

Lógica Digital

Organización del Computador I

David Alejandro González Márquez

Departamento de Computación
Facultad de Ciencias Exactas y Naturales
Universidad de Buenos Aires

01.02.2018

Agenda

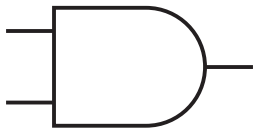
- Introducción
- Fórmulas booleanas
- Circuitos básicos
- Circuitos aritméticos

Repaso...

- Operadores lógicos:
 - NOT, OR, AND, NAND, NOR, XOR
 - Son descriptos por su tabla de verdad
- Expresiones booleanas:
 - Combinación de operadores lógicos y variables booleanas
Ej. $F(X, Y, Z) = X + Y \cdot Z$
 - Una tabla de verdad describe todas las combinaciones de valores de verdad para una función lógica determinada
 - Dos expresiones son iguales \leftrightarrow tienen la misma tabla de verdad

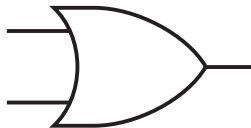
Compuertas AND y OR

AND ($A \cdot B$)



A	B	AND
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

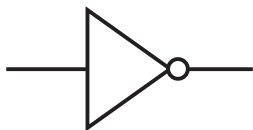
OR ($A + B$)



A	B	OR
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

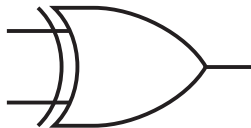
Compuertas NOT y XOR

NOT (\bar{A})



A	NOT
0	1
1	0

XOR ($A \oplus B$)



A	B	XOR
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

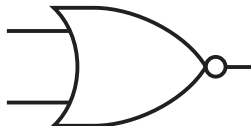
Compuertas NAND y NOR

NAND ($A|B$)



A	B	NAND
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

NOR ($A \downarrow B$)



A	B	NOR
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

Propiedades

Propiedades para las operaciones (\cdot) y $(+)$:

Identidad	$1 \cdot A = A$	$0 + A = A$
Nulo	$0 \cdot A = 0$	$1 + A = 1$
Idempotencia	$A \cdot A = A$	$A + A = A$
Inverso	$A \cdot \bar{A} = 0$	$A + \bar{A} = 1$
Conmutatividad	$A \cdot B = B \cdot A$	$A + B = B + A$
Asociatividad	$(A \cdot B) \cdot C = A \cdot (B \cdot C)$	$(A + B) + C = A + (B + C)$
Distributividad	$A + B \cdot C = (A + B) \cdot (A + C)$	$A \cdot (B + C) = A \cdot B + A \cdot C$
Absorción	$A \cdot (A + B) = A$	$A + A \cdot B = A$
De Morgan	$\overline{A \cdot B} = \bar{A} + \bar{B}$	$\overline{A + B} = \bar{A} \cdot \bar{B}$

Ejercicio 1: Equivalencias

- Demostrar si la siguiente igualdad entre funciones booleanas es verdadera o falsa:

$$(X + \overline{Y}) = \overline{(\overline{X} \cdot Y)} \cdot Z + X \cdot \overline{Z} + \overline{(Y + Z)}$$

Ejercicio 1: Equivalencias

- Demostrar si la siguiente igualdad entre funciones booleanas es verdadera o falsa:

$$(X + \overline{Y}) = \overline{(\overline{X} \cdot Y)} \cdot Z + X \cdot \overline{Z} + \overline{(Y + Z)}$$

Solución:

$$\overline{(\overline{X} \cdot Y)} \cdot Z + X \cdot \overline{Z} + \overline{(Y + Z)} \longleftarrow \text{De Morgan}$$

$$\overline{(\overline{X} \cdot Y)} \cdot Z + X \cdot \overline{Z} + \overline{Y} \cdot \overline{Z} \longleftarrow \text{distributiva}$$

$$(\overline{X} \cdot Y) + (X + \overline{Y}) \cdot \overline{Z} \longleftarrow \text{De Morgan}$$

$$(X + \overline{Y}) \cdot Z + (X + \overline{Y}) \cdot \overline{Z} \longleftarrow \text{distributiva}$$

$$(X + \overline{Y}) \cdot (Z + \overline{Z}) \longleftarrow \text{inverso}$$

$$(X + \overline{Y}) \cdot 1 \longleftarrow \text{identidad}$$

$$X + \overline{Y}$$

Suma de Productos o Producto de Sumas

■ Formas canónicas de expresiones booleanas

Suma de Productos

A	B	$F(A, B)$
0	0	1
0	1	0
1	0	1
1	1	0

$$F(A, B) = (\bar{A} \cdot \bar{B}) + (A \cdot \bar{B})$$

Producto de Sumas

A	B	$F(A, B)$
0	0	1
0	1	0
1	0	1
1	1	0

$$F(A, B) = (A + \bar{B}) \cdot (\bar{A} + \bar{B})$$

Ejercicio 2: Fórmula o circuito equivalente

- Dada la siguiente tabla de verdad:
 - 1 Escribir la función booleana que representa.
 - 2 Implementar la función usando a lo sumo una compuerta binaria AND, una compuerta binaria OR y una compuerta NOT

