

Arquitectura de Computadores

Fundamentos

Basado en texto: "*Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition*",
David Money Harris and Sarah L. Harris

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <1>



Tópicos

- Conceptos básicos
- El plan de juego del curso
- El arte de manejar la complejidad
- La abstracción Digital
- Sistemas numéricos
- Compuertas Lógicas
- Niveles Lógicos
- Transistores CMOS
- Consumo de Potencia

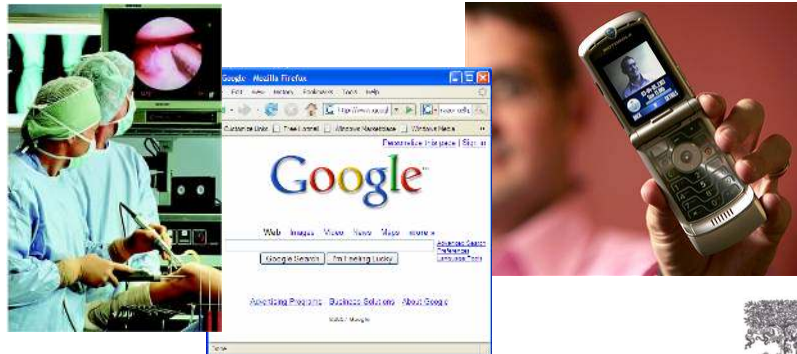
© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <2>



Conceptos básicos

- Los microprocesadores han revolucionado nuestro mundo
 - Teléfonos celulares, Internet, avances rápidos en medicina, etc.
- La industria de semiconductores ha crecido desde \$21 billones en 1985 hasta los \$300 billones en 2011



© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <3>



El Arte de Manejar la Complejidad

- Abstracción
- Disciplina
- Las tres y's
 - Jerarquía (Hierarchy)
 - Modularidad (Modularity)
 - Regularidad (Regularity)

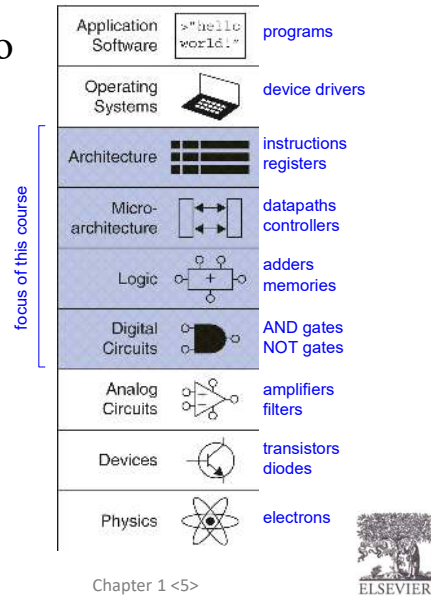
© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <4>



Abstracción

- Ocultar detalles cuando estos no son importantes



Disciplina

- Intencionalmente restringir la selección del diseño
- Ejemplo: Disciplina digital
 - Voltajes discretos en vez de continuos
 - Es mas simple que diseñar circuitos analógicos – podemos construir mas sistemas sofisticados
 - Sistemas digitales reemplazan a sus predecesores análogos
 - i.e., cámaras digitales, televisión digital, teléfono celular, CDs

Las tres -y's

- **Jerarquía - Hierarchy**
- **Modularidad - Modularity**
- **Regularidad - Regularity**



Las tres -y's

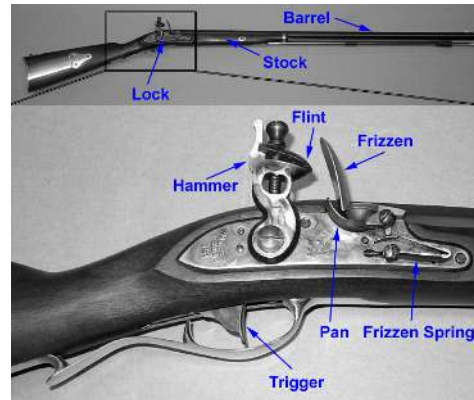
- **Jerarquía**
 - Un sistema es dividido en módulos y sub-módulos
- **Modularidad**
 - Poseer interfaces y funciones bien definidas
- **Regularidad**
 - Alentar la uniformidad, de modo que los módulos puedan ser fácilmente reusables



Ejemplo: Rifle Flintlock

• Jerarquía

- Hay tres módulos principales: acción (lock), culata (stock), y cañón (barrel)
- Submódulos de la acción: martillo, percutor seguro, etc.

