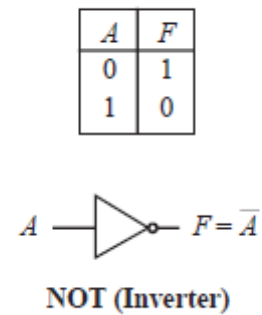
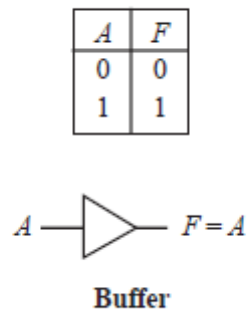
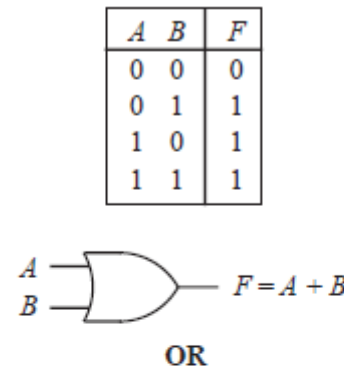
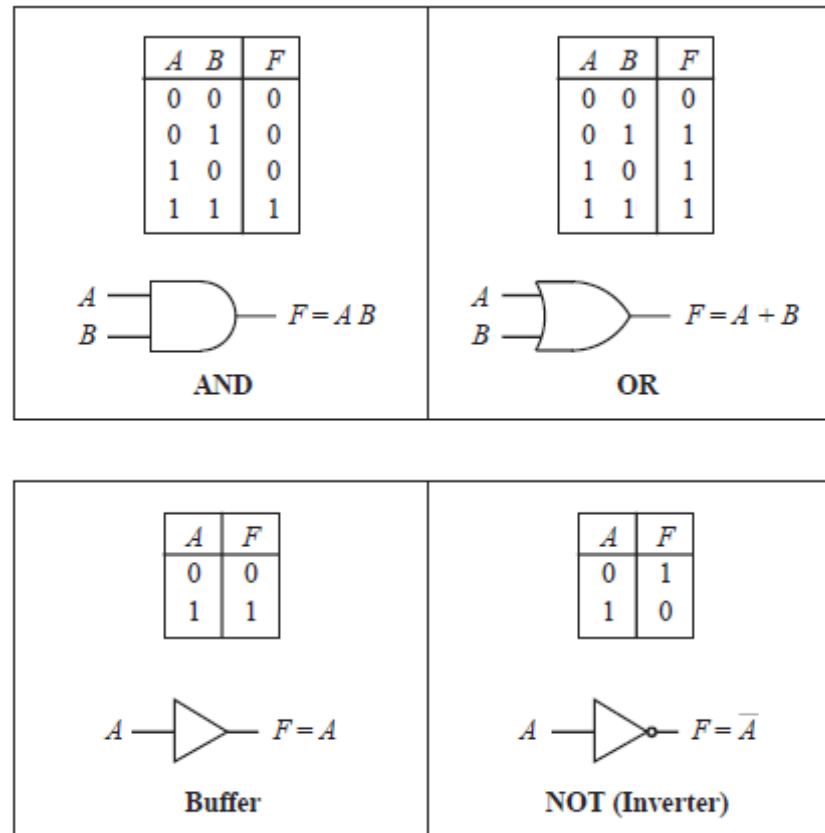




Lógica Combinacional

No existe memoria, la salida depende de la entrada en todo momento, a igual entrada igual salida

Compuertas básicas



Compuertas básicas

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>F</i>
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$F = \overline{A B}$

NAND

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>F</i>
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

$F = \overline{A + B}$

NOR

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>F</i>
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

$F = A \oplus B$

Exclusive-OR (XOR)

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>F</i>
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

$F = A \odot B$

Exclusive-NOR (XNOR)