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

Ejercicio 2: Solución

- Como productos de sumas:

Ejercicio 2: Solución

- Como productos de sumas:

$$(A+B+C) \cdot (A+\overline{B}+C) \cdot (\overline{A}+B+C) \cdot (\overline{A}+B+\overline{C}) \cdot (\overline{A}+\overline{B}+C)$$

- Como suma de productos:

Ejercicio 2: Solución

- Como productos de sumas:

$$(A + B + C) \cdot (A + \overline{B} + C) \cdot (\overline{A} + B + C) \cdot (\overline{A} + B + \overline{C}) \cdot (\overline{A} + \overline{B} + C)$$

- Como suma de productos:

$$(\overline{A} \cdot \overline{B} \cdot C) + (\overline{A} \cdot B \cdot C) + (A \cdot B \cdot C)$$

Ejercicio 2: Solución

- Como productos de sumas:

$$(A + B + C) \cdot (A + \overline{B} + C) \cdot (\overline{A} + B + C) \cdot (\overline{A} + B + \overline{C}) \cdot (\overline{A} + \overline{B} + C)$$

- Como suma de productos:

$$(\overline{A} \cdot \overline{B} \cdot C) + (\overline{A} \cdot B \cdot C) + (A \cdot B \cdot C)$$

$$\longrightarrow ((\overline{A} \cdot \overline{B}) + (\overline{A} \cdot B) + (A \cdot B)) \cdot C$$

$$\longrightarrow ((\overline{A} \cdot \overline{B}) + (\overline{A} + A) \cdot B) \cdot C$$

$$\longrightarrow ((\overline{A} \cdot \overline{B}) + 1 \cdot B) \cdot C$$

$$\longrightarrow ((\overline{A} \cdot \overline{B}) + B) \cdot C$$

$$\longrightarrow ((\overline{A} + B) \cdot (\overline{B} + B)) \cdot C$$

$$\longrightarrow ((\overline{A} + B) \cdot 1) \cdot C$$

$$\longrightarrow (\overline{A} + B) \cdot C$$

Ejercicio 2: Sino, pensando un poco...

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

La fórmula buscada es igual que C , excepto para cuando A y B valen 1 y 0 respectivamente.

Ejercicio 2: Sino, pensando un poco...

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

La fórmula buscada es igual que C , excepto para cuando A y B valen 1 y 0 respectivamente.

Debería ser de la forma: $C \cdot (?)$

Ejercicio 2: Sino, pensando un poco...

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

La fórmula buscada es igual que C , excepto para cuando A y B valen 1 y 0 respectivamente.

Debería ser de la forma: $C \cdot (?)$

Entonces necesito una expresión (?) sobre A y B , que de 1 para cualquier valor, menos para cuando A vale 1 y B vale 0.

Ejercicio 2: Sino, pensando un poco...

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

La fórmula buscada es igual que C , excepto para cuando A y B valen 1 y 0 respectivamente.

Debería ser de la forma: $C \cdot (?)$

Entonces necesito una expresión (?) sobre A y B , que de 1 para cualquier valor, menos para cuando A vale 1 y B vale 0.

Luego tengo que (?) puede ser $\bar{A} + B$.

Luego la expresión es $C \cdot (\bar{A} + B)$.

Ejercicio 2: Implementación

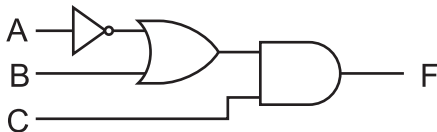
- 1 ...
- 2 Implementar la función usando a lo sumo una compuerta binaria AND, una compuerta binaria OR y una compuerta NOT

Ejercicio 2: Implementación

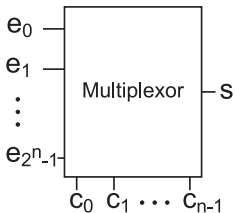
1 ...