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <9>



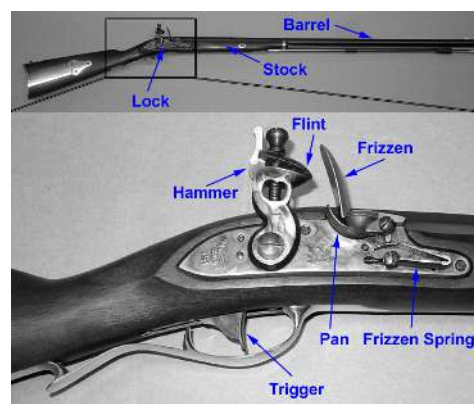
Ejemplo: El Rifle Flintlock

• Modularidad

- Función de la culata: montar el cañón con la acción
- Interfaz de la culata: largo y ubicación de los pasadores de montaje

• Regularidad

- Partes intercambiables

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <10>



La Abstracción Digital

- La mayoría de las variables son **continuas**
 - Voltaje en un cable
 - Frecuencia de oscilador
 - Posición de un objeto
- La abstracción digital considera un **conjunto discreto** de valores



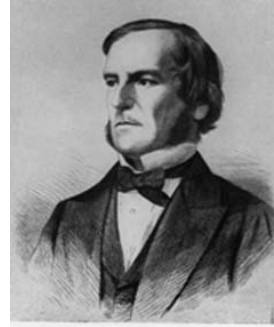
Disciplina Digital : Valores Binarios

- **Dos valores discretos:**
 - 1's y 0's
 - 1, VERDADERO (true), ALTO (high)
 - 0, FALSO (falso), BAJO (low)
- **1 y 0:** niveles de voltaje, engranajes giratorios, niveles de fluido, etc.
- Los circuitos digitales usan niveles de **voltaje** para representar 1 y 0
- **Bit:** Dígito *binario*



George Boole, 1815-1864

- Nació de en una familia de clase media
- Autodidacta de las matemática y fue profesor de la facultad del Queen's College en Ireland
- Escribió *An Investigation of the Laws of Thought* (1854)
- Propuso las variables binarias
- Propuso las tres operaciones lógicas básicas: AND, OR, and NOT



Scanned at the American
Institute of Physics

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <13>



Sistemas numéricos

- Números decimales

$$\begin{array}{c} 1\text{'s column} \\ 10\text{'s column} \\ 100\text{'s column} \\ 1000\text{'s column} \end{array} \quad 5374_{10} =$$

- Números binarios

$$\begin{array}{c} 1\text{'s column} \\ 2\text{'s column} \\ 4\text{'s column} \\ 8\text{'s column} \end{array} \quad 1101_2 =$$

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <14>



Sistemas numéricos

- Números decimales

1's column
10's column
100's column
1000's column

$$5374_{10} = 5 \times 10^3 + 3 \times 10^2 + 7 \times 10^1 + 4 \times 10^0$$

five thousands
three hundreds
seven tens
four ones

- Números binarios

1's column
2's column
4's column
8's column

$$1101_2 = 1 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = 13_{10}$$

one eight
one four
no two
one one



Potencias de dos

- | | |
|-----------|--------------|
| • $2^0 =$ | • $2^8 =$ |
| • $2^1 =$ | • $2^9 =$ |
| • $2^2 =$ | • $2^{10} =$ |
| • $2^3 =$ | • $2^{11} =$ |
| • $2^4 =$ | • $2^{12} =$ |
| • $2^5 =$ | • $2^{13} =$ |
| • $2^6 =$ | • $2^{14} =$ |
| • $2^7 =$ | • $2^{15} =$ |



Potencias de dos

- $2^0 = 1$
- $2^1 = 2$
- $2^2 = 4$
- $2^3 = 8$
- $2^4 = 16$
- $2^5 = 32$
- $2^6 = 64$
- $2^7 = 128$
- $2^8 = 256$
- $2^9 = 512$
- $2^{10} = 1024$
- $2^{11} = 2048$
- $2^{12} = 4096$
- $2^{13} = 8192$
- $2^{14} = 16384$
- $2^{15} = 32768$
- Es útil memorizar hasta 2^9

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <17>



Grandes Potencias de Dos

- $2^{10} = 1 \text{ kilo} \approx 1000 \text{ (1024)}$
- $2^{20} = 1 \text{ mega} \approx 1 \text{ millón (1.048.576)}$
- $2^{30} = 1 \text{ giga} \approx \text{Mil millones (1.073.741.824)}$

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <18>



Estimando una potencia de Dos

- ¿Cual es el valor de 2^{24} ?
- ¿Cuantos valores distintos puede representar una variable de 32-bit?



