

LÓGICA

Dacarth Sarmiento Porto



AREANDINA

Fundación Universitaria del Área Andina

MIEMBRO DE LA RED

ILUMNO

LÓGICA

Dacarth Sarmiento Porto
Bogotá D.C.

Fundación Universitaria del Área Andina. 2018

Catalogación en la fuente Fundación Universitaria del Área Andina (Bogotá).

Lógica

© Fundación Universitaria del Área Andina. Bogotá, septiembre de 2018
© Dacarth Sarmiento Porto

ISBN (impreso): **978-958-5462-94-6**

Fundación Universitaria del Área Andina
Calle 70 No. 12-55, Bogotá, Colombia
Tel: +57 (1) 7424218 Ext. 1231
Correo electrónico: publicaciones@areandina.edu.co

Director editorial: Eduardo Mora Bejarano
Coordinador editorial: Camilo Andrés Cuéllar Mejía
Corrección de estilo y diagramación: Dirección Nacional de Operaciones Virtuales
Conversión de módulos virtuales: Katherine Medina

Todos los derechos reservados. Queda prohibida la reproducción total o parcial de esta obra y su tratamiento o transmisión por cualquier medio o método sin autorización escrita de la Fundación Universitaria del Área Andina y sus autores.

BANDERA INSTITUCIONAL

Pablo Oliveros Marmolejo †
Gustavo Eastman Vélez

Miembros Fundadores

Diego Molano Vega
Presidente del Consejo Superior y Asamblea General

José Leonardo Valencia Molano
Rector Nacional
Representante Legal

Martha Patricia Castellanos Saavedra
Vicerrectora Nacional Académica

Jorge Andrés Rubio Peña
Vicerrector Nacional de Crecimiento y Desarrollo

Tatiana Guzmán Granados
Vicerrectora Nacional de Experiencia Areandina

Edgar Orlando Cote Rojas
Rector – Seccional Pereira

Gelca Patricia Gutiérrez Barranco
Rectora – Sede Valledupar

María Angélica Pacheco Chica
Secretaria General

Eduardo Mora Bejarano
Director Nacional de Investigación

Camilo Andrés Cuéllar Mejía
Subdirector Nacional de Publicaciones

LÓGICA

Dacarth Sarmiento Porto



AREANDINA

Fundación Universitaria del Área Andina

MIEMBRO DE LA RED

ILUMNO

EJE 1

Introducción	7
Desarrollo Temático	9
Bibliografía	25

EJE 2

Introducción	27
Desarrollo Temático	28
Bibliografía	45

EJE 3

Introducción	47
Desarrollo Temático	48
Bibliografía	76

EJE 4

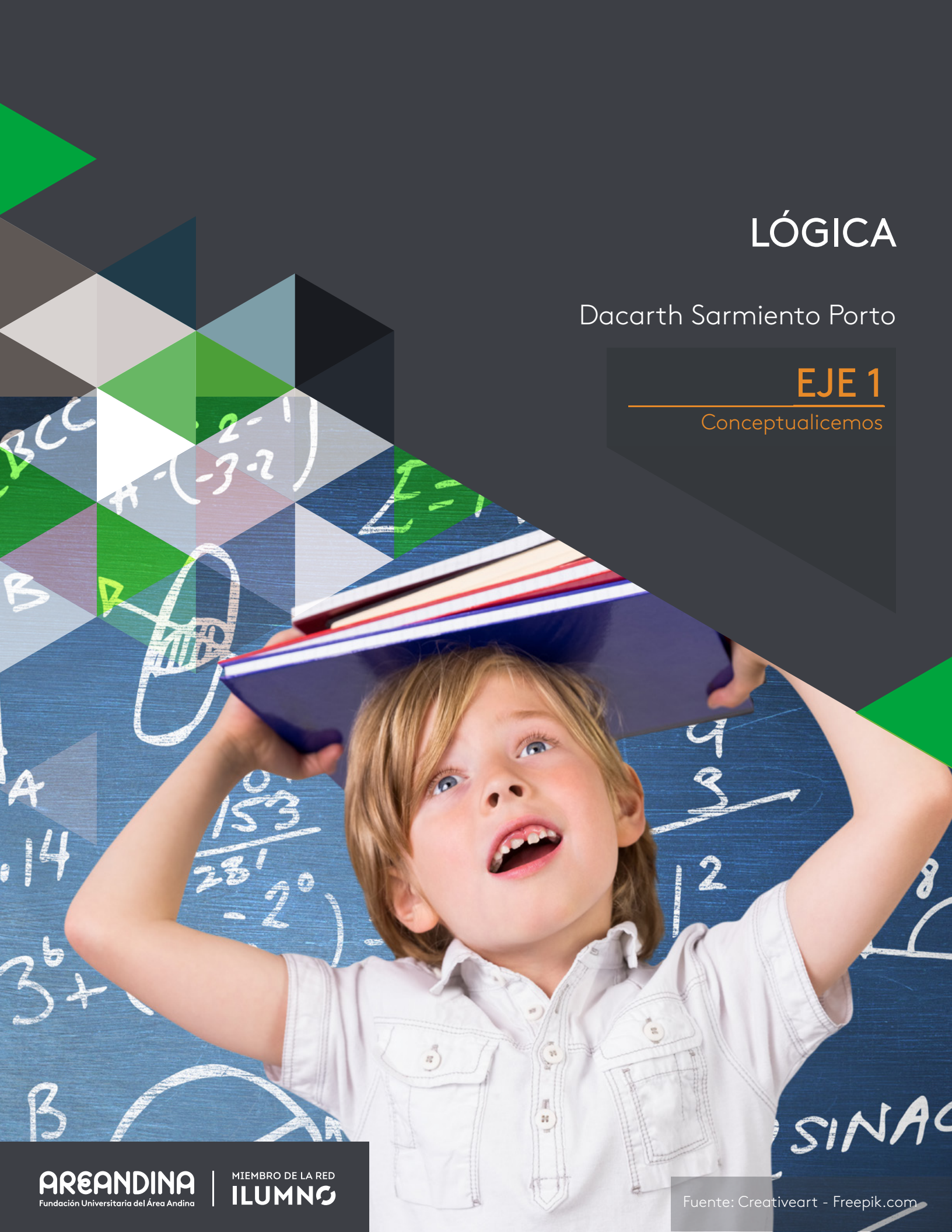
Introducción	78
Desarrollo Temático	79
Bibliografía	95

LÓGICA

Dacarth Sarmiento Porto

EJE 1

Conceptualicemos



en cuenta los tipos de lógica que surgen por las diferentes ramas de lo filosófico y lo científico.

En la línea del tiempo del proceso de la filosofía y de los grandes pensadores de la época, se dice que la lógica es el proceso deductivo de abstracción de las cosas para llegar a su conceptualización.

Podemos hablar de:

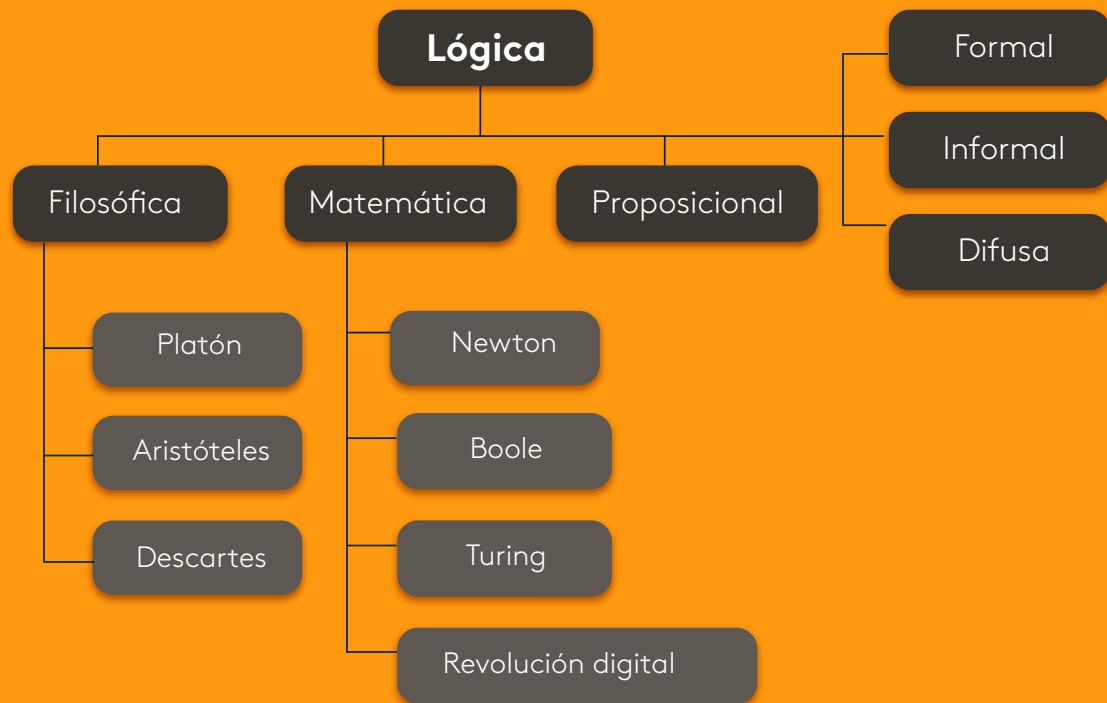


Figura 1.
Fuente: propia

¿Qué es la
lógica?



Lógica filosófica

La lógica filosófica es aplicable en varias instancias de la filosofía, en ellas podemos establecer cuatro principios básicos. El principio de identidad, el principio de tercero excluido, el principio de no contradicción y el principio de razón suficiente.



Figura 2.
Fuente: propia

Lógica matemática

Todos estos filósofos y matemáticos aportaron al desarrollo de la lógica matemática, estos principios formales son de un periodo clásico. Unos de estos exponentes es también Euclides autor del método axiomático; empleando una serie de elementos y unas secuencias de pruebas deductivas en una estructura

Isaac Newton

Lincolnshire, Inglaterra, (1642-1727), físico matemático, es uno de los científicos más importante, descubre la gravitación universal, desarrolla las leyes de la mecánica clásica y mecánica cuántica, desarrollo también el cálculo infinitesimal. Su obra fundamental es Principios matemáticos de la filosofía natural

George Boole

Lincolnshire, Inglaterra, (1815-1864), padre del método de la inferencia deductiva, aplica el cálculo matemático a la lógica, establece los principios del álgebra booleana. Su obra más importante es Investigación de las leyes del pensamiento, donde nacen las teorías matemáticas de la lógica y la probabilidad.

Alan Turing

Paddington, Londres, (1912-1954), lógico matemático, padre de la teoría de la computación, donde abstrae el principio de una computadora. Para la época esa idea no se podía llevar a su realización por no existir los recursos tecnológicos, porque eran muy pobres para implementar, desde ese momento esta idea se conoce como la máquina de Turing.

Turing con su máquina da los principios para las primeras computadoras como un dispositivo simple, pero con el poder de realizar cualquier proceso aritmético. Estos procesos eran el principio de emular el cerebro humano.

Revolución digital

Con las ideas del señor Turing inicia la revolución de la invención de la computadora digital, él relaciona lógica y computación antes que cualquiera persona, se origina la computadora para el procesamientos de datos. Con la ayuda de la cibernética se desarrolla todo lo que hoy conocemos y en la actualidad trabajamos sobre estas máquinas computacionales.



Alan Turing

Matemático británico Londres, 1912 - Wilmslow, Reino Unido, 1954. Célebre por diseñar una máquina calculadora de capacidad infinita (máquina de Turing).

Figura 3.
Fuente: propia

Lógica de proposiciones

La lógica proposicional emplea proposiciones utilizando variables para poder expresarla con letras del alfabeto desde la p, q, r, s, t, \dots , estas variables utilizan conectivos lógicos ($\neg \wedge \vee \rightarrow \leftrightarrow \downarrow \leftrightarrow$). Dependiendo del conectivo lógico utilizado la proposición puede cumplir con una argumentación verdadera o falsa.

Lógica informal y formal

La lógica **informal**, tiene argumentación natural empleando el lenguaje y el pensamiento intuitivo de las personas, es decir la forma natural de resolver los problemas. La lógica **formal** se manifiesta a través de inferencias con métodos técnicos con modelos deductivos, estructuras semánticas de nuestro lenguaje formal.

Lógica difusa

El concepto de **lógica difusa** procede del inglés (*fuzzy logic*). Es un tipo de lógica que utiliza valores aleatorios pero contextualizados y relacionados entre sí estableciendo lo relativo de lo observado como posición diferencial. La lógica difusa se aplica en diversas áreas como la informática y la industria.

El lenguaje de la lógica de proposiciones

Si queremos expresar nuestras proposiciones se utilizan las variables con las letras

p, q, r, s, t, \dots , se lleva al alfabeto representando el número de premisas y proposiciones del mundo real.

Alfabeto de la lógica de proposiciones

El alfabeto puede ser el conjunto de letras de orden n , ver ejemplo:

- a. Proposiciones infinitas como $q_0, q_1, q_2, \dots, q_n$.
- b. Conectivos lógicos como ($\neg \wedge \vee \rightarrow \leftrightarrow \downarrow \leftrightarrow$).
- c. Símbolos de agrupación $\{ [(\dots)] \}$.

Desde la óptica de los grandes autores, filósofos y matemáticos antes mencionados, la lógica es el proceso para resolver los problemas que se nos presenta en el mundo. En ese orden de ideas podemos afirmar que el proceso deductivo, matemático de la abstracción de las cosas del mundo real, para representarlo a través de proposiciones, algoritmos, diagramas de flujo, pseudocódigo, código o un lenguaje de alto o bajo nivel, lo que debemos hacer primero es estructurar nuestro pensamiento lógico, para poder usarlo en conseguir soluciones óptimas.

Tabla de verdad

Una **tabla** es un conjunto de “filas y columnas” y la **verdad** es la afirmación de algo que se puede probar.

Una **tabla de verdad** es un conjunto de filas y columnas donde se encuentra unas variables que tienen asignadas un valor con falso o verdadero.

La historia de la tabla de verdad se remonta hacia los años 1880 con el señor Charles Sander Peirce, pero surge un modelo de tabla que la mayoría utilizamos y es el modelo presentado por el señor Luidwin Wittgenstein en el año 1921. Estas tablas utilizan variables definidas previamente con una información.



Variables

Magnitud que puede tener un valor cualquiera de los comprendidos en un conjunto (RAE, s. f.).

Estaremos hablando de estas variables como falso (F) o verdadero (V), para poder emplear en su representación en un determinado enunciado.

Con el fin de recordar los conceptos desarrollados le invitamos a observar la actividad de aprendizaje Memonota.

Proposiciones

La proposición es una idea propuesta para su confrontación y verificación en el modelo de tablas de verdad, con ellas podemos representar nuestro punto de vista acerca de un tema. En la matemática podemos decir que una proposición es un enunciado que puede tomarse como verdadero o falso.



Practiquemos

Con el fin de recordar los conceptos desarrollados le invitamos a observar la actividad de aprendizaje Memonota

Representación de una tabla

Las letras empleadas por lo general son p y q, con las letras V o F.

Se crea la tabla por filas y columnas, donde la 1 fila es el encabezado y el resto de fila es la combinación de falso y/o verdadero.

Si vamos a utilizar las variables p y q para nuestra tabla para representar las posibles proposiciones empleamos la fórmula de base 2 y exponente e, el número de variable para las proposiciones.

Entonces p y q son las dos posibles proposiciones tenemos la base que siempre es dos y el exponente en nuestro caso es dos por "p y q", nos quedaría que la tabla sería de 4 filas sin meter la fila del encabezado.

$nf = 2^e$ Donde nf es número de filas de la tabla, 2 es siempre la base por verdadero o falso y elevado a la dos en el exponente con e, por las proposiciones de p y q.

Si represento p y q el exponente es $e=2$, tendría entonces una tabla de 4 filas.

$nf = 2^2$ Reemplazando el exponente por 2 y el resultado sería 4.

p	q	
V	V	
V	F	
F	V	
F	F	

Tabla 1.

Fuente: propia

En la tabla tenemos nuestra fila 4 de trabajo, sin incluir la fila de los encabezados que es la fila 0.

Como se llena la tabla.

Primero iniciamos con la letra V en la 1 fila con la 1 columna para p y la repetimos en la 2 fila y las filas 3 y 4 con la letra F. Como pueden observar a su izquierda.

Las columnas pueden ser varias dependiendo de lo que se pide hacer con las proposiciones de p y q.

Si tenemos una sola proposición, es decir solamente p. La tabla quedaría de la siguiente forma.

$nf = 2^1$ Entonces el número de filas será 2. Construimos una tabla de dos filas más su encabezado.

p	
V	
F	

Tabla 2.

Fuente: propia

Cómo utilizar las columnas de nuestra tabla

La negación

La negación es todo lo contrario a la proposición que estamos enunciado, si la proposición está en verdadero, al negarlo será falso y si está en falso al negarlo será verdadero.

p	Negación p
V	F
F	V

Tabla 3.
Fuente: propia

La conjunción

En la conjunción se trabajan dos enunciados y empleamos en nuestro caso las letras p y q para ello. Si los dos enunciados son verdaderos el resultado es verdadero, los demás enunciados son falsos.

En este caso trabajaremos con la tabla de 4 filas por los dos enunciados, para armar las entradas y salidas.

p	q	p conjunción q
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

Tabla 4.
Fuente: propia

La disyunción

En la disyunción se trabajan dos enunciados y empleamos en nuestro caso las letras p y q para ello. Si uno de los enunciados es verdadero el resultado es verdadero, para ser falso ambos enunciados deben ser falso.

