leq f_{n-1} \leq 2^{n-3}$$

$$\left(\frac{3}{2}\right)^{n-4} \leq f_{n-2} \leq 2^{n-4}$$

* Si escribimos nuestra hipótesis de otra forma:
Para algún $n \geq 2$

$$\left(\frac{3}{2}\right)^{n-2} \leq f_n \leq 2^{n-2}$$

$$\left(\frac{3}{2}\right)^{n-1} \leq f_{n+1} \leq 2^{n-1}$$

P1: Dem para n

$$PDQ: \left(\frac{3}{2}\right)^{n-2} \leq f_n \leq 2^{n-2}$$

Veamos cada cota por partes:

Izq:

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2} \leq \left(\frac{3}{2}\right)^{n-3} + \left(\frac{3}{2}\right)^{n-4} = \left(\frac{3}{2}\right)^{n-4} \left[\frac{3}{2} + 1 \right] = \left(\frac{3}{2}\right)^{n-4} \cdot \frac{5}{2} = \left(\frac{3}{2}\right)^{n-4} \cdot \frac{9}{2} = \left(\frac{3}{2}\right)^{n-2}$$

Der:

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2} \leq 2^{n-3} + 2^{n-4} = 2^{n-4}(2+1) = 2^{n-4} \cdot 3 \leq 2^{n-4} \cdot 4 = 2^{n-4} \cdot 2^2 = 2^{n-2}$$

luego, tenemos que $\left(\frac{3}{2}\right)^{n-2} \leq f_n \leq 2^{n-2}$ ✓ ~~good~~

- (b) Sea $C \in R$ con $C = 1$. Considere la recurrencia dada por $a_0 = 0$, $a_1 = 1$ y $a_n = (C-1)a_{n-1} + Ca_{n-2}$ para todo $n \geq 2$. Demuestre por inducción que, para todo $n \geq 0$, se tiene que:

$$a_n = \frac{C^n - (-1)^n}{C + 1}$$

CB: $n=0$

$$a_0 = 0 = \frac{1^0 - (-1)^0}{1+1} = \frac{1-1}{1+1} = 0$$

$n=1$

$$a_1 = 1 = \frac{1^1 - (-1)^1}{1+1} = \frac{1+1}{1+1} = \frac{1+1}{1+1} = 1$$

Hip: Para algún $n \geq 1$

$$a_n = \frac{C^n - (-1)^n}{C+1}$$

$$a_{n+1} = \frac{C^{n+1} - (-1)^{n+1}}{C+1}$$

PI: Para $n = n+1$

$$\text{PDQ: } a_{n+1} = \frac{C^{n+1} - (-1)^{n+1}}{C+1}$$

$$a_{n+1} = (C+1)a_n + C a_{n+1} = (C-1) \left[\frac{C^n - (-1)^n}{C+1} \right] + C \left[\frac{C^{n+1} - (-1)^{n+1}}{C+1} \right] = \frac{C^n(C+1) - (-1)^n(C+1) + C(C^{n+1} - (-1)^{n+1})}{C+1}$$

$$= \frac{C^n C - C^n - (-1)^n C + (-1)^n + C C^{n+1} - C(-1)^n (-1)^{n+1}}{C+1}$$

$$= \frac{C^n C - C^n + C C^{n+1} - (-1)^n C + (-1)^n C + (-1)^n}{C+1}$$

$$= \frac{C^{n+1} - C^n + C^n + (-1)^n}{C+1} \quad -(-1)^n = (-1)^n \cdot (-1) = (-1)^{n+1}$$

$$= \frac{C^{n+1} - (-1)^{n+1}}{C+1} \quad \text{good}$$

(c) 1) Demuestre usando inducción que:

$$(2n)! < 2^{2n}(n!)^2 \quad \forall n \geq 1$$

2) Demuestre por inducción que:

$$\frac{(1+x^{2^{n-1}})}{(1+x)} \cdot \frac{(1+x^{2^{n-1}})}{(1+x^2)} \cdot \frac{(1+x^{2^{n-1}})}{(1+x^3)} \cdots (1+x^{2^{n-1}}) = \frac{x^{2^n} - 1}{x - 1} \quad \forall n \geq 1, \quad x \neq 1$$

INDUCCIÓN:
 $\forall m \geq m_0, Q(m) \Leftrightarrow Q(m_0) \wedge (\underbrace{\forall m > m_0, Q(m) \Rightarrow Q(m+1)}_{\substack{\text{PAZO INDUCTION (P.I.)} \\ \text{NO BASE (C.B.)}}})$

HIPÓTESIS DE INDUCCIÓN (H.I.)

