

ÁLGEBRA BOOLEANA

- Desarrollada por George Boole
- Herramienta para representar proposiciones lógicas en forma algebraica
- Se aplica en representación de circuitos lógicos y diseño digital

EXPRESIONES BOOLEANAS

- Uso de variables booleanas (cuyos valores son 1 ó 0)
- Ver ejemplo 5.1 (pág. 179) del libro *Matemáticas para la computación* de José A. Jiménez Murillo

- **Minitérmino:** Es un producto booleano en la que cada variable aparece sólo una vez; es decir, es una expresión lógica que se compone de variables y los operadores lógicos **AND** y **NOT**. P. ejem. **ABC** y **AB'C**.
- **Maxitérmino:** Es una expresión lógica que se compone de variables y los operadores lógicos **OR** y **NOT**. P. ejem. **A+B'+C** y **A'+B+C**.
- En álgebra booleana, se conoce como **forma canónica** de una expresión, a todo producto o suma en la cual aparecen todas sus variables en su forma directa o inversa.
- Una expresión lógica puede expresarse en forma **canónica** usando **minitérminos** o **maxitérminos**.
- Todas las expresiones lógicas son expresables en forma canónica como una **"suma de minitérminos"** o como un **"producto de maxitérminos"**.

PROPIEDADES DE LAS EXPRESIONES BOOLEANNAS

- a) Formadas con variables booleanas
- b) Valores de 1 (verdadero) ó 0 (falso)
- c) Puede tener constantes booleanas (1 ó 0)
- d) Puede tener operadores lógicos: AND (&, ^), OR (V) y NOT (¬, ', -, ~)
 - Multiplicación lógica: AND
 - $xy = x \cdot y = (x)(y)$
 - Suma lógica: OR
 - $x + y$
 - Complemento (negación): NOT
 - x'
- e) Se puede obtener el resultado lógico de una expresión booleana aplicando las tablas de verdad (valores de certeza)
- f) Se puede aplicar la Ley de Morgan

EJEMPLO DE EXPRESIONES BOOLEANAS

- Suponga que un sistema lógico tiene 3 variables de entrada (A , B y C) y la salida de la función (F) se comporta de acuerdo a la siguiente tabla de verdad:

A	B	C	F
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

Representación de la expresión booleana:

$$F = A'B'C + AB'C' + ABC'$$

LEYES DEL ÁLGEBRA BOOLEANA

1.- Existencia de neutros

$$x + 0 = x$$

$$x \cdot 1 = x$$

2.- Conmutatividad

$$x + y = y + x$$

$$x \cdot y = y \cdot x$$

3.- Asociatividad

$$x + (y + z) = (x + y) + z$$

$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$$

4.- Distributividad

$$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$$

$$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$$

5.- Complementos

$$x + x' = 1$$

$$x \cdot x' = 0$$

TEOREMAS DEL ÁLGEBRA BOOLEANA

1.- Idempotencia

$$X + X = X$$

$$X \cdot X = X$$

2.- Identidad de los elementos 0 y 1

$$X + 1 = 1$$

$$X \cdot 0 = 0$$

3.- Absorción

$$X + (X \cdot Y) = X$$

$$X \cdot (X + Y) = X$$

4.- Complemento de 0 y 1

$$0' = 1$$

$$1' = 0$$

5.- Involución (doble negación)

$$(X')' = X$$

5.- Leyes de Morgan

$$(X + Y)' = X' \cdot Y'$$

$$(X \cdot Y)' = X' + Y'$$

- a) Cambiar cada + por \cdot y viceversa
- b) Complementar (negar) cada término
- c) Complementar (negar) la expresión completa

TABLA DE TEOREMAS DEL ÁLGEBRA BOOLEANA

Núm. Teorema	Dual
1 $0A = 0$	$1 + A = 1$
2 $1A = A$	$0 + A = A$
3 $AA = A$	$A + A = A$
4 $AA' = 0$	$A + A' = 1$
5 $AB = BA$	$A + B = B + A$
6 $ABC = A(BC)$	$A+B+C = A+(B+C)$
7 $(ABC)' = A'+B'+C'$	$(A+B+C)' = A'B'C'$
8 $AB+AC = A(B+C)$	$(A+B)(A+C) = A+BC$
9 $AB+AB' = A$	$(A+B)(A+B') = A$
10 $A+AB = A$	$A(A+B) = A$
11 $A+A'B = A+B$	$A(A'+B) = AB$
12 $CA+CA'B = CA+CB$	$(C+A)(C+A'+B) = (C+A)(C+B)$
13 $AB+A'C+BC=AB+A'C$	$(A+B)(A'+C)(B+C)=(A+B)(A'+C)$

SIMPLIFICACIÓN DE EXPRESIONES BOOLEANNAS MEDIANTE EL USO DE TEOREMAS

Simplificar la siguiente expresión booleana:

$$F = A'B + (ABC)' + C(B' + A)$$

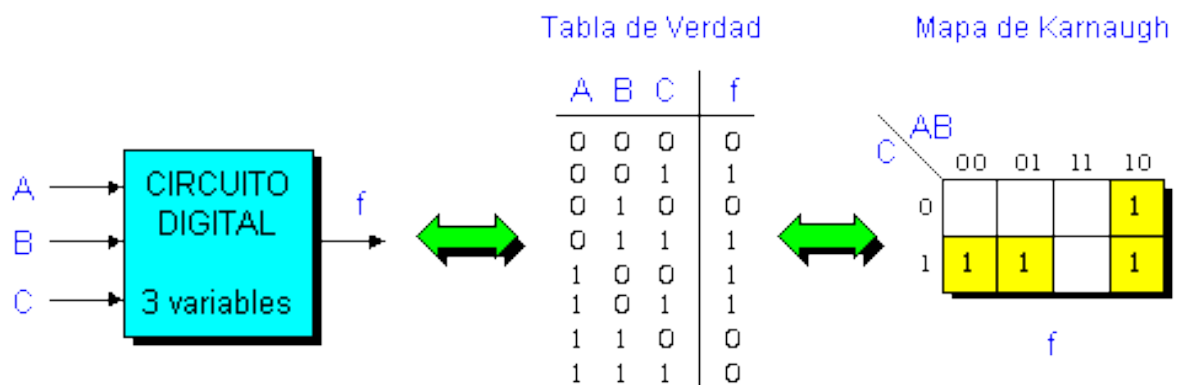
Expresión simplificada	Teorema aplicado
$F = A'B + A' + B' + C' + C(B' + A)$	7
$F = A'B + A' + B' + C' + CB' + CA$	8
$F = A'B + A' + B' + CB' + C' + CA$	5
$F = A'(B + 1) + B' + CB' + C' + CA$	8
$F = A'(B + 1) + B'(1 + C) + C' + CA$	8
$F = A'1 + B'(1 + C) + C' + CA$	1
$F = A' + B'(1 + C) + C' + CA$	2
$F = A' + B'1 + C' + CA$	1
$F = A' + B' + C' + CA$	2
$F = A' + B' + C' + A$	11
$F = (A + A') + B' + C'$	6
$F = 1 + B' + C'$	4
$F = (1 + B') + C'$	1
$F = 1 + C'$	1
$F = 1$	1

SIMPLIFICACIÓN DE EXPRESIONES BOOLEANNAS MEDIANTE MAPAS DE KARNAUGH

- Creados en 1950 por **Maurice Karnaugh** (físico y matemático de los Laboratorios Bell).
- Evita hacer cálculos (aprovecha la capacidad humana del **reconocimiento de patrones**).
- Son **representaciones bidimensionales de la tabla de verdad** de la función a simplificar
- Un mapa es un diagrama compuesto de **celdas**, donde cada una representa un minitérmino
- La cantidad de celdas del mapa es 2^n ; donde **n** representa la cantidad de variables
- Se recomiendan para expresiones de hasta 6 variables
- Generan expresiones en una de las formas estándar: **suma de productos** ó **producto de sumas**

REPRESENTACIÓN DE EXPRESIONES CON MAPAS DE KARNAUGH

- Un mapa de Karnaugh es una representación gráfica de la tabla de verdad
- La tabla de verdad tiene un renglón por cada minitérmino
- El mapa de Karnaugh tiene una celda por cada minitérmino



EJEMPLO

A	B	X
0	0	1 → $\bar{A}\bar{B}$
0	1	0
1	0	0
1	1	1 → AB

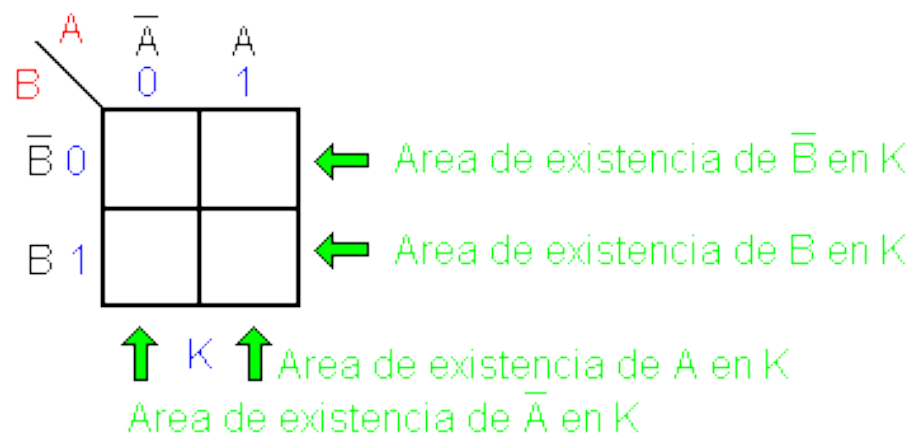
$$\left\{ x = \bar{A}\bar{B} + AB \right\}$$

