B.3 Números flotantes

En el sistema numérico decimal, los números grandes como 120 0000 a menudo se escriben en **notación científica** como 1.2×10^5 o tal vez 120×10^3 y los números pequeños como 0.000120 como 1.2×10^{-4} en lugar de un número con una ubicación fija para el punto decimal. Los números en esta forma de notación se escriben en términos de 10 elevados a alguna potencia. Asimismo, se puede usar esta función para números binarios pero escritos en términos de 2 elevados a alguna potencia. Por ejemplo, se podría tener 1010 escrito como 1.010×2^3 o tal vez 10.10×2^2 . Debido a que el punto binario se puede mover a diferentes ubicaciones mediante una elección de la potencia a la cual el 2 esté elevado, esta notación se denomina como **punto flotante**.

Un número de punto flotante está en la forma $a * r^e$, donde a es denominado **mantisa**, r el **radio** o **base** y e el **exponente** o **potencia**. Con números binarios la base se entendió como 2, es decir se tiene $a * 2^e$. La ventaja del uso de números con puntos flotante es que, comparados con la representación del punto fijo, un rango mucho más amplio de números se puede representar por un número dado de dígitos.

Puesto que con numeros de punto flotante es posible almacenar un número en una cantidad de formas diferentes, por ejemplo $0.1 * 10^2$ y $0.01 * 10^3$, con sistemas de computación esos números están **normalizados**; es decir, todos ellos están puestos en la forma de $0.1 * r^e$. Por lo tanto, con números binarios se tiene $0.1 * 2^e$ y así, si se tuvo 0.00001001, éste se podría convertir en $0.1001 * 2^{-4}$. Para tomar en cuenta el signo de un número binario entonces se agrega un bit con signo de 0 para un número positivo y 1 para un número negativo. De esta forma, el número $0.1001 * 2^{-4}$ se convierte en $1.1001 * 2^{-4}$ si es negativo y $0.1001 * 2^{-4}$ si es positivo.

Si se quiere añadir 2.01×10^3 y 10.2×10^2 se tiene que crear la potencia (por lo general se usa el término exponente), la misma para cada uno. Así, se puede escribir $2.01 \times 10^3 + 1.02 \times 10^3$. Entonces se puede añadir dígito por dígito, tomando en cuenta a cualquier portador, para dar 2.03×10^3 . Se adopta un procedimiento similar para números binarios de punto flotante. De esta forma, si se desea agregar 0.101100×2^4 y 0.111100×2^2 primero se ajustan para tener los mismos exponentes, es decir 0.101100×2^4 y 0.001111×2^4 , y luego se sumarlos dígito por dígito para dar 0.111011×2^4 .

Asimismo, para la resta dígito por dígito de números de punto flotante sólo puede ocurrir entre dos números cuando tienen el mismo exponente. Así, 0.1101100×2^{-4} menos 0.1010100×2^{-5} se puede escribir como $0.01010100 \times 2^{-4} - 0.101010 \times 2^{-4}$ y el resultado sería 0.1000010×2^{-4} .

B.4 Código Gray

Considere dos números sucesivos en un código binario 0001 y 0010 (denario 2 y 3); los 2 bits han cambiado en el grupo del código en ir desde un número al siguiente. Así, si se tenía un decodificador absoluto (sección 2.3.7) y posiciones sucesivas asignadas para números binarios sucesivos, entonces se tienen que realizar dos cambios en este caso, lo que puede significar problemas en esos dos cambios, deben hacerse exactamente en el mismo instante; si uno ocurre en una fracción de tiempo antes que el otro, entonces puede haber momentáneamente otro número indicado. Por lo tanto, al ir desde 0001 a 0010 se podría tener de manera momentánea 0011 o 0000. Así es probable que se use un método alternativo de codificar.

El **código Gray** es un código: sólo 1 bit en el grupo de código que va de un número al siguiente. El código Gray no tiene un valor específico de acuerdo

Tabla B.3 Código Gray.

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

con su posición de bit en el grupo de código. Por lo tanto, no es apropiado para operaciones aritméticas, pero se usa bastante en dispositivos de entrada/salida tal y como los decodificadores absolutos. En la Tabla B.3 se hace una lista de los números decimales y sus valores en el código binario y en el código Gray.

Problemas

- B.1 ¿Cuál es el número decimal más grande que se puede representar al usarse un número binario de 8 bits?
- B.2 Convierta los siguientes números binarios a números decimales: a) 1011,b) 10 0001 0001.
- B.3 Convierta los siguientes números decimales a hex: a) 423, b) 529.
- B.4 Convierta los siguientes números BCD a decimales: a) 0111 1000 0001, b) 0001 0101 0111.
- B.5 ¿Cuáles son las representaciones de los complementos a dos de los siguientes números decimales: a) –90, b) –35?
- B.6 ¿Qué bits de paridad par deben agregarse a: a) 100 1000, b) 100 1111?
- B.7 Realice las siguientes restas utilizando el complemento a dos: a) 21 13, b) 15 3.

Apéndice C: Álgebra booleana

C.1 Leyes del álgebra booleana

El álgebra booleana implica los dígitos binarios 1 y 0 y las operaciones † , + y a la inversa. Las leyes de esta álgebra son:

- 1 Cualquier elemento de la operación OR consigo mismo es igual a sí mismo (idempotencia): A + A = A.
- 2 Cualquier elemento de la operación AND consigo mismo es igual a sí mismo (idempotencia): $A^{\dagger}A = A$.
- 3 No importa el orden en el que se consideren las entradas para las compuertas OR y AND (conmutatividad):

$$A + B = B + A$$
 \forall $A^{\dagger}B = B^{\dagger}A$

4 La siguiente tabla de verdad indica la ley de asociatividad:

$$A + (B^{\dagger}C) = (A + B)^{\dagger}(A + C)$$

Α	В	С	B‡C	$A + B \dagger C$	A + B	A + C	$(A+B)^{\frac{1}{2}}(A+C)$
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	1	0
0	1	0	0	0	1	0	0
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1	1
1	1	0	0	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1

5 De la misma manera se puede utilizar una tabla de verdad para mostrar que se pueden manejar términos entre paréntesis de la misma manera que en el álgebra ordinaria:

$$A^{\dagger}(B+C) = A^{\dagger}B + A^{\dagger}C$$

6 Cualquier elemento de la operación OR con su propio inverso es igual a 1:

$$A + \overline{A} = 1$$

7 Cualquier elemento de la operación AND con su propio inverso es igual a 0:

$$A^{\dagger}\overline{A}=0$$

- 8 Cualquier elemento de la operación OR con un 0 es igual a sí mismo; cualquier elemento de la operación OR con un 1 es igual a 1. Así, A + 0 = A y A + 1 = 1.
- 9 Cualquier elemento de la operación AND con un 0 es igual a 0; cualquier elemento de la operación AND con un 1 es igual a sí mismo. Así, $A^{\frac{1}{7}}0 = 0$ y $A^{\frac{1}{7}}1 = A$.

Como una ilustración del uso de lo anterior para simplificar las expresiones booleanas, considere la simplificación

$$(A + B)^{\dagger}C + A^{\dagger}C$$

Al utilizar la ley 5 para el primer término da

$$A^{\dagger}C + B^{\dagger}C + A^{\dagger}C$$

Se reagrupa esto y se utiliza la ley 6 para dar

$$A^{\dagger}(C+C)+B^{\dagger}C=A^{\dagger}1+B^{\dagger}C$$

Por lo tanto, al utilizar la ley 9 la expresión simplificada se convierte en

$$A + B^{\dagger}C$$

C.2 Leyes de De Morgan

Como se mostró antes, las leyes del álgebra booleana se pueden emplear para simplificar expresiones booleanas. Además, se tiene lo que se conoce como las **leyes de De Morgan**:

1 La suma de A y B globalmente negados o invertidos es igual al producto de los elementos A y B negados o invertidos de forma individual. La siguiente tabla de verdad muestra la validez de esto:

$$A + B = A^{\dagger}B$$

Α	В	A + B	A + B	A	B	A ‡B
0	0 1	0 1	1 0	1 1	1 0	1 0
1 1	0 1	1 1	0 0	0	1 0	0
1 1	0	1	0	0	1 0	

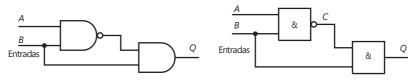
2 El producto de los elementos A y B globalmente negados o invertidos es igual a la suma de A y B negados o invertidos en forma individual. La siguiente tabla de verdad muestra la validez de esto

$$\overline{A^{\dagger}B} = \overline{A} + B$$

A	В	A [‡] B	A [†] B	Ā	B	A + B
0 0 1	0 1 0	0 0 0	1 1 1	1 1 0	1 0 1	1 1 1
1	1	1	0	0	0	0

Como ejemplo del uso de las leyes de De Morgan, considere la simplificación del circuito lógico que se muestra en la Figura C.1.

Figura C.1 Simplificación de un circuito.



La ecuación booleana para la salida en términos de la entrada es

$$Q = A B B$$

Al aplicar la segunda ley de De Morgan da

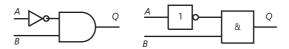
$$Q = (\overline{A} + \overline{B})^{\dagger} B$$

Esto se puede escribir como

$$Q = \overline{A}^{\dagger} B + \overline{B}^{\dagger} B = \overline{A}^{\dagger} B + 0 = \overline{A}^{\dagger} B$$

Por lo tanto, el circuito simplificado es como se muestra en la Figura C.2.

Figura C.2 Simplificación del circuito de la figura C.1.



Generación de la función booleana a partir de las tablas de verdad

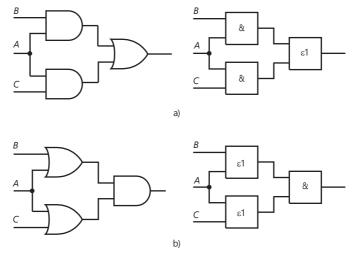
Dada una situación donde los requerimientos de un sistema se pueden especificar en términos de una tabla de verdad, ¿cómo se crea un sistema de compuerta lógica que utilice la mínima cantidad de compuertas para dar esa tabla de verdad?

El álgebra booleana se puede utilizar para manipular funciones de interruptores en muchas formas equivalentes, algunas de las cuales toman muchas más compuertas lógicas que otras; sin embargo, la forma en la que se minimizan la mayoría es con compuertas AND que dirigen una compuerta OR sencilla o viceversa. Dos compuertas AND que dirigen una compuerta OR sencilla (Figura C.3a) dan

$$A^{\dagger}B + A^{\dagger}C$$

A esto se le denomina como la forma de suma de productos.

