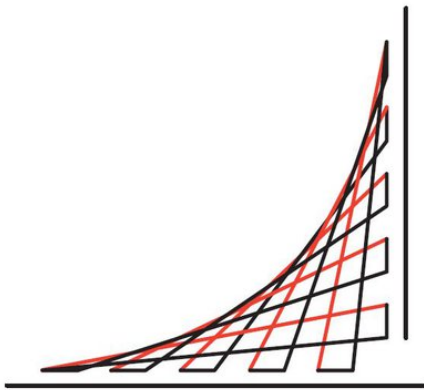


Taller 03

David Gómez



ESCUELA
COLOMBIANA
DE INGENIERÍA
JULIO GARAVITO

VIGILADA MINEDUCACIÓN

Matemáticas
Escuela Colombiana de Ingeniería Julio Garavito
Colombia
3 de septiembre de 2022

Índice

1. Punto 1: tabla de verdad y función	2
1.1. $p = \phi$	2
1.2. $(p \equiv r) = \phi$	2
1.3. $((p \rightarrow (\neg q)) \rightarrow r) = \phi$	2
1.4. $((p \rightarrow q) \vee ((\neg p) \rightarrow (\neg q))) = \phi$	2
1.5. $(p \rightarrow (q \rightarrow p)) = \phi$	3
1.6. $((p \vee r) \wedge (p \rightarrow q)) = \phi$	3
1.7. $(\neg((r \rightarrow (r \wedge (p \vee s))) \equiv (\neg((p \rightarrow q) \vee (r \wedge (\neg r)))))) = \phi$	3
2. Punto 2: Tabla de verdad	4
3. Punto 3: Justificar que la implicación no es asociativa	5
4. Punto 4: Tabla de verdad	5
5. Punto 5: Nuevo conector	5
5.1. Definir $*$ en conectores lógicos clásicos	5
5.2. Hallar una proposición equivalente a $(\neg p)$ usando únicamente $\{p, *\}$	6
5.3. Hallar una proposición equivalente a $(p \wedge q)$ usando únicamente $\{p, q, *\}$	6
5.4. Justificar o refutar propiedades de $*$	6
5.4.1. Conmutativa	6
5.4.2. Asociativa	6
6. Punto 6: Nuevo conector	7
6.1. Definir $*$ en conectores lógicos clásicos	7
6.2. Justificar o refutar propiedades de $*$	7
6.2.1. Asociativa	7
6.2.2. Transitiva	8
7. Punto 7: considere las valuaciones v y $w \dots$	8
8. Punto 8: Demuestre que $v[\phi] \neq v[(\neg\phi)]$ para cualquier valuación v	8

1. Punto 1: tabla de verdad y función

1.1. $p = \phi$

p
F
T

$$H_{\phi}(T) = T$$

$$H_{\phi}(F) = F$$

1.2. $(p \equiv r) = \phi$

p	r	$(p \equiv r)$
F	F	T
F	T	F
T	F	F
T	T	T

$$H_{\phi}(F, T) = H_{\phi}(T, F) = F$$

$$H_{\phi}(F, F) = H_{\phi}(T, T) = F$$

1.3. $((p \rightarrow (\neg q)) \rightarrow r) = \phi$

p	q	r	$(\neg q)$	$(p \rightarrow (\neg q))$	$((p \rightarrow (\neg q)) \rightarrow r)$
F	F	F	T	T	F
F	F	T	T	T	T
F	T	F	F	T	F
F	T	T	F	T	T
T	F	F	T	T	F
T	F	T	T	T	T
T	T	F	F	F	T
T	T	T	F	F	T

$$H_{\phi}(F, F, T) = H_{\phi}(F, T, T) = H_{\phi}(T, F, T) = H_{\phi}(T, T, F) = H_{\phi}(T, T, T)$$