En este caso trabajaremos con la tabla de 4 filas por los dos enunciados, para armar las entradas y salidas.

p	q	p disyunción q
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

Tabla 5.
Fuente: propia

El condicional

En el condicional se trabajan dos enunciados y empleamos en nuestro caso las letras p y q para ello. Si únicamente el segundo enunciado es falso el resultado es falso, los demás enunciados son verdaderos. En este caso trabajaremos con la tabla de 4 filas por los dos enunciados, para armar las entradas y salidas.

p	q	p condicional q
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

Tabla 6.
Fuente: propia

El bicondicional

En el bicondicional o condicional doble, se trabajan dos enunciados y empleamos en nuestro caso las letras p y q para ello. Si los dos enunciados son verdaderos o los dos enunciados son falso el resultado es verdadero, los demás enunciados son falsos. En este caso trabajaremos con la tabla de 4 filas por los dos enunciados, para armar las entradas y salidas.

p	q	p bicondicional q
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

Tabla 7.
Fuente: propia

Simbología utilizada en las tablas de verdad

En las tablas anteriores de la negación, disyunción, conjunción, condicional y bicondicional se empleó la palabra como tal. Pero la podemos reemplazar con un símbolo.

Nombre de la proposición	Símbolo
Negación	\neg o también \sim y el símbolo !
Conjunción	\wedge o también &
Disyunción	\vee o también
Condicional	\rightarrow
Bicondicional	\leftrightarrow

Tabla 8.
Fuente: propia

En los ejemplos emplearemos la simbología y no utilizaremos la palabra, coloque un segundo o tercer símbolo, porque en algún programa de emulación de tablas de verdad lo emplean por la facilidad de los caracteres [Ascii](#).



[Ascii](#)
Conjunto de 255 caracteres.

Para tener en cuenta

Si tenemos 4 variables **p**, **q**, **r**, y **s** que son nuestras proposiciones la tabla se conformaría por 16 filas más la fila de encabezado, aplicando la fórmula.

$nf = 2^e$ entonces, 4 proposiciones $=\{p,q,r,s\}$ por lo tanto **e=4**. Reemplazamos en la fórmula.

$nf = 2^4$ entonces $nf = 2*2*2*2$ resultado de $nf = 16$.

Creamos la tabla

p	q	r	s	...
V	V	V	V	
V	V	V	F	
V	V	F	V	
V	V	F	F	
V	F	V	V	
V	F	V	F	
V	F	F	V	
V	F	F	F	
F	V	V	V	
F	V	V	F	
F	V	F	V	
F	V	F	F	
F	F	V	V	
F	F	V	F	
F	F	F	V	
F	F	F	F	

Tabla 9.
Fuente: propia



$nf = 2^e$
Fórmula para las combinaciones en una tabla de verdad.

Cuando estamos creando nuestra tabla no olvidar que tiene 16 filas se divide en dos y nos da 8, las primeras 8 filas iniciamos en la columna **p** con la letra **V** y los 8 restantes con la letra **F**. Como lo podemos notar en la tabla de arriba.

Seguimos llenando la columna **q**, aplicando 8 filas que iniciamos en **p**, las dividimos en 2 para iniciar con 4, de cuatro en cuatro comenzado siempre con la letra **V**. Como podemos observar en la tabla de arriba mirando la columna **q**.

Seguimos dividiendo por 2 y nos da 2 y repetimos el proceso hasta llenar toda la tabla. Como pueden observar ya llenamos nuestra tabla, las columnas siguientes se utilizan para operar cada una de las variables con negación, disyunción, condicional y bicondicional.



Instrucción

Para fortalecer los aprendizajes adquiridos le invitamos a realizar la Actividad de repaso 1 crucigrama .

Tabla resumen con los conectores lógicos

Proposición p	Proposición q	No p	Si p entonces q	p o q	p y q	P si solo si q
p	Q	$\neg p$	$p \rightarrow q$	$p \wedge q$	$p \vee q$	$p \leftrightarrow q$
V	V	F	V	V	V	V
V	F	F	F	F	V	F
F	V	V	V	F	V	F
F	F	V	V	F	F	V

Tabla 10.
Fuente: propia

Identificando los conectores y su significado ya podemos realizar algunas operaciones con la lógica proposicional.

- En la tabla de arriba tenemos que aprender solo lo que resalta a la vista, como la negación, es lo contrario del valor de la proposición " $\neg p$ ". Si es verdadero pasa a ser falso o si está falso pasa a ser verdadero.
- En las demás columnas para cada simbología con su respectiva proposición, observamos que en " $p \rightarrow q$ si entonces", que solo hay una que es falsa. Cuando la segunda proposición es falsa y las demás son verdaderas.
- En la columna " $p \wedge q$ y" es verdadera sólo cuando ambas son verdaderas el resto es falso.
- En la columna " $p \vee q$ o" es falsa solo cuando ambas son falsas el resto es verdadero.
- En la columna " $p \leftrightarrow q$ si solo si" es verdadera cuando ambas proposiciones son verdad o falsedad.

Teniendo en cuenta lo anterior realizaremos los ejercicios de ejemplo. Llenar la siguiente tabla. _



Instrucción

El siguiente ejemplo con (p, q)

$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$ **nf = $2^2 = 4$** filas
 averiguar qué valores tienen que tener p y q para que esta proposición sea falsa

Se construye tabla

Ejemplo 1:

p	q	$\sim q$	$p \leftrightarrow q$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q]$	$(p \wedge \sim q)$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$
V	V					
V	F					
F	V					
F	F					

Tabla 11.
Fuente: propia

Paso 1: hacemos la negación de q .

Negación q

p	q	$\sim q$	$p \leftrightarrow q$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q]$	$(p \wedge \sim q)$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$
V	V	F				
V	F	V				
F	V	F				
F	F	V				

Tabla 12.
Fuente: propia

Paso 2: seguimos con si solo sí.

Ambas verdaderas y ambas falsas es verdad.

Negación q

p	q	$\sim q$	$p \leftrightarrow q$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q]$	$(p \wedge \sim q)$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$
V	V	F	V			
V	F	V	F			
F	V	F	F			
F	F	V	V			

Tabla 13.
Fuente: propia

Paso 3: tomamos $(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q$ y lo desarrollamos

p	q	$\sim q$	$p \leftrightarrow q$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q]$	$(p \wedge \sim q)$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$
V	V	F	V	F		
V	F	V	F	F		
F	V	F	F	F		
F	F	V	V	V		

Tomamos las dos anteriores y las comparamos

Tabla 14.
Fuente: propia

Paso 4: tomamos a $p \wedge \sim q$ y lo desarrollamos.

p	q	$\sim q$	$p \leftrightarrow q$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q]$	$(p \wedge \sim q)$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$
V	V	F	V	F	F	
V	F	V	F	F	V	
F	V	F	F	F	F	
F	F	V	V	V	F	

Tabla 15.
Fuente: propia

Paso 5: mirando la columna $(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q$ con la columna $p \wedge \sim q$ y aplicando si entonces es verdadero cuando únicamente la segunda proposición es falsa.

p	q	$\sim q$	$p \leftrightarrow q$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q]$	$(p \wedge \sim q)$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$
V	V	F	V	F	F	V
V	F	V	F	F	V	V
F	V	F	F	F	F	V
F	F	V	V	V	F	F

Tabla 16.
Fuente: propia

Para que esta proposición $[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$ sea falsa. Entonces **p** y **q**.

p	q	$\sim q$	$p \leftrightarrow q$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q]$	$(p \wedge \sim q)$	$[(p \leftrightarrow q) \wedge \sim q] \rightarrow (p \wedge \sim q)$
V	V	V	V	V	F	F

Tabla 17.
Fuente: propia

Esta solución se puede hallar por descomposición en proposiciones simples, esto lo trataremos más adelante.

Ejemplo 2:

Con la siguiente proposición $\neg(p \wedge q) \leftrightarrow ((p \wedge q) \rightarrow (\neg p \wedge \neg q))$ arme la tabla.

p	q	$\neg p$	$\neg q$	$(p \wedge q)$	$\neg(p \wedge \neg q)$	$(\neg p \wedge \neg q)$	$((p \wedge q) \rightarrow (\neg p \wedge \neg q))$	Toda la proposición
V	V	F	F	V	F	F	F	V
V	F	F	V	F	V	F	V	V
F	V	V	F	F	V	F	V	V
F	F	V	V	F	V	V	V	V

Tabla 18.
Fuente: propia

En este ejemplo todas las filas son verdaderas eso es una tautología.

Ejemplo 3:

Con la siguiente proposición $(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q)$ arme la tabla de verdad.

p	q	$(p \wedge q)$	$(p \vee q)$	$(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q)$
V	V			
V	F			
F	V			
F	F			

Tabla 19.
Fuente: propia



Tautología

Fórmula que resulta verdadera para cualquier interpretación.

¿Cuántas proposiciones?

R: 2.

p y q por lo tanto $e=2$, aplicamos fórmula.

$$nf = 2^e \quad nf = 2^2$$

$nf=4$, tenemos 4 filas y llenamos.

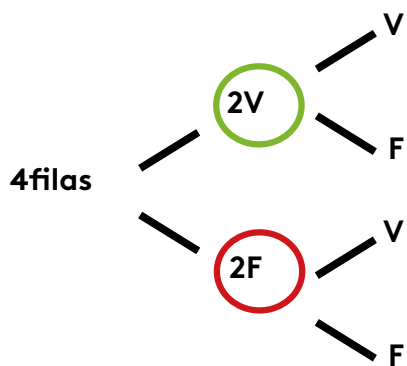


Figura 4.
Fuente: propia

Al llenar la columna de la p con dos (v) y dos (f), luego llenamos la columna de la q con una (v) y una (f).

p	q	$(p \wedge q)$	$(p \vee q)$	$(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q)$
V	V			
V	F			
F	V			
F	F			

Tabla 20.
Fuente: propia

Seguimos con $(p \wedge q)$ con el símbolo de la **conjunción (\wedge)**, es verdad solamente cuando ambas proposiciones son verdaderas.

p	q	$(p \wedge q)$	$(p \vee q)$	$(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q)$
V	V	V		
V	F	F		
F	V	F		
F	F	F		

Tabla 21.
Fuente: propia

Seguimos con $(p \vee q)$ con el símbolo de la **disyunción (\vee)**, es falso solamente cuando ambas proposiciones son falsas.

p	q	$(p \wedge q)$	$(p \vee q)$	$(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q)$
V	V	V	V	
V	F	F	V	
F	V	F	V	
F	F	F	F	

Tabla 22.
Fuente: propia

Seguimos con $(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q)$ como ya tenemos en las columnas $(p \wedge q)$ y $(p \vee q)$ en la otra columna aplicamos condicional (\rightarrow), si la primera proposición es verdadera y la segunda proposición es falsa es to es falso.

Ninguna cumple por eso todas son verdadero

p	q	$(p \wedge q)$	$(p \vee q)$	$(p \wedge q) \rightarrow (p \vee q)$
V	V	V	V	V
V	F	F	V	V
F	V	F	V	V
F	F	F	F	V

Tabla 23.
Fuente: propia

Proposición simple o atómicas

Son aquellas que no tienen ningún conector lógico.

Proposición compuesta o molecular

A diferencia de las simples, si tienen conectores lógicos, como negación (\neg), conjunción (\wedge), disyunción (\vee), implicación o condición (\rightarrow).

A continuación lo invitamos a realizar las siguientes lecturas complementarias:



Lectura recomendada

Ejercicios resueltos – 6.

Universidad de Murcia.

Lógica matemática para Ingeniería de sistemas y computación.

Sergio Augusto Cardona Torres.

Ejemplos

1. Gabriel García Márquez es un escritor (S).
2. El número 2 es par (S).
3. Si $a > 50$, entonces $2a > 30$ (C).
1. El número 2 es divisor de 16 y 8 es divisores de 16 (C).

Estas proposiciones se pueden llevar a las variables p, q, r, \dots Para luego aplicarlas a tablas de verdad.



Instrucción

Para finalizar le invitamos a realizar la Actividad de evaluación del eje 1

Barker, S. (1991). *Elementos de lógica*. Ciudad de México, México: McGraw-Hill Interamericana.

Cardona, T. (2010). *Lógica matemática para ingeniería de sistemas y computación*. Madrid, España: Ediciones Elizcom.

Colegio24hs (2004). *Lógica proposicional*. Buenos Aires, Argentina: Colegio24hs.

Colegio24hs (2004). *Silogismos y Falacias*. Buenos Aires, Argentina: Colegio24hs.

Colegio24hs (2004). *Tablas de Verdad*. Buenos Aires, Argentina: Colegio24hs

Chávez, C. (2014). *Compendio de lógica*. Ciudad de México, México: Grupo Editorial Patria.

González, B. (2009). Lógica y creatividad, un acercamiento a su relación. *Revista Científico-Metodológica*, (44), 46-51.

Herrera, M. (1995). *Lógica de enunciados: algunos aspectos básicos*. Ciudad de México, México: Instituto Politécnico Nacional.

Pérez, A. (2013). *Una introducción a las matemáticas discretas y teoría de grafos*. Córdoba, Argentina: El Cid Editor.

LÓGICA

Dacarth Sarmiento Porto

EJE 2

Analícemos la situación



¿Por qué la lógica matemática y de programación facilita la trazabilidad de los diferentes análisis para la solución de problemas en el tiempo?

Las leyes de la lógica proposicional como recurso para el ordenamiento lógico de proposiciones nos sumergen en el mundo de las proposiciones y facilita que cada uno de nosotros enfoquemos las soluciones como una línea de pasos, que, con el pensamiento intuitivo y raciocinio de cada uno, nos lleven a soluciones en el tiempo.

La lógica matemática con la ayuda de los sistemas numéricos es una herramienta para emplearla como análisis y manera de ver las cosas en el mundo real para abstraerla y convertirla en un algoritmo.

Esta abstracción es la serie de pasos lógicos llevados a un **lenguaje** interpretado por la máquina y posteriormente compilado sin errores para la solución a nuestro problema, partiendo que nosotros empleamos el pensamiento lógico como una forma de llegar a esa solución.



Lenguaje

Conjunto de instrucciones codificadas que una computadora interpreta y ejecuta directamente (RAE, s. f.).

Leyes de la lógica



Leyes para la lógica proposicional

La ley lógica es una equivalencia lógica. En este eje trataremos la ley preposicional para conocer su funcionamiento y nos sirvan más adelante en nuestro desarrollo de la asignatura y como bases para otras.

1. Ley del tercio excluido.
2. Ley de involución o doble negación.
3. Ley idempotencia.
4. Leyes conmutativas.
5. Leyes asociativas.
6. Leyes distributivas.
7. Leyes de Morgan.
8. Ley condicional.
9. Ley bicondicional.
10. Leyes de absorción.
11. Ley para formas normales para la conjunción y disyunción.



Lógica

Método o razonamiento en el que las ideas o la sucesión de los hechos se manifiestan o se desarrollan de forma coherente y sin que haya contradicciones entre ellas. (Diccionario Oxford Living, s. f.).

Proposición

Enunciación de una verdad demostrada o que se pretende demostrar Diccionario Oxford Living, s. f.).

Ley del tercio excluido

Es un principio de la lógica donde la proposición p con conectivo lógico de la disyunción se niega a p ($p \vee \neg p$). Esta ley fue enunciada por Aristóteles, también se le conoce como "Una tercera cosa no se da".

$$p \vee \neg p$$

Desarrollo.

p	$\neg p$	$p \vee \neg p$
V	F	V
F	V	V

Tabla 1.
Fuente: propia

Ley de involución o doble negación

Si una proposición lógica es verdadera, entonces la negación de la negación de la proposición no es cierta, expresémoslo de la siguiente forma.

$$\neg\neg p \equiv p$$

Validar proposición.

p	$\neg p$	$\neg\neg p$
V	F	V
F	V	F

Tabla 2.
Fuente: propia

Ley idempotencia

Esta ley nos dice que al hacer una operación varias veces genera el mismo resultado, la ley de igual valor.

$$p \wedge p \equiv p$$

La proposición de p con la conjunción p es equivalente a p.

p	$p \wedge p$	$\equiv p$
V	V	V
F	F	F

Tabla 3.
Fuente: propia

Leyes conmutativas

Para la conjunción es afirmar que se dan dos cosas a la vez, de modo que el orden de sus elementos no cambia este hecho.

Para la disyunción es poner una elección entre dos cosas, sin importar en qué orden se presente esta elección. Lo mismo para la conjunción.

$$p \wedge q \equiv q \wedge p$$

Probaremos la equivalencia con una tabla de verdad.

p	q	$p \wedge q$	$q \wedge p$
V	V	V	V
V	F	F	F
F	V	F	F
F	F	F	F

Tabla 4.
Fuente: propia

$$p \vee q \equiv q \vee p$$

Probaremos la equivalencia con una tabla de verdad.

p	q	$p \vee q$	$q \vee p$
V	V	V	V
V	F	V	V
F	V	V	V
F	F	F	F

Tabla 5.
Fuente: propia

Leyes asociativas

En la conjunción y en la disyunción podemos utilizar las proposiciones lógicas y combinarlas asociándolas en formas diferentes y resultado equivalente va ser igual.

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

Probaremos la equivalencia con unas tablas de verdad.