(a)

	\bar{B}	B
\bar{A}	1	0
A	0	1

- La función X es 1 cuando:
 - $A=0$ y $B=0$
 - $A=1$ y $B=1$
- O sea, la función $X = A'B' + AB$
- En estos casos, se coloca un 1 en la celda $A'B'$ y en la celda AB del mapa
- Las demás celdas se rellenan con 0
- Las celdas del mapa se marcan de tal forma que los cuadros adyacentes (tanto horizontales como verticales) sólo difieren en una variable
- El orden de las etiquetas de las celdas es: 00 ($A'B'$), 01 ($A'B$), 11 (AB) y 10 (AB')

- Cuando una expresión tiene 2 variables, entonces existen 4 combinaciones ($2^n=4$) ($A=0$ y $B=0$, $A=0$ y $B=1$, $A=1$ y $B=0$, $A=1$ y $B=1$)
- Por lo tanto, el mapa K tiene 4 celdas (cada celda corresponde a un minitérmino)



MÁS EJEMPLOS

A	B	C	X
0	0	0	1 → $\bar{A}\bar{B}\bar{C}$
0	0	1	1 → $\bar{A}\bar{B}C$
0	1	0	1 → $\bar{A}B\bar{C}$
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1 → $AB\bar{C}$
1	1	1	0

$$\left\{ \begin{aligned} X = & \bar{A}\bar{B}\bar{C} + \bar{A}\bar{B}C \\ & + \bar{A}B\bar{C} + AB\bar{C} \end{aligned} \right\}$$

	\bar{C}	C
$\bar{A}\bar{B}$	1	1
$\bar{A}B$	1	0
AB	1	0
$A\bar{B}$	0	0

(b)

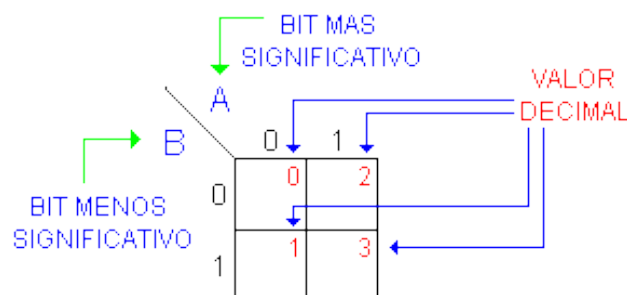
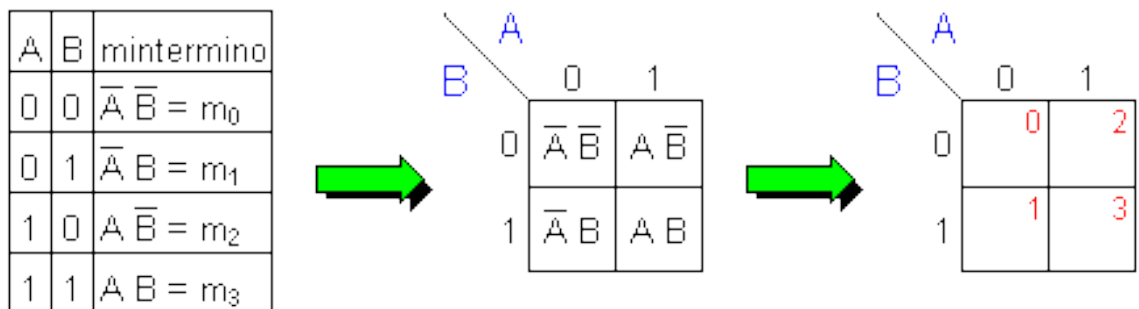
A	B	C	D	X
0	0	0	0	0
0	0	0	1	1 → $\bar{A}\bar{B}\bar{C}D$
0	0	1	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	0	0
0	1	0	1	1 → $\bar{A}B\bar{C}D$
0	1	1	0	0
0	1	1	1	0
1	0	0	0	0
1	0	0	1	0
1	0	1	0	0
1	0	1	1	0
1	1	0	0	0
1	1	0	1	1 → $AB\bar{C}D$
1	1	1	0	0
1	1	1	1	1 → $ABCD$

$$\left\{ \begin{aligned} X = & \bar{A}\bar{B}\bar{C}D + \bar{A}B\bar{C}D \\ & + AB\bar{C}D + ABCD \end{aligned} \right\}$$

	$\bar{C}\bar{D}$	$\bar{C}D$	CD	$C\bar{D}$
$\bar{A}\bar{B}$	0	1	0	0
$\bar{A}B$	0	1	0	0
AB	0	1	1	0
$A\bar{B}$	0	0	0	0

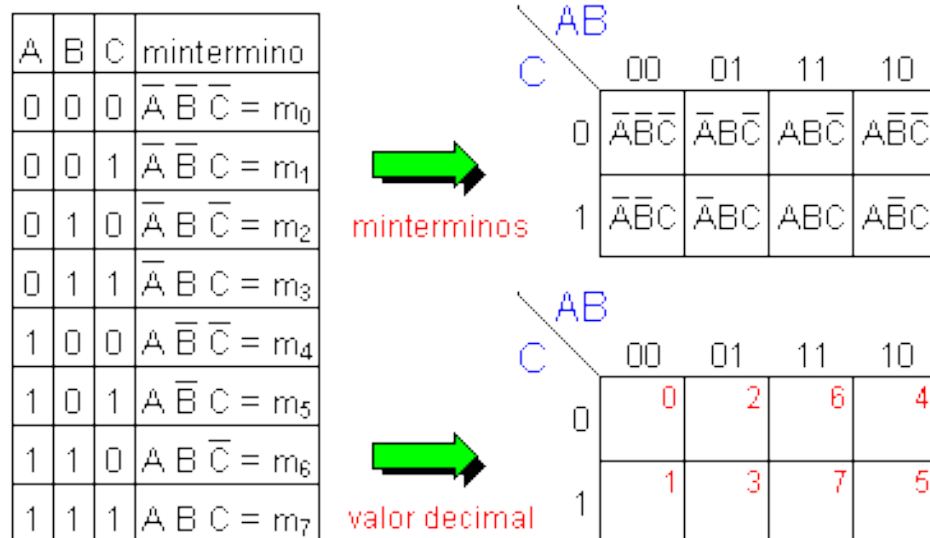
MAPAS DE KARNAUGH DE 2 VARIABLES

- Sea f una función de 2 variables $f(A, B)$
- Se forma un mapa de $2^2=4$ minitérminos (celdas)
- Una forma más sencilla de representar el minitérmino en la celda es señalando su valor decimal



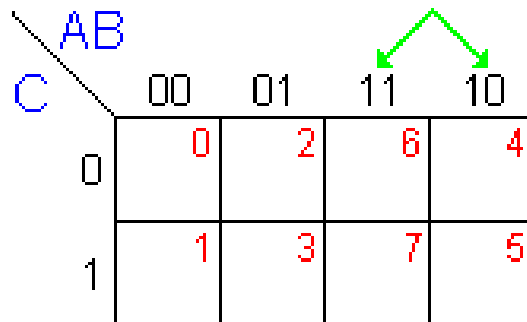
MAPAS DE KARNAUGH DE 3 VARIABLES

- Sea f una función de 3 variables $f(A, B, C)$
- Se forma un mapa de $2^3=8$ minitérminos
- Es importante colocar las variables en el orden indicado de más a menos significativo (A, B, C); ya que de otra forma el valor decimal sería diferente



- Note que en las columnas AB no se sigue el orden progresivo de valores, 00 , 01 , 10 y 11 ; sino 00 , 01 , 11 y 10 .

- Esto se debe a que el proceso de minimización depende de la ubicación de las celdas en el mapa; ya que, entre una celda y otra (en forma horizontal o en forma vertical) **sólo debe cambiar 1 variable** (adyacencia lógica).



		AB			
C		00	01	11	10
	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

PROCEDIMIENTO PARA ELABORAR MAPAS DE KARNAUGH

1. Desde la tabla de verdad

- Sea f una función de 3 variables $f(A, B, C)$ cuya tabla de verdad es la siguiente:

A	B	C	f
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	1

- Se obtiene el mapa colocando un 1 en las celdas correspondientes a las combinaciones (**minitérminos**) en las que la función $f=1$

- En este caso, las combinaciones son: $A'B'C$, $A'BC'$, ABC' y ABC

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0 ⁰	1 ²	1 ⁶	0 ⁴
	1	1 ¹	0 ³	1 ⁷	0 ⁵

$f(A,B,C)$

- Por lo tanto ...

$$f = A'B'C + A'BC' + ABC' + ABC$$

2. Directamente de una función

- Se pueden representar funciones canónicas o no canónicas.
- Sea f una función canónica de 3 variables

$$f = A'B'C + A'BC' + ABC' + ABC$$

- Se representa el mapa colocando un 1 en la celda de existencia de A , A' , B , B' , C y C' .