2 Implementar la función usando a lo sumo una compuerta binaria AND, una compuerta binaria OR y una compuerta NOT

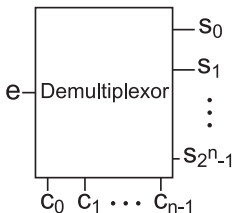
Por último, la implementación correspondería a:



Multiplexor y Demultiplexor



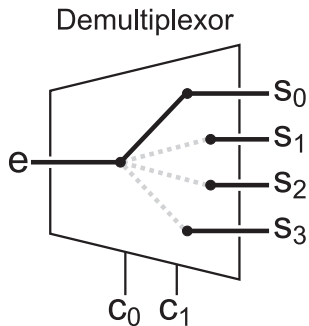
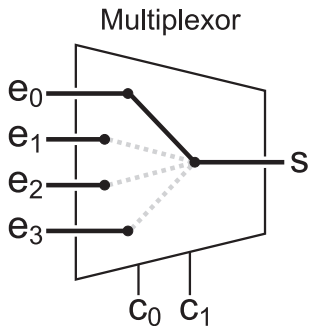
Las líneas de control c permiten seleccionar una de las entradas e , la que corresponderá a la salida s .



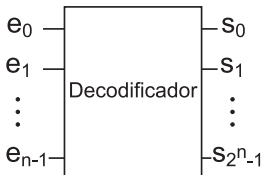
Las líneas de control c permiten seleccionar cual de las salidas s tendrá el valor de e .

Multiplexor y Demultiplexor

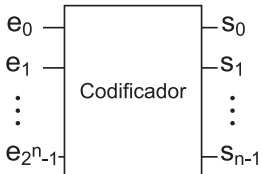
■ Ejemplo,



Codificador y Decodificador



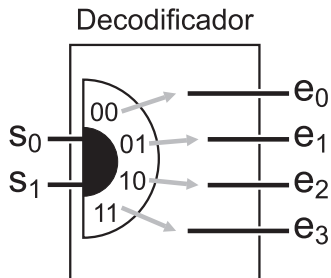
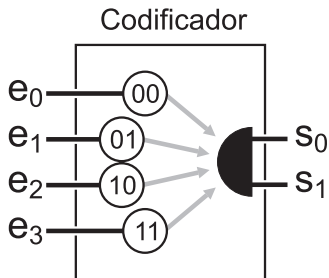
Cada combinación de las líneas e corresponderá a una sola línea en alto de la salida s .



Una y sólo una línea en alto de e corresponderá a una combinación en la salida s .

Codificador y Decodificador

■ Ejemplo,



Ejercicio 3: Armando un circuito

- Armar un inversor de 3 bits. Este circuito invierte o no las tres entradas de acuerdo al valor de una de ellas que actúa como control.

En otras palabras, un inversor de k -bits es un circuito de k entradas (e_k, \dots, e_0) y $k - 1$ salidas $(s_k - 1, \dots, s_0)$ que funciona del siguiente modo:

- Si $e_k = 1$, entonces $s_i = \text{not}(e_i)$ para todo $i < k$
- Si $e_k = 0$, entonces $s_i = e_i$ para todo $i < k$

Ejemplo:

`inversor(1,011)=100`

`inversor(0,011)=011`

`inversor(1,100)=011`

`inversor(1,101)=010`

Ejercicio 3: Solución

Primero pensar como invertir un bit,

ei	ek	si
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Ejercicio 3: Solución

Primero pensar como invertir un bit,

ei	ek	si
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Como suma de productos,

$$(\overline{ei} \cdot ek) + (ei \cdot \overline{ek})$$

¡Oh! casualidad, es una XOR (\oplus)

$$(\overline{A} \cdot B) + (A \cdot \overline{B}) = A \oplus B$$

Ejercicio 3: Solución

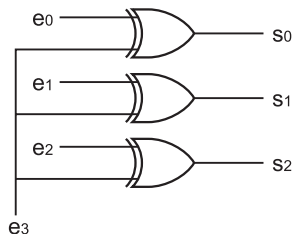
Primero pensar como invertir un bit,

ei	ek	si
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Como suma de productos,
 $(\overline{ei} \cdot ek) + (ei \cdot \overline{ek})$

¡Oh! casualidad, es una XOR (\oplus)
 $(\overline{A} \cdot B) + (A \cdot \overline{B}) = A \oplus B$

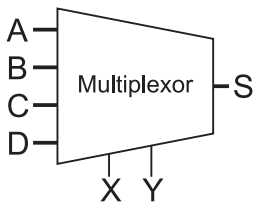
Implementado con XOR:



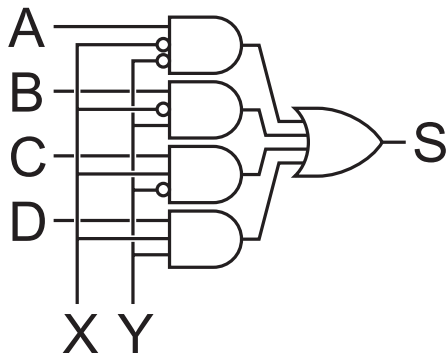
Ejercicio 4: Multiplexor

- Construir un multiplexor de 4 entradas de datos, 2 entradas de control y 1 salida.