Paso 1:

Resolver primero $(p \wedge q) \wedge r$

p	q	r	$(p \wedge q)$	$(p \wedge q) \wedge r$
V	V	V	V	V
V	V	F	V	F
V	F	V	F	F
V	F	F	F	F
F	V	V	F	F
F	V	F	F	F
F	F	V	F	F
F	F	F	F	F

Tabla 6.
Fuente: propia

Paso 2:

Luego resolver $p \wedge (q \wedge r)$

p	q	r	$(q \wedge r)$	$p \wedge (q \wedge r)$
V	V	V	V	V
V	V	F	F	F
V	F	V	F	F
V	F	F	F	F
F	V	V	V	F
F	V	F	F	F
F	F	V	F	F
F	F	F	F	F

Tabla 7.
Fuente: propia

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

Probaremos la equivalencia con unas tablas de verdad.

Paso 1:

Resolver primero $(p \vee q) \vee r$

p	q	r	$(p \vee q)$	$(p \vee q) \vee r$
V	V	V	V	V
V	V	F	V	V
V	F	V	V	V
V	F	F	V	V
F	V	V	V	V
F	V	F	V	V
F	F	V	F	V
F	F	F	F	F

Tabla 8.
Fuente: propia

Paso 2:

Resolver luego $p \vee (q \vee r)$

p	q	r	$(q \vee r)$	$p \vee (q \vee r)$
V	V	V	V	V
V	V	F	V	V
V	F	V	V	V
V	F	F	F	V
F	V	V	V	V
F	V	F	V	V
F	F	V	V	V
F	F	F	F	F

Tabla 9.
Fuente: propia

Leyes distributivas

Aplicaremos tabla de verdad con las siguientes proposiciones.

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

Probaremos la equivalencia con unas tablas de verdad.

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

Probaremos la equivalencia con unas tablas de verdad.

Leyes de Morgan

Esta ley permite transformar una disyunción en una conjunción, y viceversa, es decir, una conjunción en una disyunción. Cuando se pasa de una a otra, se cambian los valores de afirmación y negación de los términos de la disyunción/conjunción, así como de la propia operación en conjunto, como podemos observar aquí:

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

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

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

Aplicación de leyes lógicas para demostrar y argumentar.

Cuando se tienen varias premisas o proposiciones que se sabe son verdaderas y se quiere sacar las conclusiones derivadas de ellas, se pueden aplicar una o varias leyes lógicas, en forma repetida si fuere necesario, para construir nuevas proposiciones simples o compuestas que sean verdaderas y que conduzcan a conclusiones útiles en forma totalmente lógica.

Desarrollo 1:

$$1. \neg (p \vee q) \equiv \neg p \wedge \neg q$$

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

Tabla 10.
Fuente: propia

Desarrollo 2:

$$2. \neg (p \wedge q) \equiv \neg p \vee \neg q$$

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

Tabla 11.
Fuente: propia

Desarrollo 3:

$$3. \neg (p \vee \neg q) \equiv \neg p \wedge q$$

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

Tabla 12.
Fuente: propia

Ley condicional

La condicional Si p , entonces q , ($p \rightarrow q$), tiene muchos usos y sentidos en la vida cotidiana, pues se puede utilizar para indicar una relación lógica, en la que el consecuente (q) se deduce del antecedente (p). También se puede utilizar para indicar una relación de causa-efecto o como función matemática y se puede aplicar para comunicar una decisión, así como para deducir el consecuente (q) del antecedente (p).



Consecuente

Segundo término de una razón, ya sea por diferencia, ya por cociente, a distinción del primero, que se llama antecedente (RAE, s. f.).

p	q	$p \rightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

Tabla 13.
Fuente: propia

p	q	$p \leftrightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	V

Tabla 14.
Fuente: propia

Ley bicondicional

La doble implicación o bicondicional es un operador que funciona sobre dos valores de verdad, típicamente los valores de verdad de dos proposiciones, devolviendo el valor de verdad verdadero cuando ambas proposiciones tienen el mismo valor de verdad y falso cuando sus valores de verdad son diferentes.

La tabla de verdad del bicondicional es la siguiente:

El operador en lógica de conjuntos equivalente a la doble implicación, es el doble contenido o igualdad de conjuntos.

Leyes de absorción

En la ley de la absorción tenemos que notar que las proposiciones q da la apariencia que es absorbida por p . Cuando esté observando una proposición de la forma **proposición conector lógico \wedge (proposición conector lógico \vee proposición)**. Donde los conectores que se utilizan son opuestos.

Ejemplo:

a. $p \vee (p \wedge q) \equiv p$

b. $p \wedge (p \vee q) \equiv p$

Probaremos la proposición lógica por absorción con una tabla de verdad.

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

p	q	(p ∧ q)	p ∨ (p ∧ q)
V	V	V	V
V	F	F	V
F	V	F	F
F	F	F	F

Tabla 15.
Fuente: propia

La equivalencia se cumple para la ley de la absorción

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

p	q	(p ∨ q)	p ∧ (p ∨ q)
V	V	V	V
V	F	V	V
F	V	V	F
F	F	F	F

Tabla 16.
Fuente: propia



Instrucción

A modo de síntesis le invitamos a observar el recurso nube de palabras.

Ley para formas normales para la conjunción y disyunción

En una variable proposicional como p, q, r, s, t, \dots , donde sus negaciones $\sim p, \sim q, \sim r, \sim s$, y $\sim t$ representamos a través de ellas una determinada proposición en su forma normal conjuntiva (FNC), ejemplo:

$(\neg p \vee q) \wedge (\neg q \vee p)$ se encuentra en FNC.

$(\neg p \vee q) \wedge (q \rightarrow p)$ no se encuentra en FNC.

Si observamos en la primera proposición los paréntesis, las conjunciones y la disyunción en el centro, notamos el comportamiento, lo que no ocurre en la segunda proposición compuesta que hay un condicional.

Un algoritmo para el cálculo de una FNC en la conjunción

1 Tenemos el bicondicional \leftrightarrow con la siguiente expresión:

$$q \leftrightarrow p \equiv (q \rightarrow p) \wedge (p \rightarrow q)$$

en esta expresión se eliminó el bicondicional \leftrightarrow con la equivalencia \equiv a la derecha, empleando dos condicionales \rightarrow separados por la conjunción \wedge .

2 Tenemos el condicional \rightarrow con la siguiente expresión:

$$q \rightarrow p \equiv \neg q \vee p$$

en esta expresión se eliminó el condicional \rightarrow con la equivalencia \equiv a la derecha negación \neg empleando una disyunción \vee .

3 Tenemos la negación \neg con las siguientes expresiones:

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

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

$\neg (\neg p) \equiv p$ en estas expresiones sus equivalencias nos servirán para mirar si cumplen en una determinada proposición.

4 Tenemos la disyunción \vee con las siguientes expresiones:

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

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

Calcular en FNC la siguiente expresión

$$\neg (p \wedge (q \rightarrow r))$$

Sacar las equivalencias:

$$\equiv \neg (p \wedge (\neg q \vee r)) \text{ Aplicamos ley condicional.}$$

$$\equiv \neg p \vee \neg (\neg q \vee r) \text{ Aplicamos ley de negación.}$$

$$\equiv \neg p \vee (\neg \neg q \wedge \neg r) \text{ Aplicamos ley de negación.}$$

$$\equiv \neg p \vee (q \vee \neg r) \text{ Aplicamos ley de negación.}$$

$$\equiv (\neg p \vee q) \wedge (\neg r \vee \neg r) \text{ Aplicamos ley disyunción.}$$

Forma normal disyuntiva

Al observar si notamos la siguiente forma donde hay proposiciones con $(p_0, p_1 \wedge p_2, p_n) \vee (p_3, p_4, \dots, \wedge, \dots, p_n)$ donde los paréntesis tienen conjunción y los cruza con disyunción. La forma disyuntiva con la sigla (FND) y se encuentra en forma normal disyuntiva es F en su equivalencia.

En el siguiente ejemplo tenemos una proposición en FND de la forma:

$$\begin{aligned} & (p \rightarrow (p \rightarrow q)) \rightarrow p \\ \equiv & \neg (p \rightarrow (p \rightarrow q)) \vee p \\ \equiv & (p \wedge \neg (p \rightarrow q)) \vee p \\ \equiv & (p \wedge (p \neg q)) \vee p \end{aligned}$$

Simplificaciones con algebra proposicional

La simplificación de una proposición, dicho de otra manera, la simplificación de una expresión lógica consiste en reducir la expresión lógica a una forma más simple mediante el uso de los axiomas y/o leyes lógicas.

La simplificación consiste en ir desarrollando la expresión paso a paso mediante la sustitución en cada paso de una expresión lógica equivalente a la anterior, hasta llegar a una expresión lógica irreducible.

A través de la simplificación podemos también demostrar una equivalencia lógica sin usar tablas de verdad.

Ejemplo de simplificación:

$$(p \rightarrow \neg q) \wedge \neg (\neg q \rightarrow p)$$

Iniciamos con la primera proposición que tiene un condicional y aplicamos la ley condicional a esta proposición p negación q , es equivalente a negación de la primera proposición con disyunción de la segunda proposición.

Reemplazamos y queda:

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

Se toma la segunda proposición que tiene una condicional y nos queda de esta forma.

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

Aplicamos la ley de Morgan a la proposición que esta resalta y nos queda.

$(\neg p \vee \neg q) \wedge (\neg q \wedge \neg p)$, observamos las proposiciones y miramos que se puede aplicar la ley asociativa y queda.

$(\neg p \vee \neg q) \wedge \neg q \wedge \neg p$, aplicamos la ley de absorción en las proposiciones indicadas con su equivalencia y nos queda de la siguiente forma.

$(\neg p \vee \neg q) \wedge \neg q \wedge \neg p$, lo que esta resaltado tiene una disyunción y una conjunción, con una proposición iguales se aplica la absorción que es equivalente a la proposición $\neg q$.

Aplicando absorción queda de la siguiente forma las proposiciones.

$(\neg p \vee \neg q) \wedge \neg q \wedge \neg p$, reemplazando queda de la siguiente forma.

$\neg q \wedge \neg p$, ordenamos por la ley conmutativa y queda de la siguiente forma.

$$\neg p \wedge \neg q$$

En las siguientes proposiciones se pide simplificar empleando las leyes de proposiciones lógicas a nivel de la algebra proposicional.

Ejemplo:

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

Aplicaremos ley condicional en ambos bloques de proposiciones:

$$\underline{(\neg p \rightarrow q)} \vee \neg \underline{(q \rightarrow p)}$$

$(p \vee q) \vee \neg (\neg q \vee p)$, en estas proposiciones al bloque resaltado aplicamos la ley de Morgan.

$(p \vee q) \vee \neg (\neg \neg q \wedge \neg p)$, aplicamos en el bloque resaltado la negación de la negación es verdadero y queda así.

$(p \vee q) \vee \neg (q \wedge \neg p)$, aplicamos la ley asociativa y quitamos paréntesis.

$p \vee q \vee \neg (q \wedge \neg p)$, aplicamos la ley de absorción y tenemos su equivalencia.

$p \vee \underline{q \vee \neg (q \wedge \neg p)}$, lo que esta resaltado es equivalente a q

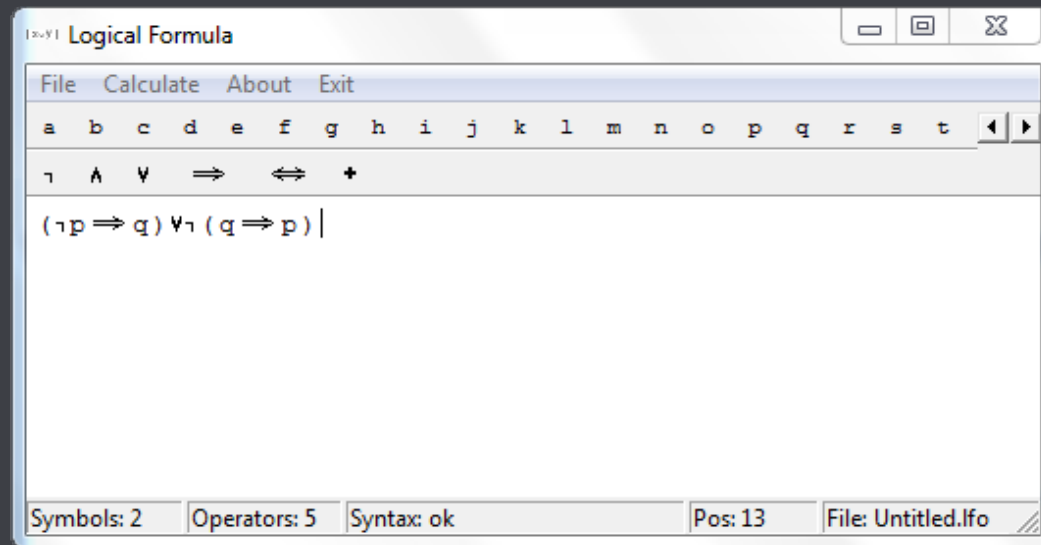
Reemplazamos y queda $p \vee q$.

Validar con tablas de verdad

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

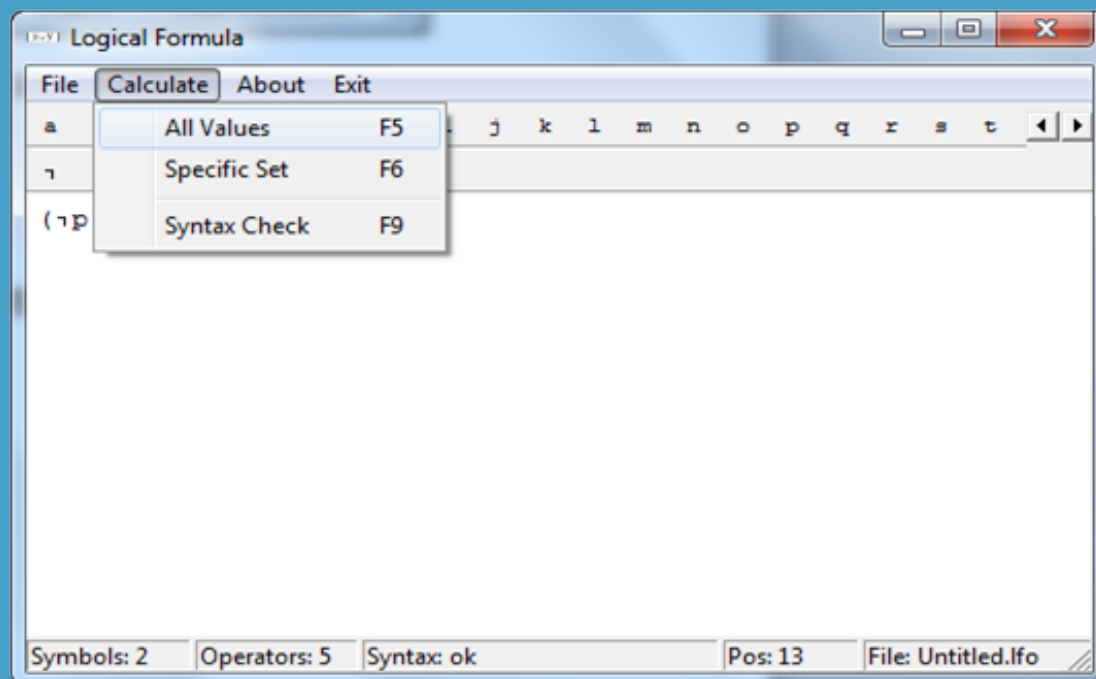
Con el ejemplo anterior validaremos si se cumple con una herramienta de software:

Figura 1.
Fuente: propia

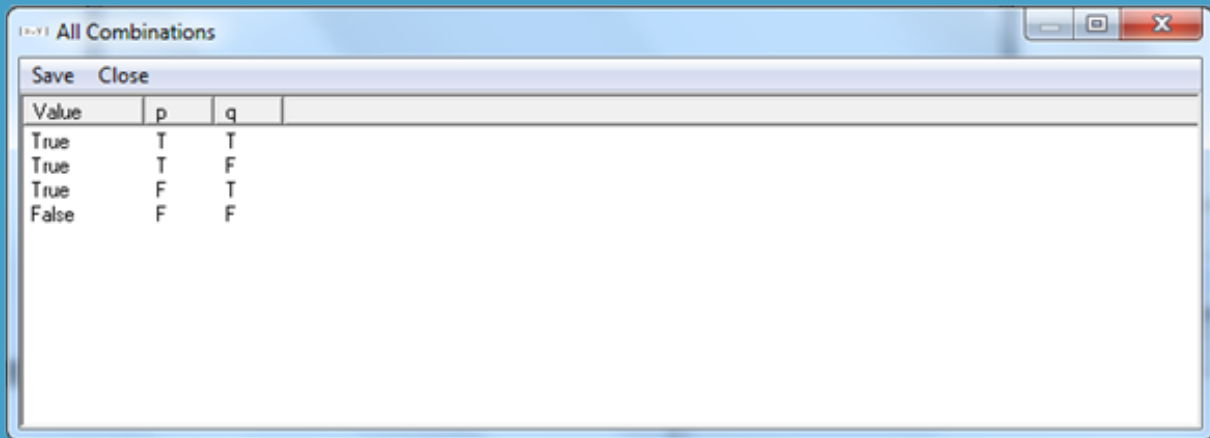


En el pantallazo anterior se introduce las proposiciones y luego con la opción de calcular generamos la tabla.

Figura 2.
Fuente: propia



Seleccionamos la opción **All Values** **F5** y genera la tabla de verdad.