Estimando Potencias de Dos

- ¿Cual es el valor de 2^{24} ?
 $2^4 \times 2^{20} \approx 16$ millones
- ¿Cuantos valores distintos puede representar una variable de 32-bit?
 $2^2 \times 2^{30} \approx 4$ mil millones



Conversión de números

- Conversión binaria a decimal:
 - Convertir 10011_2 a decimal
- Conversión decimal a binaria:
 - Convertir 47_{10} a binaria



Conversión numérica

- Conversión binaria a decimal:
 - Convertir 10011_2 a decimal
 - $16 \times 1 + 8 \times 0 + 4 \times 0 + 2 \times 1 + 1 \times 1 = 19_{10}$
- Conversión decimal a binaria:
 - Convertir 47_{10} a binario
 - $32 \times 1 + 16 \times 0 + 8 \times 1 + 4 \times 1 + 2 \times 1 + 1 \times 1 = 101111_2$



Rango y valores binarios

- Números decimales de N-dígitos
 - ¿Cuántos valores distintos?
 - ¿Rango?
 - Ejemplo: numero decimal de 3-dígitos:
- Números binarios de N-bits
 - ¿Cuántos valores distintos?
 - Rango:
 - Ejemplo: numero binario de 3-bits:

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <23>



Valores Binarios y Rango

- Numero decimales de N-dígitos
 - ¿Cuántos valores distintos? 10^N
 - ¿Rango? $[0, 10^N - 1]$
 - Ejemplo: numero decimal de 3-dígitos:
 - $10^3 = 1000$ valores posibles
 - Rango: $[0, 999]$
- *Numero binario de N-bit*
 - ¿Cuántos valores distintos? 2^N
 - Rango: $[0, 2^N - 1]$
 - Ejemplo: numero binario de 3-bits:
 - $2^3 = 8$ valores posibles
 - Rango: $[0, 7] = [000_2 \text{ al } 111_2]$

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <24>



Números Hexadecimales

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

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <25>



Números Hexadecimales

Digito Hex	Equivalente Decimal	Equivalente Binario
0	0	0000
1	1	0001
2	2	0010
3	3	0011
4	4	0100
5	5	0101
6	6	0110
7	7	0111
8	8	1000
9	9	1001
A	10	1010
B	11	1011
C	12	1100
D	13	1101
E	14	1110
F	15	1111

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <26>



Números Hexadecimales

- Base 16
- Notación abreviada para los representar números binarios

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <27>



Conversión Hexadecimal a Binario

- Conversión Hexadecimal a binario:
 - Convertir $4AF_{16}$ (también se escribe como $0x4AF$) a binario
- Conversión Hexadecimal a decimal:
 - Convertir $0x4AF$ a decimal

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <28>



Conversión hexadecimal a binaria

- Conversión hexadecimal a binario:
 - Convertir $4AF_{16}$ (también se escribe como $0x4AF$) a binario
 - $0100\ 1010\ 1111_2$
- Conversión hexadecimal a decimal
 - Convertir $4AF_{16}$ a decimal
 - $16^2 \times 4 + 16^1 \times 10 + 16^0 \times 15 = 1199_{10}$

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <29>



Bits, Bytes, Nibbles...

- Bits

10010110
 most significant bit least significant bit

- Bytes & Nibbles

byte
 10010110
 nibble

- Bytes

CEBF9AD7
 most significant byte least significant byte

¿Por que el byte mas significativo se compone de dos dígitos hexadecimales?

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <30>



Suma

- Decimal

$$\begin{array}{r} 3734 \\ + 5168 \\ \hline \end{array}$$

- Binaria

$$\begin{array}{r} 1011 \\ + 0011 \\ \hline \end{array}$$



Suma

- Decimal

$$\begin{array}{r} 11 \leftarrow \text{carries} \\ 3734 \\ + 5168 \\ \hline 8902 \end{array}$$

- Binaria

$$\begin{array}{r} 11 \leftarrow \text{carries} \\ 1011 \\ + 0011 \\ \hline 1110 \end{array}$$



Ejemplos de Suma Binaria

- Sume los siguientes números binarios de 4-bit

$$\begin{array}{r} 1001 \\ + 0101 \\ \hline \end{array}$$

- Sume los siguientes números binarios de 4-bit

$$\begin{array}{r} 1011 \\ + 0110 \\ \hline \end{array}$$

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <33>



Ejemplos de Suma Binaria

- Sume los siguientes números binarios de 4-bit

$$\begin{array}{r} 1 \\ 1001 \\ + 0101 \\ \hline 1110 \end{array}$$

- Sume los siguientes números binarios de 4-bit

$$\begin{array}{r} 111 \\ 1011 \\ + 0110 \\ \hline 10001 \end{array}$$

¡Desbordamiento!