$$H_{\phi}(F, F, F) = H_{\phi}(F, T, F) = H_{\phi}(T, F, F)$$

1.4. $((p \rightarrow q) \vee ((\neg p) \rightarrow (\neg q))) = \phi$

p	q	$(\neg p)$	$(\neg q)$	$(p \rightarrow q)$	$((\neg p) \rightarrow (\neg q))$	$((p \rightarrow q) \vee ((\neg p) \rightarrow (\neg q)))$
F	F	T	T	T	T	T
F	T	T	F	T	F	T
T	F	F	T	F	T	T
T	T	F	F	T	T	T

$$H_{\phi}(F, F) = H_{\phi}(F, T) = H_{\phi}(T, F) = H_{\phi}(T, T) = T$$

1.5. $(p \rightarrow (q \rightarrow p)) = \phi$

p	q	$(q \rightarrow p)$	$(p \rightarrow (q \rightarrow p))$
F	F	T	T
F	T	F	T
T	F	T	T
T	T	T	T

$$H_\phi(F, F) = H_\phi(F, T) = H_\phi(T, F) = H_\phi(T, T) = T$$

1.6. $((p \vee r) \wedge (p \rightarrow q)) = \phi$

p	q	r	$(p \vee r)$	$(p \rightarrow q)$	$((p \vee r) \wedge (p \rightarrow q))$
F	F	F	F	T	F
F	F	T	T	T	T
F	T	F	F	T	F
F	T	T	T	T	T
T	F	F	T	F	F
T	F	T	T	F	F
T	T	F	T	T	T
T	T	T	T	T	T

$$H_\phi(F, F, F) = H_\phi(F, T, F) = H_\phi(T, F, F) = H_\phi(T, F, T) = F$$

$$H_\phi(F, F, T) = H_\phi(F, T, T) = H_\phi(T, T, F) = H_\phi(T, T, T) = T$$

1.7. $(\neg((r \rightarrow (r \wedge (p \vee s))) \equiv (\neg((p \rightarrow q) \vee (r \wedge (\neg r))))) = \phi$

Debido a la longitud de la proposición, decidí añadir subíndices a los conectores, para así no tener que hacer mención de las variables que hacen parte del mismo:

$$(\neg_0((r \rightarrow_2 (r \wedge_3 (p \vee_4 s))) \equiv_1 (\neg_2((p \rightarrow_4 q) \vee_3 (r \wedge_4 (\neg_5 r))))) = \phi$$

Posición	p	q	r	s
0	F	F	F	F
1	F	F	F	T
2	F	F	T	F
3	F	F	T	T
4	F	T	F	F
5	F	T	F	T
6	F	T	T	F
7	F	T	T	T
8	T	F	F	F
9	T	F	F	T
10	T	F	T	F
11	T	F	T	T
12	T	T	F	F
13	T	T	F	T
14	T	T	T	F
15	T	T	T	T

Posición	\neg_5	\vee_4	\rightarrow_4	\wedge_4	\wedge_3	\vee_3	\rightarrow_2	\neg_2	\equiv_1	\neg_0
0	T	F	T	F	F	T	T	F	F	T
1	F	T	T	F	F	T	T	F	F	T
2	T	F	T	F	F	T	F	F	T	F
3	F	T	T	F	T	T	T	F	F	T
4	T	F	T	F	F	T	T	F	F	T
5	F	T	T	F	F	T	T	F	F	T
6	T	F	T	F	F	T	F	F	T	F
7	F	T	T	F	T	T	T	F	F	T
8	T	T	F	F	F	F	T	T	T	F
9	F	T	T	F	F	F	T	T	T	F
10	T	T	T	F	T	F	T	T	T	F
11	F	T	F	F	T	F	T	T	T	F
12	T	T	T	F	F	T	T	F	F	T
13	F	T	T	F	F	T	T	F	F	T
14	T	T	T	F	T	T	T	F	F	T
15	F	T	T	F	T	T	T	F	F	T

$$\begin{aligned}
 H_\phi(F, F, F, F) &= H_\phi(F, F, F, T) = H_\phi(F, F, T, F) = H_\phi(F, T, F, F) = H_\phi(F, T, F, T) = H_\phi(F, T, T, T) \\
 &= H_\phi(T, T, F, F) = H_\phi(T, T, F, T) = H_\phi(T, T, T, F) = H_\phi(T, T, T, T) = T
 \end{aligned}$$

$$H_\phi(F, F, T, F) = H_\phi(T, F, F, F) = H_\phi(T, T, F, T) = H_\phi(T, F, T, F) = H_\phi(T, F, T, T) = F$$