Value	p	q
True	T	T
True	T	F
True	F	T
False	F	F

Figura 3.
Fuente: propia

Para estas proposiciones esa es la tabla $(\neg p \rightarrow q) \vee \neg (q \rightarrow p)$

Siguiente paso verificar la proposición siguiente:

$$p \vee q$$

Utilizamos el programa y cargamos la proposición y ejecutamos.

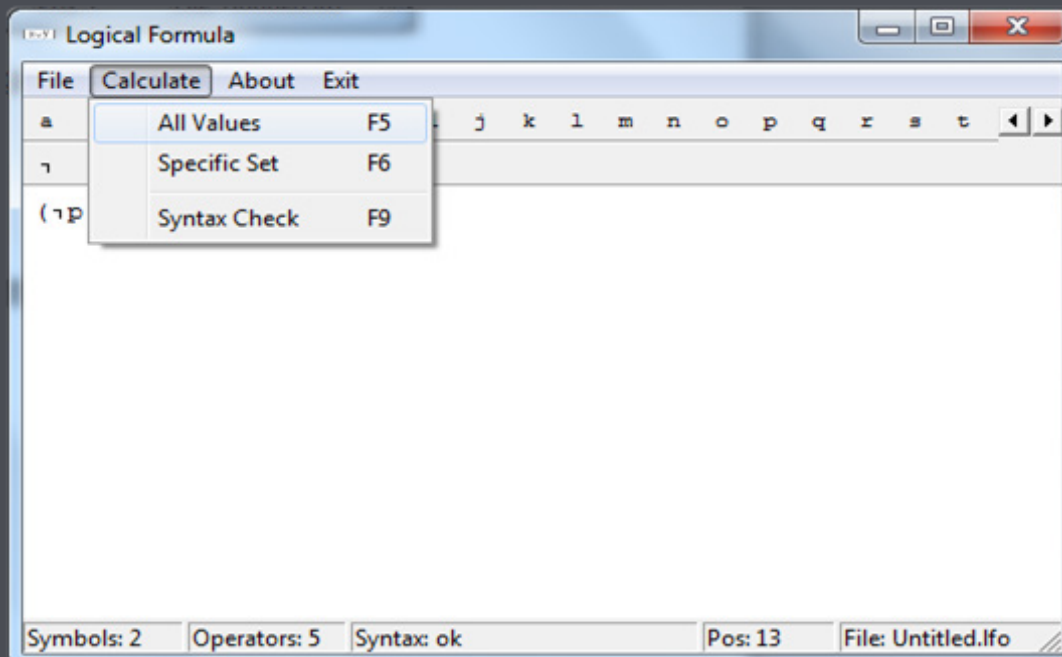


Figura 4.
Fuente: propia

Si analizamos las dos respuestas son equivalentes.

Figura 5.
Fuente: propia

Value	p	q
True	T	T
True	T	F
True	F	T
False	F	F

Con este software podemos probar nuestros ejercicios.

Para finalizar los invitamos a realizar las lecturas complementarias:



Lectura recomendada

Introducción a las matemática discreta.

Emmanuel Briand.

Equivalencias y formas normales.

José A. Alonso Jiménez y Andrés Cerdón Franco.



Instrucción

Con el fin de fortalecer los aprendizajes del módulo le invitamos a realizar las actividades de aprendizaje las cuales servirán de base para la actividad evaluativa.

De igual forma le invitamos a realizar la actividad evaluativa del eje 2.

Colegio24hs (2004). *Leyes lógicas*. Buenos Aires, Argentina: Colegio24hs.

Gortari, E. (2000). *Diccionario de la lógica*. Ciudad de México, México: Plaza y Valdés.

Palau, G. (2014). *Lógica formal y argumentación como disciplinas complementarias*. La Plata, Argentina: Editorial de la Universidad Nacional de La Plata.

Villalpando, B. (2014). *Matemáticas discretas: aplicaciones y ejercicios*. Ciudad de México, México: Grupo Editorial Patria.

LÓGICA

Dacarth Sarmiento Porto

EJE 3

Pongamos en práctica

¿Las actividades propuestas al interior de la clase, tales como ejemplos, talleres y ejercicios permiten desarrollar y fortalecer las competencias laborales de un ingeniero?

La historia de la humanidad evoluciona en los diferentes modelos de sociedad sin dejar el desarrollo lógico y el recurso humano como capital intelectual, donde las personas tienen que prepararse en el ámbito profesional y es necesario utilizar las herramientas lógicas como la matemática, la lógica proposicional empleando los números como un recurso para afinar el procedimiento matemático lógico.

Esto permite ser profesionales de un profundo análisis de los procesos en las actividades personales y laborales, con mayor capacidad de fortalecer y realizar nuestros procedimientos con una metodología y razonamiento deductivo para encontrar las soluciones a los diversos problemas que se presenta en todos los niveles de nuestro quehacer diario. En el módulo encontraremos ejemplos desarrollados y propuestos para fortalecer nuestras competencias con miras a las buenas prácticas y desarrollo en nuestro entorno laboral.

Sistemas numéricos



Sistemas numéricos

Un sistema numérico es un conjunto de símbolos y reglas que utilizamos para representar los números o cantidades con una determinada base.

Los sistemas de conteo en la historia se representaban con piedrecitas o **guijarros**, marcas o muescas, nudos y palitos o varillas.



Guijarro
Piedra pequeña.

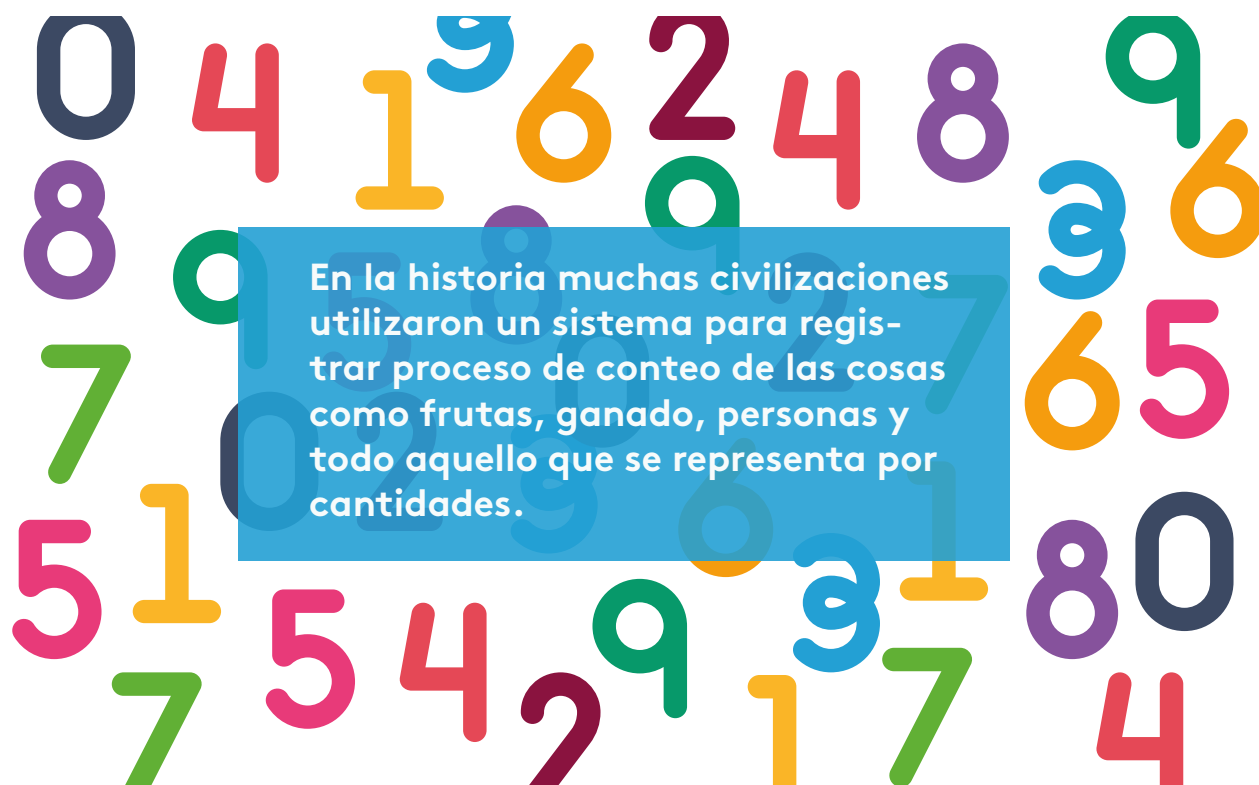


Figura 1.
Fuente: propia

Historia y evolución del sistema numérico

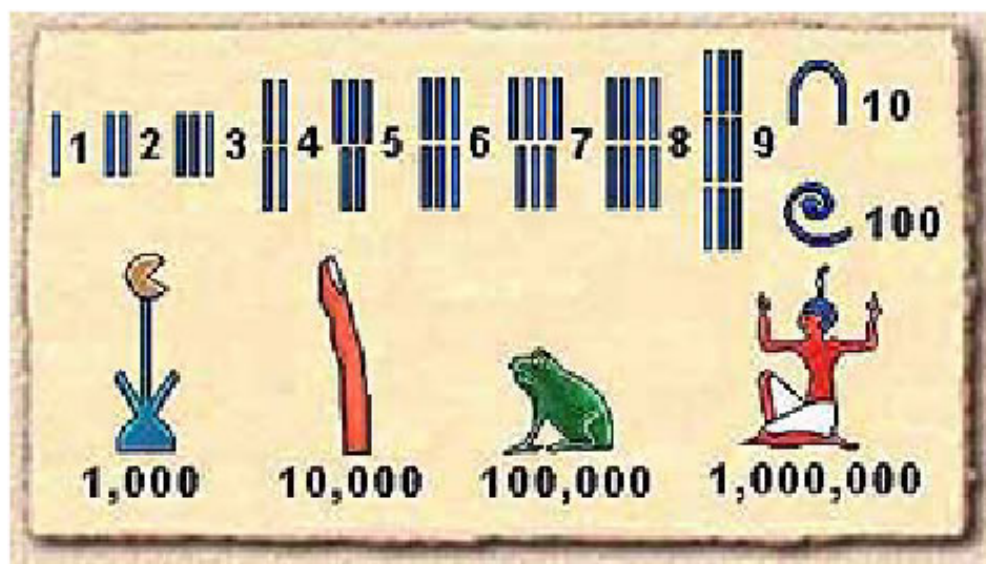


Figura 2. Sistema egipcio
Fuente: bit.ly/2gnJCIH



Figura 3. Sistema decimal
Fuente: bit.ly/2kA9QMz

Oracle Bone Script	Seal Script	Official Script	semi-Cursive Script	Cursive Script	Regular Script (Traditional)	Pinyin	Meaning
						rì	Sun
						yuè	Moon
						shān	Mountain
						shuǐ	Water
						yǔ	Rain
						mù	Wood
						mù	Rice Plant
						rén	Human
						nǚ	Woman
						mǔ	Mother

Figura 4. Sistema chino
Fuente: bit.ly/2yToFw9

	1		11		21		31		41		51
	2		12		22		32		42		52
	3		13		23		33		43		53
	4		14		24		34		44		54
	5		15		25		35		45		55
	6		16		26		36		46		56
	7		17		27		37		47		57
	8		18		28		38		48		58
	9		19		29		39		49		59
	10		20		30		40		50		

Figura 5. Sistema numérico babilónico
Fuente: bit.ly/2ySDTI7

La mayoría de los sistemas numéricos tienen una base y son posicionales, en nuestra época utilizamos sistema **decimal**, binario **octal** y hexadecimal.

Los números son cifras es un sistema decimal arábigo con desarrollo hindú, con los números $N = \{0,1,2,3,4,5,6,7,8,9\}$ podemos representar cualquier cantidad y se ordena en unidad, decena, centena seguimos luego con unidad de millar, decena de millar y centena de millar y seguimos con unidad de millón, decena de millón y centena de millón.



Decimal

"Se refiere al sistema de numeración de base diez o que usa diez signos para los números" (The Free Dictionary, s. f.).

Octal

"Sistema de numeración en base 8 que utiliza las cifras del 0 al 7" (The Free Dictionary, s. f.).

La importancia de los números

Nos movemos en un mundo de ideas y números para poder medir, pesar, sacar estadísticas, tomar un peso y otras operaciones más, por eso necesitamos un sistema para eso; en nuestro caso utilizaremos sistemas numéricos como el decimal, binario, octal y hexadecimal.

Sistema decimal

Toda cifra numérica se puede representar en forma posicional y aditiva. En el siguiente ejemplo lo explicamos.

Con el número ocho mil setecientos quince (8715) lo representaremos en la forma decimal con base 10.

Ejemplo:

8715₍₁₀₎

8	7	1	5
10^3	10^2	10^1	10^0

Tabla 1.
Fuente: propia

$$8 \cdot 10^3 + 7 \cdot 10^2 + 1 \cdot 10^1 + 5 \cdot 10^0 = 8 \cdot 1000 + 7 \cdot 100 + 1 \cdot 10 + 5 \cdot 1$$

$$= 8000 + 700 + 10 + 5$$

8000
700
10
+ 5
8715

Tabla 2.
Fuente: propia



Instrucción

Lo invitamos a realizar la siguiente actividad de repaso 1 para poner en práctica los aprendizajes.

Sistema binario

El sistema binario tiene una base de valor dos, también se le conoce como **sistema diádico** en las ciencias de la computación, este sistema toma valores entre 0 y 1.



Sistema diádico
Sistema de numeración que se fundamenta en solo dos números: 0 y 1.

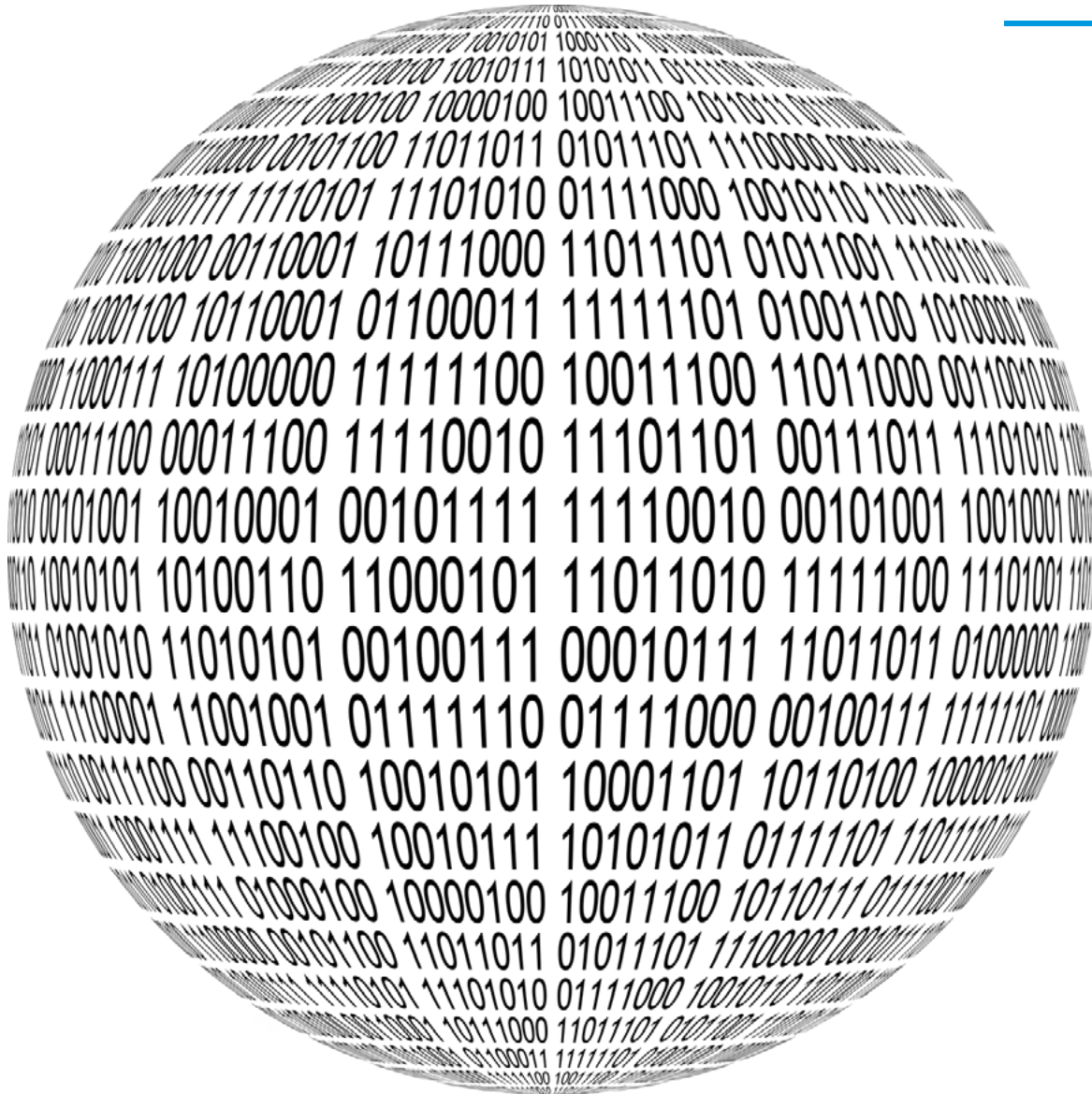


Figura 6.
Fuente: pixabay/1237223

Presentación tabla decimal y binario

Decimal	Binario
0	0000
1	0001
2	0010
3	0011
4	0100
5	0101
6	0110
7	0111
8	1000
9	1001
10	1010
11	1011
12	1100
13	1101
14	1110
15	1111

Tabla 3.
Fuente: propia

Como podemos notar en la tabla y en la explicación, el binario tiene su base 2, conformado por 0 y 1.