Figura C.3 a) Suma de productos, b) producto de sumas.



Para dos compuertas OR que dirigen una compuerta AND sencilla (Figura C.3b) se tiene

$$(A + B)^{\frac{1}{2}}(A + C)$$

A esto se le conoce como la forma del **producto de sumas**. Así, al considerar qué forma mínima puede encajar en una tabla de verdad dada, el procedi-

miento usual es encontrar la suma de productos o los productos de sumas que encajan con los datos. Por lo general se usa la forma de la suma de productos. El procedimiento que se utiliza es considerar cada fila de la tabla de verdad en turno y encontrar el producto que encajaría en la fila. El resultado general es entonces la suma de todos esos productos.

Suponga que se tiene una fila en una tabla de verdad de

$$A = 1$$
, $B = 0$ y salida $Q = 1$

Cuando A es 1 y B no es 1, entonces la salida es 1, por lo que el producto que encaja es éste

$$Q = A^{\dagger} \overline{B}$$

Se puede repetir esta operación para cada fila de una tabla de verdad como indica la siguiente tabla.

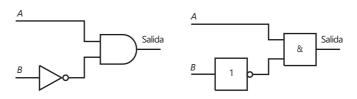
Α	В	Salida	Productos
0 0	0	0	
1	0	1	, A ‡ E

Sin embargo, sólo la fila de la tabla de verdad que tiene una salida de 1 necesita ser considerada, ya que las filas con salida 0 no contribuyen a la expresión final; el resultado entonces es

$$Q = A^{\dagger}B$$

El sistema de compuerta lógica que dará esta tabla de verdad es como se muestra en la Figura C.4.

Figura C.4 Compuertas lógicas para la tabla de verdad.



Otro ejemplo más, considere la siguiente tabla de verdad en la que sólo se incluyen los términos de los productos que dan una salida 1:

Α	В	С	Salida	Productos
0	0	0	1	A [†] B [†] C
0	0	1	0	1 1
0	1	0	1	Ā [‡] B [‡] C
0	1	1	0	
1	0	0	0	
1	0	1	0	
1	1	0	0	
1	1	1	0	

Así, la suma de productos que encaja con esta tabla es

$$Q = \overline{A}^{\dagger} \overline{B}^{\dagger} C + \overline{A}^{\dagger} B^{\dagger} C$$

Esto se puede simplificar para dar

$$Q = A^{\dagger}C^{\dagger}(B + B) = A^{\dagger}C^{\dagger}$$

De esta manera, la tabla de verdad se puede generar con sólo una compuerta NAND.

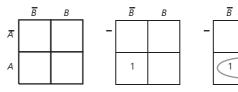
C.4 Mapas de Karnaugh

El mapa de Karnaugh es un método gráfico que se puede utilizar para producir expresiones booleanas simplificadas de sumas de productos obtenidos de las tablas de verdad. La tabla de verdad tiene una fila para el valor de la salida para cada combinación de valores de entrada. Con dos variables de entrada hay cuatro líneas en la tabla de verdad, con tres variables de entrada hay seis líneas y con cuatro variables de entrada hay dieciséis líneas. Así, con dos variables de entrada hay cuatro términos de producto, con tres variables de entrada hay seis y con cuatro variables de entrada hay dieciséis. El mapa de Karnaugh está trazado como un arreglo rectangular de celdas; cada celda corresponde al valor del producto en particular. De esta manera, con dos variables de entrada hay cuatro celdas, con tres variables de entrada hay seis celdas y con cuatro variables de entrada hay dieciséis celdas. Los valores de salida para las filas están colocados en sus celdas en el mapa de Karnaugh, a pesar de que es usual indicar sólo el 1 de los valores de salida y dejar las celdas con salida 0 como vacías.

La Figura C.5a) muestra el mapa para dos variables de entrada. Las celdas se dan con los valores de salida para los productos siguientes:

Celda izquierda superior $\overline{A} \not\models \overline{B}$, Celda izquierda inferior $A \not\models B$, Celda derecha superior $A \not\models B$, Celda derecha inferior $A \not\models B$

Figura C.5 Mapa de dos variables de entrada.



a) b) c)

El arreglo de los cuadros del mapa es tal que los cuadros adyacentes horizontalmente difieren sólo en una variable y, asimismo, los cuadros adyacentes en forma vertical difieren sólo en una variable. De esta manera, de forma horizontal con el mapa de dos variables; las variables difieren sólo en A y verticalmente sólo en B.

Para la siguiente tabla de verdad, si se colocan los valores dados para los productos en el mapa de Karnaugh, sólo indicando donde una celda tiene valor de 1 y dejando en blanco aquellas celdas con un valor 0, entonces se obtiene el mapa que se muestra en la Figura C.5b):

Α	В	Salida	Productos
0	0	0	$A^{\dagger}B$
0	1	0	А [‡] В
1	0	1	

MECATRÓNICA. SISTEMAS DE CONTROL ELECTRÓNICO EN LA INGENIERÍA MECÁNICA Y ELÉCTRICA/BOLTON

Alfaomega



Debido a que sólo la entrada 1 se encuentra en el cuadro derecho inferior, la tabla de verdad se puede representar por la expresión booleana

salida =
$$A^{\dagger}B$$

Como un ejemplo extra, considere la siguiente tabla de verdad:

Α	В	Salida	Productos
0	0	0	
0	1	0	
1	0	1	_ A [‡] B

Ésta da el mapa de Karnaugh que se muestra en la Figura C.5c), que tiene una salida dada por

salida =
$$A^{\dagger}B + A^{\dagger}B$$

Esto se puede simplificar:

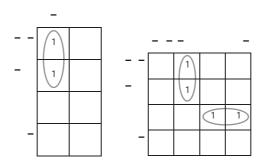
$$A^{\dagger}B + A^{\dagger}B = A^{\dagger}(B + B) = A$$

Cuando dos celdas que contienen un 1 con un borde vertical en común, se puede simplificar la expresión booleana para ajustar la variable común. Se puede hacer esto a través de la inspección de un mapa, que indique cuáles entradas de celdas se pueden simplificar mediante aros alrededor de ellos, como en la Figura C.5c).

La Figura C.6a) muestra el mapa de Karnaugh para la siguiente tabla de verdad que cuenta con tres variables de entrada:

Α	В	С	Salida	Productos
0	0	0	1	— — — — — — — — — — — — — — — — — — —
0	0	1	0	
0	1	0	1	
0	1	1	0	
1	0	0	0	
1	0	1	0	

Figura C.6 a) Mapa de tres variables de entrada, b) mapa de cuatro variables de entrada.



a) b)

Alfaomega

MECATRÓNICA. SISTEMAS DE CONTROL ELECTRÓNICO EN LA INGENIERÍA MECÁNICA Y ELÉCTRICA/BOLTON

Como se hizo antes, se puede utilizar un aro para simplificar el resultado de la expresión booleana para sólo la variable común. El resultado es

salida =
$$\overline{A}^{\dagger} \overline{C}$$

La Figura C.6b) muestra el mapa de Karnaugh para la siguiente tabla de verdad que tiene cuatro variables de entrada. El aro simplifica la expresión booleana resultante para dar

salida = $\overline{A}^{\dagger} C^{\dagger} D + A^{\dagger} B^{\dagger} C$

Α	В	С	D	Salida	Productos
0	0	0	0	0	1 1 1
0	0	0	1	1	ABCD
0	0	1	0	0	
0	0	1	1	0	
0	1	0	0	0	1 1 1
0	1	0	1	1	ABCD
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	0	
1	1	1	0	1	_

Lo anterior representa sólo algunos ejemplos simples de mapas de Karnaugh y el uso del aro. Observe que, al hacer el aro, las celdas adyacentes se pueden considerar para estar en las filas superior e inferior y en las columnas derecha e izquierda. Piense en los extremos opuestos del mapa juntos. Al encerrar un par de unos adyacentes en un mapa se elimina la variable de que aparezca en forma complementada o sin complementar. Al encerrar en un aro un cuarteto de unos adyacentes se eliminan las dos variables que aparecen en las formas complementada y sin complementar. Al encerrar en un aro un octeto de unos adyacentes se eliminan las tres variables que aparecen en las formas complementada y sin complementar.

Como otro ejemplo, considere una máquina automatizada que sólo empezará cuando dos de los tres sensores *A*, *B* y *C* den señales. La siguiente tabla de verdad encaja en este requerimiento y la Figura C.7a) muestra el resultado de las tres variables en el diagrama de Karnaugh. La expresión booleana que encaja en el mapa y de esta manera describe el resultado de la máquina es

resultado =
$$A^{\dagger}B + B^{\dagger}C + A^{\dagger}C$$

La Figura C.7b) muestra las compuertas lógicas que podrían utilizarse para generar esta expresión booleana. A
otin B describe una compuerta AND para las entradas A y B. Asimismo, B
otin C y A
otin C son dos compuertas AND más. Los signos + indican que las salidas de las tres compuertas AND son las entradas para una compuerta OR.

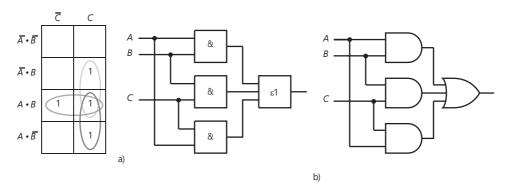


Figura C.7 Máquina automatizada.

Α	В	С	Salida	Productos
0	0 0 1	0 1	0	
0 0 1	1 1 0	0 1 0	0 1 0	$\overline{A}^{\dagger}B^{\dagger}C$
1 1	0	1	1	A B C

En algunos sistemas lógicos hay algunas combinaciones variables de entrada para las cuales las salidas no están especificadas. Se les denomina como "estados sin importancia". Al entrar éstos en un mapa de Karnaugh, las celdas se pueden establecer ya sea en 1 o en 0, de tal forma que las ecuaciones de salida se pueden simplificar.