2. Punto 2: Tabla de verdad

$$((p \vee (q \vee r)) \equiv ((p \vee q) \vee r))$$

p	q	r	$(q \vee r)$	$(p \vee q)$	$(p \vee (q \vee r))$	$((p \vee q) \vee r)$	$((p \vee (q \vee r)) \equiv ((p \vee q) \vee r))$
F	F	F	F	F	F	F	T
F	F	T	T	F	T	T	T
F	T	F	T	T	T	T	T
F	T	T	T	T	T	T	T
T	F	F	F	T	T	T	T
T	F	T	T	T	T	T	T
T	T	F	T	T	T	T	T
T	T	T	T	T	T	T	T

3. Punto 3: Justificar que la implicación no es asociativa

$$\begin{aligned} &(\forall \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : ((\phi \rightarrow \psi) \rightarrow \tau) \equiv (\phi \rightarrow (\psi \rightarrow \tau))) \\ &(\exists \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : \mathbf{v}[(\phi \rightarrow \psi) \rightarrow \tau] \neq \mathbf{v}[(\phi \rightarrow (\psi \rightarrow \tau))]) \end{aligned}$$

propiedad a refutar
negación de la propiedad

$$\mathbf{v}[(\phi \rightarrow \psi) \rightarrow \tau] = \mathbf{F}$$

suposición

\equiv

$$(\mathbf{v}[(\phi \rightarrow \psi)] = \mathbf{T}) \wedge (\mathbf{v}[\tau] = \mathbf{F})$$

Metateorema 2.23

\equiv

$$((\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F}) \vee (\mathbf{v}[\psi] = \mathbf{T})) \wedge (\mathbf{v}[\tau] = \mathbf{F})$$

$$\text{Tomando } \mathbf{v} = \{\phi \mapsto \mathbf{F}, \psi \mapsto \mathbf{T}, \tau \mapsto \mathbf{F}\}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{v}[(\phi \rightarrow (\psi \rightarrow \tau))] &= H_{\rightarrow}[\mathbf{F}, \mathbf{v}[(\psi \rightarrow \tau)]] \\ &= H_{\rightarrow}[\mathbf{F}, H_{\rightarrow}(\mathbf{T}, \mathbf{F})] \\ &= H_{\rightarrow}[\mathbf{F}, \mathbf{F}] \\ &= \mathbf{T} \end{aligned}$$

$$\therefore (\exists \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : \mathbf{v}[(\phi \rightarrow \psi) \rightarrow \tau] \neq \mathbf{v}[(\phi \rightarrow (\psi \rightarrow \tau))])$$

por suposición

4. Punto 4: Tabla de verdad

$$(((p \rightarrow q) \wedge (\neg true)) \equiv (r \vee q))$$

p	q	r	$true$	$(\neg true)$	$(p \rightarrow q)$	$(r \vee q)$	$((p \rightarrow q) \wedge (\neg true))$	$((p \rightarrow q) \wedge (\neg true)) \equiv (r \vee q)$
F	F	F	T	F	T	F	F	T
F	F	T	T	F	T	T	F	F
F	T	F	T	F	T	T	F	F
F	T	T	T	F	T	T	F	F
T	F	F	T	F	F	F	F	T
T	F	T	T	F	F	T	F	F
T	T	F	T	F	T	T	F	F
T	T	T	T	F	T	T	F	F