Pasar el siguiente binario a decimal $1101101011_{(2)}$ pasar a $(?)_{(10)}$

11 0 11 0 1 0 11

2^9 2^8 2^7 2^6 2^5 2^4 2^3 2^2 2^1 2^0

512 256 128 64 32 16 8 4 2 1

Llenado de tabla en binario

Tomaremos la primera posición de izquierda a derecha iniciando por cero (0), los primeros y los últimos con uno (1).

Tomamos la segunda posición los primeros cuatro con cero (0) y los otros cuatro con uno (1), se repite proceso hasta terminar.

Tomamos la tercera posición los primeros con dos ceros (0), seguimos con otros dos unos (1), intercalamos hasta terminar.

Tomamos la cuarta posición y la llenamos con cero (0) y uno (1) e intercalamos hasta terminar.

Operamos y sumamos.

$$512 + 256 + 0 + 64 + 32 + 0 + 8 + 0 + 2 + 1 = 875$$

Pasemos de decimal a binario

Pasar $875_{(10)}$ a binario (?) (2)

Para pasar un decimal a binario se procede a tomar el número y dividirlo entre 2, hasta llegar a su mínima expresión.

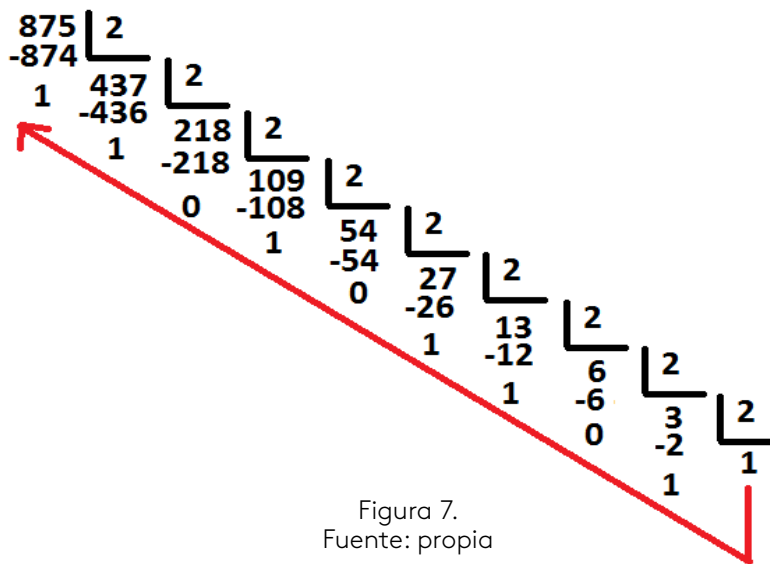


Figura 7.
Fuente: propia

Al terminar las divisiones sucesivas entre 2 los residuos, a partir del último de derecha a izquierda como indica la flecha roja los tomamos y se arma nuestro número binario.

$$875_{(10)} = (1101101011)_2$$



Instrucción

Para fortalecer los aprendizajes le invitamos a realizar la actividad de repaso del eje 2.

Sistema octal

Es un sistema numérico que tiene base ocho (8) y utiliza los números 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6 y 7.

Decimal	Octal
0	0
1	1
2	2
3	3
4	4
5	5
6	6
7	7
8	10
9	11
10	12
11	13
12	14
13	15
14	16
15	17

Llenado de tabla en octal

Tomaremos la segunda columna y la llenamos desde 0, 1, 2, 3, hasta 7.

Después del 7 tomamos 8 y lo dividimos entre 8.

Tabla 4.
Fuente: propia

Ejemplo: tomemos nuestro número $875_{(10)}$ y lo pasamos a base 8 aplicando lo anterior, es decir divisiones sucesivas entre 8.

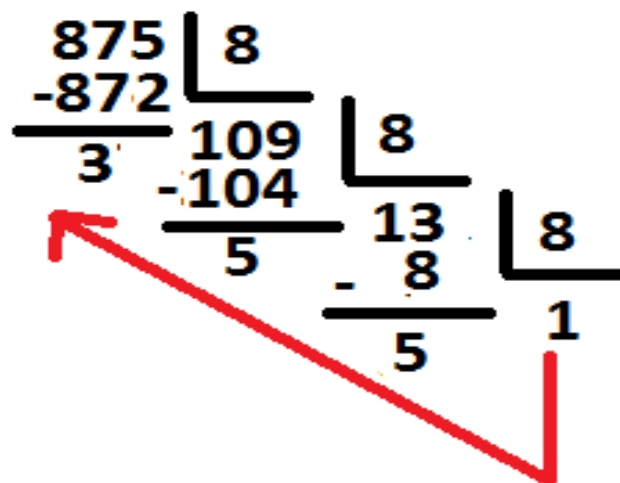


Figura 8.
Fuente: propia

$$875_{(19)} \text{ a octal } 1553_{(8)}$$

Verifiquemos el número octal $1553_{(8)}$ pasándolo a decimal.

Tomamos la base y colocamos el exponente, quedando como lo muestra en la línea de abajo.

$$8^3 \ 8^2 \ 8^1 \ 8^0 \text{ esto es } 512 \ 64 \ 8 \ 1$$

Realizamos operaciones.

$$8^3 = 512, \ 8^2 = 64, \ 8^1 = 8 \ \text{y} \ 8^0 = 1$$

Tomamos los resultados para multiplicarlos y sumarlos.

$$512 \ 64 \ 8 \ 1$$

$$1 \ 5 \ 5 \ 3$$

Aplicamos lo posicional con la base y sumamos.

$$1 \times 512 + 5 \times 64 + 5 \times 8 + 3 \times 1$$

$$512 + 320 + 40 + 3$$

$$\begin{array}{r} 512 \\ 320 \\ 40 \\ + 3 \\ \hline 875 \end{array}$$

Respuesta $875_{(10)}$ en octal es $1553_{(8)}$

Figura 9.
Fuente: propia

Sistema hexadecimal

El sistema **hexadecimal** utiliza un juego de caracteres entre números y letras para formar su base 16, conformado por los números del 0,1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8 y 9 con letras A, B, C, D, E y F.

Decimal	Hexadecimal
0	0
1	1
2	2
3	3
4	4
5	5
6	6
7	7
8	8
9	9
10	A
11	B
12	C
13	D
14	E
15	F

Tabla 5.
Fuente: propia

Pasar el número decimal 8715 a base 16.

Paso 1. Dividimos entre 16:

8715 | 16

544 | 11

La parte decimal la multiplicamos por 16 $0,6875 \times 16$ ese da un resultado de 11 y en la tabla hexadecimal corresponde a la letra **B**.

Tomamos la parte entera la pasamos como lo indica la línea.

Figura 10.
Fuente: propia



Hexadecimal

Notación numérica en base 16, que utiliza los números del 0 al 9 y las letras de la A (10) a la F (15) (The Free Dictionary, s. f.).

Llenado de tabla hexadecimal

Tomaremos la segunda columna y la llenamos desde 0, 1, 2, 3, hasta 9 y luego continuamos con las letras A, B, C, D, E y F.

Para pasar un número decimal a hexadecimal se emplea la operación de división con el número 16.

Paso 2. Tenemos el número 544 y lo dividimos entre 16:

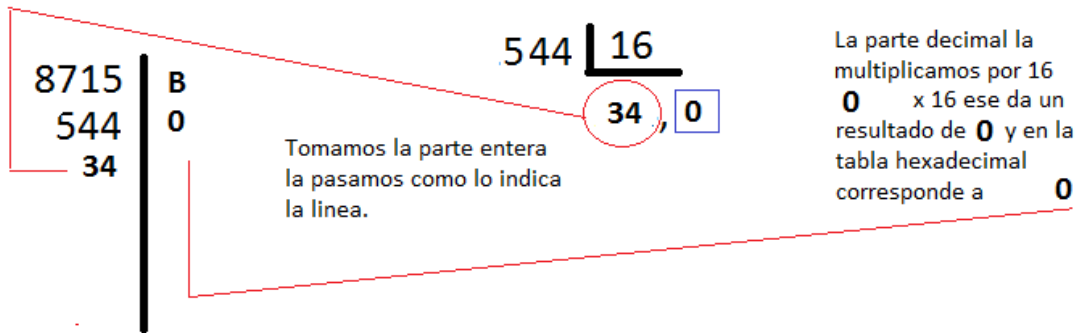


Figura 11.
Fuente: propia

Paso 3. Tomamos el número 34 y lo dividimos entre 16:

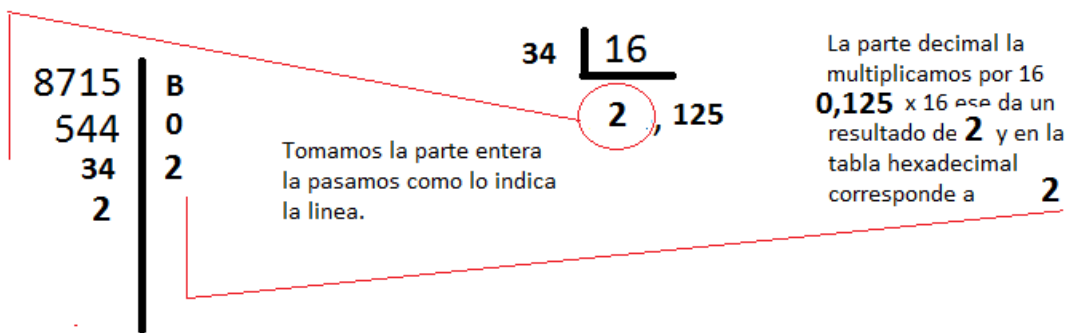


Figura 12.
Fuente: propia

Paso 4. Tomamos el número 2 para dividirlo entre 16, como no genera parte entera el 2 de la izquierda pasa a la derecha debajo del otro 2:

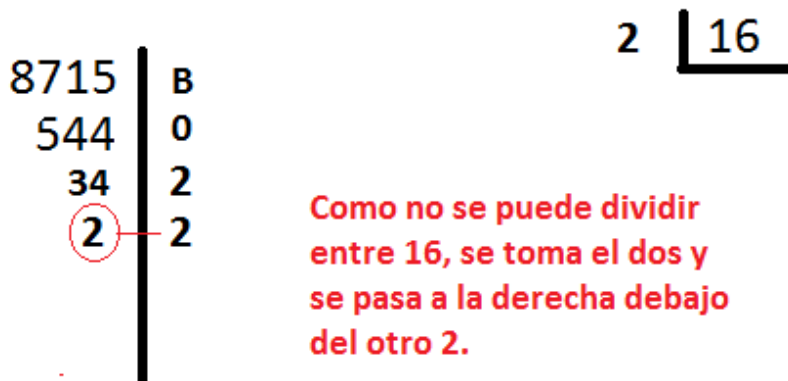


Figura 13.
Fuente: propia

Con el número hexadecimal lo verificamos.

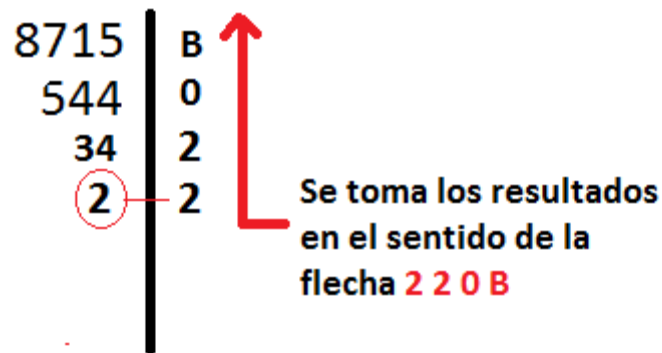


Figura 14.
Fuente: propia

$(220B)_{(16)}$. Como hay cuatro (4) posiciones en el número hexadecimal tenemos lo siguiente con la base 16.

$$16^3 16^2 16^1 16^0$$

Sacamos a cada uno su respectivo valor y queda como esta abajo.

$$4096 256 16 1$$

$$2 2 0 B$$

Multiplicamos y sumamos.

$$4096 \times 2 + 256 \times 2 + 0 + 11 \times 1 = 8192 + 512 + 0 + 11 = \mathbf{8715}$$

Lo invitamos a realizar la lectura complementaria sobre:



Lectura recomendada

Problemas resueltos de electrónica digital.

Felipe Machado Sánchez.

Operaciones básicas con cada sistema

En el sistema binario realizaremos operaciones de suma, resta y multiplicación.

La suma binaria

Los sistemas numéricos independiente de su base, cumplen con las operaciones básicas, en este caso de la suma binaria hay que tener una regla, para realizar esta operación.

Regla de la suma

Tabla de posicionamiento para la suma.

0 + 1 = 1
1 + 0 = 1
0 + 0 = 0
1 + 1 = 0 con acarreo de 1

Figura 15.
Fuente: propia

En la regla para la suma tenemos que estar pendiente cuando se presente en binario la suma de $1 + 1$ el resultado es 2 en decimal, pero en binario es 10, por eso colocamos 0 y llevando un acarreo de 1.

Realizaremos el siguiente ejemplo:

Sumar en binario el número 35 y 42.

Procedemos pasar a binario 35 que es 100011 y el número 42 a binario que es 101010.

Podemos utilizar la representación en la tabla siguiente.

Número	Binario						
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
	64	32	16	8	4	2	1
35	0	1	0	0	0	1	1
42	0	1	0	1	0	1	0

Tabla 6.
Fuente: propia

1. Armar la tabla.
2. Colocar los números 35 y 45 en las filas respectivas.
3. Pasar el 35 a binario empleando la tabla, buscamos el número más cercano a 35 que es 32 y le colocamos el 1.
4. Buscamos números que sumados a 32 nos dé un valor de 35 y son el 2 y el 1, y se rellena con 1, los demás se rellenan con cero.
5. Hacer el mismo procedimiento con el número 42.
6. En la tabla, el número más cercano a 42 es el 2^5 , es decir 32 y le colocamos 1.
7. Buscamos los otros números que, sumados, más 32 nos dé un resultado de 42, esos números en la tabla son el 8 y el 2 por ese motivo le colocamos 1 a cada uno de ellos y el resto lo rellenamos con cero.
8. Sumar de derecha a izquierda los números binarios comenzando desde la columna de 2^0 .
9. Hay un 1 y debajo hay un 0 por regla eso da un resultado de 1 y lo colocamos.

Número	Binario						
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
	64	32	16	8	4	2	1
35	0	1	0	0	0	1	1
42	0	1	0	1	0	1	0
							1

Tabla 7.
Fuente: propia

10. Seguimos con la siguiente columna y encontramos 1 y 1, por regla eso es 10, colocamos 0 y acarreamos 1 a la siguiente columna.

Número	Binario							
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0	
	64	32	16	8	4	2	1	
35	0	1	0	0	0	1	1	
42	0	1	0	1	0	1	0	
						0	1	

Tabla 8.

Fuente: propia

11. Tomamos la columna de 2^2 donde se encuentra el 1 en círculo rojo y se lo sumamos al cero y nos da 1, ese resultado lo sumamos con el cero (0) que está abajo y nos da uno (1), colocamos el resultado de 1.

Número	Binario							
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0	
	64	32	16	8	4	2	1	
35	0	1	0	0	0	1	1	
42	0	1	0	1	0	1	0	
					1	0	1	

Tabla 9.

Fuente: propia

12. Seguimos el procedimiento con la columna siguiente a nuestra izquierda 2^3 con los valores $0 + 1 = 1$, colocamos 1, luego con la siguiente columna $0 + 0 = 0$ y nos queda lo siguiente.

Número	Binario							
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0	
	64	32	16	8	4	2	1	
35	0	1	0	0	0	1	1	
42	0	1	0	1	0	1	0	
			0	1	1	0	1	

Tabla 10.

Fuente: propia

13. Encontramos que en la columna 2^5 hay 1 y 1, lo sumamos $1 + 1 = 10$, por lo tanto, hay acarreo. Colocamos 0 y acarreo de 1 a la siguiente columna.

Número	Binario						
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
	64	32	16	8	4	2	1
35	0	1	0	0	0	1	1
42	0	1	0	1	0	1	0
		0	0	1	1	0	1

Tabla 11.

Fuente: propia

14. Sumamos la última columna, el acarreo de $1 + 0 = 1$, ese $1 + 0 = 1$, colocamos el resultado de 1.

Número	Binario						
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
	64	32	16	8	4	2	1
35	0	1	0	0	0	1	1
42	0	1	0	1	0	1	0
	1	0	0	1	1	0	1
1	0	0	1	1	0	1	

Tabla 12.

Fuente: propia

15. Tomamos el binario con los valores en uno (1), lo multiplicamos por el valor de las cabeceras respectivas.

64	32	16	8	4	2	1
1	0	0	1	1	0	1

Tabla 13.

Fuente: propia

$64 \times 1 + 8 \times 1 + 4 \times 1 + 1 \times 1 = 64 + 8 + 4 + 1$ al sumar estos valores nos da 77, terminamos de armar nuestra tabla.

Número Decimal	Binario						
	2^6 (1)	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
	64	32	16	8	4	2	1
35	0	1	0	0	0	1	1
+ 42	0	1	0	1	0	1	0
77	1	0	0	1	1	0	1

Tabla 14.
Fuente: propia



Instrucción

Ahora le invitamos a realizar la actividad de repaso 3.

