

Matematicas

Carlos Nexans

Julio, 2016.

Esta página ha sido dejada en blanco intencionalmente.

Contents

1	Métodos de demostración y lógica simbólica.	4
1.1	La lógica simbólica	4
1.2	Traducción de teoremas y proposiciones	5
1.3	Metodos de demostracion basicos	6
2	Cuantificacion y logica de predicados	8
3	Referencias bibliográficas	9

1 Métodos de demostración y lógica simbólica.

A menudo, las matemáticas del colegio y del bachillerato suponen resolver ecuaciones, desigualdades y realizar operaciones bien definidas mediante procesos y métodos, no obstante, como se ha visto desde Matemáticas I, hay que ser capaz de enfrentarse también a funciones, conjuntos y otros objetos matemáticos. Lo que une todos estos conocimientos es el *razonamiento deductivo*.

El *razonamiento deductivo*, normalmente se presenta en forma de pruebas y demostraciones, aunque, en el fondo, también es el origen de los *procedimientos*. El curso de Álgebra I, a diferencia de las matemáticas comunes de ingeniería, es una materia en la cual la teoría juega un papel muy central. Esta sección de lógica y métodos de prueba se agrega porque, a veces hay confusión sobre cómo hacer demostraciones dado que para algunos puede ser algo nuevo.

1.1 La lógica simbólica

Definición: una expresión booleana E , está conformada por constantes true y false (verdad y falsedad, respectivamente), variables booleanas y las operaciones $\neg, \wedge, \vee, \Rightarrow, \Leftarrow, \Leftrightarrow$. Las constantes booleanas muchas veces se llaman *valores booleanos* y las variables, a menudo, se dice que son de tipo *booleano*. Las variables booleanas se denotan con letras minúsculas y las expresiones con letras mayúsculas, típicamente [1, pág 25].

Definimos, las siguientes variables:

- p : mañana nevará
- q : mañana lloverá

En la siguiente tabla se pueden apreciar los símbolos y su significado en el lenguaje natural.

Símbolo	Nombre	Ejemplo	Traducción del ejemplo
\neg	negación	$\neg p$	Mañana no nevará
\vee	disyunción	$p \vee q$	Mañana nevará o mañana lloverá
\wedge	conjunción	$p \wedge q$	Mañana nevará y mañana lloverá
\Rightarrow	implicación	$p \Rightarrow q$	Si mañana llueve, entonces mañana nevará.
\Leftarrow	consecuente	$p \Leftarrow q$	Que mañana llueva, es una consecuencia de que mañana nieve
\Leftrightarrow	equivalencia, doble implicación	$p \Leftrightarrow q$	Mañana llueve, si y solo si, mañana nieva

1.2 Traducción de teoremas y proposiciones

- 1) Si p es un número primo y p divide a ab , entonces p divide a a o p divide a b . Podemos definir las siguientes variables booleanas:

- r : p es un número primo
- s : p divide a ab
- t : p divide a a
- u : p divide a b

$$r \wedge s \Rightarrow t \vee u$$

- 2) Si $f(x)$ es un polinomio en \mathbb{F} , y $a \in \mathbb{F}$ entonces, $f(a) = 0$ si y solo si $x - a$ divide a $f(x)$.

- r : $f(x)$ es un polinomio en \mathbb{F}
- s : $a \in \mathbb{F}$
- t : $f(a) = 0$
- u : $x - a$ divide a $f(x)$

$$r \wedge s \Rightarrow (t \Leftrightarrow u)$$

- 3) Si $f(x)$ es un polinomio con coeficientes en \mathbb{F} y $a \in \mathbb{F}$, entonces $f(a)$ es el resto de dividir $f(x)$ entre $x - a$.

- r : $f(x)$ es un polinomio con coeficientes en \mathbb{F}
- s : $a \in \mathbb{F}$
- t : $f(a)$ es el resto de dividir $f(x)$ entre $x - a$

$$r \wedge s \Rightarrow t$$

Una vez se tengan habilidades básicas de lógica proposicional, se hablarán de métodos de prueba y teoremas de lógica. Se propone al lector hacer los siguientes ejercicios y revisar los primeros capítulos de *How to prove it, a structured approach* [2].

1. Dé una expresión E de las siguientes proposiciones:
 1. Juan y Pedro dicen la verdad, o bien, ambos mienten.
 2. No irás a esquiar o bien, si vas a esquiar entonces no habrá nieve.
 3. Alicia no fué a la universidad y Pedro también.
2. Diga si las siguientes expresiones tienen una estructura correcta:
 1. $\neg(P, Q \wedge R)$
 2. $\neg(P \vee Q \wedge R) \Rightarrow (p \Leftrightarrow s)$
 3. $\neg(P \vee (Q \wedge R)) \Rightarrow (m \wedge n)$

1.3 Metodos de demostracion basicos

Demostraciones que involucran implicacion, para demostrar $P \Rightarrow Q$

El metateorema de deducción extendido. Suponga que al considerar las expresiones P_1, P_2, \dots, P_n como verdades, podemos demostrar Q . Entonces la expresion $P_1 \wedge P_2 \wedge \dots \wedge P_n \Rightarrow Q$ es una verdad o teorema.