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

Presencia de A

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

Presencia de A'

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

Presencia de B

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

Presencia de B'

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

Presencia de C

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

Presencia de C'

- Sea f una función **no canónica** de 3 variables

$$f = AB + A'BC' + A'B'C$$

- Esta expresión no es canónica porque el primer término no tiene todas las variables de la función.
- La función es la **UNIÓN** de las áreas que representan cada uno de los términos y cada término es la **INTERSECCIÓN** de las áreas que representan sus variables.
- El término AB es la intersección de $A=1$ y $B=1$.
- El término $A'BC'$ es la intersección de $A=0$, $B=1$ y $C=0$.
- El término $A'B'C$ es la intersección de $A=0$, $B=0$ y $C=1$.
- El mapa final se obtiene mediante la **UNIÓN** de los tres resultados.

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

B

Término AB

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

B

Término $A'BC'$

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

\bar{B} \bar{B}

Término $A'B'$

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	2	6	4
	1	1	3	7	5

Resultado de la unión

		AB			
		00	01	11	10
C	0	0	1	1	4
	1	1	3	1	5

$f(A,B,C)$
Colocando 1's

MAPAS DE KARNAUGH DE 4 VARIABLES

- Sea f una función de 4 variables $f(A, B, C, D)$
- Se forma un mapa de $2^4=16$ minitérminos.
- Se sigue el mismo procedimiento que para una función de 3 variables.

		AB			
		00	01	11	10
CD	00	0	4	12	8
	01	1	5	13	9
	11	3	7	15	11
	10	2	6	14	10

- Obsérvese el orden de colocación de las variables.
- Los renglones siguen el mismo orden de las columnas (00, 01, 11 y 10) para que haya **adyacencia lógica**.

MAPAS DE KARNAUGH DE 5 VARIABLES

- Sea f una función de 5 variables $f(A, B, C, D, E)$
- Se forma un mapa de $2^5=32$ minitérminos.

A = 0					A = 1				
BC \ DE		BC				BC			
		00	01	11	10	00	01	11	10
00	0	4	12	8	16	20	28	24	
01	1	5	13	9	17	21	29	25	
11	3	7	15	11	19	23	31	27	
10	2	6	14	10	18	22	30	26	

- Obsérvese que ahora cada celda, además de ser adyacente en forma horizontal o vertical, también es adyacente a la celda que ocupa la misma posición en el cuadro cercano.
- Por ejemplo, la celda **15** (**01111**) es adyacente a las celdas **13**, **7**, **14**, **11** y a la **31** (**11111**).
- Esto se debe a que solo cambia una variable entre una celda y otra.

MAPAS DE KARNAUGH DE 6 VARIABLES

- Sea f una función de 6 variables $f(A, B, C, D, E, F)$
- Se forma un mapa de $2^6=64$ minitérminos.

		B = 0				B = 1			
		CD				CD			
A = 0	EF	00	01	11	10	00	01	11	10
	00	0	4	12	8	16	20	28	24
	01	1	5	13	9	17	21	29	25
	11	3	7	15	11	19	23	31	27
	10	2	6	14	10	18	22	30	26
		CD				CD			
A = 1	EF	00	01	11	10	00	01	11	10
	00	32	36	44	40	48	52	60	56
	01	33	37	45	41	49	53	61	57
	11	35	39	47	43	51	55	63	59
	10	34	38	46	42	50	54	62	58
		CD				CD			

- Obsérvese que ahora cada celda, además de ser adyacente en forma horizontal o vertical, también es adyacente a la celda que ocupa la misma posición en el cuadro cercano horizontal y en el cuadro cercano vertical.

- Por ejemplo, la celda 10 (001010) es adyacente a las celdas 11 (001011), 14 (001110), 8 (001000), 2 (000010) y a las celdas 26 (011010) y 42 (101010).
- Esto se debe a que solo cambia una variable entre una celda y otra.

METODOLOGÍA PARA SIMPLIFICAR EXPRESIONES MEDIANTE MAPAS DE KARNAUGH

1. Convertir la expresión a una suma de productos (si es necesario):
 - a. Algebraicamente
 - b. Contruyendo la tabla de verdad
2. Dibujar el mapa
3. Cubrir **todos** los 1's del mapa mediante rectángulos de 2^n elementos (donde $n=0..$ número de variables); es decir, 2, 4, 8, 16, etc.
 - a. Ningún rectángulo debe tener un 0
 - b. Usar la mínima cantidad de rectángulos
 - c. Hacer cada rectángulo tan grande como sea posible
4. Encontrar la suma de productos minimal
 - a. Cada rectángulo es un término producto

- b. Cada término se define encontrando las variables que hay en común en dicho rectángulo

5. Agrupar los rectángulos

- a. Para simplificar la expresión, se agrupan los 1's de celdas adyacentes en bloques cuadrados o rectangulares de 2, 4, 8, 16, ..., 2^n . Estos se llaman **implicantes primos**.
- b. Si alguno de los rectángulos contiene algún 1 que no aparece en ningún otro rectángulo, entonces es un **implicante primo esencial**, los cuales deben aparecer de manera obligatoria en el resultado final.

NOTA:

- Cuando se desea obtener una "suma de productos", entonces se agrupan los 1's.
- Cuando se desea obtener un "producto de sumas", entonces se agrupan los 0's.
- Aunque las expresiones resultantes no son iguales, son lógicamente equivalentes.

- Simplificar la función

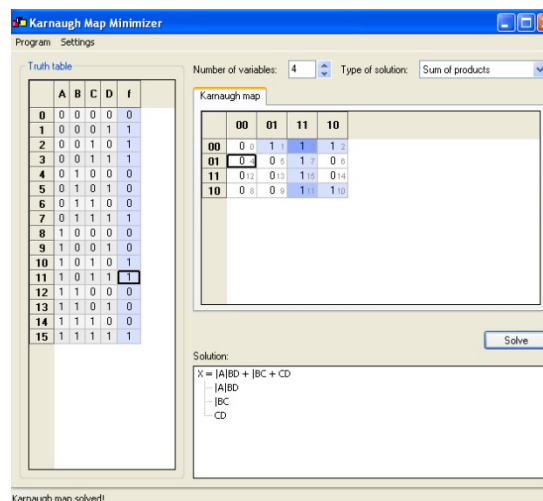
como una suma de productos y como un producto de sumas

CD

AB

	00	01	11	10
00		1	1	1
01			1	
11			1	
10			1	1

Por lo tanto la función simplificada (representada como una suma de productos) es: $f = B'C + CD + A'B'D$



b) Producto de sumas

		CD			
		00	01	11	10
AB	00	0			
	01	0	0		0
	11	0	0		0
	10	0	0		

Por lo tanto la función simplificada (representada como un producto de sumas) es:

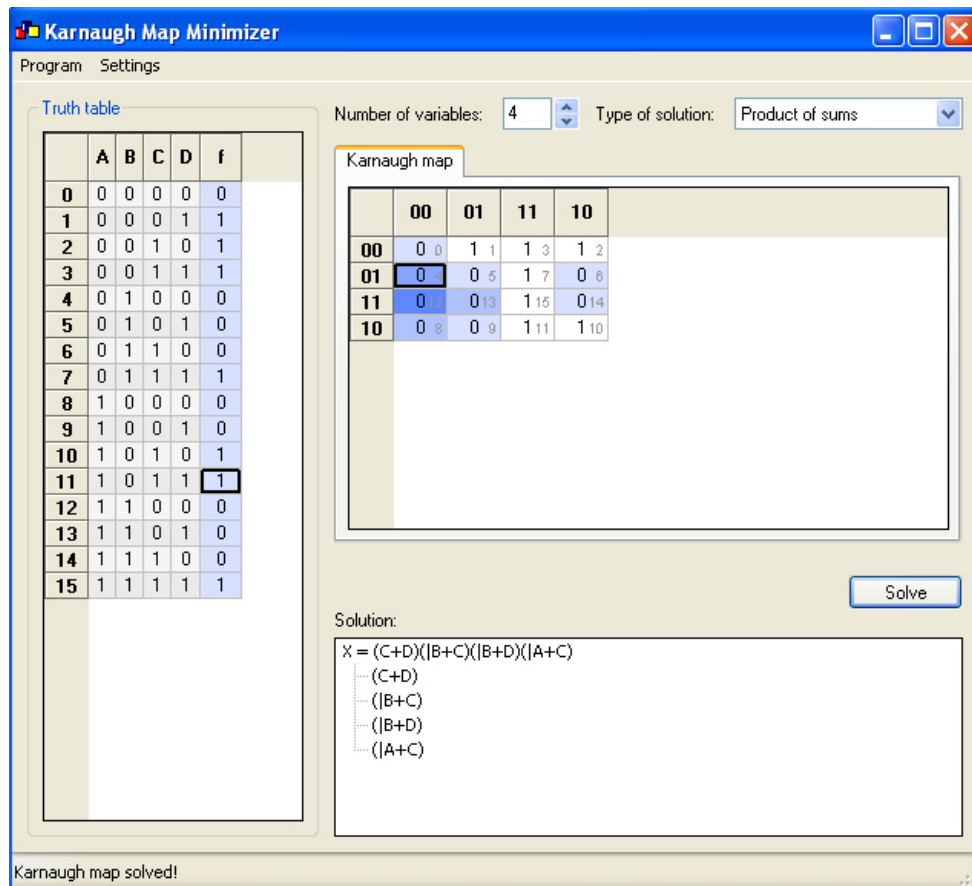
$$f' = C'D' + BD' + BC' + AC'$$

Nótese que la función está negada (f'), por lo tanto, deben complementarse ambos lados de la expresión, quedando:

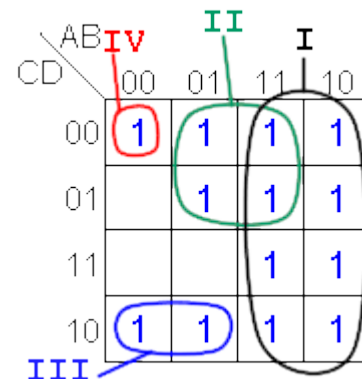
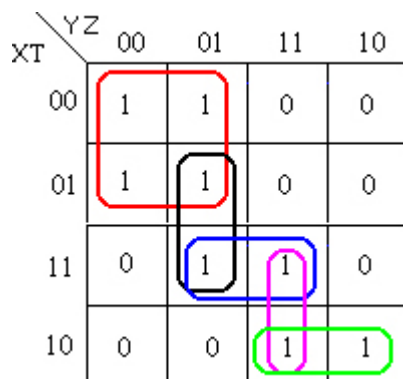
$$(f')' = (C'D' + BD' + BC' + AC')'$$

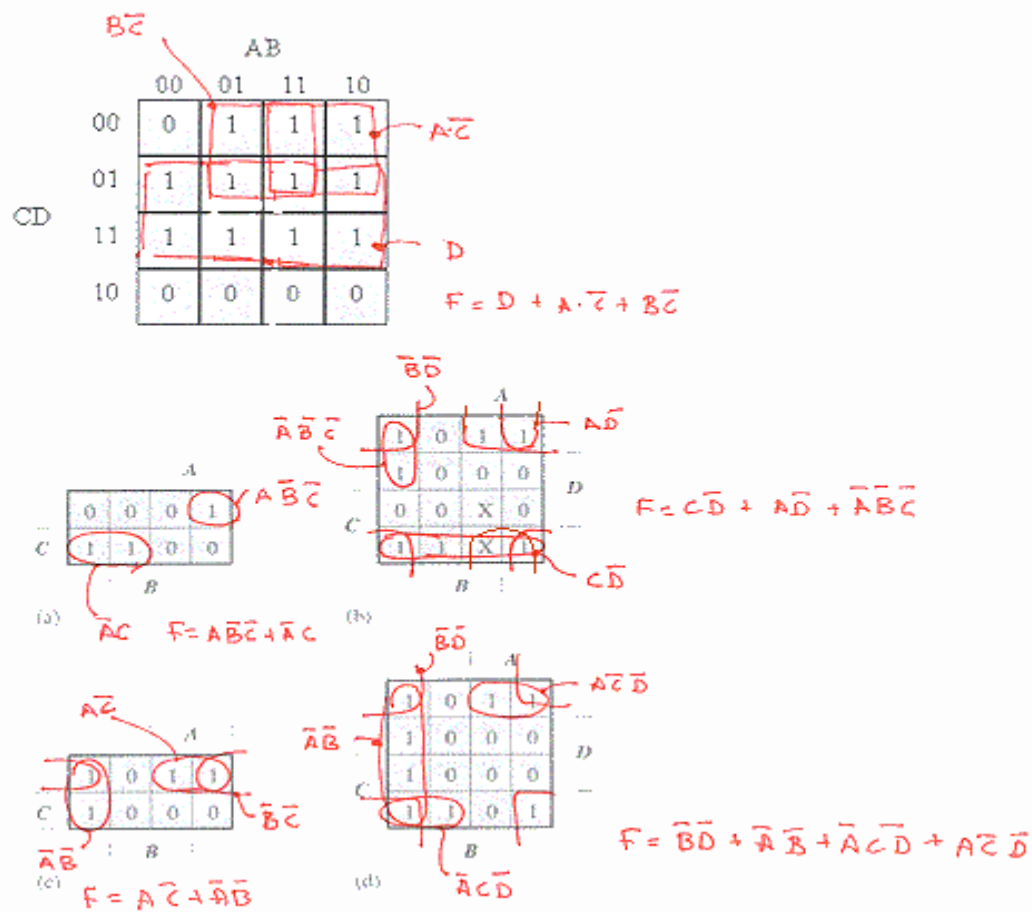
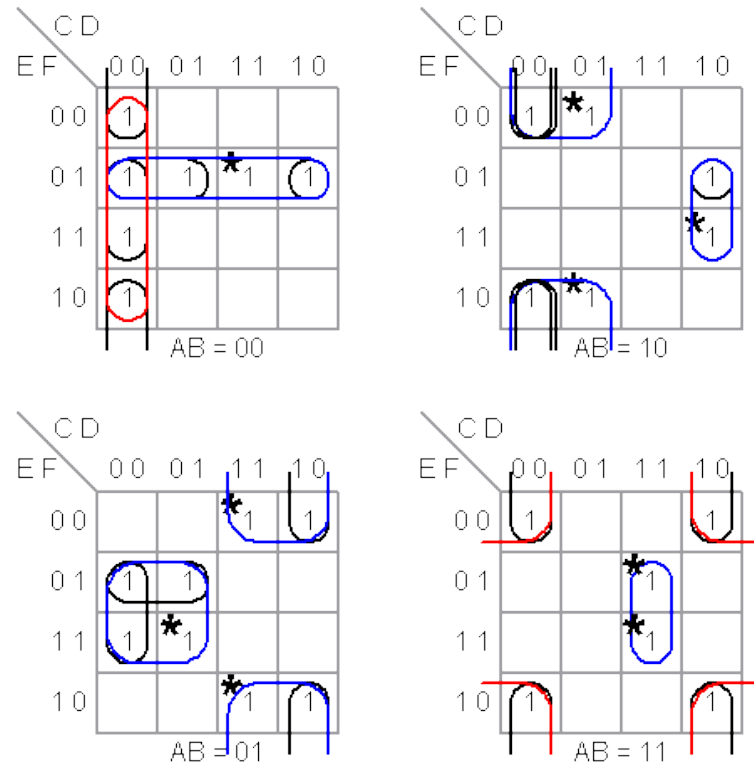
Aplicando la ley de Morgan queda la función simplificada como un producto de sumas:

$$f = (C+D)(B'+D)(B'+C)(A'+C)$$



Otros ejemplos:





EJERCICIO

- Simplificar la función

$$f = X'Y'Z' + X'Y'Z + X'YZ' + XY'Z' + XYZ'$$

como una suma de productos

- Tabla de verdad

X	Y	Z	f
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	0
1	0	0	1
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

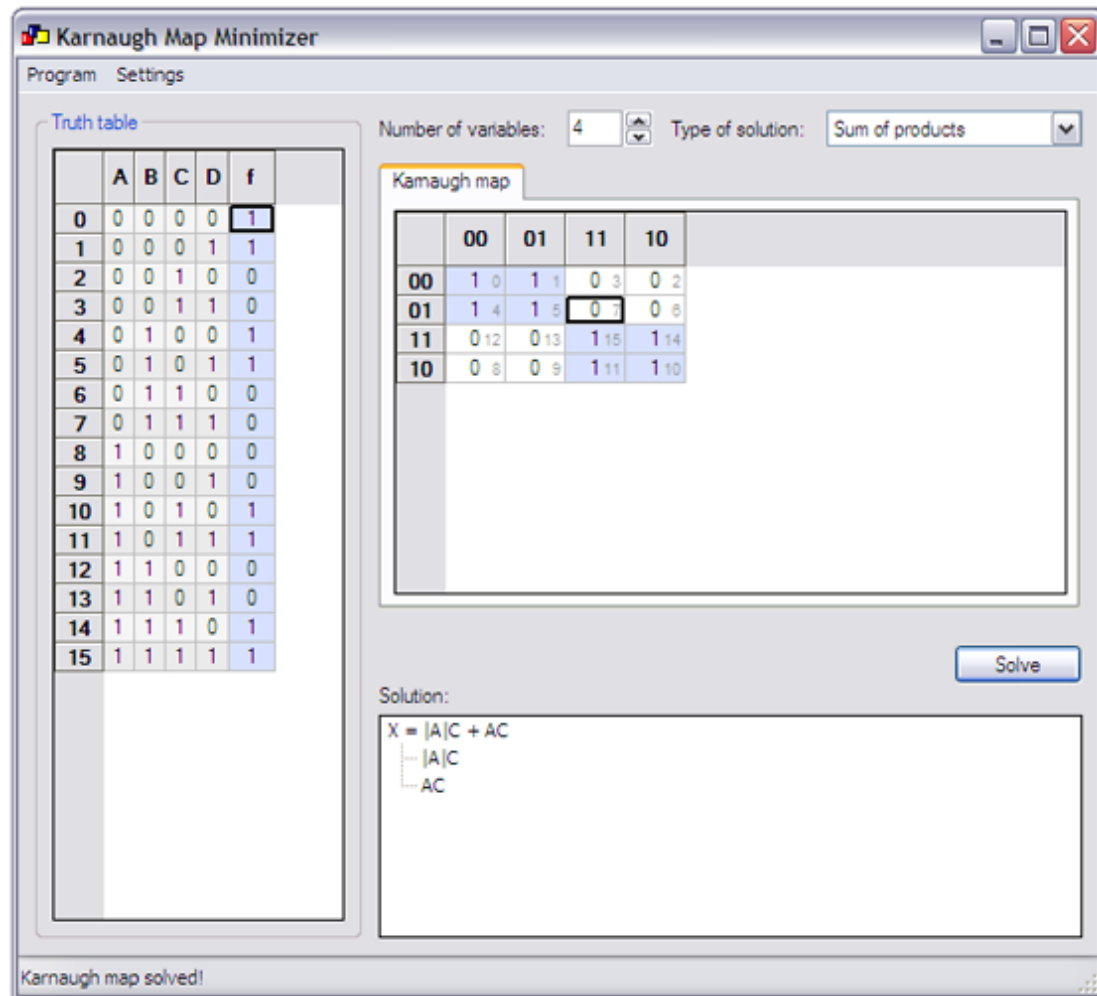
- Mapa y agrupar

X \ YZ	00	01	11	10
0	1	1	0	1
1	1	0	0	1

- Solución: $f = Z' + XY$

X \ YZ	00	01	11	10
0	$X'Y'Z'$	$X'Y'Z$	$X'YZ$	$X'YZ'$
1	$XY'Z'$	$XY'Z$	XYZ	XYZ'