La resta binaria

Los sistemas numéricos independiente de su base cumple con las operaciones básicas, en este caso de la resta binaria hay que tener una regla, para realizar esta operación.

Regla de la resta

Tabla de posicionamiento para la resta:

0 - 1 = 1 con acarreo de 1
1 - 0 = 1
1 - 1 = 0
0 - 0 = 0

Figura 16.
Fuente: propia

En la regla para la suma tenemos que estar pendiente cuando se presente en binario la suma de $1 + 1$ es resultado es 2 en decimal, pero en binario es 10, por eso colocamos 0 y llevando un acarreo de 1.

Realizaremos el siguiente ejemplo:

Restar en binario el número 79 y 15.

Procedemos a pasar a binario a 79 que es 1001111 y el número 15 a binario que es 1111.

Podemos utilizar la representación en la tabla siguiente.

Número	Binario							
	26	25	24	23	22	21	20	
	64	32	16	8	4	2	1	
79	1	0	0	1	1	1	1	
15	0	0	0	1	1	1	1	

Tabla 15.
Fuente: propia

Se llena la tabla con los números 79 y 15 con su binario respectivo como se explicó en la tabla de la suma.

Recordar la regla para el caso de la resta cuando hay acarreo.

0 - 1 = 1 con acarreo de 1

Iniciamos de derecha a izquierda ubicándonos en la columna 20 y la fila del número 79. Para restar con la fila donde está el número 15.

$1 - 1 = 0$, la siguiente columna $1 - 1 = 0$, la siguiente columna $1 - 1 = 0$ y por último la columna de 23 con $1 - 1 = 0$.

Número	Binario							
	2 ⁶	2 ⁵	2 ⁴	2 ³	2 ²	2 ¹	2 ⁰	
	64	32	16	8	4	2	1	
79	1	0	0	1	1	1	1	
15	0	0	0	1	1	1	1	
				0	0	0	0	

Tabla 16.
Fuente: propia

Seguimos con las tres columnas siguientes y tenemos en ese de orden de izquierda a derecha, $0 - 0 = 0$, seguimos $0 - 0 = 0$ y por último $1 - 0 = 1$. Colocamos los resultados en la tabla.

Número	Binario						
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
	64	32	16	8	4	2	1
79	1	0	0	1	1	1	1
15	0	0	0	1	1	1	1
	1	0	0	0	0	0	0

Tabla 17.
Fuente: propia

Restamos el decimal $79 - 15 = 64$ y lo comparamos con nuestro binario.

Número	Binario						
	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
	64	32	16	8	4	2	1
79	1	0	0	1	1	1	1
-15	0	0	0	1	1	1	1
64	1	0	0	0	0	0	0

Tabla 18.
Fuente: propia

En este ejemplo no hay acarreo y fue fácil.

Restar 13 - 3 en binario.

Armar tabla.

Número	Binario			
	8	4	2	1
13	1	1	0	1
- 3	0	0	1	1
10				

Tabla 19.
Fuente: propia

Comenzamos a restar.

$1 - 1 = 0$ lo colocamos en la tabla.

Número	Binario			
	8	4	2	1
13	1	1	0	1
- 3	0	0	1	1
10				0

Tabla 20.
Fuente: propia

Seguimos con $0 - 1 = 1$ con acarreo de uno aplicando la regla de resta de binario y nos queda de la siguiente forma.

Número	Binario			
	8	4	2	1
13	1	1	0	1
- 3	0	0	1	1
10			1	0

①

Tabla 21.
Fuente: propia

Tomamos el acarreo que es 1 lo restamos al 1 de la fila 13 con la columna del 4, entonces $1 - 1 = 0$ y $0 - 0 = 0$ que es el cero de abajo y llenamos tabla con cero.

Número	Binario			
	8	4	2	1
13	1	1	0	1
- 3	0	0	1	1
10		0	1	0

Tabla 22.
Fuente: propia

Seguimos con la columna donde está el número 8, y tomamos $1 - 0 = 1$, colocamos el resultado en la tabla.

Número Decimal	Binario			
	8	4	2	1
13	1	1	0	1
- 3	0	0	1	1
10	1	0	1	0

Tabla 23.
Fuente: propia

Comprobamos el resultado binario $8 \times 1 + 2 \times 1 = 8 + 2 = 10$. Observando en la tabla que el resultado es igual a 10, a mano izquierda.

La multiplicación binaria

Los sistemas numéricos independiente de su base cumple con las operaciones básicas, en este caso de la resta binaria hay que tener una regla, para realizar la operación de resta.

Regla de la multiplicación

Tabla de posicionamiento para la multiplicación.

$0 \times 1 = 0$
$0 \times 0 = 0$
$1 \times 0 = 0$
$1 \times 1 = 1$

Figura 17.
Fuente: propia

En la regla para la multiplicación es normal porque se comporta igual que en el sistema decimal y aquí no hay acarreos.

Realizaremos el siguiente ejemplo:

Multiplicar en binario el número 13 y 4.

Número	Binario			
	8	4	2	1
13	1	1	0	1
x4	0	1	0	0

Tabla 24.
Fuente: propia

Ya tenemos su binario como lo muestra la tabla de arriba, se procede hacer la multiplicación binaria de la siguiente forma:

$ \begin{array}{r} 1101 \\ \times 100 \\ \hline 0000 \\ 0000 \\ + 1101 \\ \hline 110100 \end{array} $	<p style="color: blue; font-weight: bold;">Hacemos una multiplicación normal</p> <p style="color: blue; font-weight: bold;">Sumamos en binario como señala la flecha</p> <p style="color: blue; font-weight: bold;">Resultado de la suma Binaria.</p>
------------------------------------------------------------------------------------------------------------------	-------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------

Figura 18.
Fuente: propia

Colocamos el resultado binario en la tabla.

Número	Binario						
	64	32	16	8	4	2	1
13				1	1	0	1
x4					1	0	0
52		1	1	0	1	0	0

Tabla 25.
Fuente: propia

Verificamos operaciones en decimales $13 \times 4 = 52$ y verificamos la suma de $32 \times 1 = 32$, $16 \times 1 = 16$ y $4 \times 1 = 4$, sumar $32 + 16 + 4$ y nos da 52.

La división binaria

En la división binaria debemos tener en cuenta las reglas de la resta y la suma, también si el dividendo o parte es divisible por el divisor, mínimo debe haber una vez que sería uno (1).

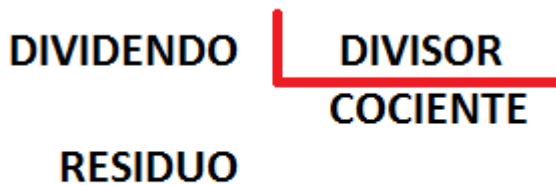


Figura 19.
Fuente: propia

Procederemos a realizar la siguiente división binaria, 96 dividido 6, pasamos estos decimales a binario y armamos la solución.

El número decimal 96, su binario es 1100000, el binario de 6 es 10000.

Pasos.

1. Colocamos los binarios dividendo y divisor.

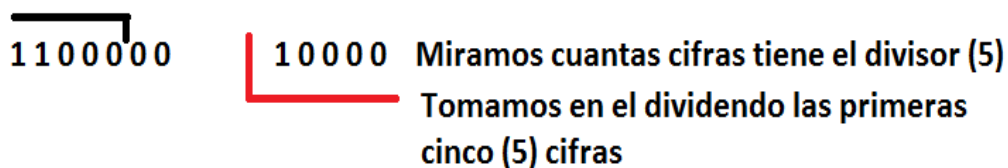


Figura 20.
Fuente: propia

2. Paso, separamos las primeras cinco (5) cifras del dividendo.



Figura 21.
Fuente: propia

3. Notamos que cabe una sola vez, colocamos por el momento cociente en uno (1).

$$\begin{array}{r} \overline{1100000} \\ 10000 \end{array} \quad \begin{array}{r} 10000 \\ \hline 1 \end{array} \quad \text{Aplicamos regla de multiplicación binaria}$$

Figura 22.
Fuente: propia

4. Empezamos a multiplicar el uno del cociente por cada uno de las cifras del divisor y lo colocamos debajo de las cifras del dividendo de derecha a izquierda hasta terminar, mirar la figura de abajo.

$$\begin{array}{r} \overline{1100000} \\ 10000 \\ 10000 \end{array} \quad \begin{array}{r} 10000 \\ \hline 1 \end{array}$$

Figura 23.
Fuente: propia

5. Hacer la resta binaria aplicando la regla para ello.

$$\begin{array}{r} \overline{1100000} \\ - 10000 \\ \hline 01000 \end{array} \quad \begin{array}{r} 10000 \\ \hline 1 \end{array}$$

Figura 24.
Fuente: propia

6. Miramos si el residuo es divisible por el divisor y no cabe, debemos bajar el cero del dividendo que no utilizamos.

$$\begin{array}{r} \overline{1100000} \\ - 10000 \\ \hline 010000 \end{array} \quad \begin{array}{r} 10000 \\ \hline 1 \end{array}$$

Figura 25.
Fuente: propia

7. Al bajar el cero si es divisible y cabe una vez, colocamos el uno (1) en el cociente y multiplicamos y luego restamos.

$$\begin{array}{r} \overline{1100000} \\ - 10000 \\ \hline 010000 \\ - 10000 \\ \hline 00000 \end{array} \quad \begin{array}{r} 10000 \\ \hline 11 \end{array} \quad \leftarrow \text{Restamos}$$

Figura 26.
Fuente: propia

8. Nos falta el ultimo cero(0) del dividendo lo bajamos y un número multiplicado por cero y todo nos da cero sin residuo.

$$\begin{array}{r} 1100000 \\ - 10000 \\ \hline 010000 \\ - 10000 \\ \hline 000000 \\ - 00000 \\ \hline 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 10000 \\ 110 \end{array}$$

Restamos

Residuo es cero (0)

Figura 27.
Fuente: propia

- 9. Final del ejemplo, el resultado en binario es 110.
- 10. Verificamos 110 en binario a decimal.

Decimal.

$$96/16=6$$

Binario.

4	2	1
1	1	0

$$4 \times 1 + 2 \times 1 = 4 + 2 = 6$$

Figura 28.
Fuente: propia



Instrucción

Lo invitamos a visitar la carpeta de recursos de aprendizaje para practicar con las actividades de repaso 3, y 5.

Para finalizar procederemos a realizar la actividad evaluativa del eje 3.



Video

De igual forma para fortalecer los aprendizajes le invitamos a observar el vídeo de ejemplo de conversión decimal.

Almendarez, A. (1989). *Circuitos lógicos combinatorios*. Ciudad de México, México: Instituto Politécnico Nacional.

Redondo, G. (2010). *Cuaderno del alumno: electrónico digital I*. Madrid, España: Editorial CEP.

BIBLIOGRAFÍA

LÓGICA

Dacarth Sarmiento Porto

EJE 4

Propongamos



¿Cómo puede la lógica matemática y de programación consolidarse como una herramienta de comunicación que permita formular soluciones a los problemas que el futuro ingeniero se enfrentará?

La mente lógica, creatividad, trabajo metódico, maneras de crear código, educar nuestra lógica, habilidades matemáticas, capacidades para solucionar problemas, talento, gustar de las nuevas tecnologías, autodidacta, perseverancia, dedicación y todas las disposiciones del caso para emplear todos estos valores para ir afinando nuestros modos de pensamientos para resolver un problema.

Esto nos prepara para tomar esta asignatura como una forma de ver la lógica matemática como la semilla para sembrar en nosotros el espíritu de amar los números, que es el eje central de nuestra actividad en el campo profesional.

Teoría de los números



La teoría elemental de los números estudia los mismos y es la base para entender teoremas y algoritmos; por ejemplo, números primos y demostraciones que lo enmarcan en el mundo de las matemáticas, esta asignatura no está destinada para demostraciones, es un recordar de la importancia de estos principios, reglas y teoremas.



Lectura recomendada

Introducción a la teoría de los números.
Walter Mora F.

<http://bit.ly/2za9PIQ>

Los números son los elementos de nuestro sistema empleado para cuantificar las cosas del mundo real, representado a través de una simbología numérica 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9 y 0 en nuestro caso es el sistema decimal, la humanidad se expresa en forma numérica, hacemos cálculos matemáticos, empleamos fórmulas, ecuaciones y algoritmos matemáticos.

Hablando de algoritmo podemos mencionar el de Euclides para calcular el máximo común divisor y otros algoritmos como, el de generar la serie de Fibonacci, factorial y otros más.

Tipos de números

La teoría de los números trata principalmente sobre los números naturales representados por **N**, empleados para contar incluyendo los números negativos; este grupo hace referencias a los números enteros representados por **Z**.



Figura 1.
Fuente: propia

Algoritmo de Euclides

Es un procedimiento para calcular el máximo común divisor de dos números (MCD).

El MCD de un conjunto de números naturales es el número más grande que los divide exactamente, es decir el divisor entre todos ellos.

Ejemplo:

Para resolver un MCD hay varios métodos para hacerlo, yo empleo el siguiente por descomposición en números primos.

Encontrar el máximo común divisor de los números 48, 80 y 12.

Lo representamos de la siguiente forma.

MCD (48, 80, 12)

Tomamos los tres números y los colocamos así.

$$\begin{array}{ccc|c} 48 & 80 & 12 & 2 \\ 24 & 40 & 6 & 2 \\ 12 & 20 & 3 & \end{array} \quad N_p = \{2, 3, 5, 7, 11, 13, \dots\}$$


Figura 2.
Fuente: propia

- »» Observamos los tres números y recordamos el conjunto de los números primos (N_p).
- »» Todos los tres números son pares, iniciamos con el 2 colocándolo a la derecha de la barra vertical y dividimos con un resultado de 24, 40 y 6 respectivamente, seguimos dividiendo por 2 si es posible y notamos que se puede, con un resultado de 12, 20 y 3.
- »» Como ya no se puede seguir dividiendo por dos (2), porque el tres (3) es impar, seguimos con el primo tres (3) pero el 20 no es división exacta y dejamos porque ya no se puede, seguimos con el cuatro (4), pero no se puede porque es mayor que el número tres (3) y no seguimos dividiendo por los números primos.
- »» A la derecha entonces nos quedó 2 y 2, los tomamos, los multiplicamos y su resultado es el MCD.

El máximo común divisor de 48, 80 y 12 es 4.

Ejemplo 2:

Encontrar el máximo común divisor de los números 72, 108 y 180.

Lo representamos de la siguiente forma.

MCD (72, 108, 180).

Tomamos los tres números y los colocamos así.

Paso a paso.

Tomar 72, 108 y 180 colocando como se ve en la figura de abajo.


$$\begin{array}{ccc|c} 72 & 108 & 180 & 2 \\ 36 & 54 & 90 & \end{array} \quad N_p = \{2, 3, 5, 7, 11, 13, \dots\}$$


Figura 3.
Fuente: propia

»» Tomamos nuestro primer número primo el **2** y probamos si es divisible con los tres números, confirmando que, si lo es y nos quedan las divisiones exactas con los números 36, 54 y 90 colocándolos por debajo de cada uno.

Miramos que los resultados anteriores son divisibles por **2**, $36 \div 2 = 18$, $54 \div 2 = 27$ y $90 \div 2 = 45$, cumple ser divisibles por **2**, armamos los números en nuestra tabla.


$$\begin{array}{ccc|c} 72 & 108 & 180 & 2 \\ 36 & 54 & 90 & 2 \\ 18 & 27 & 45 & \end{array} \quad N_p = \{2, 3, 5, 7, 11, 13, \dots\}$$


Figura 4.
Fuente: propia

Colocando los resultados y se arma nuestra tercera fila con los valores exactos, miramos si podemos seguir dividiendo por 2 y notamos que hay dos números impares el **27** y el **45**. Como no se puede seguimos con el conjunto de números impares N_p , tomando el número **3**.

72	108	180	2	$N_p = \{2, 3, 5, 7, 11, 13, \dots\}$
36	54	90	2	
18	27	45	3	




Figura 5.
Fuente: propia

Sacamos las divisiones exactas por **3** y todos los números de esa fila son divisibles exactamente y colocamos sus resultados.

72	108	180	2	$N_p = \{2, 3, 5, 7, 11, 13, \dots\}$
36	54	90	2	
18	27	45	3	
6	9	15		




Figura 6.
Fuente: propia

Al colocar los resultados seguimos con el número **3**, para ver si es divisible la fila número 4, a simple vista notamos que se cumple que son exactamente divisibles por **3** y procedemos a colocar la fila 5 con las divisiones exactas.

72	108	180	2	$N_p = \{2, 3, 5, 7, 11, 13, \dots\}$
36	54	90	2	
18	27	45	3	
6	9	15	3	
2	3	5		




Figura 7.
Fuente: propia

Al colocar los valores podemos observar que la fila 5 con los números 2, 3 y 5, no tienen un divisor común, por lo tanto, no continuamos dividiendo.