Compuertas básicas

C	A	F
0	0	\emptyset
0	1	\emptyset
1	0	0
1	1	1

$F = A C$
or
 $F = \emptyset$

Tri-state buffer

C	A	F
0	0	0
0	1	1
1	0	\emptyset
1	1	\emptyset

$F = A \bar{C}$
or
 $F = \emptyset$

Tri-state buffer, inverted control



Algebra de Boole

Propiedad	Producto	Suma
Conmutativa	$AB = BA$	$A+B = B+A$
Distributiva	$A(B+C) = AB+AC$	$A+BC = (A+B)(A+C)$
Identidad	$1.A = A$	$0+A = A$
Complemento	$AA' = 0$	$A+A' = 1$
Teorema del cero y uno	$0.A = 0$	$1+A = 1$
Idempotencia	$AA = A$	$A+A = A$
Asociativa	$A(BC) = (AB)C$	$A+(B+C) = (A+B)+C$
Involución	$A'' = A$	
Teorema DeMorgan	$(AB)' = A'+B'$	$(A+B)' = A'B'$
Teorema del conceso	$AB+A'C+BC = AB+A'C$	$(A+B)(A'+C)(B+C) = (A+B)(A'+C)$
Teorema de absorción	$A(A+B) = A$	$A+AB = A$



Primera Forma Canónica

- Suma de M productos de N variables
- M nro de productos = nro de '1' a la salida
- N nro de términos de cada producto = nro de variables de entrada
- Cada producto forma un '1' de la salida
- La suma de todos los productos forman todos los '1' de la salida
- La salida es binaria, si no es '1' es '0'
- Ideal cuando hay pocos '1'
- El resultado puede ser simplificado



Segunda Forma Canónica

- Producto de M sumas de N variables
- M nro de sumas = nro de '0' a la salida
- N nro de términos de cada cada = nro de variables de entrada
- Cada suma forma un '0' de la salida
- El producto de todos las sumas forman todos los '0' de la salida
- La salida es binaria si no es '0' es uno
- Ideal cuando hay pocos '0'
- El resultado puede ser simplificado



Simplificación

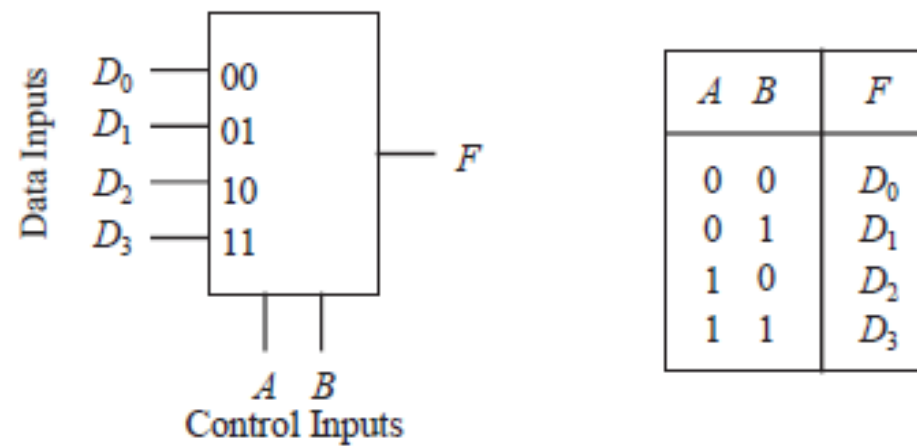
- Se intenta minimizar la complejidad del sistema
- Menor cantidad de componentes
- Menor cantidad de conexiones
- Menor costo
- Menor tamaño
- Menor producción de calor
- Mayor velocidad



Karnaugh

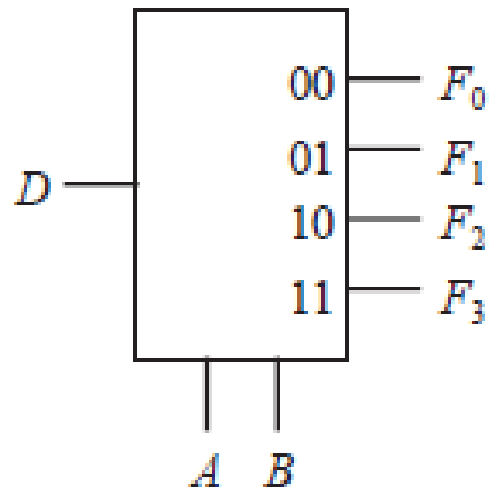
- Simplificación, menor cantidad de términos y mas chicos
- Reescribo la Tabla de Verdad con el código de Gray en el mapa
- Tomo grupos de 1 o 0 contiguos (1er o 2da Forma Canónica) bajo las premisas:
 - Rectángulos o cuadrados
 - Cantidad de elementos $n = 2^x$ con x entero
 - Cantidad de elementos la mayor posible, mas simplificación
- Puedo tomar un termino varias veces (idempotencia)
- No tomar grupos redundantes
- Los extremos son contiguos (los términos que difieren en 1 bit)

