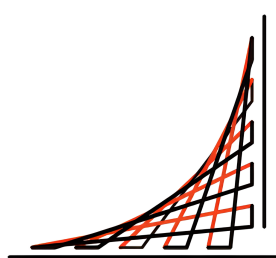


Funciones lógicas

Hecho por

DAVID GÓMEZ, DANIEL PÉREZ, LAURA
RINCÓN, JUANITA RUBIANO



ESCUELA
COLOMBIANA
DE INGENIERÍA
JULIO GARAVITO

VIGILADA MINEDUCACIÓN

UNIVERSIDAD

Estudiante de Matemáticas

Escuela Colombiana de Ingeniería Julio Garavito

Colombia

3 de abril de 2023

Índice

Introducción	3
Funciones booleanas	4
Nuestras funciones	5

Introducción

Tras definir los axiomas en la lógica matemática, y tener reglas de inferencia, se procede a desarrollar teoremas con estas herramientas. Sin embargo, en algunos casos, el proceso lleva a ser bastante tedioso, y muchas veces no se sabe por donde ir para demostrar una proposición. En este documento se presentará una nueva idea para poder manejar proposiciones lógicas de la mano de la aritmética de los naturales.

Funciones booleanas

Las funciones booleanas son una forma de entender los conectores lógicos, y los valores que toman. La idea en este documento es poder salir del lenguaje de la lógica, y poder manejar dichas funciones como si se tratara de números, de forma que llegar a un resultado sea muy lineal.

Las definiciones de estas funciones, como se expresa en el libro *Lógica para Informática y Matemáticas* [1]

Funciones booleanas

Se toma $\mathbb{B} = \{T, F\}$ el conjunto de valores de verdad, donde T corresponde a *verdadero* y F corresponde a *falso*.

Y ya que los conectivos lógicos se interpretan dependiendo de el valor que tomen las variables sobre las que se opera, es posible definir funciones para cada conector de la siguiente manera:

$$H_{true}() = T$$

$$H_{false}() = F$$

$$\left\{ \begin{array}{l} H_{\neg}(F) = T \\ H_{\neg}(T) = F \end{array} \right\}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} H_{\equiv}(F, F) = H_{\equiv}(T, T) = T \\ H_{\equiv}(F, T) = H_{\equiv}(T, F) = F \end{array} \right\}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} H_{\vee}(F, F) = F \\ H_{\vee}(T, F) = H_{\vee}(T, F) = H_{\vee}(T, T) = T \end{array} \right\}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} H_{\wedge}(F, F) = H_{\wedge}(F, T) = H_{\wedge}(T, F) = F \\ H_{\wedge}(T, T) = T \end{array} \right\}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} H_{\Rightarrow}(F, F) = H_{\Rightarrow}(F, T) = H_{\Rightarrow}(T, T) = T \\ H_{\Rightarrow}(T, F) = F \end{array} \right\}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} H_{\Leftarrow}(F, F) = H_{\Leftarrow}(T, F) = H_{\Leftarrow}(T, T) = T \\ H_{\Leftarrow}(F, T) = F \end{array} \right\}$$

Nuestras funciones

Como se mencionó, se quiere dar una extensión de la lógica que permita el uso de operaciones aritméticas en la misma.

De forma análoga a las funciones booleanas, se toma un conjunto sobre el que se emplean estas funciones:

$\mathbb{V} = \{0, 1\}$, en donde 0 corresponde al valor *falso* y 1 al de *verdadero*

A partir de esto hacemos la siguiente analogía para entender las funciones que debemos encontrar:

Conectores lógicos a funciones

$true$	\hookrightarrow	1
$false$	\hookrightarrow	0
$\neg p$	\hookrightarrow	$N(p)$
$p \Rightarrow q$	\hookrightarrow	$I(p, q)$
$p \Leftarrow q$	\hookrightarrow	$C(p, q)$
$p \wedge q$	\hookrightarrow	$\&(p, q)$
$p \vee q$	\hookrightarrow	$O(p, q)$
$p \equiv q$	\hookrightarrow	$E(p, q)$
$p \neq q$	\hookrightarrow	$D(p, q)$