Problemas

- C.1 Establezca las funciones booleanas que se pueden emplear para describir las siguientes situaciones:
 - a) Hay una salida cuando el interruptor A está cerrado y cualquiera de los interruptores B o C está cerrado.
 - b) Hay una salida cuando cualquiera de los interruptores A o B está cerrado y cualquiera de los interruptores C o D está cerrado.
 - c) Hay una salida si el interruptor A está abierto o el interruptor B está cerrado.
 - d) Hay una salida cuando el interruptor A está abierto y el interruptor B está cerrado.
- C.2 Establezca las funciones booleanas para cada uno de los circuitos lógicos que se muestran en la Figura C.8.
- Para la ecuación booleana $Q = (A^{\dagger}C + B^{\dagger}C)^{\dagger}(A + C)$ construya una tabla de C.3
- C.4 Simplifique las siguientes ecuaciones booleanas:

a)
$$Q = A | C + A | C | D + C | D$$

b) $Q = A | B | D + A | B | D$
c) $Q = A | B | C + C | D + C | D | E$

c)
$$Q = A^{\dagger}B^{\dagger}C + C^{\dagger}D + C^{\dagger}D^{\dagger}E$$

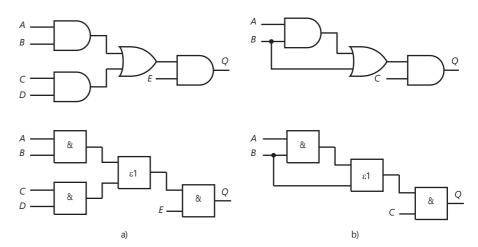


Figura C.8 Problema C.2.

a)

- C.5 Utilice las leyes de De Morgan para demostrar que una compuerta NOR con entradas invertidas es equivalente a una compuerta AND.
- C.6 Dibuje los mapas de Karnaugh para las siguientes tablas de verdad y luego determine la ecuación booleana simplificada para las salidas:

A	В	Q
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	1
b)		

Α	В	С	Q
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

C.7 Simplifique las siguientes ecuaciones booleanas con la ayuda de los mapas de Karnaugh:

a)
$$Q = \overline{A}^{\dagger} \overline{B}^{\dagger} C + \overline{A}^{\dagger} \overline{B}^{\dagger} \overline{C}^{\dagger} + \overline{A}^{\dagger} \overline{B}^{\dagger} \overline{C}^{\dagger}$$

b) $Q = \overline{A}^{\dagger} \overline{B}^{\dagger} \overline{C}^{\dagger} D + \overline{A}^{\dagger} \overline{B}^{\dagger} \overline{C}^{\dagger} D$

C.8 Invente un sistema que permitirá que una puerta se abra sólo cuando se presionen correctamente cuatro botones combinados, con cualquier combinación incorrecta sonará una alarma.

Apéndice D: Conjuntos de instrucciones

A continuación se presentan las instrucciones que se usan con el M69HC11 de Motorola, con el 8051 de Intel y con los microcontroladores PIC16Cxx.

M68HC11

Instrucción	Mnemónico	Instrucción N	Inemónico
Carga		Rotar/acarrear	
Cargar un dato en el acumulador A	LDAA	Rotar a la izquierda los bits de la memoria	ROL
Cargar un dato en el acumulador B	LDAB	Rotar a la izquierda los bits del acumulador A	ROLA
Cargar un dato en el acumulador doble	LDD	Rotar a la izquierda los bits del acumulador B	ROLB
Cargar un dato en el apuntador de pila	LDS	Rotar a la derecha los bits de la memoria	ROR
Cargar un dato en el registro de índice X	LDX	Rotar a la derecha los bits del acumulador A	RORA
Cargar un dato en el registro de índice Y	LDY	Rotar a la derecha los bits del acumulador B	RORB
Leer el dato de la pila y cargarlo al acumulador A	PULA	Corrimiento aritmético a la izquierda de bits de la memoria	ASL
Leer el dato de la pila y cargarlo al acumulador B	PULB	Corrimiento aritmético a la izquierda de bits del acumulador.	A ASLA
Leer el registro de índice X de la pila	PULX	Corrimiento aritmético a la izquierda de bits del acumulador	B ASLB
Leer el registro de índice Y de la pila	PULY	Corrimiento aritmético a la derecha de bits de la memori	a ASR
Registros de transferencia		Corrimiento aritmético a la derecha de bits del acumulador A	ASRA
Transferir un dato del acumulador A al acumulador B	TAB	Corrimiento aritmético a la derecha de bits del acumulador E	ASRB
Transferir un dato del acumulador B al acumulador A	TBA	Corrimiento lógico a la izquierda de bits de la memoria	LSL
Transferir un dato del apuntador de pila al registro		Corrimiento lógico a la izquierda de bits	
de índice X	TSX	del acumulador A	LSLA
Transferir un dato del apuntador de pila al registro		Corrimiento lógico a la izquierda de bits	
de índice Y	TSY	del acumulador B	LSLB
Transferir un dato del registro de índice X al apuntado	or	Corrimiento lógico a la izquierda de bits	
de pila	TXS	del acumulador D	LSLD
Transferir un dato del registro de índice Y al apuntado	or	Corrimiento lógico a la derecha de bits	
de pila	TYS	de la memoria	LSR
Intercambiar datos entre el acumulador doble y el		Corrimiento lógico a la derecha de bits	
registro de índice X	XGDX	del acumulador A	LSRA
Intercambiar datos entre el acumulador doble y el		Corrimiento lógico a la derecha de bits	
registro de índice Y	XGDY	del acumulador B	LSRB
Decremento/Incremento		Corrimiento lógico a la derecha de bits del acumulador C	LSRD
Restar 1 al contenido de la memoria	DEC	Prueba de datos con ajuste de códigos de condiciones	
Restar 1 al contenido del acumulador A	DECA	Prueba lógica AND entre el acumulador	BITA
Restar 1 al contenido del acumulador B	DECB	A y la memoria	
Restar 1 al apuntador de pila	DES	Prueba lógica AND entre el acumulador B	
Restar 1 al registro de índice X	DEX	y la memoria	BITB
Restar 1 al registro de índice Y	DEY	Comparar el acumulador A con el acumulador B	CBA
Sumar 1 al contenido de la memoria	INC	Comparar el acumulador A con la memoria	CMPA
Sumar 1 al contenido del acumulador A	INCA	Comparar el acumulador B con la memoria	CMPB
Sumar 1 al contenido del acumulador B	INCB	Comparar el acumulador doble con la memoria	CPD
Sumar 1 al apuntador de pila	INS	Comparar el registro de índice X con la memoria	CPX
Sumar 1 al registro de índice X	INX	Comparar el registro de índice Y con la memoria	CPY
Sumar 1 al registro de índice Y	INY	Restar \$00 de la memoria	TST

(Continúa)

Instrucción M	nemónico	Instrucción	/Inemónico
Restar \$00 del acumulador A	TSTA	Restar la memoria del acumulador B con acarreo	SBCB
Restar \$00 del acumulador B	TSTB	Restar el contenido de la memoria del acumulador A	SUBA
Interrupción		Restar el contenido de la memoria del acumulador B	SUBB
Limpiar máscara de interrupción	CLI	Restar el contenido de la memoria del acumulador doble	SUBD
Establecer una máscara de interrupción	SEI	Reemplazar el acumulador A por su complemento a 2s	NEGA
Interrupción de software	SWI	Reemplazar el acumulador B por su complemento a 2s	NEGB
Regresar de la interrupción	RTI	Multiplicar el acumulador A por el acumulador B	MUL
Esperar interrupción	WAI	Dividir un entero D sin signo entre el registro de índice	X IDIV
Complementar y limpiar		Dividir una fracción D sin signo entre el registro de índice	
Limpiar memoria	CLR	Bifurcación condicional	
Limpiar el acumulador A	CLRA	Bifurcación si el signo es negativo	BMI
Limpiar el acumulador B	CLRB	Bifurcación si el signo es positivo	BPL
Borrar los bits de la memoria	BCLR	Bifurcación si está definido un desborde	BVS
Fijar los bits en la memoria	BSET	Bifurcación si está limpio el desborde	BVC
Registros de almacenamiento		Bifurcación si es menor que cero	BLT
Almacenar el contenido del acumulador A	STAA	Bifurcación si es mayor que o igual a cero	BGE
Almacenar el contenido del acumulador B	STAB	Bifurcación si es menor que o igual a cero	BLE
Almacenar el contenido del acumulador doble	STD	Bifurcación si es mayor que cero	BGT
Almacenar el apuntador de pila	STS	Bifurcación si es igual	BEQ
Almacenar el registro de índice X	STX	Bifurcación si no es igual	BNE
Almacenar el registro de índice Y	STY	Bifurcación si es mayor	BHI
Introducir en la pila los datos del acumulador A	PSHA	Bifurcación si es menor o igual	BLS
Introducir en la pila los datos del acumulador B	PSHB	Bifurcación si es mayor o igual	BHS
Introducir en la pila el contenido del registro de índice X		Bifurcación si es menor	BLO
Introducir en la pila el contenido del registro de índice Y		Bifurcación si el acarreo es 0	BCC
Lógica		Bifurcación si el acarreo es 1	BCS
Aplicar el operador AND al contenido del acumulador A	ANDA	Saltar y bifurcar	
Aplicar el operador AND al contenido del acumulador E Aplicar el operador EXCLUSIVE-XOR al contenido		Saltar a la dirección	JMP
del acumulador A	EORA	Saltar a la subrutina	JSR
Aplicar el operador EXCLUSIVE-XOR al contenido	EORB	Regresar de la subrutina	RTS
del acumulador B	ORAA	3	BSR
Aplicar el operador OR al contenido del acumulador A		Bifurcar a la subrutina	
Aplicar el operador OR al contenido del acumulador B	ORAB	Bifurcar siempre	BRA
Reemplazar la memoria por su complemento a 1	COM	Nunca bifurcar	BRN
Reemplazar el acumulador A por su complemento a 1	COMA	Establecer bits de bifurcación	BRSET
Reemplazar el acumulador B por su complemento a 1	COMB	Limpiar bits de bifurcación	BRCLR
Aritmética Sumar el contenido del acumulador A al del acumulado	r B ABA	Código de condición Limpiar acarreo	CLC
Sumar el contenido del acumulador B al del registro de índice X	ABX	Limpiar desborde	CLV
Sumar el contenido del acumulador B al del registro de		F. ()	CEC
índice Y	ABY	Establecer acarreo	SEC
Sumar la memoria al acumulador A sin acarreo	ADDA	Establecer desborde	SEV
Sumar la memoria al acumulador B sin acarreo	ADDB	Transferir un dato del acumulador A al registro de código de condición	TAP
Sumar la memoria al acumulador doble sin acarreo	ADDD	Transferir un dato del registro de código de condición al acumulador A	TPA
Sumar la memoria al acumulador A con acarreo	ADCA	Diversos	
Sumar la memoria al acumulador B con acarreo	ADCB	No opera	NOP
Ajuste decimal	DAA	Detener procesamiento	STOP
Restar el contenido del acumulador B al contenido del acumulador A	SBA	Modo de prueba especial	TEST
Restar la memoria del acumulador A con acarreo	SBCA		

Nota: La cantidad de bits en un registro depende del procesador. En un microprocesador de 8 bits por lo general hay registros de 8 bits. Algunas veces es posible utilizar juntos dos de los registros de datos para duplicar la cantidad de bits. Dicha combinación se denomina como registro doble.