Como ya no se pueden sacar más divisores comunes para esta fila, se procede a dar la respuesta del MCD de la siguiente forma, se toma los números que se encuentran a la derecha de la línea vertical, que son 2, 2, 3 y 3, multiplicándose cada uno de ellos con el que sigue, es decir $2 \times 2 \times 3 \times 3$.

$$2 \times 2 = 4$$

$$4 \times 3 = 12$$

$$12 \times 3 = 36$$

72/36

108/36

180/36

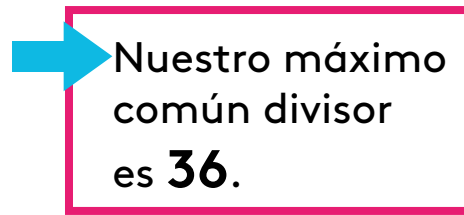
 **Nuestro máximo común divisor es 36.**

Figura 8.
Fuente: propia

MCD (72, 108, 180) = 36.

Podemos jugar con los números.

Número narcisista o Armstrong

Un **número narcisista** es un **número** de n dígitos, que coincide con la suma de las potencias n -ésimas de sus dígitos.

Los primeros **números narcisistas** de un dígito son 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8 y 9.

Los primeros **números narcisistas** de tres dígitos son 153, 370, 371 y 407.

Los primeros **números narcisistas** de cuatro dígitos son 1634, 8208, 9474.

El **número narcisistas** de cinco dígitos es 54748.

El **número narcisistas** de seis dígitos es 548834.

El número narcisista más grande que se conoce se obtiene elevando cada uno de sus dígitos a la potencia 39 y sumando los resultados es 115.132.219.018.763.992.565.095.597.973.971.522.401.

Los números de un solo dígito son narcisistas.

$$n^1 = n \rightarrow \forall n \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

Sin embargo, si nos olvidamos por un momento de estos números narcisistas triviales, y nos centramos en los números que tienen más de una cifra, ¿Qué ocurre con los números de dos cifras?

No existe número narcisista de dos cifras $n = ab$ entonces $n = a^2 + b^2$.

Probaremos los siguientes números si son narcisistas:

El número **153** lo tomamos y aplicando lo que dice que un número narcisista es aquel donde se toma la cantidad de cifras del número, en nuestro caso son (3) y se toma cada cifra elevado al exponente de tres (3) y se suman.

- $153 = 1^3 + 5^3 + 3^3$
- Operaciones.
- $153 = 1 \times 1 + 5 \times 5 \times 5 + 3 \times 3 \times 3$
- Hacemos las multiplicaciones.
- $153 = 1 + 125 + 27$
- Seguimos con la suma.

$$\begin{array}{r} 1 \\ 125 \\ + 27 \\ \hline 153 \end{array}$$

Figura 9.
Fuente: propia

- $153 = 153.$

Ejemplo 2:

El número **407** lo tomamos y aplicando lo que dice que un número narcisista es aquel donde se toma la cantidad de cifras del número, en nuestro caso son (3) y se toma cada cifra elevado al exponente de tres (3) y se suman.

- $407 = 4^3 + 0^3 + 7^3$
- Operaciones.
- $407 = 4 \times 4 \times 4 + 0 + 7 \times 7 \times 7$
- Hacemos las multiplicaciones.

$$407 = 64 + 0 + 343$$

Seguimos con la suma.

$$\begin{array}{r} 64 \\ 0 \\ + 343 \\ \hline 407 \end{array}$$

Figura 10.
Fuente: propia

$$407 = 407.$$

Ejemplo 3:

El número **9474** lo tomamos y aplicando lo que dice que un número narcisista es aquel donde se toma la cantidad de cifras del número, en nuestro caso son (4) y se toma cada cifra elevado al exponente de cuatro (4) y se suman.

$$\ggg 9474 = 9^4 + 4^4 + 7^4 + 4^4$$

Operaciones.

$$\ggg 9474 = 9 \times 9 \times 9 \times 9 + 4 \times 4 \times 4 \times 4 + 7 \times 7 \times 7 \times 7 + 4 \times 4 \times 4 \times 4$$

Hacemos las multiplicaciones.

$$\ggg 9474 = 6561 + 256 + 2401 + 256$$

Seguimos con la suma.

$$9474 = 9474.$$

Series numéricas

Las series numéricas son un grupo de números ordenados, que guardan relación consecutiva entre sí, y de ese modo una serie numérica puede ir de un número hasta otro de acuerdo a un patrón.

Los términos y el patrón

Los términos son cada uno de los números que están presentes en la serie numérica y el patrón es la cantidad que deberás ser fija al sumar, restar, multiplicar, dividir o elevar a un exponente.

Una serie puede ser a partir de 1, 3, 5..., siga la serie.

Notamos que la serie se comporta con un patrón de suma de 2. Por lo tanto, tenemos 1, 3, 5, 7, 9, 11 hasta un límite.

Esta serie numérica se realiza sumando, también hay series numéricas que se realizan restando, como en el ejemplo.

Los tipos de series numéricas

Regresiva: es cuando la serie numérica está organizada de mayor a menor y el patrón siempre consiste en restar.

Progresiva: es cuando la serie va de menor a mayor y la característica principal es que el patrón es sumando números de la serie según el patrón.

La serie numérica se trata de estimular el pensamiento lógico matemático del estudiante para que siga una sucesión de números o se investiga según unos números dados, es posible que sea un reto para

el estudiante analizar cuál es el patrón que sigue una serie numérica, por deducción y observación el estudiante podrá determinarlo.

Cada número que sigue es el resultado de la suma de los dos últimos números en caso de progresiones.

Ejemplo: 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55...



Figura 11.
Fuente: propia

Esta es la famosa serie Fibonacci, que es un ejercicio clásico en programación para explicar las series. Secuencias lógicas para analizar con la observación y el análisis de su comportamiento y nos ayuda para agilizar nuestros procesos mentales de pensamiento lógico.

»» 2 4 6 8 10...
Se suma 2 al anterior y así sucesivamente

Figura 12.
Fuente: propia

»» 2 8 32 128...
El patrón es 4 multiplicando el número generado.

Figura 13.
Fuente: propia

Cuál es el patrón de las siguientes series.

- a) 1, 2, 4, 8, 16, 32...
- b) 7, 15, 31, 63, 127...

Raciocinio lógico

El raciocinio es la razón lógica de los seres pensantes, es el comportamiento de la capacidad mental para generar a través de premisas, conocimiento deductivo y formar juicios.

El desarrollo de un pensamiento lógico se deriva de la razón, analizando los hechos sobre el discurso metódico y la complejidad de las actividades de nuestro cerebro como motor de premisas y proposiciones lógicas matemáticas.

Estos mecanismos de raciocinio son procedentes de la inteligencia de cada persona haciendo juicios de formulación de deducciones, generando conocimiento; esta capacidad de pensar, enlazar las ideas y tomar una decisión en la formulación de premisas nos diferencia de las demás especies en la tierra.

Las ideas generadas por nuestro cerebro en la actividad mental al generar un conocimiento y a partir de este conocimiento poder generar o construir otro nuevo.

Podemos hablar que hay un raciocinio deductivo y un raciocinio inductivo, el primero habla de los juicios que se obtienen de una conclusión a través de los juicios que cuenta. El segundo genera las conclusiones en forma general a partir de lo particular.

Los juicios tienen un extremo cuando compara dos juicios que son los antecedentes con el tercero que es la medida y recibe el nombre de consiguiente.

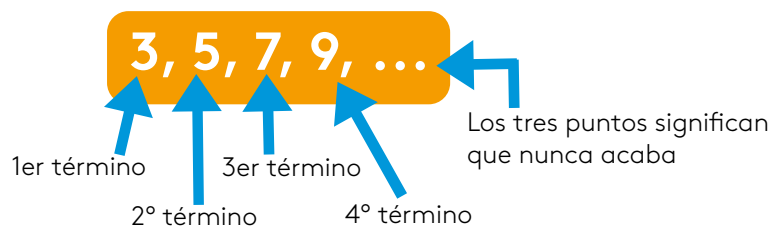
Si bien es cierto al comparar el antecedente con el consiguiente se genera una consecuencia que la podemos validar como cierta o falsa.

Series y sucesiones numéricas

Podemos decir que una serie es una sucesión de elementos que guardan un patrón que se repite entre cada número. Este patrón se puede observar como una serie de sumas, restas, multiplicación o potencias donde a partir de una serie numérica se puede llegar a una fórmula.

Podemos decir que una sucesión numérica es también progresión aritmética, donde encontramos un conjunto de números ordenados para poder seguir la continuidad del término en la sucesión.

Sucesión:



("término", "elemento" y "miembro" significan lo mismo)

Figura 14.
Fuente: <http://bit.ly/1uF795u>

Tenemos la siguiente serie 1, 3, 5, 7, 9...

Podemos trabajar un algoritmo para generar esta serie con el programa *Pseint*.

```
Algoritmo serie_impar
  definir c,s Como Entero
  escribir "Serie impar a partir de 1"
  c=0;
  Repetir
    c=c+1
    s=c*2-1
    escribir s
  Hasta Que c=5
FinAlgoritmo
```



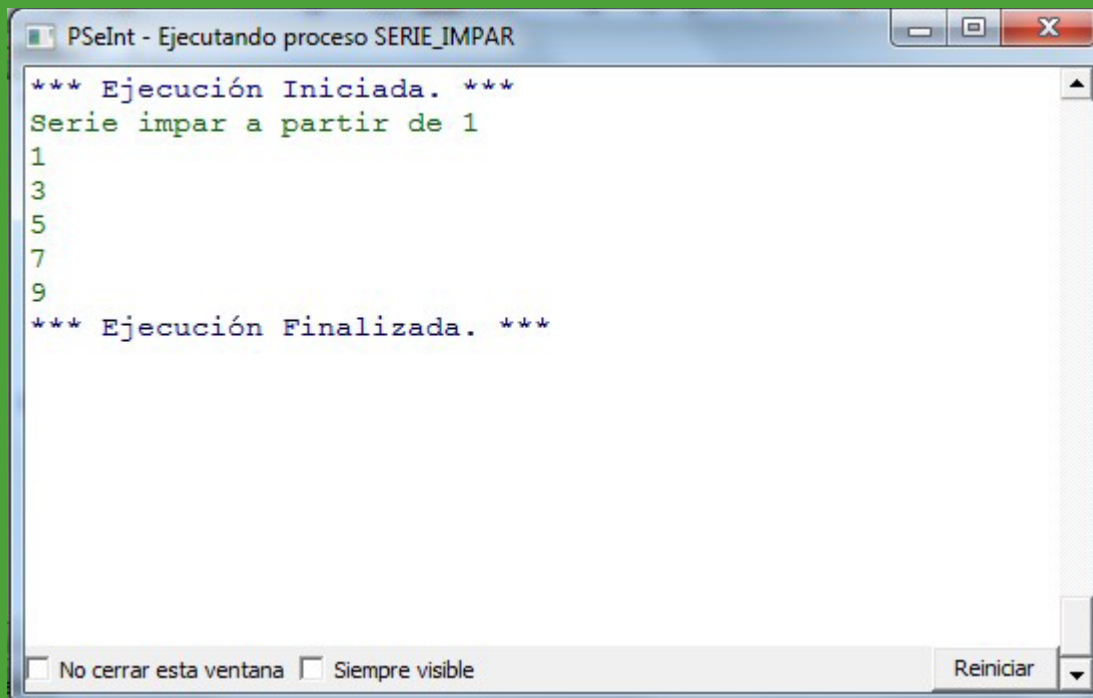
Pseint

Programa para resolver ejercicios empleando un algoritmo o diagrama de flujo.

Figura 15.
Fuente: *Pseint*

Definimos dos variables de tipo entero **c** y **s**, donde **c** es el contador de términos y **s** almacena la serie a través de la fórmula, por lógica todo número multiplicado por 2, genera par y al restar 1, queda un número impar.

Ejecutamos el algoritmo y muestra la siguiente.



```
PSeInt - Ejecutando proceso SERIE IMPAR

*** Ejecución Iniciada. ***
Serie impar a partir de 1
1
3
5
7
9
*** Ejecución Finalizada. ***

 No cerrar esta ventana  Siempre visible
Reiniciar
```

Figura 16.
Fuente: Pseint

Este [algoritmo](#) se puede representar también en un [diagrama](#) con la misma herramienta.

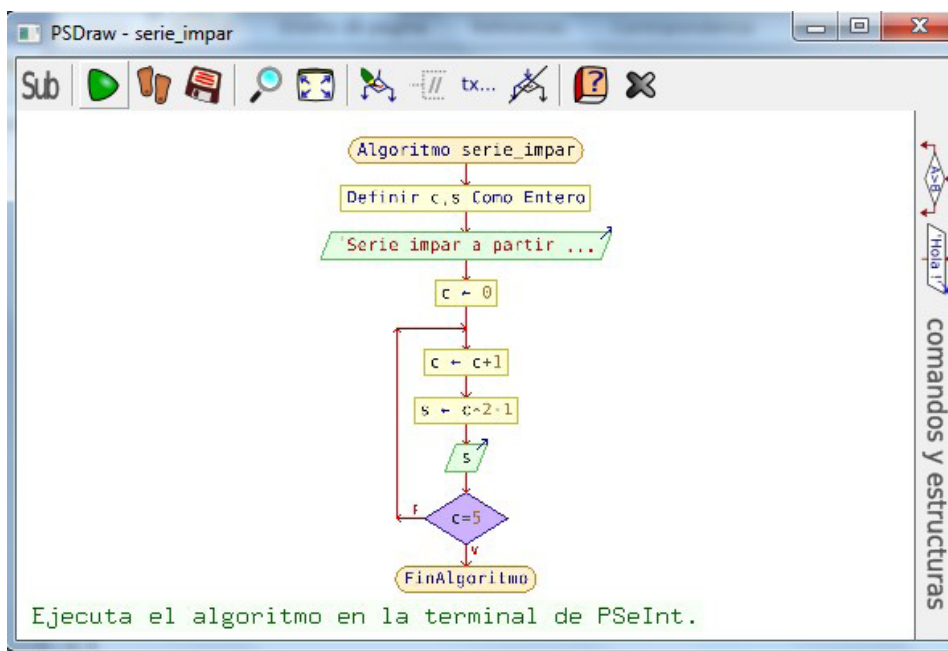


Figura 17.
Fuente: Pseint

Algoritmo
Es un conjunto de pasos en forma hablada o escrita para solucionar un problema.

Diagrama
Conjunto de símbolos en orden lógico para solucionar un problema.

Al ejecutar el diagrama genera el mismo resultado que el algoritmo.

La serie de Fibonacci.

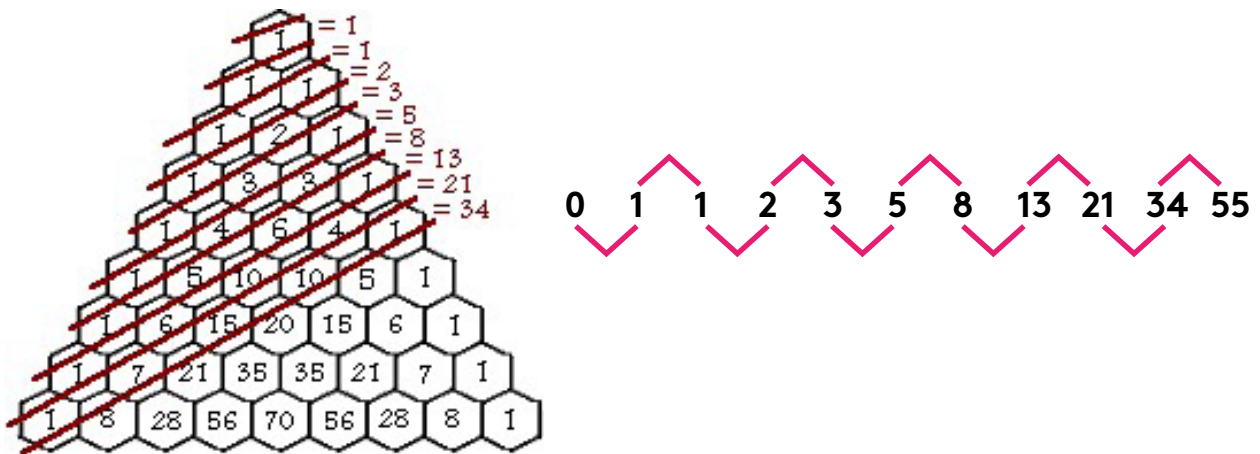


Figura 18.
Fuente: <http://bit.ly/2hZrXdX>

Realizamos el algoritmo con la herramienta de *PseInt*, como lo pueden visualizar en la imagen de abajo.