SOFTWARE DE MAPAS DE KARNAUGH



Descargar de manera gratuita en:

<http://k-map.sourceforge.net/>



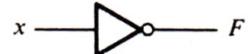





TUTORIAL DE MAPAS DE KARNAUGH



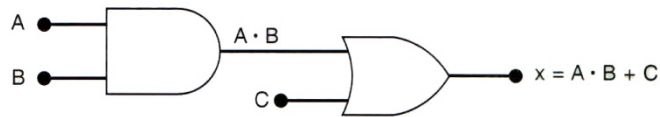
<http://www.youtube.com/watch?v=DwdyHY3-nGs>

COMPUERTAS LÓGICAS

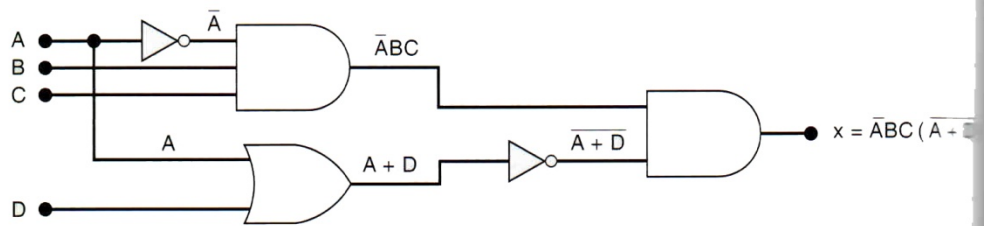
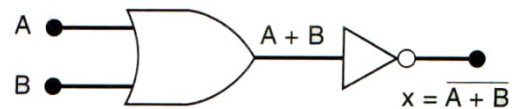
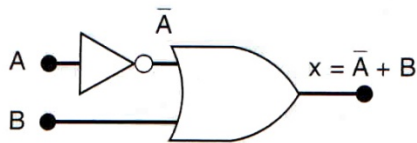
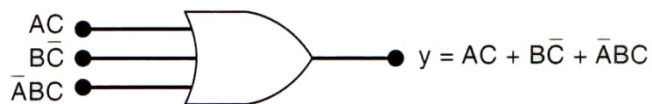
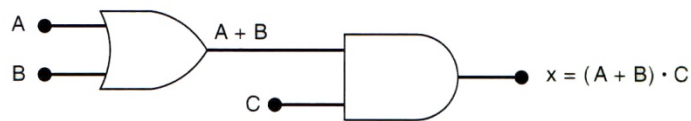
- Es una representación gráfica de una o más variables de entrada a un operador lógico para obtener como resultado una señal determinada de salida.

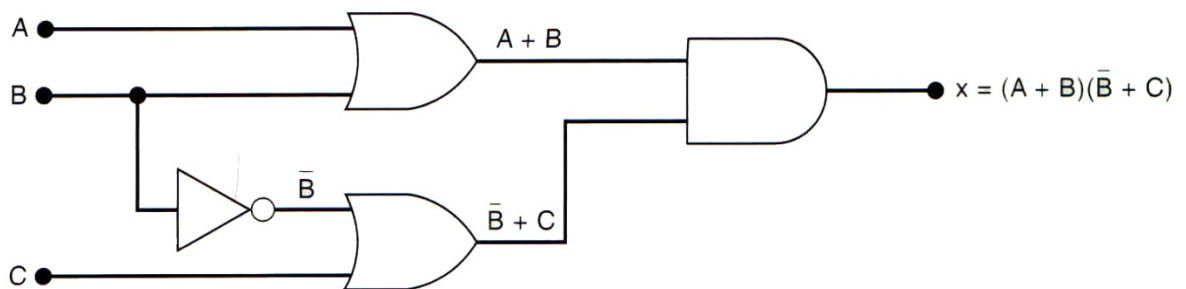
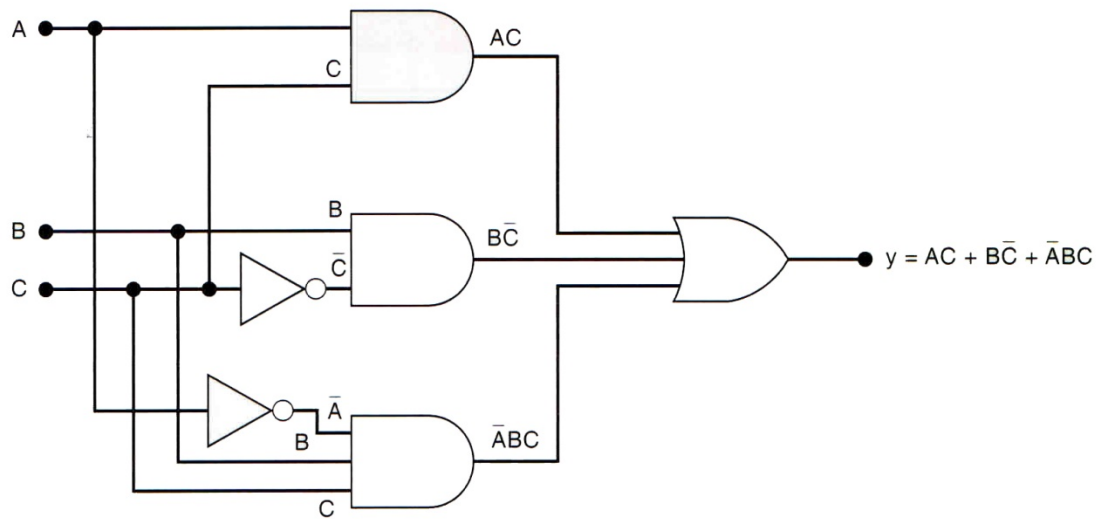
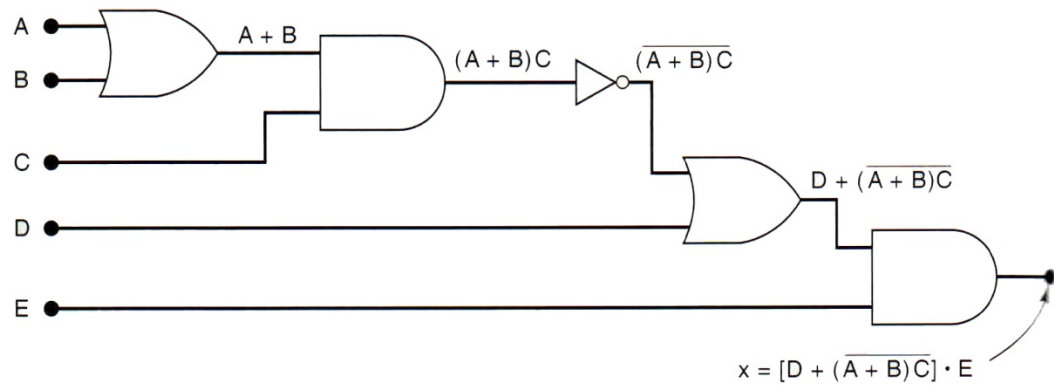
Nombre	Símbolo gráfico	Función algebraica	Tabla de verdad															
AND		$F = xy$	<table><tr><th>x</th><th>y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr></table>	x	y	F	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1
x	y	F																
0	0	0																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																
OR		$F = x + y$	<table><tr><th>x</th><th>y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr></table>	x	y	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1
x	y	F																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	1																
Inversor		$F = x'$	<table><tr><th>x</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td></tr></table>	x	F	0	1	1	0									
x	F																	
0	1																	
1	0																	
Buffer		$F = x$	<table><tr><th>x</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td></tr></table>	x	F	0	0	1	1									
x	F																	
0	0																	
1	1																	
NAND		$F = (xy)'$	<table><tr><th>x</th><th>y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr></table>	x	y	F	0	0	1	0	1	1	1	0	1	1	1	0
x	y	F																
0	0	1																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
NOR		$F = (x + y)'$	<table><tr><th>x</th><th>y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr></table>	x	y	F	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	0
x	y	F																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	0																
Excluyente-OR (XOR)		$F = xy' + x'y$ $= x \oplus y$	<table><tr><th>x</th><th>y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr></table>	x	y	F	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0
x	y	F																
0	0	0																
0	1	1																
1	0	1																
1	1	0																
Excluyente-NOR o equivalente		$F = xy + x'y'$ $= x \odot y$	<table><tr><th>x</th><th>y</th><th>F</th></tr><tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr><tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr><tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr></table>	x	y	F	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	1
x	y	F																
0	0	1																
0	1	0																
1	0	0																
1	1	1																