Intel 8051

nstrucción	Mnemónico	Instrucción	Mnemónico
ransferencia de datos		Salto si el acarreo está puesto	JC rel
Nover datos al acumulador	MOV A, #data	Salto si el acarreo no está puesto	JNC rel
Nover el registro al acumulador	MOV A, Rn	Salto si el bit directo está puesto	JB bit, rel
Nover el byte directo al acumulador	MOV A, direct	Salto si el bit directo no está puesto	JNB bit, rel
Nover la RAM indirecta al acumulador	MOV A, @Ri	Salto si el bit directo está puesto	JBC bit, rel
Nover el acumulador al byte directo	MOV direct, A	y borrarlo	
Nover el acumulador a la RAM externa	MOVX @Ri, A	Llamada a subrutina	
Nover el acumulador al registro	MOV Rn, A	Llamada absoluta a subrutina	ACALL addr 11
Nover el byte directo a la RAM indirecta	MOV @Ri, direct	Llamada larga a subrutina	LCALL addr 16
Nover el dato inmediato al registro	MOV Rn, #data	Regreso de subrutina	RET
lover el byte directo al byte directo	MOV direct, direct	Regreso de interrupción	RETI
Nover la RAM indirecta al byte directo	MOV direct, @Ri	Manipulación de bit	
Nover el registro al byte directo	MOV direct, Rn	Borra el acarreo	CLR C
Nover el dato inmediato al byte directo	MOV direct, #data	Borra el bit	CLR bit
Nover el dato inmediato a la RAM indirecta	MOV @Ri, #data	Fija el acarreo	SETB C
argar apuntador de datos con constante de	MOV DPTR,	Fija el bit	SETB bit
16 bits	#data16	Complementa el acarreo	CPL C
1over el código relativo al DPTR, al acumulador		Un bit AND al bit de acarreo	ANL C,bit
	@A+DPTR	Complemento AND del bit al	ANL C,/bit
10ver la RAM externa, dirección 16 bits, al	MOVX A, @DPTR	bit de acarreo	
acumulador			
Nover el acumulador a la RAM externa,			
dirección 16 bits	MOVX @DPTR, A	Un bit OR al bit de acarreo ORL C, bit	
ntercambia byte directo con el acumulador	XCH A, direct	Complemento OR del bit al bit de acan	reo ORL C,/bit
ntercambia la RAM indirecta con el acumulador		Mueve un bit al acarreo MOV C,bit	
ntercambia el registro con el acumulador	XCH A, Rn	Mueve el acarreo a un bit MOV bit,C	
mpuja el byte directo a la pila	PUSH direct	Operaciones lógicas	
xtrae el byte directo de la pila	POP direct	Acumulador AND al byte directo ANI	
ifurcación	A IN 4D	Dato inmediato AND al byte directo A	
alto absoluto	AJMP addr 11	Dato inmediato AND al acumulador A	•
alto largo	LJMP addr 16	Byte directo AND al acumulador ANL	
alto corto, dirección relativa	SJMP rel	RAM indirecta AND al acumulador A	
alto indirecto relacionado al DPTR	JMP @A+DPTR	Registro AND al acumulador ANL A,	
alto si el acumulador es cero	JZ rel	Acumulador OR al byte directo ORL o	
alto si el acumulador no es cero	JNZ rel	Dato inmediato OR al byte directo OR	
comparar el byte directo con el	CJNE A, direct, rel	Dato inmediato OR al acumulador OR	
acumulador y salta si no son iguales	CINIT A #-1-+1	Byte directo OR al acumulador ORL A	
comparar el dato inmediato con el	CJNE A, #data, rel	RAM indirecta OR al acumulador ORI	
acumulador y salta si no son iguales	CINE Do #dataal	Registro OR al acumulador ORL A, R	
comparar el dato inmediato con	CJNE Rn, #data, rel	Acumulador XOR al byte directo XRL	
el registro y salta si no son iguales	CINE @D: #data ral	Dato inmediato XOR al acumulador X	,
comparar el dato inmediato con	CJNE @Ri, #data, rel	Dato inmediato XOR al acumulador X	
el indirecto y salta si no son iguales	DIN7 Dn!	Byte directo XOR al acumulador XRL	
ecrementa el registro y salta si	DJNZ Rn, rel	RAM indirecta XOR al acumulador XII	
no cero		Registro XOR al acumulador XRL A, Sumar	KII
Pecrementa el byte directo y salta	DJNZ A, direct, rel		

nstrucción	Mnemónico	Instrucción	Mnemónico
Sumar byte directo al acumulador	ADD A, direct	Cambia medio byte con el acumulador	SWAP A
Sumar RAM indirecta al acumulador	ADD A, @Ri	Ajuste decimal del acumulador	DA A
Sumar registro al acumulador	ADD A, Rn	Incrementar y decrementar	
Sumar datos inmediatos al acumulador	ADDC A, #data	Incrementa el acumulador	INC A
con acarreo		Incrementa el byte directo	INC direct
Sumar datos de byte directo al acumulador con acarreo	ADDC A, direct	Incrementa la RAM indirecta	INC @Ri
Sumar RAM indirecta al acumulador	ADDC A, @Ri	Incrementa el registro	INC Rn
con acarreo		Decrementa el acumulador	DEC A
Sumar registro al acumulador con acarreo	ADDC A, Rn	Decrementa el byte directo	DEC direct
Restar		Decremento la RAM indirecta	DEC @Ri
Restar datos inmediatos del	SUBB A, #data	Decremento el registro	DEC Rn
acumulador con préstamo		Incrementa el apuntador de datos	INC DPTR
Restar byte directo del acumulador	SUBB A, 29	Operaciones de borrado y complemento	
con préstamo		Complementa el acumulador	CPL A
Restar RAM indirecta del	SUBB A, @Ri	Borra el acumulador	CLR A
acumulador con préstamo		Operaciones de rotación	
Multiplicación y división		Rota el acumulador a la derecha	RR A
Multiplicar A por B	MUL AB	Rota el acumulador a la derecha hasta C	RRC A
Dividir A entre B	DIV AB	Rota el acumulador a la izquierda	RL A
Operaciones matemáticas decimales ntercambiar el dígito de orden bajo		Rota el acumulador a la izquierda hasta C <i>No operación</i>	RLC A
de la RAM indirecta con el acumulador	XCHD A, @Ri	No operación	NOP

Nota: Un valor precedido por # es un número, #data16 es una constante de 16 bits; Rn se refiere a contenidos de un registro; @ Ri se refiere al valor en la memoria donde el registro apunta; DPTR es el apuntador de datos; direct es la ubicación de la memoria donde los datos utilizados en una instrucción se pueden encontrar.

PIC16Cxx

Instrucción	Mnemónico	Instrucción	Mnemónico
Sumar un número al número en el registro de trabajo	addlw number	Mueve (copia) el número en un registro	movf FileReg,w
Sumar el número en el registro de trabajo al	addwf FileReg,f	de archivo al registro de trabajo	
número en el registro de archivo y guardarlo en el registro de archivo		Mueve (copia) un número en el registro de trabajo	movlw number
Sumar el número en el registro de trabajo al número en el registro de archivo y guardarlo en el registro de trabajo	addwf FileReg,w	Mueve (cópia) el número en un registro de archivo al registro de trabajo	mowf FileReg
AND un número al número en el registro de	andlw number	No operación	nop
trabajo y guardar el resultado en el registro de trabajo		Regresa de una subrutina y habilita el	refie
AND un número en el registro de trabajo al número en el registro de archivo y guardar el	andwf FileReg,f	bit de habilitación de interrupción global Regresa de una subrutina con un número en el registro de trabajo	retlw number
resultado en el registro de archivo Borra un bit en un registro de archivo: hacerlo 0	bcf FileReg,bit	Regresa de una subrutina	return
Pon un bit en un registro de archivo: hacerlo 1	bsf FileReg,bit	Rota los bits del registro de archivo a la	rlf FileReg,f
Prueba un bit en un registro de archivo y salta a la siguiente instrucción si el bit es 0	btfsc FileReg,bit	izquierda hasta el bit de acarreo Rota los bits del registro de archivo a	rrf FileReg,f
Prueba un bit en un registro de archivo y salta a la siguiente instrucción si el bit es 1	btfss FileReg,bit	la derecha hasta el bit de acarreo Manda el PIC a dormir, un modo de	sleep
Llama a una subrutina, después de la cual regresar a donde se partió	call AnySub	bajo consumo de potencia Resta el número en el registro de	sublw number
Borrar: hacer 0 el número en el registro de archivo	cirf FileReg	trabajo de un número	
Borrar: hacer 0 el número en el registro de trabajo	clrw	Resta el número en el registro de trabajo	subwf FileReg,f
Borrar el número en el temporizador vigilante	clrwdt	del número en el registro de archivo,	
Complementar el número en un registro de archivo y dejar el resultado en el registro de archivo	comf FileReg,f	poner resultado en el registro de archivo Intercambia las dos mitades de un número	swapf FileReg,f
Decrementar un registro de archivo, resultado en registro de archivo	decf FileReg,f	de 8 bits en el registro de archivo, dejar el resultado en registro de archivo	
Decrementar un registro de archivo, si el resultado es cero saltar a la siguiente	decfsz FileReg,f	Usar el número en el registro de trabajo especificar qué bits son entrada o salida	tris PORTX
instrucción Salta al punto del programa etiquetado	gotot label		
Incrementa un registro de archivo, resultado en registro de archivo	incf FileReg,f	XOR un número con el número en el registro de trabajo	xorlf number
OR un número con el número en el registro de	iorlw number	-9	
trabajo		XOR el número en el registro de trabajo	
OR un número en el registro de trabajo con el número en un registro de archivo y guardar el resultado en el registro de archivo	iorwf FileReg,f	con el número en el registro de archivo y coloca el resultado en el registro de archivo	xorwf FileReg,f

Nota: f se usa para el registro de archivo, w para el registro de trabajo y b por bit. Los mnemónicos indican los tipos de operandos involucrados, por ejemplo: movlw indica la operación de mover con lw indicando un valor de literal, o sea, un número, en el registro de trabajo w; mowf indica una operación de mover donde el registro de trabajo y el de archivo están involucrados.



Las siguientes son algunas funciones comunes de bibliotecas en C. No es una lista completa de todas las funciones dentro de alguna biblioteca o una lista completa de todas las bibliotecas disponibles en el compilador.