1) C.B.: $m=1$

$$\cdot (2m)! = (2 \cdot 1)! = 2! = 1 \cdot 2 = 2$$

$$\cdot 2^{2m} (m!)^2 = 2^{2 \cdot 1} (1!)^2 = 2^2 \cdot 1^2 = 4$$

CLARAMENTE $2 < 4 \Rightarrow$ SE CUMPLE $\mathcal{Q}(1)$.

P.I. SEA $m > 1$ ANTES DE $\mathcal{Q}(m)$ ($\Leftrightarrow (2m)! < 2^{2m} (m!)^2$)

DEM QUE $\mathcal{Q}(m+1)$ ($\Leftrightarrow (2(m+1))! < 2^{2(m+1)} ((m+1)!)^2$)

EN EFECTO:

$$\begin{aligned} &= 2^{2m+2} ((m+1) \cdot m!)^2 \\ &= 2^{2m} \cdot 2^2 \cdot (m+1)^2 \cdot (m!)^2 \end{aligned}$$

$$(2(m+1))! = (2m+2)!$$

$$= (2m+2)(2m+1)(2m)!$$

$$\leq (2m+2)(2m+1) 2^{2m} (m!)^2$$

H.I.

$$\leq (2m+2)(2m+1) 2^{2m} (m!)^2$$

$$\stackrel{1 \leq 2}{=} 2(m+1) 2(m+1) 2^{2m} (m!)^2$$

$$= 2^{(m+1)^2} 2^{2m} (m!)^2$$

$$= 2^{2m+2} ((m+1) \cdot m!)^2$$

$$= 2^{2(m+1)} ((m+1)!)^2$$

X ≠ 1

2) C.B.: $m=1$

$$\cdot (1+x^{2^{1-1}}) = (1+x^2) = (1+x^1) = 1+x \quad \text{✓}$$

$$\cdot \frac{x^{2^1}-1}{x-1} = \frac{x^2-1}{x-1} = \frac{(x+1)(x-1)}{x-1} = 1+x$$

∴ $\mathcal{Q}(1)$ CUMPLE ✓

P.I.: SEA $m > 1$ ANTES DE $\mathcal{Q}(m)$ ($\Leftrightarrow (1+x^{2^{1-1}})(1+x^{2^{2-1}})(1+x^{2^{3-1}})(1+x^{2^{4-1}}) \dots (1+x^{2^{m-1}})(1+x^{2^{(m+1)-1}}) = \frac{x^{2^m}-1}{x-1}$)

VEAMOS QUE $\mathcal{Q}(m+1)$ ($\Leftrightarrow (1+x^{2^{1-1}})(1+x^{2^{2-1}})(1+x^{2^{3-1}})(1+x^{2^{4-1}}) \dots (1+x^{2^{m-1}})(1+x^{2^{(m+1)-1}}) = \frac{x^{2^{m+1}}-1}{x-1}$)

EN EFECTO:

$$(1+x^{2^{1-1}})(1+x^{2^{2-1}})(1+x^{2^{3-1}})(1+x^{2^{4-1}}) \dots (1+x^{2^{m-1}})(1+x^{2^{(m+1)-1}})$$

$$\stackrel{\text{H.I.}}{=} \frac{x^{2^m}-1}{x-1} \cdot (1+x^{2^m})$$

$$= \frac{(x^{2^m})^2 - 1}{x-1}$$

$$= \frac{x^{2^m} \cdot x^{2^m} - 1}{x-1}$$

$$= \frac{x^{2^m+2^m} - 1}{x-1}$$

$$= \frac{x^{2^m(1+1)} - 1}{x-1}$$

$$= \frac{x^{2^m \cdot 2} - 1}{x-1}$$

$$= \frac{x^{2^{m+1}} - 1}{x-1}$$