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <34>



Desbordamiento

- Los sistemas digitales operan sobre un **numero fijo de bits**
- Desbordamiento (Overflow): cuando el resultado es demasiado grande para calzar en los bits disponibles
- Vea el ejemplo previo de $11 + 6$



Números Binarios con Signo

- Números con Signo/Magnitud
- Números en complemento de dos



Números con Signo/Magnitud

- 1 bit de signo, $N-1$ bits para magnitud
 - Bit signo es el mas significativo, el bit mas a la izquierda
 - Numero positivo: bit signo = 0
 - Numero negativo: bit signo = 1
- $$A: \{a_{N-1}, a_{N-2}, \dots, a_2, a_1, a_0\}$$
- $$A = (-1)^{a_{N-1}} \sum_{i=0}^{n-2} a_i 2^i$$
- Ejemplo, representación ± 6 con sign/mag de 4 bits:
 - +6 =
 - 6 =
 - Rango de numero con signo/magnitud de N-bit:

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <37>



Números con Signo/Magnitud

- 1 bit de signo, $N-1$ bits para magnitud
 - Bit signo es el mas significativo, el bit mas a la izquierda
 - Numero positivo: bit signo = 0
 - Numero negativo: bit signo = 1
- $$A: \{a_{N-1}, a_{N-2}, \dots, a_2, a_1, a_0\}$$
- $$A = (-1)^{a_{N-1}} \sum_{i=0}^{n-2} a_i 2^i$$
- Ejemplo, representación ± 6 con sign/mag de 4 bits:
 - +6 = **0110**
 - 6 = **1110**
 - Rango de numero con signo/magnitud de N-bit:
 - $[-(2^{N-1}-1), 2^{N-1}-1]$**

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <38>



Números con Signo/Magnitud

- Problemas:
 - Suma no funciona, por ejemplo $-6 + 6$:

$$\begin{array}{r} 1110 \\ + 0110 \\ \hline 10100 \text{ (¡error!)} \end{array}$$

- Dos representaciones del 0 (± 0):

1000
0000



Números complemento de dos

- No tenemos los problemas de los números con signo/magnitud:
 - Suma funciona
 - Una sola representación para el 0



Números en Complemento de Dos

- Msb tiene el valor de -2^{N-1}

$$A = a_{n-1} \left(-2^{n-1} \right) + \sum_{i=0}^{n-2} a_i 2^i$$

- El mayor numero positivo de 4-bit:
- El numero mas negativo de 4-bit:
- El bit mas significativo aun indica el signo (1 = negativo, 0 = positivo)
- Rango de un numero de N -bit en complemento de dos:



Números en Complemento de Dos

- Msb tiene el valor de -2^{N-1}

$$A = a_{n-1} \left(-2^{n-1} \right) + \sum_{i=0}^{n-2} a_i 2^i$$

- El mayor numero positivo de 4-bit: **0111**
- El numero mas negativo de 4-bit: **1000**
- El bit mas significativo aun indica el signo (1 = negativo, 0 = positivo)
- Rango de un numero de N -bit en complemento de dos: **$[-(2^{N-1}), 2^{N-1}-1]$**



“Tomando el complemento de dos”

- Invierta el signo del numero en complemento de dos
- Método:
 1. Invertir los bits
 2. Sume 1
- Ejemplo: Invertir el signo de $3_{10} = 0011_2$



“Tomando complemento de dos”

- Invertir el signo del numero en complemento de dos
- Método:
 1. Invertir los bits
 2. Sume 1
- Ejemplo: Invierta el signo de $3_{10} = 0011_2$

$$\begin{array}{r}
 1. \ 1100 \\
 2. \ + \ 1 \\
 \hline
 1101 = -3_{10}
 \end{array}$$



Ejemplos de Complemento de Dos

- Tome el complemento de dos de $6_{10} = 0110_2$
- ¿Cual es el valor decimal de 1001_2 ?

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <45>



Ejemplos de Complemento de Dos

- Tome el complemento de dos de $6_{10} = 0110_2$

$$\begin{array}{r}
 1. \ 1001 \\
 2. \ + \ 1 \\
 \hline
 1010_2 = -6_{10}
 \end{array}$$

- ¿Cual es el valor decimal del numero en complemento de dos 1001_2 ?

$$\begin{array}{r}
 1. \ 0110 \\
 2. \ + \ 1 \\
 \hline
 0111_2 = 7_{10}, \text{ luego } 1001_2 = -7_{10}
 \end{array}$$