Y, evidentemente:

$$\begin{aligned}
 N &: \mathbb{V} \longrightarrow \mathbb{V} \\
 I &: \mathbb{V}^2 \longrightarrow \mathbb{V} \\
 C &: \mathbb{V}^2 \longrightarrow \mathbb{V} \\
 \& &: \mathbb{V}^2 \longrightarrow \mathbb{V} \\
 O &: \mathbb{V}^2 \longrightarrow \mathbb{V} \\
 E &: \mathbb{V}^2 \longrightarrow \mathbb{V} \\
 D &: \mathbb{V}^2 \longrightarrow \mathbb{V}
 \end{aligned}$$

Ahora, falta definir cada una de estas funciones. La forma en la que se definen, aprovechando que $\mathbb{V} \subseteq \mathbb{N}$, será obteniendo sucesiones a partir de tomar una de las variables como constante en ambos valores posibles. Dado que los posibles valores son únicamente dos, se puede asumir dichas sucesiones como aritméticas, lo que hace la obtención de su descripción bastante sencilla.

Cabe aclarar, que el resultado previo a obtener la descripción aritmética de cada función está dado por

el comportamiento de la función booleana correspondiente. Como ejemplo, la negación:

$$H_{\neg}(\mathbf{T}) = \mathbf{F} \rightsquigarrow N(1) = 0$$

Obtención de las funciones

(i) $N(p)$

Esta función, se comporta de la siguiente manera:

$$\begin{aligned} & \begin{cases} N(0) = 1 \\ N(1) = 0 \end{cases} \\ & \equiv \\ & N(p) = 1 - p \end{aligned}$$

(ii) $I(p, q)$

De igual manera:

$$\begin{aligned} & \begin{cases} I(0, q) = 1 \\ I(1, q) = q \end{cases} \\ & \equiv \\ & I(p, q) = (q - 1)p + 1 \end{aligned}$$

Procediendo de igual manera con las demás funciones. . .

(iii) $C(p, q)$

$$\begin{aligned} & \begin{cases} C(0, q) = N(q) = 1 - q \\ C(1, q) = 1 \end{cases} \\ & \equiv \\ & C(p, q) = pq + 1 - q \end{aligned}$$

(iv) $\&(p, q)$

$$\begin{aligned} & \begin{cases} \&(0, q) = 0 \\ \&(1, q) = q \end{cases} \\ & \equiv \\ & \&(p, q) = pq \end{aligned}$$

(v) $O(p, q)$

$$\begin{cases} O(0, q) = q \\ O(1, q) = 1 \end{cases}$$

\equiv

$$O(p, q) = (1 - q)p + q$$

(vi) $E(p, q)$

$$\begin{cases} E(0, q) = N(q) = 1 - q \\ E(1, q) = q \end{cases}$$

\equiv

$$E(p, q) = (2q + 1)p + 1 - q$$

(vii) $D(p, q)$

$$\begin{cases} D(0, q) = q \\ D(1, q) = N(q) = 1 - q \end{cases}$$

\equiv

$$D(p, q) = (1 - 2q)p + q$$

La propiedad, la cual llamaremos “Propiedad fundamental”, más importante a tener en cuenta es la siguiente:

$$p \in \mathbb{V} \Rightarrow p^n = p$$

Esto debido a que los valores de dicho conjunto, al elevarse a cualquier potencia no cambian su resultado. Y por otro lado, este resultado se obtiene de la propiedad del conector \wedge : idempotencia.

Un ejemplo del uso de estas funciones sería evaluar la siguiente proposición:

Ejemplo

$$\neg(p \wedge q) \equiv \neg p \vee \neg q$$

↳ \langle definición de funciones \rangle

$$E(N(\&(p, q)), O(N(p), N(q)))$$

=

$$E(1 - \&(p, q), (1 - N(q))N(p) + N(q))$$

=

$$E(1 - pq, (1 - (1 - q))(1 - p) + 1 - q)$$

=

$$E(1 - pq, 1 - pq)$$

=

$$(2(1 - pq) + 1)(1 - pq) + 1 - (1 - pq)$$

$$= 1 - pq - 2pq + 2(pq)^2 + pq$$

$$= \langle \text{Propiedad fundamental} \rangle$$

$$1 - pq - 2pq + 2pq + pq$$

=

$$1$$

Referencias

- [1] Camilo Rocha. *Lógica para Informática y Matemáticas*. 7.^a ed. 6 de ago. de 2022.