REPRESENTACIÓN DE EXPRESIONES CON COMPUERTAS LÓGICAS

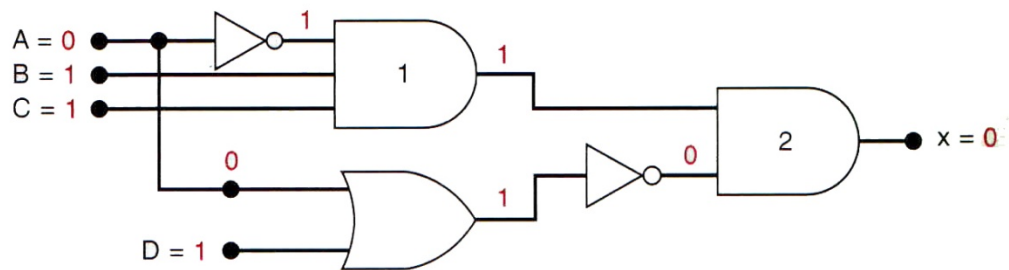


(a)

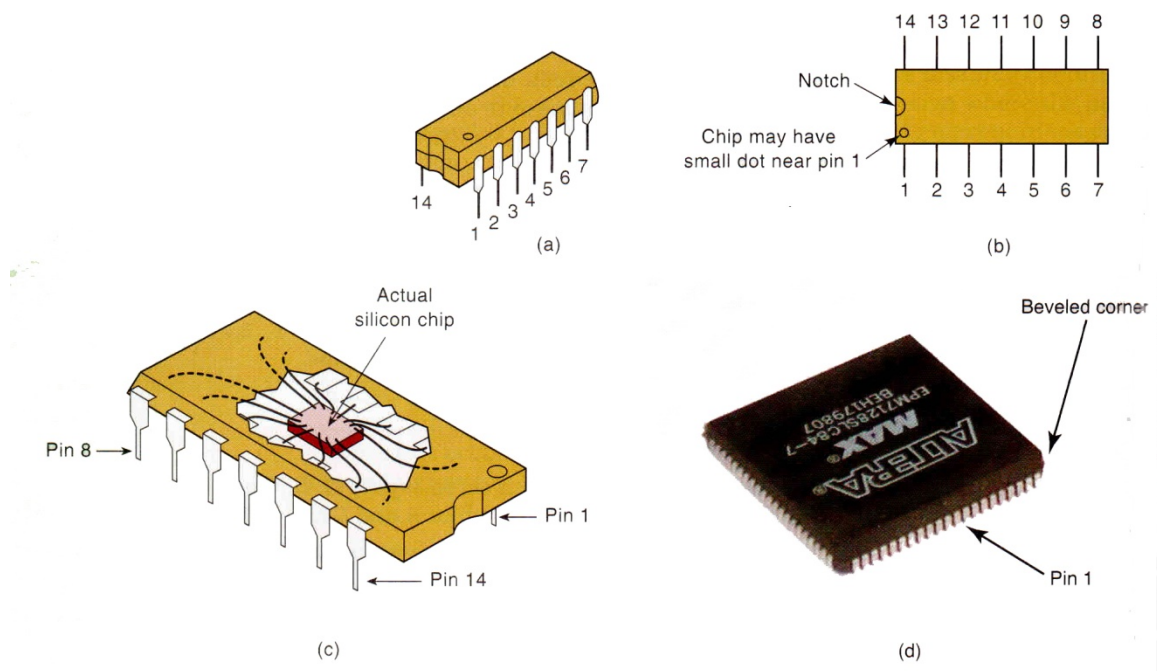




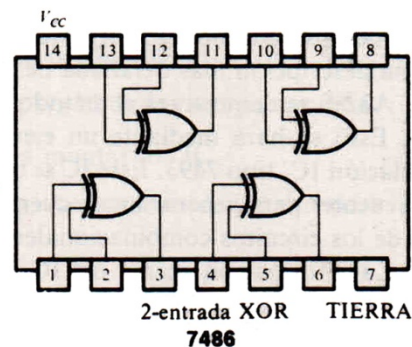
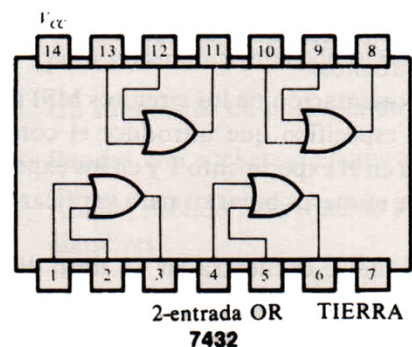
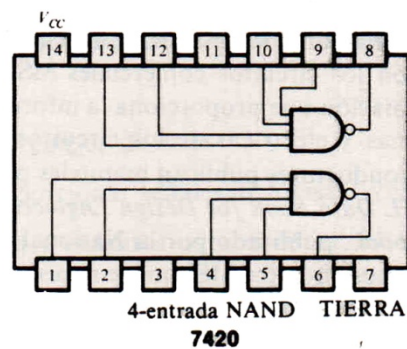
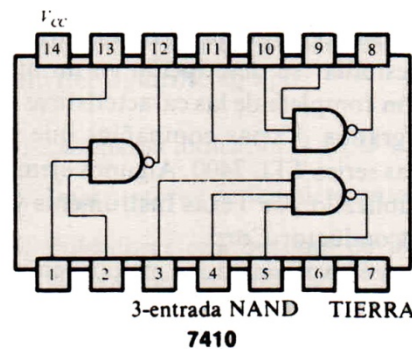
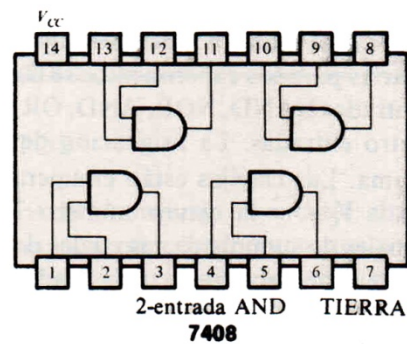
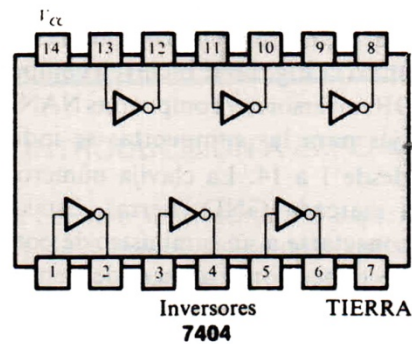
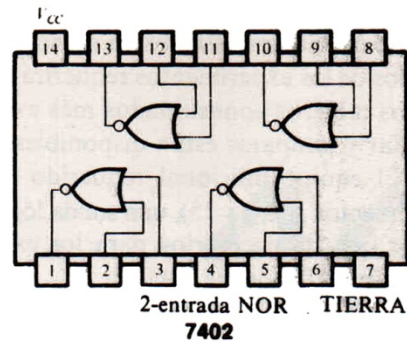
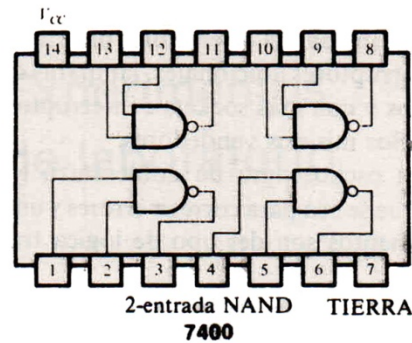
CÓMO DETERMINAR LA SEÑAL DE SALIDA DE UN CIRCUITO