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <46>



Suma de Complemento de dos

- Sume $6 + (-6)$ con números en complemento de dos

$$\begin{array}{r} 0110 \\ + 1010 \\ \hline \end{array}$$

- Sume $-2 + 3$ con numero en complemento de dos

$$\begin{array}{r} 1110 \\ + 0011 \\ \hline \end{array}$$

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <47>



Suma de Complementos de Dos

- Sume $6 + (-6)$ con números en complemento de dos

$$\begin{array}{r} 111 \\ 0110 \\ + 1010 \\ \hline 10000 \end{array}$$

- Sume $-2 + 3$ con números en complemento de dos

$$\begin{array}{r} 111 \\ 1110 \\ + 0011 \\ \hline 10001 \end{array}$$

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <48>



Incrementar Ancho Bit

- **Extender numero de N a M bits ($M > N$) :**
 - Extensión de signo
 - Extensión de cero



Extensión de signo

- Bit Signo copiado al msb's
- Valor del numero es el mismo
- **Ejemplo 1:**
 - Representación del 3 en 4-bit = 0011
 - Valor con signo extendido de 8-bit: 00000011
- **Ejemplo 2:**
 - Representación de -5 en 4-bit = 1011
 - Valor con signo extendido de 8-bit: 11111011



Extensión Cero

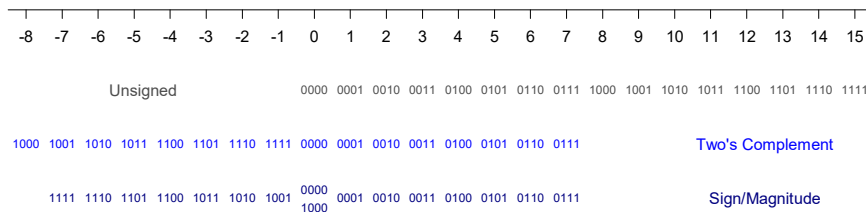
- Ceros copiados al msb's
- Valor cambia para números negativos
- **Ejemplo 1:**
 - Valor 4-bit = $0011_2 = 3_{10}$
 - Valor con cero extendido de 8-bit: $00000011 = 3_{10}$
- **Ejemplo 2:**
 - Valor 4-bit = $1011 = -5_{10}$
 - Valor con signo extendido de 8-bit: $11111011 = -5_{10}$



Resumen: Comparación de Sistemas Numéricos

Sistema Numérico	Rango
Sin Signo	$[0, 2^N-1]$
Signo/Magnitud	$[-(2^{N-1}-1), 2^{N-1}-1]$
Complemento Dos	$[-2^{N-1}, 2^{N-1}-1]$

Por ejemplo, representación con 4 bits:



Compuertas Lógicas

- **Realizar funciones lógicas:**
 - inversión (NOT), AND, OR, NAND, NOR, etc.
- **Simple-entrada:**
 - Compuerta NOT, buffer
- **Dos-entradas:**
 - AND, OR, XOR, NAND, NOR, XNOR
- **Múltiples-entradas**

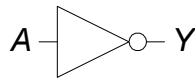
© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <53>



Compuertas Lógicas de una entrada

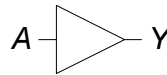
NOT



$$Y = \overline{A}$$

A	Y
0	1
1	0

BUF



$$Y = A$$

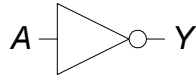
A	Y
0	0
1	1

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <54>

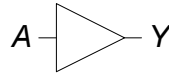


Compuertas Lógicas de una entrada

NOT

$$Y = \overline{A}$$

A	Y
0	1
1	0

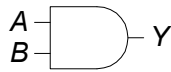
BUF

$$Y = A$$

A	Y
0	0
1	1

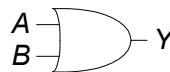


Compuertas Lógicas de Dos Entradas

AND

$$Y = AB$$

A	B	Y
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

OR

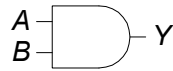
$$Y = A + B$$

A	B	Y
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	



Compuertas Lógicas de Dos Entradas

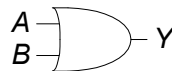
AND



$$Y = AB$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

OR



$$Y = A + B$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1



Mas Compuertas Lógicas de Dos Entradas

XOR



$$Y = A \oplus B$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

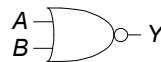
NAND



$$Y = \overline{AB}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

NOR



$$Y = \overline{A + B}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

XNOR

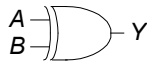


$$Y = \overline{A \oplus B}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1



Mas Compuertas Lógicas de Dos Entradas

XOR

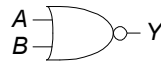
$$Y = A \oplus B$$

A	B	Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

NAND

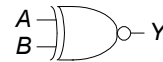
$$Y = \overline{AB}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