<ctype.h>

isalnum	int isalnum(int ch)	Hace la prueba por caracteres alfanuméricos, re- gresa valor diferente de cero si el argumento es una letra o un dígito o un cero si no es alfanumérico.
isalpha	int isalpha(int ch)	Hace la prueba por caracteres alfabéticos, regresa diferente de cero si es una letra del alfabeto, de otra forma regresa a cero.
iscntrl	int iscntrl(int ch)	Hace la prueba por carácter de control, regresa diferente de cero si está entre 0 y 0x1F o es igual a 0x7F (DEL), de otra forma cero.
isdigit	int isdigit(int ch)	Prueba por un carácter de dígito decimal regresa diferente de cero si es un dígito (0 a 9), cero de otra manera.
isgraph	int isgraph(int ch)	Prueba por un carácter imprimible (excepto espacio), regresa diferente de cero si es imprimible, cero de otra manera.
islower	int islower(int ch)	Prueba por un carácter en minúscula, regresa diferente de cero si es minúscula, de otra forma cero.
isprint	int isprint(int ch)	Prueba por un carácter imprimible (incluyendo espacio) regresa diferente de cero si es imprimible, de otra forma cero.
ispunct	int ispunct(int ch)	Prueba por un carácter de puntuación, regresa diferente de cero si es un carácter de puntuación o cero en otro caso.
isspace	int isspace(int ch)	Prueba por un carácter espacio, regresa diferente de cero si es un espacio, tabulador, forma de alimentación regreso de carro o carácter de nueva línea, de otra forma cero.
isupper	int isupper(int ch)	Prueba por mayúsculas, regresa diferente de cero si es mayúscula, de otra forma cero.
isxdigit	int isxdigit(int ch)	Prueba por un carácter hexadecimal, regresa diferente de cero si es hexadecimal, de otra forma cero.

<math.h>

acos	double acos(double arg)	Regresa el arco coseno del argumento.
asin	double asin(double arg)	Regresa el arco seno del argumento.
atan	double atan(double arg)	Regresa el arco tangente del argumento.
		Requieren un argumento.

atan2	double atan2(double y, double x)	Regresa el arco tangente de y/x.
ceil	double ceil(double num)	Regresa el entero más pequeño que no es menor que num.
cos	double cos(double arg)	Regresa el coseno de arg. El valor de arg debe estar en radianes.
cosh	double cosh(double arg)	Regresa el coseno hiperbólico de arg.
exp	double exp(double arg)	Regresa e ^x donde x es arg.
fabs	double fabs(double num)	Regresa el valor absoluto de num.
floor	double floor(double num)	Regresa el entero más grande no
		mayor que num.
fmod	double fmod(double x,	Regresa el residuo en punto flotante de
	double y)	x/y.
Idexp	double Idexp(double x, int y)	Regresa x veces 2 ^y .
log	double log(double num)	Regresa el logaritmo natural de num.
log10	double log10(double num)	Regresa el logaritmo en base 10 de num.
pow	double pow(double base,	Regresa la base elevada a la potencia
	double exp)	exp.
sin	double sin(double arg)	Regresa el seno de arg.
sinh	double sinh(double arg)	Regresa el seno hiperbólico de arg.
sqrt	double sqrt(double num)	Regresa la raíz cuadrada de num.
tan	double tan(double arg)	Regresa la tangente de arg.
tanh	double tanh(double arg)	Regresa la tangente hiperbólica de arg.

<stdio.h>

getchar	int getchar(void)	Regresa el siguiente carácter tecleado.
gets	char gets(char *str)	Lee los caracteres introducidos por el teclado
		hasta leer una vuelta de carro y los guarda en
		un arreglo apuntado por str.
printf	int printf(char *str,)	Imprime la cadena señalada por str.
puts	int puts(char *str)	Imprime la cadena señalada por str.
scanf	int scanf(char *str,)	Lee información hacia las variables señaladas
		por los argumentos siguientes a la cadena de
		control.

<stdlib.h>

abort	void abort(void)	Causa la terminación inmediata del pro-
		grama.
abs	int abs(int num)	Regresa el valor absoluto del entero num.
bsearch	void bsearch(const void	Realiza una búsqueda binaria en el arreglo
	*key, const void *base,	señalado por base y regresa el apuntador
	size_t num, size_t size,	al primer miembro que coincida con la
	int(*compare)(const	llave apuntada por key. El número de
	void *, const void *))	elementos en el arreglo es especificado
		por num y el tamaño en bytes de cada ele-
		mento por size.

calloc	void *calloc(size_t num, size_t size)	Reserva memoria suficiente para un arreglo de objetos num de tamaño dado por size, regresando un apuntador al primer byte de la memoria reservada.
exit	void exit(int status)	Causa terminación normal inmediata de un programa. El valor del estatus se pasa al proceso llamado.
free	void free(void *ptr)	Libera la memoria reservada apuntada por ptr.
labs	long labs(long num)	Regresa el valor absoluto del entero largo num.
malloc	void *malloc(size_t size)	Regresa un apuntador al primer byte de memoria del tamaño dado por size que fue reservado.
qsort	void qsort(void *base, size_t num, size_t size, int(*compare)(const void*, const void*))	Acomoda el arreglo apuntado por base. El número de elementos en el arreglo está dado por num y el tamaño en bytes de cada elemento por size.
realloc	void *realloc(void *ptr, size_t size)	Cambia el tamaño de la memoria reservada apuntada por ptr a aquella especificada por size.

Nota: size_t es el tipo de variable 'size of' y usualmente representa el tamaño de otro parámetro u objeto.

<time.h>

asctime	char *asctime(const	Convierte tiempo de una forma de
	struct tm *ptr)	estructura a una cadena de caracteres
		apropiados para ser desplegados,
		regresando un apuntador a la cadena.
clock	clock_t clock(void)	Regresa el número de ciclos de reloj que
	_ ,	han transcurrido desde que el programa
		empezó su ejecución.
ctime	char *ctime(const	Regresa un apuntador a una cadena de
	time_t *time)	la forma día mes fecha
	•	horas:minutos:segundos año\n\0 dando
		un apuntador al número de segundos
		transcurrido desde 00:00:00 Tiempo de
		Greenwich.
difftime	double difftime(time_t	Regresa la diferencia en segundos
	time 2, time_t time 1)	entre el tiempo 1 y tiempo 2.
gmtime	struct tm *gmtime	Regresa un apuntador al tiempo conver-
•	(const time_t *time)	tido de forma long inter a forma de
	, – ,	estructura.
localtime	struct tm *localtime	Regresa un puntero al tiempo conver-
	(const time_t *time)	tido de forma long inter a una estructura en
	· – /	tiempo local. time.
time	time_t time(time_t	Regresa el tiempo del calendario del
	*system)	sistema.
	0,000,	

Nota: time_t y clock_t se utilizan como el tipo para variables 'time of' y 'number of cycles'.

F.1

MATLAB

Apéndice F: MATLAB Y SIMULINK

Un software de computación ayuda a calcular y modelar sistemas; un programa que a menudo se utiliza es MATLAB (marca registrada de Mathworks Inc.) versión 4.0 o posterior. Para información adicional consulte la guía del usuario u obras como Hahn, B, *Essential MATLAB for Engineers and Scientists*, 5a. ed., Elsevier, 2012 o Moore, H., *MATLAB for Engineers*, Pearson, 2013.

Los comandos se introducen escribiéndolos enseguida del indicador (•) y oprimiendo la tecla enter o return para ejecutar el comando. En la siguiente explicación de los comandos no se repetirá que se debe oprimir la tecla enter o return, se dará por supuesta en todos los casos. Para iniciar MATLAB en los sistemas Windows o Macintosh, haga clic en el icono de MATLAB o escriba matlab. En la pantalla aparecerá el indicador de MATLAB, •. Para salir de MATLAB escriba quit o exit después del indicador. Puesto que MATLAB es un programa que distingue entre mayúsculas y minúsculas, para escribir los comandos debe utilizar letras minúsculas.

Al escribir help después del indicador, o seleccionar help de la barra del menú en la parte superior de la ventana de MATLAB, se despliega una lista de temas de ayuda. Para obtener ayuda sobre un tema en particular en la lista, por ejemplo exponentes, escriba help exp. Si escribe lookfor y algún tema, indicará a MATLAB que busque información sobre dicho tema, por ejemplo, lookfor integ desplegará varios comandos que sirven para integrar.

Por lo general, las operaciones matemáticas se introducen en MATLAB de la misma forma como se escribirían en papel. Por ejemplo,

•
$$a = 4 > 2$$

da como respuesta

a=

2

У

• a = 3*2

da como respuesta

a =

6

Las operaciones se llevan a cabo en el siguiente orden: ^ potenciación, * multiplicación, / división, + suma, - resta. El orden de precedencia de los operadores es de izquierda a derecha, pero los paréntesis () se pueden utilizar para modificar el orden. Por ejemplo,

•
$$a = 1 + 2^3 > 4^5$$

da como respuesta

a=

11

porque se tiene 2³>4 multiplicado por 5 y sumado con 1, donde

•
$$a = 1 + 2^3 (4^5)$$

da como respuesta

a =

1.4

porque se tiene 2³ dividido entre el producto de 4 por 5, y luego sumado a 1. Las siguientes son algunas funciones matemáticas disponibles en MATLAB:

abs(x)	Da el valor absoluto de x , es decir, x
exp(x)	Da la exponencial de x , es decir, e^x
log(x)	Da el logaritmo natural de x , es decir, ln x
log10(x)	Da el logaritmo base 10 de x , es decir, $\log_{10} x = \log x$
sqrt(x)	Da la raíz cuadrada de x , es decir, $2x$
sin(x)	Da el sen x, donde x está en radianes
cos(x)	Da el cos x, donde x está en radianes
tan(x)	Da la tan x, donde x está en radianes
asin(x)	Da el arcsen x , es decir, sen ⁻¹ x
acos(x)	Da el arccos x , es decir, $\cos^{-1} x$
atan(x)	Da el arctan x , es decir, $tan^{-1}x$
csc(x)	Da 1>sen X
sec(x)	Da 1>cos x
cot(x)	Da 1>tan X

para introducir p se escribe pi.