Multiplexores



$$F = \bar{A} \bar{B} D_0 + \bar{A} B D_1 + A \bar{B} D_2 + A B D_3$$

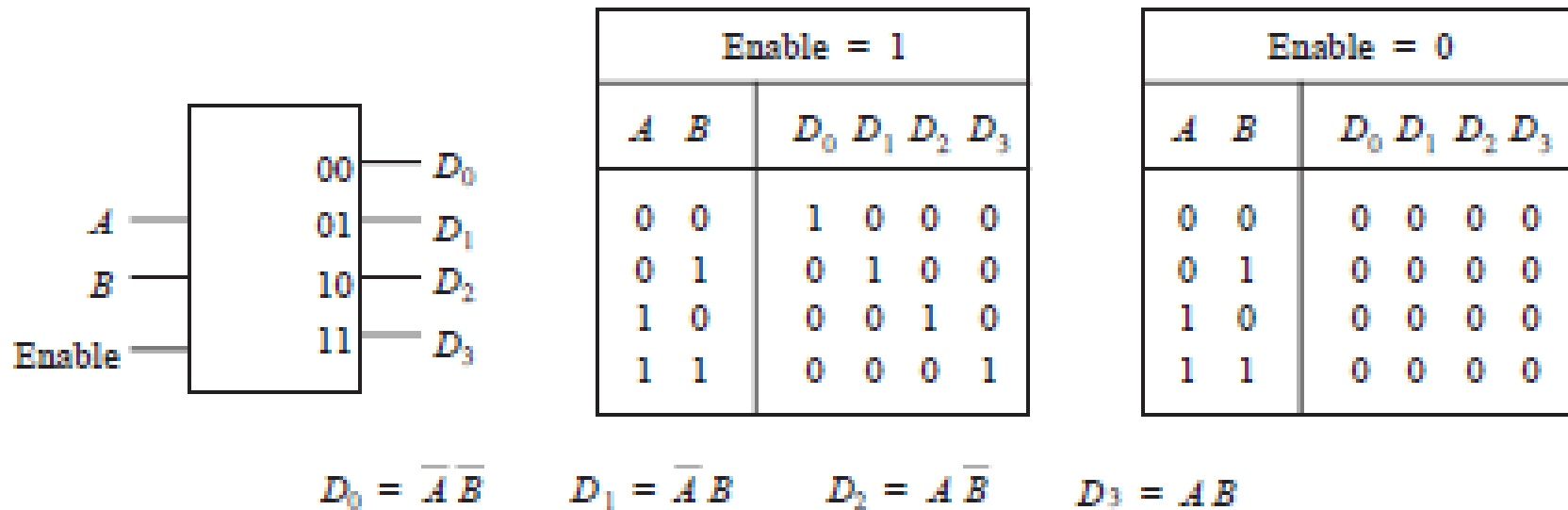
Demultiplexores



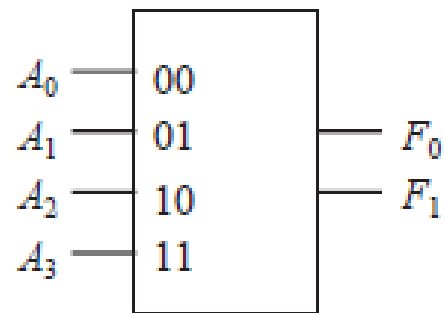
$$\begin{aligned}
 F_0 &= D \bar{A} \bar{B} & F_2 &= D A \bar{B} \\
 F_1 &= D \bar{A} B & F_3 &= D A B
 \end{aligned}$$

D	A	B	F_0	F_1	F_2	F_3
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0
1	1	0	0	0	1	0
1	1	1	0	0	0	1