5. Punto 5: Nuevo conector

5.1. Definir $*$ en conectores lógicos clásicos

$$H_*(\phi, \psi) = H_{\neg}[H_{\vee}(\phi, \psi)]$$

$$(\phi * \psi) \equiv (\neg(\phi \vee \psi))$$

5.2. Hallar una proposición equivalente a $(\neg p)$ usando únicamente $\{p, *\}$

$$(\phi * \psi) \equiv (\neg(\phi \vee \psi))$$

sub-punto 1

$$(p \vee p) \equiv p$$

tabla de verdad

$$(p * p) \equiv (\neg p)$$

5.3. Hallar una proposición equivalente a $(p \wedge q)$ usando únicamente $\{p, q, *\}$

$$(\phi * \psi) \equiv (\neg(\phi \vee \psi))$$

sub-punto 1

$$(p * p) \equiv (\neg p)$$

sub-punto 2

$$(\neg(\phi \vee \psi)) \equiv ((\neg\phi) \wedge (\neg\psi))$$

tabla de verdad

$$((p * p) * (q * q)) \equiv (p \wedge q)$$

5.4. Justificar o refutar propiedades de $*$

Metateorema 2.23 para $*$

$\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{T}$ si y solo si $\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F}$ y $\mathbf{v}[\psi] = \mathbf{F}$; de lo contrario $\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{F}$

5.4.1. Conmutativa

$$(\forall \phi, \psi \in \mathbb{B} : \mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{v}[(\psi * \phi)])$$

def. propiedad conmutativa

$$\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{T}$$

suposición

$$(\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F}) \wedge (\mathbf{v}[\psi] = \mathbf{F})$$

$$(\mathbf{v}[\psi] = \mathbf{F}) \wedge (\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F})$$

Propiedad conmutativa de \wedge

$$\mathbf{v}[(\psi * \phi)] = \mathbf{T}$$

Metateorema 2.23

$$(\forall \phi, \psi \in \mathbb{B} : \mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{v}[(\psi * \phi)])$$

Es conmutativa

Se puede ver que cualquier otra valuación cumple la propiedad (negar el metateorema y aplicar propiedad conmutativa sobre \vee)

5.4.2. Asociativa

$$(\forall \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : \mathbf{v}[(\phi * \psi) * \tau] = \mathbf{v}[(\phi * (\psi * \tau))])$$

def. propiedad asociativa

$$\mathbf{v}[(\phi * \psi) * \tau] = \mathbf{T}$$

suposición

$$(\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{F}) \wedge (\mathbf{v}[\tau] = \mathbf{F})$$

$$(\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{T} \vee \mathbf{v}[\psi] = \mathbf{T}) \wedge (\mathbf{v}[\tau] = \mathbf{F})$$

Tomando $\mathbf{v} = \{\phi \mapsto \mathbf{T}, \psi \mapsto \mathbf{T}, \tau \mapsto \mathbf{F}\}$

$$\begin{aligned}\mathbf{v}[(\phi * (\psi * \tau))] &= H_*[\phi, (\psi * \tau)] \\ &= H_*[\mathbf{T}, H_*(\mathbf{T}, \mathbf{F})] \\ &= H_*[\mathbf{T}, \mathbf{F}] \\ &= \mathbf{F}\end{aligned}$$

$$\therefore (\exists \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : \mathbf{v}[(\phi * \psi) * \tau] \neq \mathbf{v}[(\phi * (\psi * \tau))])$$

No es asociativa

6. Punto 6: Nuevo conector

6.1. Definir $*$ en conectores lógicos clásicos

$$H_*(\phi, \psi) = H_{\neg}[H_{\leftarrow}(\phi, \psi)]$$

$$(\phi * \psi) \equiv (\neg(\phi \leftarrow \psi))$$

6.2. Justificar o refutar propiedades de $*$

Metateorema 2.23 para $*$

$$\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{T} \text{ si y solo si } \mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F} \text{ y } \mathbf{v}[\psi] = \mathbf{T} ; \text{ de lo contrario } \mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{F}$$

6.2.1. Asociativa

$$(\forall \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : \mathbf{v}[(\phi * \psi) * \tau] = \mathbf{v}[(\phi * (\psi * \tau))])$$

def. propiedad asociativa

$$\mathbf{v}[(\phi * \psi) * \tau] = \mathbf{T}$$

suposición

$$(\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F}) \wedge (\mathbf{v}[\psi] = \mathbf{T})$$

$$(\mathbf{v}[\psi] = \mathbf{T}) \wedge (\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F})$$