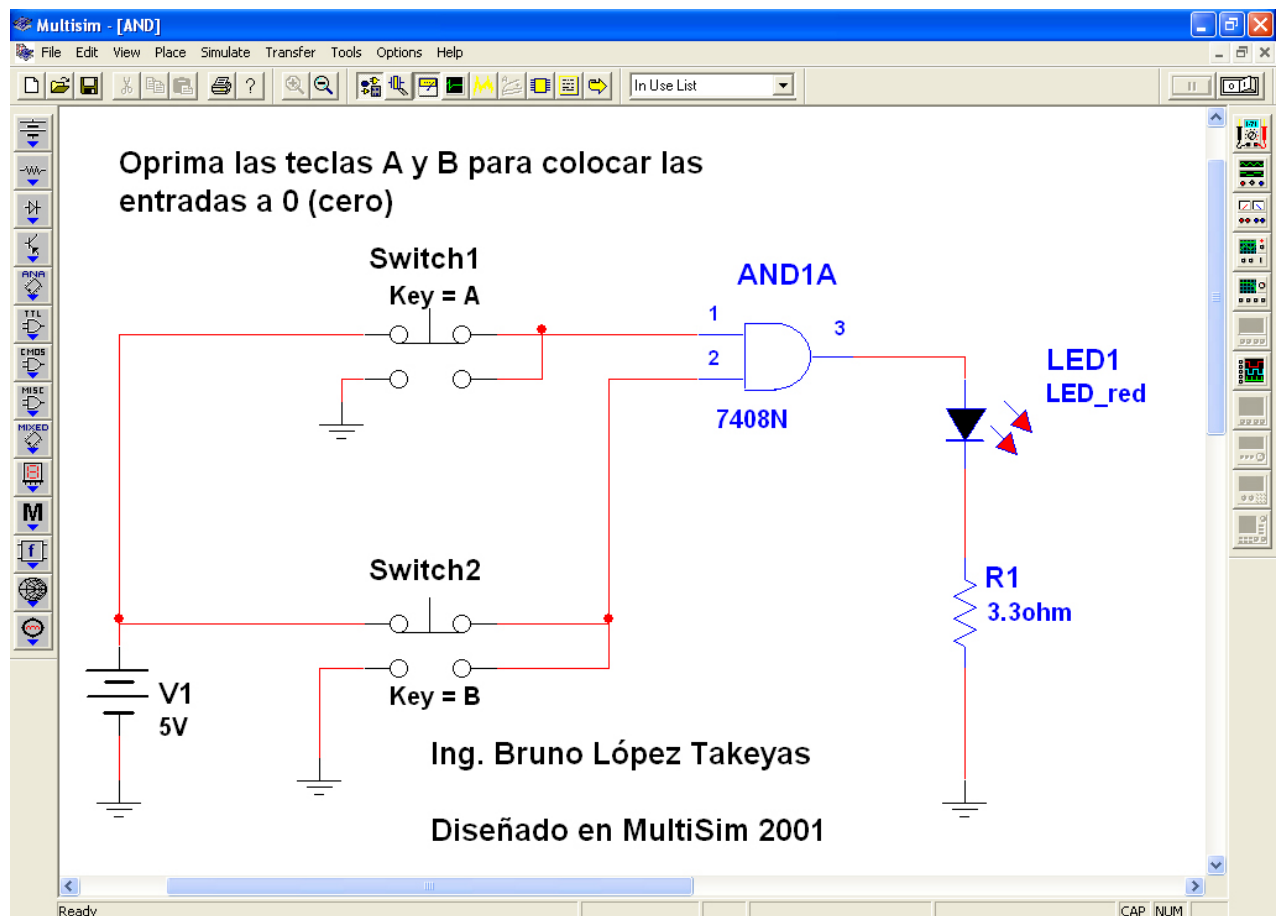
CIRCUITOS INTEGRADOS



CIRCUITOS INTEGRADOS DE COMPUERTAS LÓGICAS



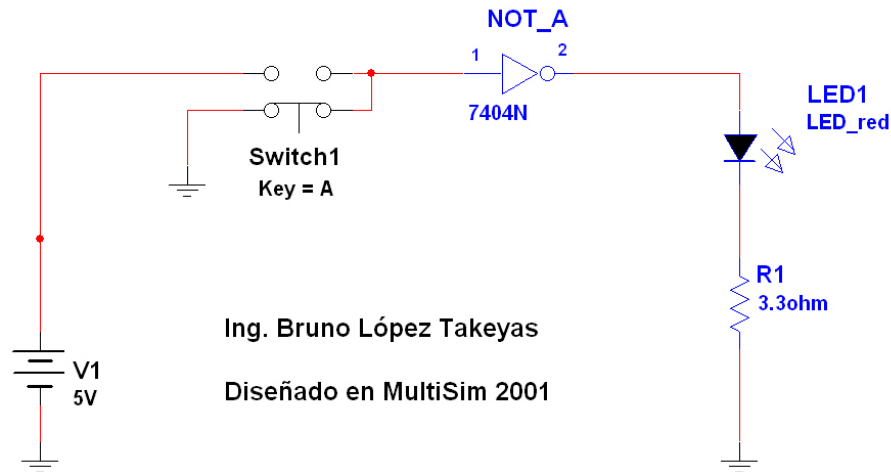
SOFTWARE PARA EL DISEÑO DE CIRCUITOS: MULTISIM



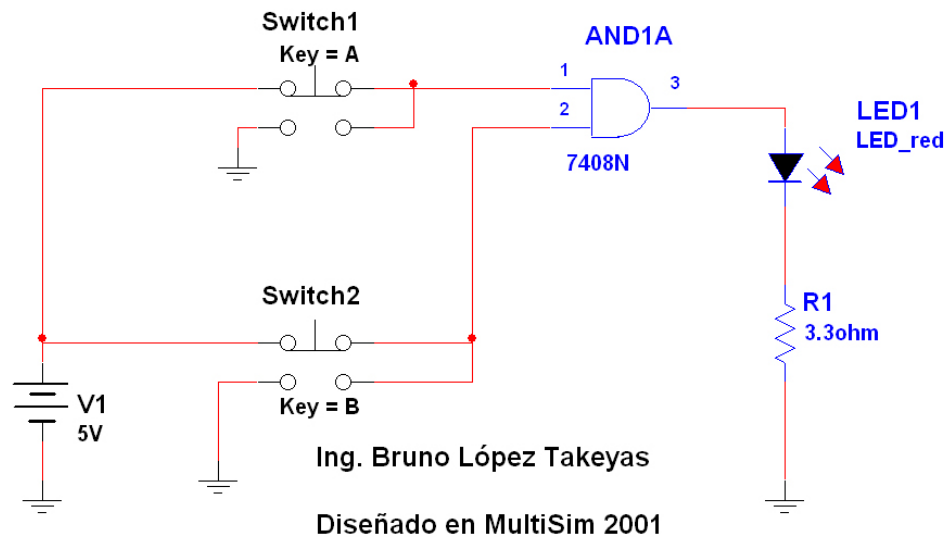
EJEMPLOS DE DISEÑOS EN MULTISIM

Análisis de la Compuerta Lógica NOT

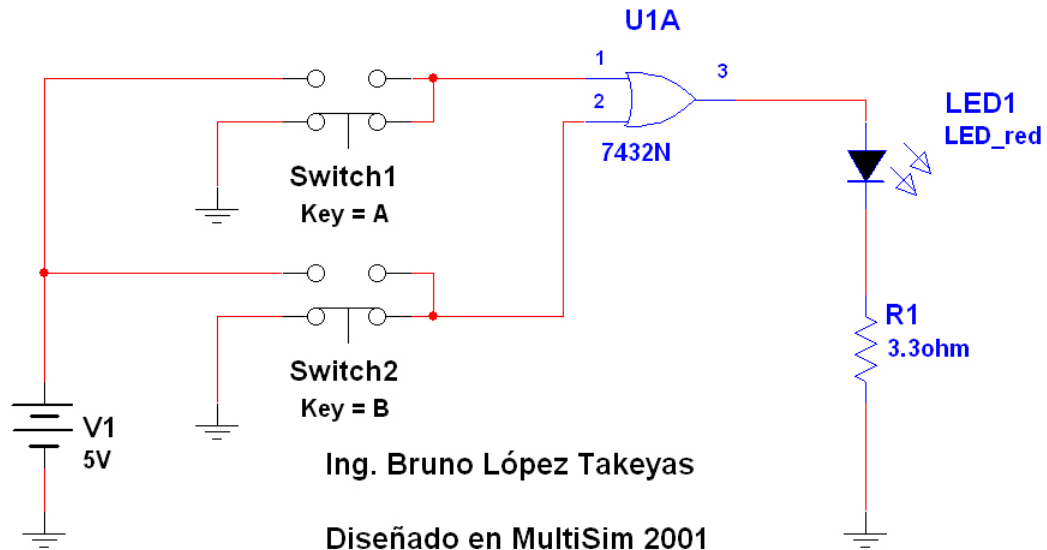
Oprima la tecla A para colocar la entrada a 0 (cero)



Oprima las teclas A y B para colocar las entradas a 0 (cero)