En lugar de escribir una serie de comandos después del indicador, se puede preparar un archivo de texto y después ejecutarlos al hacer que MATLAB se refiera a ese archivo. El término archivo-M se utiliza en estos archivos de texto, dado que contienen comandos MATLAB consecutivos con el sufijo .m. Al escribir este tipo de archivos, la primera línea debe iniciar con la palabra function seguida por una declaración que identifique el nombre de la función (function name) y la entrada y la salida en la forma

function [salida] = function name [entrada]

Por ejemplo, function $y = \cot n(x)$ es el archivo utilizado para determinar el valor de y dado por cotan x. Este archivo se puede invocar con una secuencia de comandos MATLAB al escribir el nombre seguido de la entrada, por ejemplo $\cot n(x)$. De hecho, ya está incluida en MATLAB y se utiliza cuando se necesita la cotangente de x. Sin embargo, el archivo podría estar escrito por el usuario. Una función que tiene varias entradas debe especificarlas todas en

el enunciado de la función. Por otra parte, cuando una función produce varios valores, será necesario especificar todas las salidas posibles.

Las líneas que inician con % son líneas de comentarios; MATLAB no las interpreta como comandos. Por ejemplo, suponga que se prepara un programa para calcular los valores de la raíz cuadrática media de una columna de datos, el programa se vería como

```
function y=rms(x)
% rms Raíz cuadrática media
% rms(x) da el valor de la raíz cuadrática media de los
% elementos del vector columna x.
xs=x^2;
s=size(x);
y=sqrt(sum(xs)/s);
```

Se definió xs como el cuadrado de cada valor x. Con el comando s=size(x) se obtiene la magnitud; es decir, la cantidad de entradas en la columna de datos. El comando y=sqrt(sum(xs)>s(1) obtiene la raíz cuadrada de la suma de todos los valores xs divididos entre s. El comando; se coloca al final de cada línea del programa.

MATLAB ofrece una cantidad de cajas de herramientas que contienen colecciones de archivos-M. Es de particular relevancia para este libro Toolbox Control System, que permite obtener respuestas en tiempo de un sistema que tiene entradas tipo impulso, escalón, rampa, etc., junto con el análisis de Bode, Nyquist, lugar geométrico de las raíces, etc. Por ejemplo, para llevar a cabo un diagrama de Bode de un sistema descrito por una función de transferencia $4 \cdot (s^2 + 2s + 3)$, el programa es

```
%Genera diagrama de Bode para G(s)=4>(s^2 + 2s + 3) num=4 den=[1 2 3]; bode(num,den)
```

El comando bode (num,den) produce el diagrama de Bode de ganancia en dB contra la frecuencia en rad/s en una escala logarítmica y fase en grados contra la frecuencia en rad/s en una escala logarítmica.

F.1.1 Graficación

Para producir gráficas lineales de dos dimensiones se utiliza el comando plot(x,y), el cual permite graficar los valores de x y y. Por ejemplo,

```
x=[0 1 2 3 4 5];
y=[0 1 4 9 16 25];
plot(x,y)
```

Para graficar una función, ya sea estándar o definida por el usuario, se utiliza el comando fplot(function name,lim), donde lim define el intervalo de graficación, es decir, los valores mínimo y máximo de x.

El comando semilogx(x,y) genera una gráfica de los valores de x y y utilizando una escala logarítmica para x y una escala lineal para y. El comando semilogy(x,y) genera una gráfica de los valores de x y y utilizando una escala lineal para x y una escala logarítmica para y. El comando loglog(x,y) genera una gráfica de los valores de x y y mediante escalas logarítmicas para ambas. El comando polar(theta,r) produce una gráfica en coordenadas polares, donde theta es el argumento en radianes y r la magnitud.

El comando subplot permite dividir la ventana de gráficas y colocar las gráficas en cada subdivisión. Por ejemplo,

```
x=(0 1 2 3 4 5 6 7);
y=expx;
subplot(2,1,1);plot(x,y);
subplot(2,1,2);semilogy(x,y);
```

En el comando subplot(m,n,p), los dígitos m y n indican que la ventana de gráficas se dividirá en una cuadrícula o malla de m * n de ventanas más pequeñas, donde m es el número de renglones, n es el número de columnas y el dígito p especifica la ventana que se utilizará para la gráfica. Las subventanas se numeran por renglón, de izquierda a derecha y de arriba hacia abajo. Así, la secuencia de comandos anterior divide la ventana en dos, con una gráfica arriba de la otra; la gráfica de arriba es una gráfica lineal y la de abajo es una gráfica semilogarítmica.

Se pueden seleccionar el número y tipo de líneas de la cuadrícula, el color de la gráfica y la inclusión de texto en una gráfica. El comando print se utiliza para imprimir una copia de una gráfica ya sea en un archivo o en una impresora. Esto se puede hacer al seleccionar el archivo en la barra de menú en la ventana y luego seleccionar la opción print.

F.1.2 Funciones de transferencia

Las siguientes líneas de un programa MATLAB ilustran cómo especificar una función de transferencia y mostrarla en la pantalla:

```
%G(s)=4(s+10)>(s+5)(s+15)

num=*4[1 10];

den = conv ([1 5], [1 15]);

printsys(num,den,'s')
```

El comando num se utiliza para indicar el numerador de la función de transferencia en potencias decrecientes de s. El comando den se utiliza para indicar el denominador en potencias decrecientes de s para cada uno de los dos polinomios del denominador. El comando conv multiplica dos polinomios, en este caso son (s+5) y (s+15). El comando printsys despliega la función de transferencia en la pantalla, con numerador y denominador especificados y escritos en el dominio de s.

Algunas veces la función de transferencia se presenta como el cociente de dos polinomios y es necesario determinar los polos y ceros. Para esto se puede utilizar

```
% Encontrar los polos y ceros de la función de transferencia
% G(s)=(5s^2+3s+4)\times(s^3+2s^2+4s+7)
num=[5 3 4];
den=[1 2 4 7];
[z,p,k]=tf2zp(num,den)
```

[z,p,k]=tf2zp(num,den) es el comando para determinar y desplegar los ceros (z), los polos (p) y la ganancia (k) de la función de transferencia introducida.

MATLAB se puede utilizar para obtener gráficas que muestren la respuesta de un sistema para diferentes entradas. Por ejemplo, con el siguiente programa se obtiene la respuesta del sistema a una entrada tipo escalón unitario, u(t), que tiene una función de transferencia especificada:

```
% Despliegue la respuesta a una entrada de escalón para un sistema con
% función de transferencia G(s)=5/s^2 + 3s + 12)
```

```
num=5;
den=[1 3 12];
step(num,den)
```

F.1.3 Diagramas de bloques

A menudo los sistemas de control se representan como una serie de bloques interconectados, cada bloque con una característica específica. MATLAB permite que se construyan sistemas en bloques interconectados. Los comandos que se utilizan son doop cuando un bloque con una función de transferencia en lazo abierto tiene realimentación unitaria. Si la realimentación no es unitaria, se utiliza el comando feedback. Por ejemplo, a la Figura F.1 le corresponde el programa:

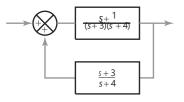


Figura F.1 Diagrama de bloques.

```
% Sistema con lazo de realimentación
ngo=[1 1];
dgo=conv([1 3],[1 4]);
nh=[1 3];
dh=[1 4];
[ngc2,dgc2]=feedback(ngo,dgo,nh,dh)
printsys(ngc2,dgc2,'s')
```

ngo y dgo indican el numerador y denominador de una función de transferencia de lazo abierto $G_0(s)$, nh y dh son el numerador y denominador respectivamente de la función de transferencia del lazo de realimentación H(s). El programa da como resultado un despliegue de la función de transferencia del sistema completo.

El comando series indica que dos bloques están en serie en una trayectoria en particular; el comando parallel indica que dichos bloques están en parallelo.

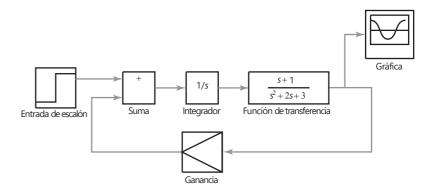
F.2 SIMULINK

SIMULINK se utiliza con MATLAB para especificar sistemas mediante cajas o bloques de "conexión" en pantalla en lugar de, como lo anterior, la escritura de una serie de comandos para generar la descripción del diagrama de bloques. Una vez iniciado MATLAB, con el comando • simulink se ejecuta SIMULINK, lo que abre la ventana de control SIMULINK con sus iconos y menús desplegables en su barra superior. Haga clic en File, luego en New en el menú desplegable, esto abre una ventana en la cual se puede ensamblar un sistema.

Para iniciar el ensamble de los bloques requeridos, regrese a la ventana de control y haga doble clic en el icono linear. Haga clic y arrastre el icono transfer Fcn hacia la nueva ventana aún sin título. Si requiere un bloque para la ganancia, haga clic y arrastre el icono gain hacia la ventana sin título. Haga esto mismo con el icono sum y quizá también con el icono integrator. De esta manera, arrastre todos los iconos requeridos dentro de la ventana sin título. Luego haga doble clic en el icono Sources y elija la fuente apropiada del menú desplegable, por ejemplo la entrada step, y arrástrelo a la ventana sin título. Ahora haga doble clic en el icono sinks (descarga o exhibición) y arrastre el icono Graph hacia la ventana sin título. Para conectar los iconos, oprima el botón del ratón mientras la flecha del ratón está en el símbolo de salida de un icono y arrástrelo hasta el símbolo de entrada del icono que se desea conectar. Repita lo anterior con todos los iconos hasta terminar de armar todo el diagrama de bloques.

Para asignar a la caja de transfer Fcn una función de transferencia, haga doble clic en la caja y aparecerá un cuadro de diálogo en la que puede introdu-

Figura F.2 Ejemplo del uso de SIMULINK.



cir comandos MATLAB para numerador y denominador. Si requiere (s + 1), haga clic en el numerador y escriba [1 1]. Haga clic en el denominador y si requiere $(s^2 + 2s + 3)$ escriba [1 2 3], luego haga clic en el icono Done. Haga doble clic en el icono Gain y escriba el valor de la ganancia. Haga doble clic en el icono Sum y ponga los signos + o - dependiendo si se requiere realimentación positiva o negativa. Haga doble clic en el icono Graph y defina los parámetros de la gráfica. Ahora ya tiene todo el diagrama de la simulación en la pantalla. En la Figura F.2 se muestra la forma que puede tomar. Para eliminar cualquier bloque o conexión, selecciónelos haciendo clic y luego presione la tecla < DEL>.

Para simular el comportamiento del sistema, haga clic en Simulation para desplegar su menú. Seleccione Parameters y defina los momentos de inicio y término para la simulación. En el menú Simulation seleccione Start. SIMULINK entonces creará una ventana para graficar y desplegará la salida correspondiente del sistema. Para guardar el archivo seleccione File y haga clic en SAVE AS en el menú desplegable. Escriba el nombre del archivo en el cuadro de diálogo y haga clic en Done.