Decodificadores



Codificadores de prioridad

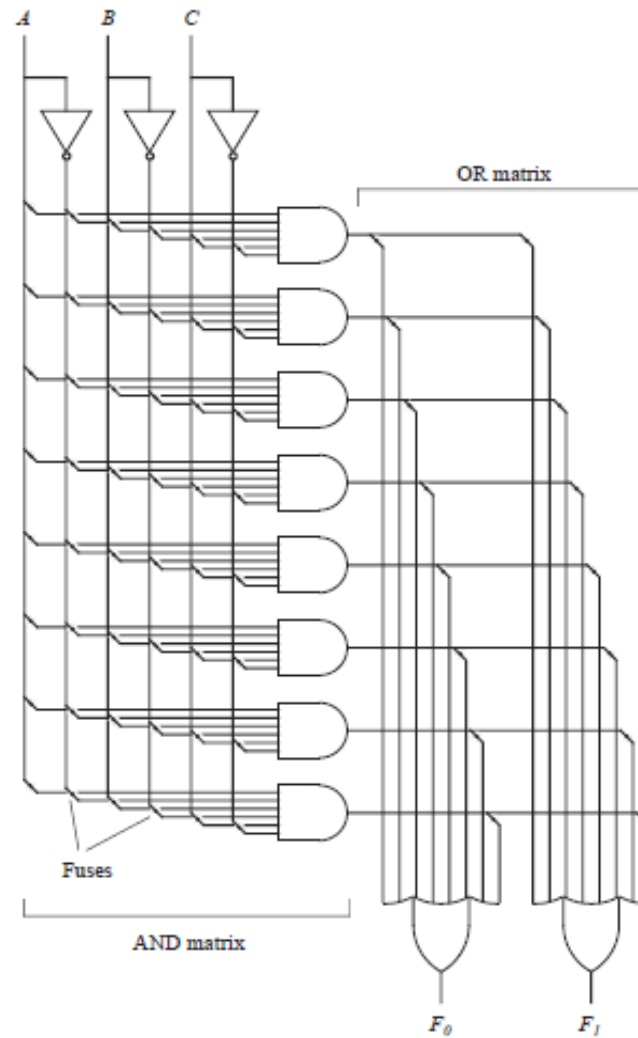


$$F_0 = \overline{A_0} \overline{A_1} A_3 + \overline{A_0} \overline{A_1} A_2$$

$$F_1 = \overline{A_0} A_2 A_3 + \overline{A_0} A_1$$

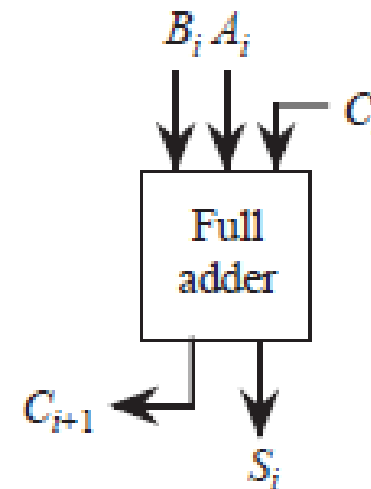
A_0	A_1	A_2	A_3	F_0	F_1
0	0	0	0	0	0
0	0	0	1	1	1
0	0	1	0	1	0
0	0	1	1	1	0
0	1	0	0	0	1
0	1	0	1	0	1
0	1	1	0	0	1
0	1	1	1	0	1
1	0	0	0	0	0
1	0	0	1	0	0
1	0	1	0	0	0
1	0	1	1	0	0
1	1	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0
1	1	1	0	0	0
1	1	1	1	0	0

PROGRAMMABLE LOGIC ARRAYS (PLA)



Sumador

A_i	B_i	C_i	S_i	C_{i+1}
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1



$$S_i = A_i' B_i' C_i + A_i' B_i C_i' + A_i B_i' C_i' + A_i B_i C_i = A \text{ xor } B \text{ xor } C$$

$$C_{i+1} = A_i' B_i C_i + A_i B_i' C_i + A_i B_i C_i' = AB + BC + AC$$

Sumador