NOR

$$Y = \overline{A + B}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	0

XNOR

$$Y = \overline{A \oplus B}$$

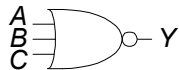
A	B	Y
0	0	1
0	1	0
1	0	0
1	1	1

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <59>



Compuertas Lógicas de Múltiples Entradas

NOR3

$$Y = \overline{A+B+C}$$

A	B	C	Y
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	0

AND3

$$Y = ABC$$

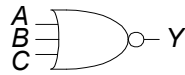
A	B	C	Y
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <60>

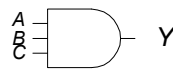


Compuertas Lógicas de Múltiples Entradas

NOR3

$$Y = \overline{A+B+C}$$

A	B	C	Y
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	0

AND3

$$Y = ABC$$

A	B	C	Y
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	0
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	0
1	1	1	1

- XOR multi entrada: paridad impar

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <61>



Niveles Lógicos

- Voltajes discretos representan un 1 y un 0
- Por ejemplo:
 - 0 = tierra/ground (GND) o 0 volts
 - 1 = V_{DD} o 5 volts
- ¿Que hay de 4,99 volts? Es eso un 0 o un 1?
- ¿Que hay de 3,2 volts?

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <62>



Niveles Lógicos

- *Rango de voltajes para 1 y para 0*
- Diferentes rangos para la entrada y la salida se definen debido al ruido

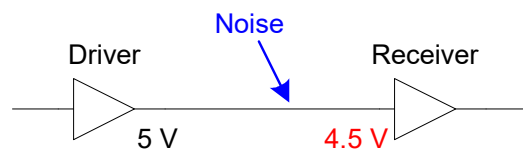
© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <63>



¿Que es el ruido?

- **Cualquier cosa que degrada a una señal**
 - E.g., resistencia, ruido eléctrico de la fuente de poder, inducción por cables cercanos, etc.
- **Ejemplo:** Una compuerta (Driver) entrega 5 V de salida pero, debido a la resistencia eléctrica en un cable largo, el receptor obtiene 4.5 V

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <64>



La Disciplina de la Estática

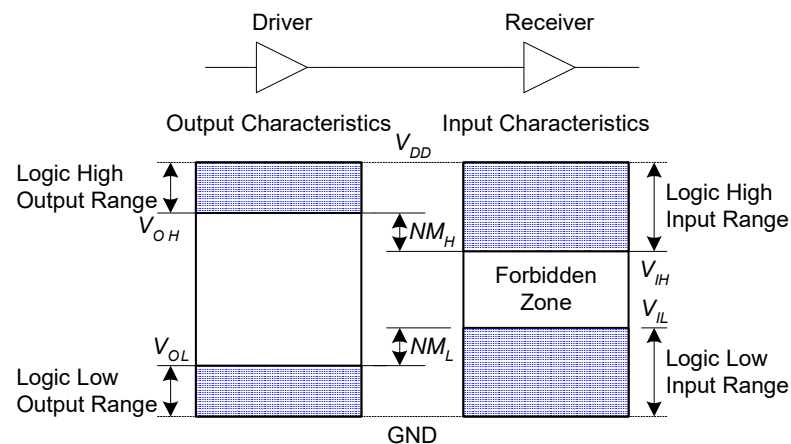
- Con entradas lógicas validas, cada elemento de circuito debe producir salidas lógicas validas
- Use rangos limitados de voltaje para representar valores discretos

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <65>



Niveles Lógicos

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <66>



Ajuste de V_{DD}

- En los años 70 y 80, $V_{DD} = 5\text{ V}$
- V_{DD} se ha ido reduciendo
 - Evitar freír a transistores muy pequeños
 - Ahorro de energía
- 3.3 V, 2.5 V, 1.8 V, 1.5 V, 1.2 V, 1.0 V, ...
- Se debe ser cuidadoso al conectar chips con diferentes voltajes de alimentación



Los chips funcionan porque poseen un humo mágico

Demostración:

- Si se deja salir el humo mágico, el chip deja de funcionar

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <67>



Ejemplo de Familias Lógicas

Familia Lógica	V_{DD}	V_{IL}	V_{IH}	V_{OL}	V_{OH}
TTL	5 (4,75 – 5,25)	0,8	2,0	0,4	2,4
CMOS	5 (4,5 - 6)	1,35	3,15	0,33	3,84
LVTTL	3.3 (3 – 3,6)	0,8	2,0	0,4	2,4
LVC MOS	3,3 (3 – 3,6)	0,9	1,8	0,36	2,7

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <68>



Transistores y Relés

- Antiguamente las compuertas lógicas se construían con relés
- Hoy en día se construyen de transistores
- Tanto relés como los transistores pueden ser entendidos como interruptores controlados por voltaje o por una fuerza mecánica

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <69>



Relé: Conmutador electromecánico

Un relé o relevador es básicamente **un interruptor** o conmutador accionado por un electroimán.