Apéndice G: Análisis de circuitos eléctricos

G.1 Circuitos de corriente continua

En el análisis de circuitos se aplican las leyes básicas comprendidas en las leyes de Kirchhoff.

- 1 La ley de Kirchhoff de la corriente establece que en cualquier nodo en un circuito eléctrico, la corriente que entra es igual a la corriente que sale de él.
- 2 **La ley de Kirchhoff del voltaje** establece que en tomo a un circuito cerrado o malla, la suma de voltaje que fluye por todos los componentes es igual a la suma de los voltajes aplicados.

Aun cuando circuitos que contengan combinaciones de resistores conectados en serie y en paralelo, suelen verse reducidos a un circuito sencillo al determinar sistemáticamente la resistencia equivalente de los resistores y los reductores conectados en serie o en paralelo y al reducir el problema del análisis a un circuito muy sencillo, podrían requerirse las técnicas siguientes cuando se traten circuitos más complejos.

G.1.1 Análisis de nodos

Un **nodo** es un punto en un circuito donde se unen dos o más dispositivos; es decir, es aquella conjunción en la cual se tiene una corriente que entra y una corriente que sale. Un **nodo principal** es un punto donde se conectan entre sí tres o más elementos. Precisamente, en la Figura G.1, b) y d) son los nodos principales. Se elige uno de los nodos principales para que sea un nodo de referencia de modo que las diferencias de potencia en los demás nodos se consideren en referencia con dicho nodo. Para el análisis siguiente en que se aplica la Figura G.1, se ha tomado d como el nodo de referencia. Entonces se aplica la ley de Kirchhoff de la corriente a cada nodo no referente. El procedimiento es el siguiente.

- 1 Se traza un diagrama de circuito con etiquetas y se marcan en él los nodos principales.
- 2 Se selecciona uno de los nodos principales como un nodo de referencia.
- 3 Se aplica la ley de Kirchhoff de la corriente a cada uno de los nodos no referentes, aplicando la ley de Ohm para expresar las corrientes que pasan a través de los resistores respecto a los voltajes de nodos.
- 4 Se resuelven las ecuaciones simultáneas resultantes. Si hay n nodos principales habrá ecuaciones (n-1).
- 5 Se utilizan los valores derivados de los voltajes de los nodos para determinar las corrientes en cada bifurcación del circuito.

Como muestra, considere la Figura G.1. Los nodos son a, b, c y d con b y d como nodos principales. Tomo el nodo d como el nodo de referencia.

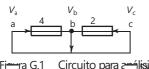


Figura G.1 Circuito para amálisis de nodos.

• d Si V_a , V_b y V_c son los voltajes de nodo relativos al nodo d, entonces la d.p. a través del resistor de 4 Ω es (V_a-V_b) , que es V_b a través del resistor de 3 Ω y que al pasar por el resistor de 2 Ω es (V_c-V_b) . De este modo, la corriente a través del resistor de 4 Ω es $(V_a-V_b)/4$, la que pasa por el resistor de 3 Ω es $V_b/3$ es $V_b/3$, y la que pasa por el resistor de 2 Ω es $(V_c 2 V_b)/2$. Por lo tanto, al aplicar la ley de Kirchhoff de la corriente al nodo b resulta:

$$\frac{V_{a}-V_{b}}{4}+\frac{V_{c}-V_{b}}{2}=\frac{V_{b}}{3}$$

Sin embargo, V_a 5 10 V y V_c 5 5 V y por lo tanto:

$$\frac{10-V_b}{4} + \frac{5-V_b}{2} = \frac{V_b}{3}$$

De este modo V_b = 4.62 V. La d.p. a través del resistor de 4 Ω es entonces $10-4.62=5.38\,\text{V}$ y por eso la corriente que pasa a través de él es $5.38/4=1.35\,\text{A}$. La d.p. a través del resistor de 3 Ω es $4.62\,\text{V}$ y así la corriente a través de él es $4.62/3=1.54\,\text{A}$. La d.p. a través del resistor de $2\,\Omega$ es $5-4.62=0.38\,\text{V}$ y así la corriente a través de él es de $0.38/2=0.19\,\text{A}$.

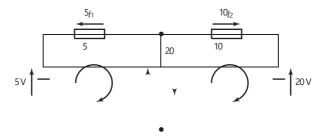
G.1.2 Análisis de mallas

El término **ciclo** se aplica a una secuencia de elementos de circuito que conforma una ruta cerrada. Una **malla** es un ciclo de circuitos el cual no contiene ningún otro ciclo en su conjunto. El análisis de mallas implica la definición de una corriente que circula alrededor de cada malla. Se debe escoger la misma dirección para cada corriente de malla y la convención usual es hacer que todas las corrientes de malla circulen en el sentido de las manecillas del reloj. Una vez especificadas las corrientes de malla, se aplica la ley de Kirchhoff del voltaje a cada malla. Éste es el procedimiento.

- 1 Se etiqueta cada una de las mallas con corrientes de malla en sentido de las manecillas del reloj.
- 2 Se aplica la ley de Kirchhoff del voltaje a cada malla, se dan las diferencias de potencia a través de cada resistor de la ley de Ohm respecto de las corrientes que fluirán a través de ellas y en la dirección opuesta a la corriente. La corriente a través de un resistor que bordea precisamente una malla es la corriente de malla; la corriente que pasa por un resistor que bordea dos mallas es la suma algebraica de las corrientes de malla a través de las dos mallas.
- 3 Se resuelven las ecuaciones simultáneas resultantes para obtener las corrientes de malla. Si hay *n* mallas habrá *n* ecuaciones.
- 4 Utilice los resultados para las corrientes de malla para determinar las corrientes en cada bifurcación del circuito.

Como ejemplo, para el circuito que se muestra en la Figura G.2 hay tres ciclos, ABCF, CDEF y ABCDEF, pero sólo los dos primeros son mallas. En estas mallas se pueden definir las corrientes I_1 e I_2 como que circulan en la misma dirección que las manecillas del reloj.

Figura G.2 Circuito que ilustra el análisis de mallas.



Para la malla 1, aplicando la ley de Kirchhoff del voltaje resulta 5 - 5/1 - 20 $(I_1 - I_2) = 0$. Lo cual se puede reescribir como:

$$5 = 25/_1 - 20/_2$$

Para la malla 2, aplicando la ley de Kirchhoff del voltaje resulta $-10I_1 - 20$ $-20(I_2 - I_1) = 0$. Lo cual se puede reescribir como:

$$20 = 20/1 - 30/2$$

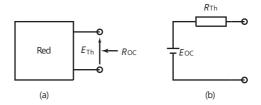
Ahora tenemos un par de ecuaciones simultáneas y por lo tanto $I_2 = -1.14$ A e $I_1 = -0.71$ A. El signo de resta indica que las corrientes están en direcciones opuestas a las que se indica en la Figura. De modo que la corriente a través del resistor de I_1 y I_2 0.71 + 1.14 = 0.43 A.

G.1.3 El teorema de Thévenin

El circuito equivalente para cualquier red de dos terminales que contenga una fuente de voltaje o de corriente lo proporciona el **teorema de Thévenin**:

Toda red de dos terminales (Figura G.3a) que contenga fuentes de voltaje o de corriente puede ser reemplazado por un circuito equivalente que contenga un voltaje igual al voltaje del circuito abierto del circuito original en serie, con la resistencia medida entre las terminales cuando no hay carga conectada entre ellos y todas las fuentes independientes en la red están establecidas en igual a cero (Figura G.3b).

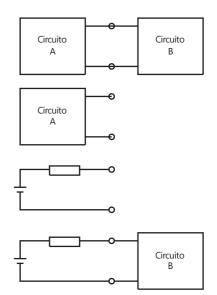
Figura G.3 a) La red, b) su equivalente.



Si tenemos un circuito lineal para utilizar el teorema de Thévenin hay que dividirlo en dos circuitos, A y B, conectados a un par de terminales. Así ya se puede aplicar el teorema de Thévenin para reemplazar, digamos, el circuito A por su circuito equivalente. El circuito abierto de voltaje de Thévenin para el circuito A es el que resulta cuando el circuito B está desconectado y la resistencia de Thévenin para A es el análisis de resistencia en las terminales de A con todas sus fuentes independientes establecidas igual a cero. La Figura G.4 ilustra esta secuencia de pasos.

Figura G.4 Método paso por paso para el análisis de circuitos.

- Identificar las dos partes A y B del circuito y separarlas por terminales
- 2. Separar la parte A de la B.
- Reemplazar A por su equivalente de Thévenin, es decir una fuente de voltaje con una resistencia en serie.
- 4. Reconectar el circuito B y efectuar el análisis.



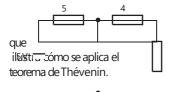


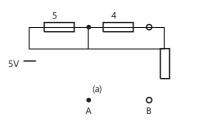
Figura G.5 Circuito de ejemplo

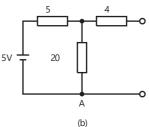
A guisa de ejemplo, considere aplicar el teorema de Thévenin para determinar la corriente a través del resistor de 10Ω en el circuito dado en la Figura G.5.

Dado que el mayor interés está en la corriente a través del resistor de $10\,\Omega$ lo identificamos como la red B y el resto del circuito como la red A, conectándolas por terminales (Figura G.6a). Luego hay que separar A de B (Figura G.6b) y determinar su equivalente de Thévenin.

El voltaje del circuito abierto es el que cruza el resistor de 20 Ω ; es decir, la fracción del voltaje total que pasa por el resistor de 20 Ω :

$$E_{\text{Th}} = 5 \frac{20}{20 + 5} = 4V$$





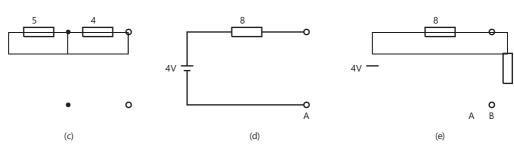


Figura G.6 El análisis de Thévenin: a) toma de los puntos de terminal; b) separación de los elementos del circuito; c) análisis de resistencia en las terminales; d) circuitos equivalentes, y e) el circuito completo.

El análisis de resistencia en las terminales cuando la fuente de voltaje es igual a cero es que el resistor en serie de 4 Ω con un arreglo en paralelo de 5 Ω y 20 Ω (según la Figura G.6c) es:

$$\Omega$$
 y 20 Ω (según la Figura G.6c) es:
$$R_{\rm Th} = 4 + \frac{20 \times 5}{20 + 5} = 8\Omega$$

Por tanto el circuito equivalente de Thévenin es como se muestra en la Figura G.6d), y cuando la red B se conecta a él tenemos el circuito que se muestra en la Figura G.6e). De donde la corriente a través del resistor de 10Ω es $I_{10} = 4/(8 + 10) = 0.22 \text{ A}$.