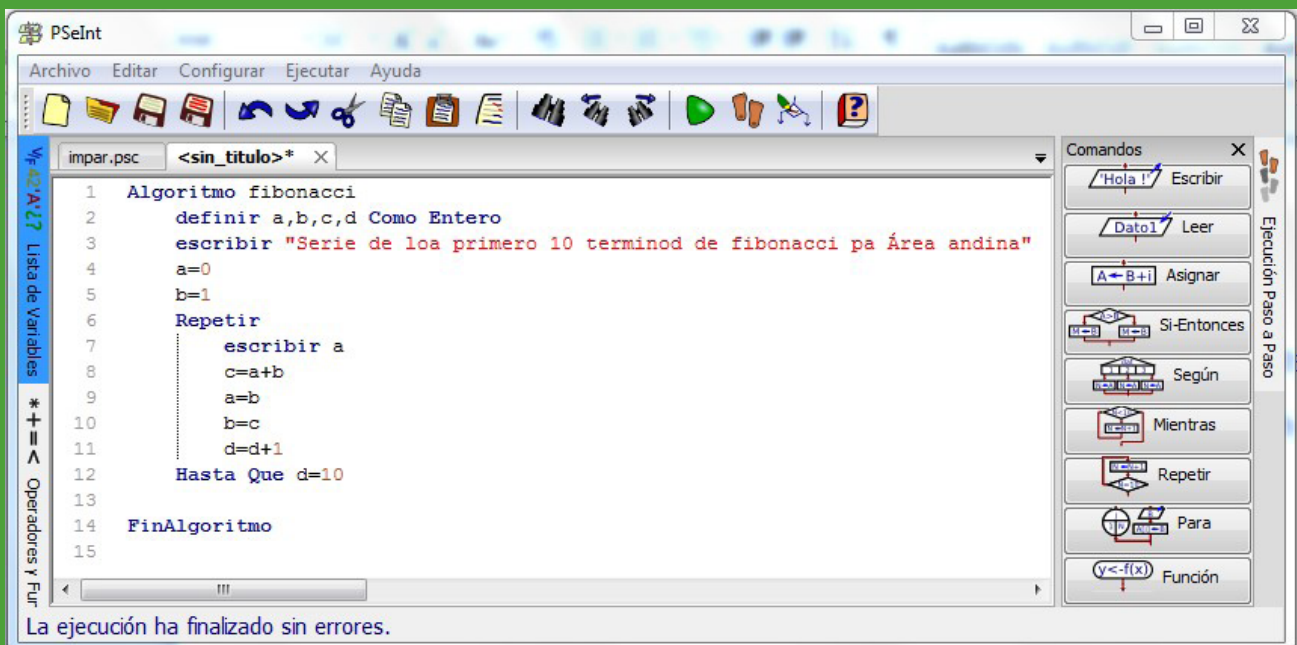


Figura 19.
Fuente: *Pseint*

Lo presentamos en diagrama también empleando la misma herramienta.

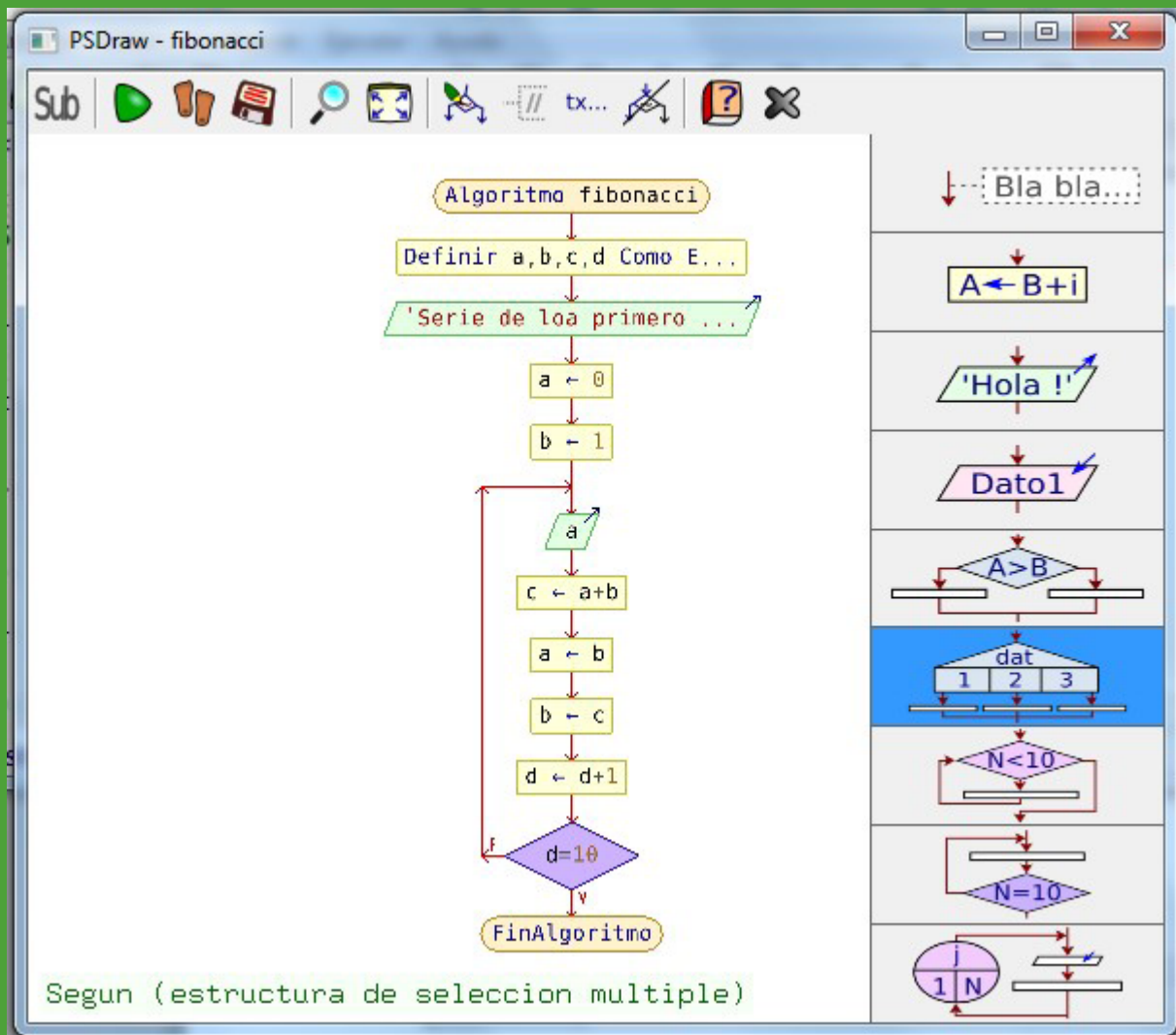
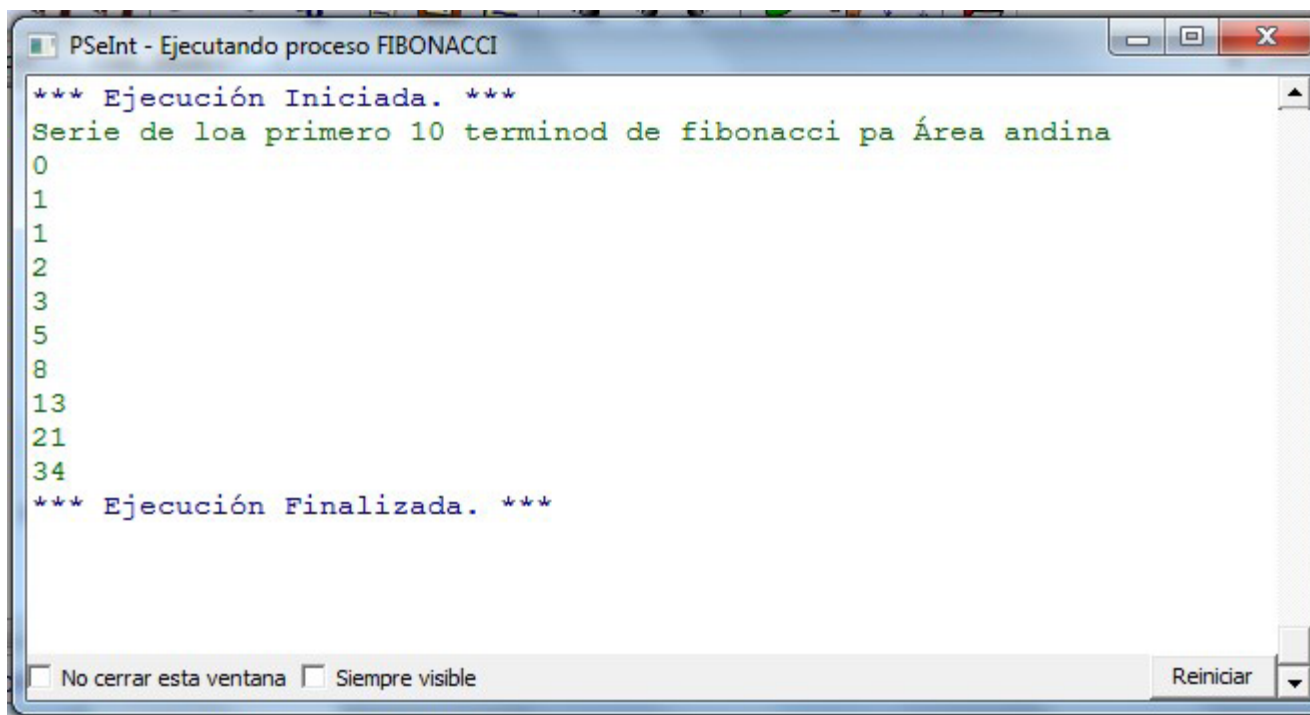


Figura 20.
Fuente: Pseint

Ejecutamos para mirar los resultados, lo observamos en la siguiente figura.



```
*** Ejecución Iniciada. ***
Serie de los primeros 10 términos de fibonacci pa Área andina
0
1
1
2
3
5
8
13
21
34
*** Ejecución Finalizada. ***
```

Figura 21.
Fuente: Pseint

Miramos el resultado en forma vertical y se comporta como la serie de [Fibonacci](#).

Los procesos lógicos de encontrar el patrón de una serie o sucesión lo aplicamos a través de una fórmula y generamos el número de n términos a imprimir, estas series son infinitas.

Empleando la algoritmia y los diagramas de flujo y los procesos lógicos de cada uno de nosotros, abstrayendo y llevándolo a esta herramienta como el Pseint o un lenguaje de programación como el Java.

Trabajaremos este ejercicio con la plataforma de desarrollo Java-[Netbeans](#) empleando el algoritmo realizado en Pseint, donde se abstrae la lógica y se lleva a la herramienta, se realiza el programa con Java para mirar la imagen.



Fibonacci

“Leonardo de Pisa, también conocido como Leonardo Fibonacci, fue un destacado matemático de origen italiano que saltó al reconocimiento mundial como consecuencia de haber promovido y difundido por toda Europa el sistema de numeración indo arábigo” (Quien.Net, s. f.).

Netbeans

Netbeans, es un IDE o entorno de desarrollo en Java de la casa Oracle.

Plataforma Java-Netbeans

Digitaremos el código en java en esta plataforma, pasando el algoritmo de la serie de Fibonacci, esto permitirá mirar que la lógica se abstrae para representarla en este entorno de programación, por eso debemos ir cada día afinando nuestros procesos de pensamiento lógico, para así poder facilitar nuestras ideas y plasmarlas en cualquier momento.

En la imagen tenemos el pantallazo del entorno completo, donde está digitado el programa libre de errores de sintaxis, para que lo analicen.

Este código está desarrollado con el objetivo de ejecutar el algoritmo de la serie de Fibonacci.

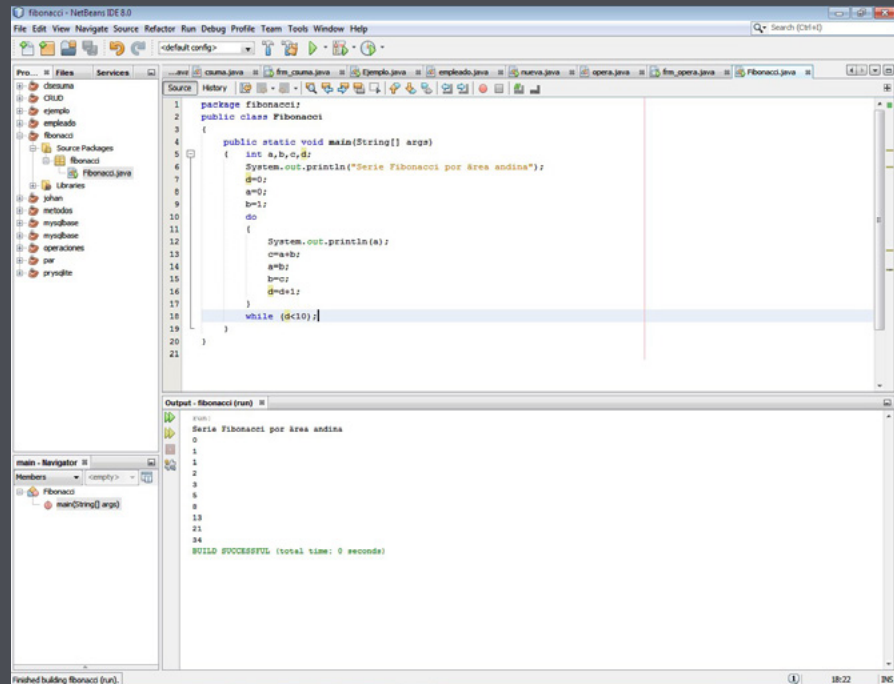


Figura 22.
Fuente: Java-Netbeans

La imagen de abajo muestra una pantalla del entorno con el código solamente.

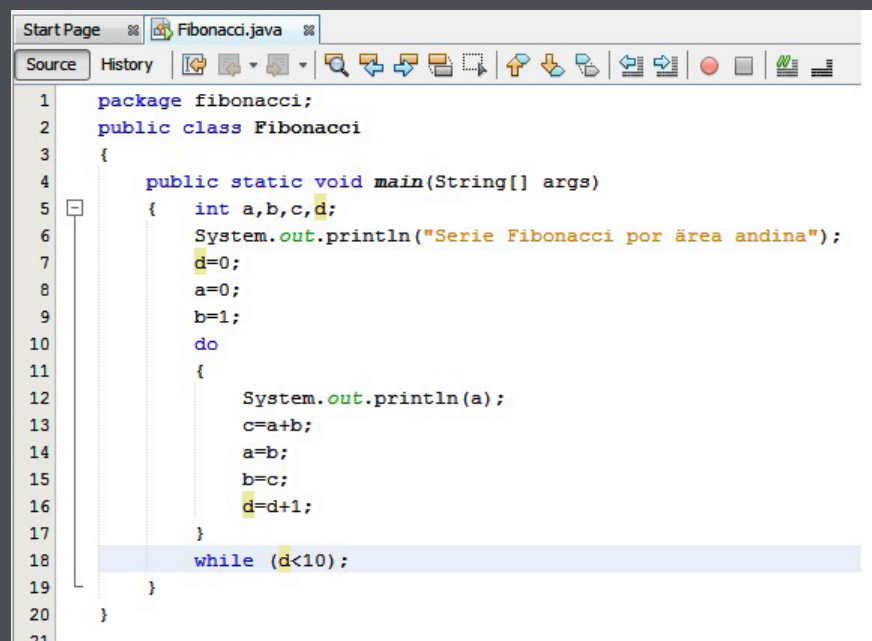
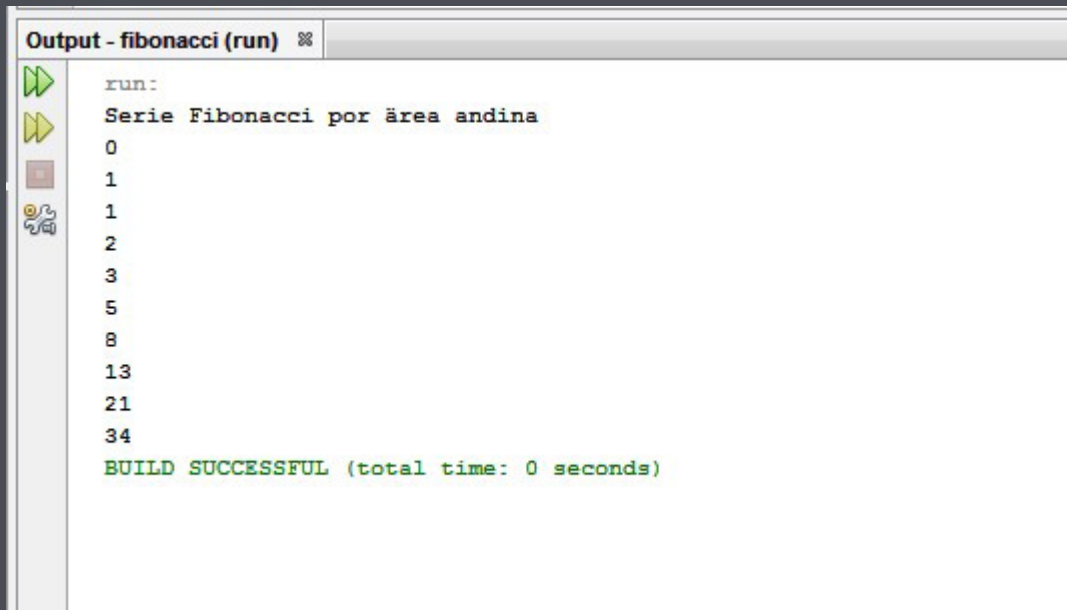


Figura 23.
Fuente: Java-Netbeans

En la imagen de abajo está la ejecución y el resultado.



```
Output - fibonacci (run) ✖
run:
Serie Fibonacci por área andina
0
1
1
2
3
5
8
13
21
34
BUILD SUCCESSFUL (total time: 0 seconds)
```

Figura 24.
Fuente: Java-Netbeans



Instrucción

Antes de la evaluación lo invitamos a realizar estas actividades de repaso del eje 4.

Finalmente le invitamos a realizar la actividad evaluativa del eje 4.

Moura W. (2014). *Introducción a la teoría de los números*. Recuperado de https://tecdigital.tec.ac.cr/revistamatematica/Libros/WMora_TeoriaNumeros/W_Mora_TeoriaNumeros.pdf

BIBLIOGRAFÍA

Esta obra se terminó de editar en el mes de Septiembre 2018
Tipografía BrownStd Light, 12 puntos
Bogotá D.C,-Colombia.



AREANDINA

Fundación Universitaria del Área Andina

MIEMBRO DE LA RED

ILUMNO