- El electroimán está compuesto por una barra de hierro dulce, llamado núcleo,
- El núcleo está rodeado por una bobina de hilo de cobre.



<http://bricotronika.blogspot.com/2016/04/como-funciona-un-rele-electromecanico.html>

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <70>



From ZERO To ONE

Relé: funcionamiento

Contactos normalmente abiertos

© J.A. Yilán - 2016
Bricotronika.blogspot.com

Al presionar interruptor: contactos se cierran

© J.A. Yilán - 2016
Bricotronika.blogspot.com

<https://bit.ly/2kqWxyC>

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012 Chapter 1 <71>

ELSEVIER

From ZERO To ONE

Transistor

- Interruptor de 3 puertos controlado por voltaje
 - 2 puertos se conectan dependiendo del voltaje del 3ro
 - d y s se conectan (ON) cuando g es 1

g = 0

OFF

g = 1

ON

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012 Chapter 1 <72>

ELSEVIER

Robert Noyce, 1927-1990

- Apodado "El alcalde de Silicon Valley"
- Co-fundó Fairchild Semiconductor en 1957
- Co-fundó Intel en 1968
- Co-inventó el circuito integrado

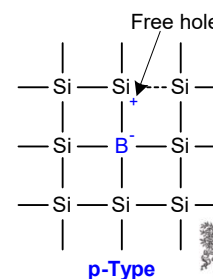
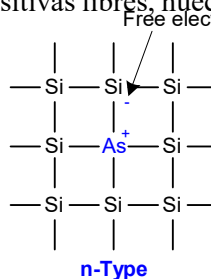
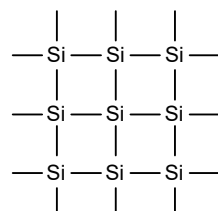
© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <73>



Silicio

- Los transistores se construyen de silicio, que es un semiconductor
- El silicio puro es un conductor muy pobre (sin cargas libres)
- El silicio dopado es un buen conductor (cargas libres)
 - Tipo-n (cargas negativas libres, electrones)
 - Tipo-p (cargas positivas libres, huecos)

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

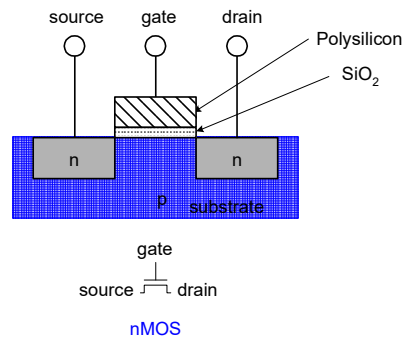
Chapter 1 <74>



Transistores MOS

• Transistores Metal oxido silicio (MOS):

- Compuerta de Polisilicio (solía ser **metal**) e
- Aislante **Oxido** (dioxido de silicio)
- **Silicio** dopado

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

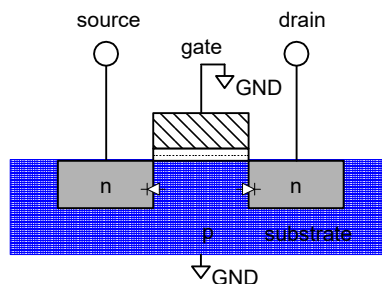
Chapter 1 <75>



Transistores: nMOS

Gate (puerta) = 0

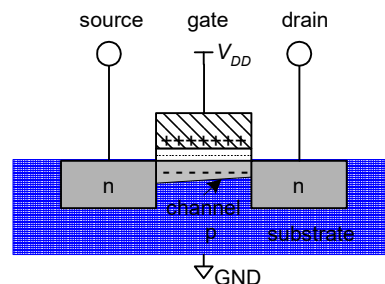
OFF (no hay conexión entre source/emisor y drain/colector)



Interruptor abierto: No circula corriente entre emisor y colector

Gate (puerta) = 1

ON (se crea canal entre source/emisor y drain/colector)



Interruptor cerrado: Si circula corriente entre emisor y colector

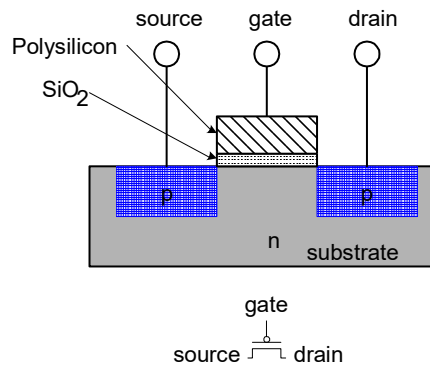
© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <76>