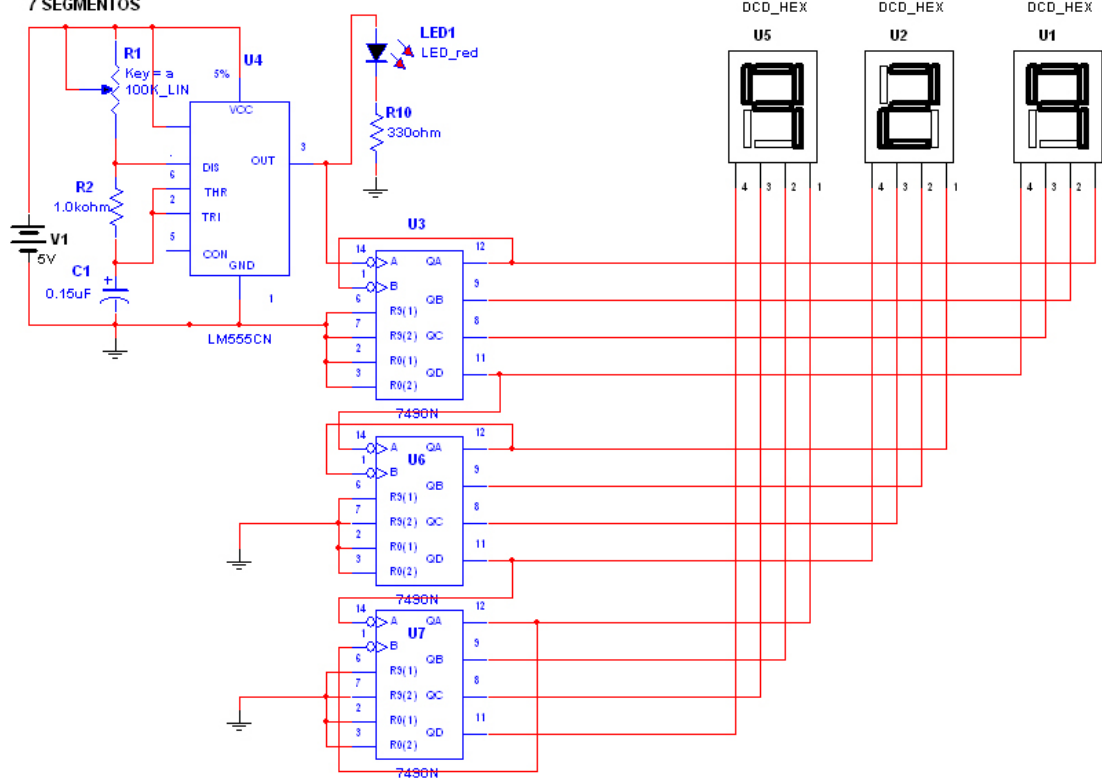


Oprima las teclas A y B para colocar las entradas a 0 (cero)

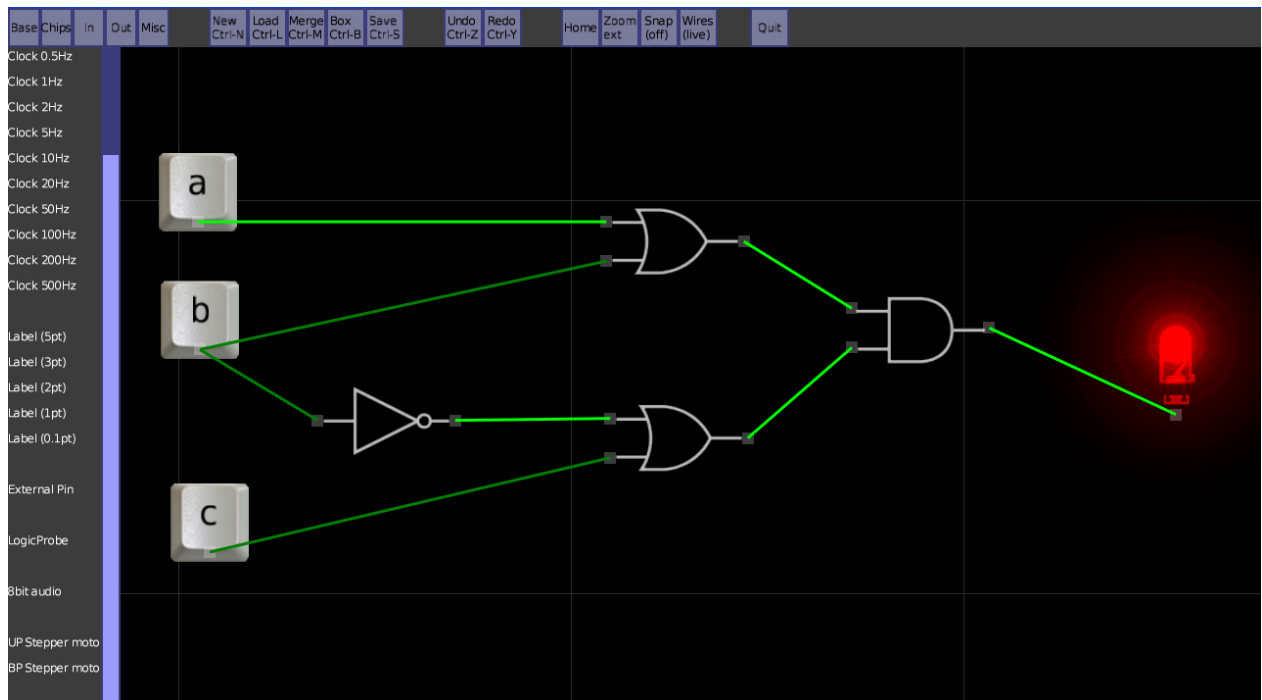


CONTADOR BCD (0-9) DE 3 DÍGITOS
DESPLIEGA EL CONTEO EN DISPLAY'S DE
7 SEGMENTOS

Ing. Bruno López Takeyas
Diseñado en MultiSim 2001



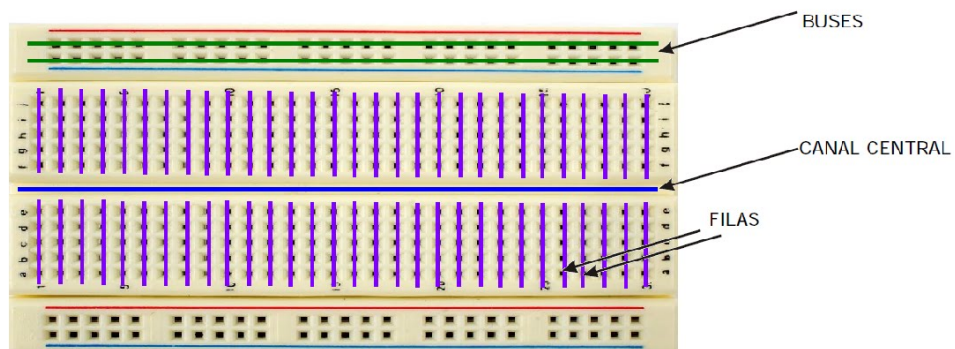
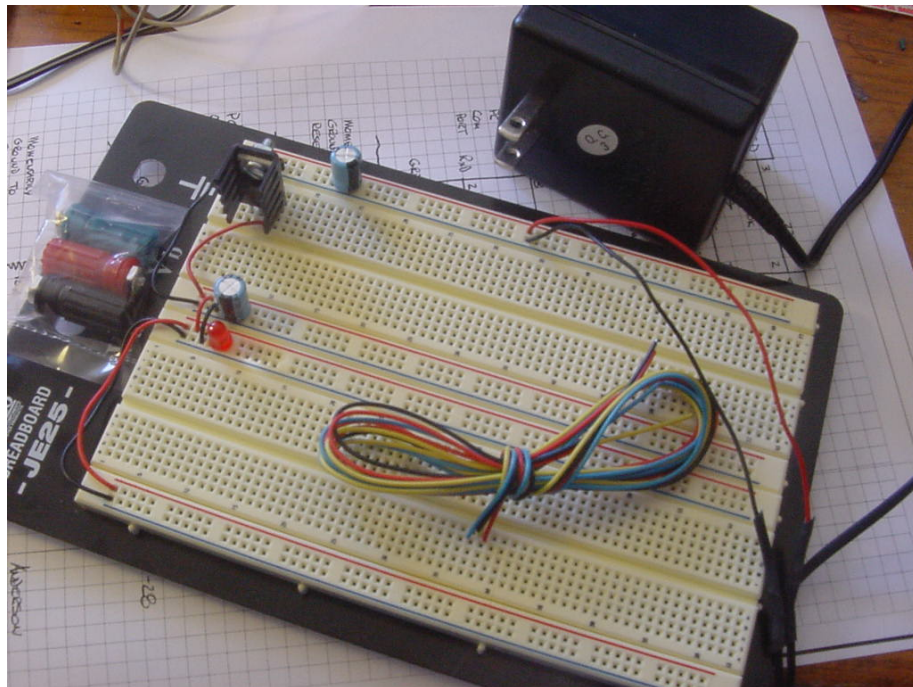
OTRO SOFTWARE PARA EL DISEÑO DE CIRCUITOS: ATANUA



Descargar en:

<http://atanua.softbull.com/>

CÓMO ARMAR CIRCUITOS EN UN PROTOBOARD



BIBLIOGRAFÍA

- Constantini, Sandro. [*Mapas de Karnaugh*](#). Universidad Metropolitana, Venezuela. Recuperado el 13 de octubre de 2011 de: <http://medusa.unimet.edu.ve/sistemas/bpis03/mdkrepresentacion.htm>
- Mano, Morris. [*Diseño digital*](#). Tercera edición. Editorial Pearson-Prentice Hall. 2003.
- Jiménez Murillo, José A. [*Matemáticas para la computación*](#). Primera edición. Editorial AlfaOmega. 2009.
- Ortega González, Luisa Stephany & Arcos García, José Emanuel. [*Tutorial para la elaboración de funciones mediante la utilización de mapas de Karnaugh y tablas de verdad*](#). Tecnológico de Estudios Superiores de Ecatepec, México. Recuperado el 13 de octubre de 2011 de <http://www.youtube.com/watch?v=DwdyHY3-nGs>
- Tocci, Ronald J. [*Sistemas digitales. Principios y aplicaciones*](#). Tercera edición. Editorial Prentice Hall. 1987.
- Turón, Angelines. [*Mapas de Karnaugh*](#). Universidad Politécnica de Madrid, España. Recuperado el 12 de octubre de 2011 de http://www.dma.fi.upm.es/java/maticadiscr/ka_rnaugh/metodokar.htm