<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>D</i>	<i>X</i>	<i>Y</i>	<i>S</i>
<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>D</i>	0	0	<i>A</i>
<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>D</i>	0	1	<i>B</i>
<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>D</i>	1	0	<i>C</i>
<i>A</i>	<i>B</i>	<i>C</i>	<i>D</i>	1	1	<i>D</i>



Ejercicio 4: Solución



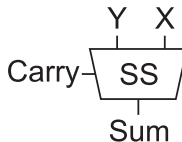
Sumadores

■ Sumador Simple:

Es un circuito de dos entradas y dos salidas, que responde a la siguiente tabla de verdad.

<i>X</i>	<i>Y</i>	<i>Carry</i>	<i>Sum</i>
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0

$$\begin{array}{r}
 0 \\
 +0 \\
 \hline
 0
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{r}
 0 \\
 +1 \\
 \hline
 1
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{r}
 1 \\
 +0 \\
 \hline
 1
 \end{array}
 \quad
 \begin{array}{r}
 1 \\
 +1 \\
 \hline
 10
 \end{array}$$

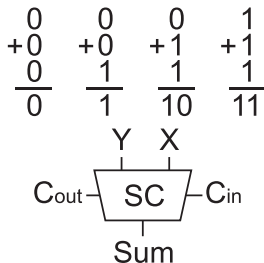


Sumadores

■ Sumador Completo:

Es un circuito de tres entradas y dos salidas, que responde a la siguiente tabla de verdad.

X	Y	C_{in}	C_{out}	Sum
0	0	0	0	0
0	0	1	0	1
0	1	0	0	1
0	1	1	1	0
1	0	0	0	1
1	0	1	1	0
1	1	0	1	0
1	1	1	1	1

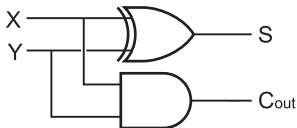


Ejercicio 5: Armando un sumador completo

- 1 Construir el circuito de un sumador simple

Ejercicio 5: Armando un sumador completo

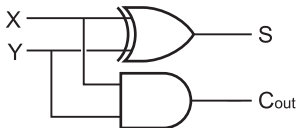
- 1 Construir el circuito de un sumador simple



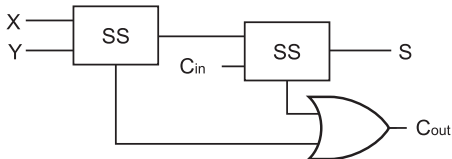
- 2 Teniendo dos sumadores simples y solo una compuerta a elección, arme un sumador completo

Ejercicio 5: Armando un sumador completo

- 1 Construir el circuito de un sumador simple



- 2 Teniendo dos sumadores simples y solo una compuerta a elección, arme un sumador completo



Ejercicio 6: Más circuitos aritméticos

- Usando sumadores completos, armar un circuito que convierta un entero en su inverso aditivo (el inverso aditivo de un número n es el número x tal que $x + n = 0$).

Los enteros se representan con notación complemento a 2 de 4 bits, no contemplar los casos en que no exista inverso aditivo en la notación utilizada.

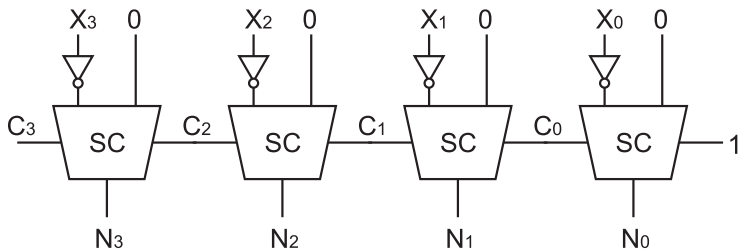
Ejemplo:

$\text{inversoAd}(0001)=1111$

$\text{inversoAd}(1001)=0111$

$\text{inversoAd}(0110)=1010$

Ejercicio 6: Más circuitos aritméticos



¿Preguntas?