Propiedad conmutativa de \wedge

$$\mathbf{v}[(\psi * \phi)] = \mathbf{F}$$

$$\therefore (\exists \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : \mathbf{v}[(\phi * \psi) * \tau] \neq \mathbf{v}[(\phi * (\psi * \tau))])$$

No es asociativa

6.2.2. Transitiva

$ \begin{array}{c} (\forall \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : ((\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{T}) \wedge (\mathbf{v}[(\psi * \tau)] = \mathbf{T})) \Rightarrow (\mathbf{v}[(\phi * \tau)] = \mathbf{T})) \\ \wedge \\ (\forall \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : ((\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{F}) \wedge (\mathbf{v}[(\psi * \tau)] = \mathbf{F})) \Rightarrow (\mathbf{v}[(\phi * \tau)] = \mathbf{F})) \end{array} $	def. propiedad transitiva
$ \begin{array}{c} (\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{T}) \wedge (\mathbf{v}[(\psi * \tau)] = \mathbf{T}) \\ ((\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F}) \wedge (\mathbf{v}[\psi] = \mathbf{T})) \wedge ((\mathbf{v}[\psi] = \mathbf{F}) \wedge (\mathbf{v}[\tau] = \mathbf{T})) \\ (\mathbf{v}[\phi] = \mathbf{F}) \wedge \text{false} \wedge (\mathbf{v}[\tau] = \mathbf{T}) \\ \text{false} \end{array} $	suposición Propiedad asociativa de \wedge
$ \begin{array}{c} (\exists \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : ((\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{T}) \wedge (\mathbf{v}[(\psi * \tau)] = \mathbf{T})) \not\Rightarrow (\mathbf{v}[(\phi * \tau)] = \mathbf{T})) \\ \vee \\ (\exists \phi, \psi, \tau \in \mathbb{B} : ((\mathbf{v}[(\phi * \psi)] = \mathbf{F}) \wedge (\mathbf{v}[(\psi * \tau)] = \mathbf{F})) \not\Rightarrow (\mathbf{v}[(\phi * \tau)] = \mathbf{F})) \end{array} $	No es transitiva

7. Punto 7: considere las valuaciones \mathbf{v} y $\mathbf{w} \dots$

$$\begin{array}{l}
 \mathbf{v} = \{p \mapsto \mathbf{T}, q \mapsto \mathbf{F}, r \mapsto \mathbf{F}, \dots\} \\
 \mathbf{w} = \{p \mapsto \mathbf{T}, q \mapsto \mathbf{F}, r \mapsto \mathbf{T}, \dots\}
 \end{array}$$

Demostrar que $\mathbf{v}[(p \equiv (\neg q))] = \mathbf{w}[(p \equiv (\neg q))]$

Tomando $\mathbf{v} \dots$

$$\begin{aligned}
 \mathbf{v}[(p \equiv (\neg q))] &= H_{\equiv}[p, (\neg q)] \\
 &= H_{\equiv}[\mathbf{v}[p], H_{\neg}(\mathbf{v}[q])] \\
 &= H_{\equiv}[\mathbf{w}[p], H_{\neg}(\mathbf{w}[q])] \\
 &= \mathbf{w}[(p \equiv (\neg q))]
 \end{aligned}$$

8. Punto 8: Demuestre que $\mathbf{v}[\phi] \neq \mathbf{v}[(\neg \phi)]$ para cualquier valuación \mathbf{v}

$ \begin{array}{c} \mathbf{v}[(\phi \equiv (\neg \phi))] = \mathbf{F} \\ \hline \mathbf{v}[\phi] \neq \mathbf{v}[(\neg \phi)] \\ \therefore \mathbf{v}[(\phi \equiv (\neg \phi))] = \mathbf{F} \end{array} $	<p>Enunciado/ proposición a probar negación de Metateorema 2.23</p>
---	---