El método directo: Para demostrar $P \Rightarrow Q$, suponga que P es cierto, y mediante el uso de proposiciones, lemas, teoremas o corolarios conocidos, demuestre Q . Ejemplo, demuestre que si $x > 3$ e $y < 2$, entonces $x^2 - 2y > 5$

Suponga que $x > 3$ e $y < 2$. Se tiene que $x^2 = xx > 3x$ y $3x > 3 * 3 = 9$, entonces $x^2 > 9$. Por otro lado, la segunda desigualdad implica que $2y < 4$, de donde $-4 < -2y$. “Sumando” ambos resultados, obtenemos:

$$x^2 - 2y > 9 - 4 = 5$$

En ocasiones, no es sencillo demostrar por el método directo, por ejemplo, consideremos la siguiente proposición: si p es un número primo y p divide a ab , entonces p divide a a o p divide a b . Suponer la hipótesis no nos deja demostrar la conclusión tan fácilmente, para solucionar este problema, podemos conseguir otra expresión equivalente mas sencilla de demostrar utilizando teoremas de lógica [1, pag. 52-78]:

- 1) **Equivalencia** $p \Leftrightarrow q$ se puede definir como $(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)$
- 2) **Contrareciproco**, $p \Rightarrow q$ es equivalente a $\neg q \Rightarrow \neg p$.
- 3) **Debilitamiento y fortalecimiento**
 - a. $p \wedge q \Rightarrow p$
 - b. $p \Rightarrow p \vee q$
 - c. $p \wedge q \Rightarrow p \vee q$
- 4) **Definición de implicacion.** La expresion $p \Rightarrow q$ es equivalente a $\neg p \vee q$
- 5) **Leyes de De Morgan**
 - a. $\neg(p \wedge q)$ es equivalente a $\neg p \vee \neg q$
 - b. $\neg(p \vee q)$ es equivalente a $\neg p \wedge \neg q$
- 6) **Análisis de casos**
 - a. $(p \Rightarrow r) \wedge (q \Rightarrow r)$ es equivalente a $p \vee q \Rightarrow r$
 - b. $(p \Rightarrow r) \wedge (\neg p \Rightarrow r)$ es equivalente a r
- 7) **Shunting** $p \Rightarrow (q \Rightarrow r)$ es equivalente a $p \wedge q \Rightarrow r$
- 8) **Tercero excluido** $p \vee \neg p$ es verdadero.
- 9) **Doble negación** $\neg \neg p$ es equivalente a p

Hay muchos mas teoremas de logica, pero estos son bastante resaltantes, instamos al lector a leer el capítulo 3 de *A logical approach to discrete math* [1], para añadir más herramientas de deducción. Mediante estos teoremas, introduciremos los siguientes métodos de prueba

El contrareciproco: para demostrar $P \Rightarrow Q$, se puede demostrar $\neg Q \Rightarrow \neg P$; dado que ambas afirmaciones son equivalentes, con una se puede concluir la otra

Análisis de casos: por los teoremas agrupados en el punto 6, tenemos:

1. Para demostrar $P \vee Q \Rightarrow R$, se puede demostrar $P \Rightarrow R$ y, $Q \Rightarrow R$.
2. Para demostrar Q , podemos partir de una cierta expresión P y demostrar que $P \Rightarrow Q$ y $\neg P \Rightarrow Q$.

“Para asegurarte de que todas tus afirmaciones estén bien justificadas, debes ser esceptico de cada inferencia que hagas en tus demostraciones. Si tienes dudas de que tu justificación sea correcta, entonces no es correcta. Después de todo, ¿Si tu propio razonamiento no te convence, como esperas convencer a alguien más?” [2, pag. 86].

Contradicción:

1. Para demostrar P , podemos suponer que $\neg P$ es cierto y llegar a cualquier falsedad o contradicción, mediante teoremas conocidos.
2. Podemos realizar el mismo procedimiento para demostrar una expresión que involucre una implicación.

$$\neg(P \Rightarrow Q)$$

$$\Leftrightarrow$$

$$\neg(\neg P \vee Q)$$

$$\Leftrightarrow$$

$$\neg\neg P \wedge \neg Q$$

$$\Leftrightarrow$$

$$P \wedge \neg Q$$

Quiere decir que, para demostrar $P \Rightarrow Q$, podemos suponer que P y $\neg Q$ son verdades y llegar a una contradicción.

2 Cuantificacion y logica de predicados

Contenido

3 Referencias bibliográficas

1. David Gries, Fred B. Schneider. A logical approach to discrete math. Springer-Verlag.
2. Daniel J. Velleman. How to prove it, a structured approach. Cambridge University Press.
3. Paul Zeitz. The art and craft of problem solving.
4. Lindsay N. Childs. A Concrete Introduction to Higher Algebra. Springer.