Transistores: pMOS

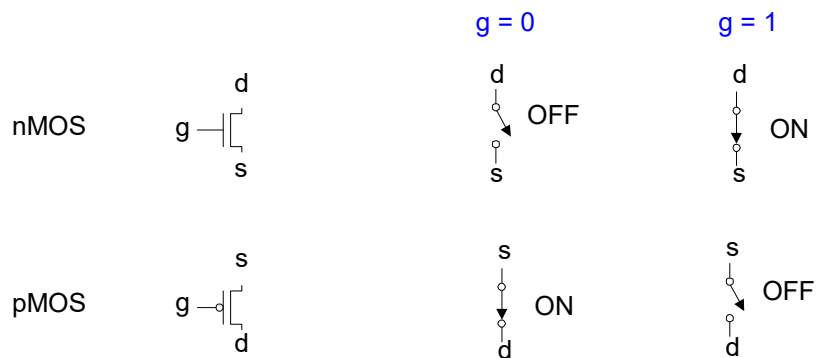
- El transistor pMOS opera de forma contraria
 - ON cuando Gate = 0
 - OFF cuando Gate = 1

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <77>



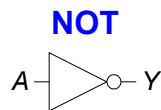
Resumen: Función del Transistor

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <78>

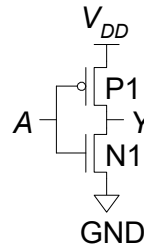


Compuertas CMOS: Compuerta NOT



$$Y = \overline{A}$$

A	Y
0	1
1	0



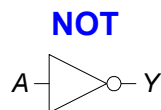
A	P1	N1	Y
0			
1			

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <79>

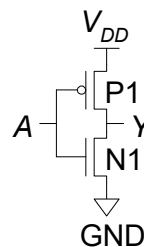


Compuertas CMOS: Compuerta NOT



$$Y = \overline{A}$$

A	Y
0	1
1	0



A	P1	N1	Y
0	ON	OFF	1
1	OFF	ON	0

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <80>

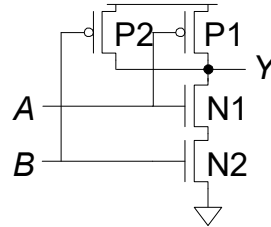


Compuertas CMOS: Compuerta NAND

NAND

$$Y = \overline{AB}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0



A	B	P1	P2	N1	N2	Y
0	0					
0	1					
1	0					
1	1					

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <81>

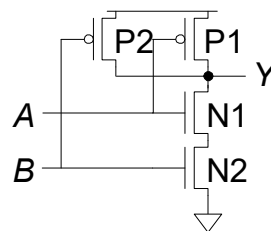


Compuertas CMOS: Compuerta NAND

NAND

$$Y = \overline{AB}$$

A	B	Y
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0



A	B	P1	P2	N1	N2	Y
0	0	ON	ON	OFF	OFF	1
0	1	ON	OFF	OFF	ON	1
1	0	OFF	ON	ON	OFF	1
1	1	OFF	OFF	ON	ON	0

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <82>



Compuerta NOR

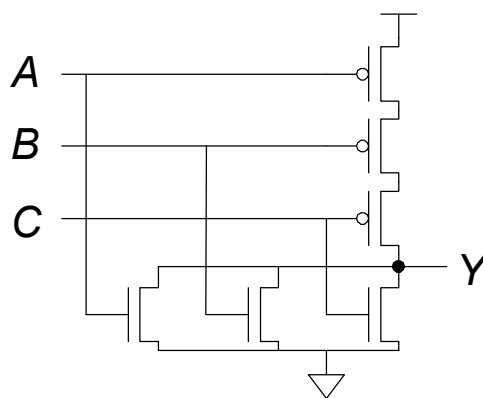
¿Como construir un compuerta NOR de tres entradas?

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <83>



Compuerta NOR3



© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <84>



Otras Compuertas CMOS

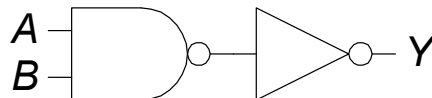
¿Como construir una compuerta AND de dos entradas?

© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <85>



Compuerta AND2



© Digital Design and Computer Architecture, 2nd Edition, 2012

Chapter 1 <86>



Resumen

- Puede construir cualquier compuerta lógica (NOT, AND, OR) solo con interruptores
 - Antiguamente Relés
 - Hoy en día transistores
- En realidad usted necesita solo construir compuertas NAND o NOR
 - Lo veremos formalmente mas adelante (algebra de Boole)