G.1.4 El teorema de Norton

De igual manera que con el teorema de Thévenin, podemos tener un circuito equivalente en cualquier red de dos terminales que cuente con fuentes de voltaje o de corriente, y ese es el **teorema de Norton**:

Cualquier red de dos terminales que contenga fuentes de voltaje o de corriente puede ser reemplazada por una red equivalente que conste de una fuente de corriente, igual a la corriente entre las terminales cuando están en cortocircuito, en paralelo con la resistencia medida entre las terminales cuando no hay una carga entre ellas y cuando todas las fuentes independientes en la red están establecidas igual a cero.

Si tenemos un circuito lineal habrá que dividirlo en dos circuitos, el A y el B, conectados en un par de terminales (Figura G.7). Entonces se puede utilizar ya el teorema de Norton para reemplazar, digamos, el circuito A por su circuito equivalente. La corriente del cortocircuito de Norton para el circuito A es la que se da cuando el circuito B está desconectado y la resistencia de Norton para el circuito A es el análisis de la resistencia en las terminales de A con todas sus fuentes independientes establecidas igual a cero.

Figura G.7 Método paso por paso para el análisis de circuitos aplicando el teorema de Norton.

- Identificar las dos partes
 A y B del circuito y separar
 por terminales.
- 2. Separar A de B.
- Reemplazar A por su equivalente de Norton.
- Reconectar el circuito
 B y efectuar el análisis.

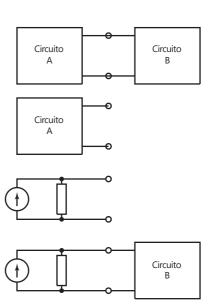




Figura G.8 Circuito de análisis

Como ejemplo de la aplicación del teorema de Norton, considere la determinación de la corriente I a través del resistor de 20 Ω en la Figura G.8.

El circuito se puede trazar de nuevo en la forma que se muestra en la Figura G.9a) como dos redes A y B conectadas y la red B elegida para que sea el resistor de $20\,\Omega$ a través del cual se requiere que fluya la corriente. Luego se determina el circuito equivalente de Norton para la red A (Figura G.9b). Al poner las terminales de la red A en cortocircuito se da el circuito que se muestra en la Figura G.9c). La corriente del cortocircuito será la suma, teniendo en cuenta las direcciones, de las corrientes a partir de las dos bifurcaciones de los circuitos que contengan fuentes de voltaje, es decir $I_{\rm sc} = I_1 - I_2$. La corriente $I_1 = 15/10 = 1.5\,{\rm A}$, dado que la otra parte de la red está en cortocircuito, e $I_2 = 10/10 = 1.0\,{\rm A}$. Por lo tanto $I_{\rm sc} = 0.5\,{\rm A}$. La resistencia de Norton está dada por la que cruza las terminales cuando todas las fuentes están establecidas en cero (Figura G.9d). En consecuencia:

$$R_{\rm N} = \frac{10 \times 10}{10 + 10} = 5 \, \mathbf{1}$$

Por lo tanto el circuito equivalente de Norton es el que se muestra en la Figura G.9e). De donde resulta que cuando lo ponemos con la red B (Figura G.9f), obtenemos la corriente I. La d.p. que cruza los resistores es 0.5 X $R_{\rm total}$ y por consiguiente la corriente I es esta d.p. dividida entre 20. Así:

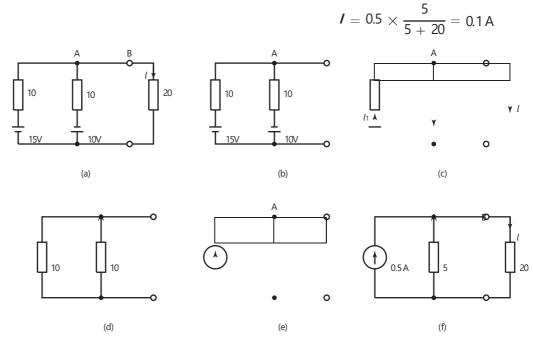


Figura G.9 Análisis de Norton: a) nuevo trazo del circuito; b) red A; c) terminales en cortocircuito; d) fuentes establecidas en cero; e) equivalente de Norton, y f) las partes de los circuitos, combinadas.

Circuitos de CA

Se puede generar una forma de onda senoidal si se gira una línea de radio OA a una velocidad angular \lor constante (Figura G.10a), variando la proyección vertical de la línea AB con el tiempo de manera senoidal. El ángulo $\$ de la

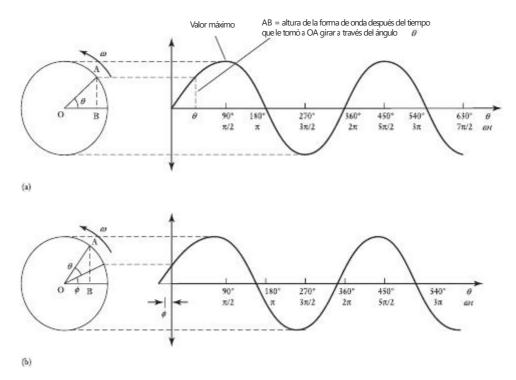


Figura G.10 Generación de ondas senoidales: a) valor cero en el tiempo t 5 0, (b) un valor inicial en t 5 0.

Con circuitos de corriente alterna surge la necesidad de considerar la relación entre una corriente alterna que fluye a través de un componente y el voltaje alterno que lo atraviesa. Si tomamos la corriente alterna como la referencia para un circuito en serie y la consideramos para que se represente con $i \in I_m$ sen vt, entonces el voltaje se puede representar como $v \in I_m$ sen vt f). Se dice que hay una **diferencia de fase** de v entre la corriente y el voltaje. Si v f tiene un valor positivo entonces se dice que el voltaje está **conduciendo** la corriente (como en la Figura v G.10 si v a) representa la corriente y v b) el voltaje); pero si el valor es negativo, entonces se dice que el voltaje está **retardando** la corriente.

Se puede describir una corriente alterna senoidal con sólo especificar la línea que gira con respecto a su longitud y su ángulo inicial en relación con una

línea horizontal de referencia. Para este tipo de líneas se utiliza el término **fasor**, abreviatura del concepto vector de fase. La longitud del fasor puede representar el valor máximo de la forma de onda senoidal o valor del cuadrado de la raíz media (r.m.s), puesto que el valor máximo es proporcional al valor del rms. Como las corrientes y los voltajes en el mismo circuito tendrán la misma frecuencia, los fasores que los representen girarán con la misma velocidad angular y mantendrán los mismos ángulos de fase entre ellos todas las veces, no debemos preocupamos de trazar los efectos de su rotación sino sólo de trazar los diagramas de fasores proporcionando las posiciones angulares relativas de los fasores y pasar por alto sus rotaciones. Lo siguiente resume los principales puntos de los fasores:

- 1 Un fasor tiene una longitud que es directamente proporcional al valor máximo de la cantidad senoidal alterna o porque el valor máximo es proporcional al valor del r.m.s., una longitud proporcional al valor del r.m.s.
- 2 Los fasores se toman para que giren en sentido contrario al de las manecillas del reloj y tienen una cabeza de flecha al final de la cual giran.
- 3 El ángulo entre dos fasores muestra el ángulo de fase entre sus formas de onda. El fasor que está en un ángulo mayor que el sentido contrario al de las manecillas del reloj se dice que va hacia adelante, en tanto que el ángulo menor contrario al de las manecillas del reloj se dice que se retrasa.
- 4 La línea horizontal se toma como el eje de referencia y a uno de los fasores se le da esa dirección; los demás tienen sus ángulos de fase proporcionados en relación con este eje de referencia.

G.2.1 Resistencia, inductancia y capacitancia en circuitos de a.c.

Considere una corriente senoidal $i \in I_m$ sen vt que pasa a través de una **resistencia pura**. Una resistencia pura es aquella que sólo tiene resistencia pero no inductancia ni capacitancia. Desde el momento en que se supone que hay que aplicar la ley de Ohm, el voltaje v que cruza por la resistencia debe ser $v \in Ri$ y por lo tanto $v \in Ri_m$ sen vt. De este modo, la corriente y el voltaje están en fase. El voltaje máximo se dará cuando sen $vt \in Ri_m$.

Ahora considere una corriente senoidal i 5 I_m sen vt que pasa a través de unas **inductancia pura**. Una inductancia pura es aquella que sólo tiene inductancia pero no resistencia ni capacitancia. Con una inductancia, una corriente cambiante produce una fuerza contraelectromotriz L $di \cdot dt$, donde L es la inductancia. La fuerza electromotriz aplicada debe sobrepasar a esta fuerza contraelectromotriz para que haya un flujo de corriente. Por lo tanto el voltaje v que pasa a través de la inductancia es L $di \cdot dt$ y por consiguiente

$$v > L \frac{di}{dt} > L \frac{d}{dt} (I_m sen vt) > VLI_m cos vt$$

Dado que cos vt 5 sen (vt 90°), la corriente y el voltaje están desfasados y el voltaje está conduciendo la corriente a 90°. El voltaje máximo se presenta cuando cos vt 5 1 y por lo tanto tenemos que V_m 5 vLI_m . A la fórmula $V_m I_m$ se le denomina **reactancia inductiva** X_L . Entonces X_L 5 $V_m I_m$ 5 vL. Puesto que v 5 2p f, entonces X_L 5 2 fL y por lo tanto la reactancia es proporcional a la frecuencia f. A mayor frecuencia, mayor oposición a la corriente.

Considere un circuito que sólo tiene **capacitancia pura** con un voltaje senoidal $_V$ 5 $V_{\rm m}$ sen vt que se ha de aplicar a través de él. Una capacitancia pura es aquella que sólo tiene capacitancia pero no resistencia ni inductancia. La

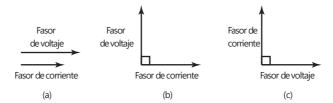
carga q sobre las placas de un capacitor está en relación con el voltaje v por q 5 Cv. Entonces, puesto que la corriente es la relación del movimiento de la carga dq/dt, tenemos que i 5 velocidad del cambio de q 5 velocidad de cambio de (Cv) 5 C 3 (velocidad de cambio de v), es decir i 5 C dv·dt.

$$i 5 L \frac{dq}{dt} 5 \frac{d}{dt} (Cv) 5 C \frac{d}{dt} (V_m sen vt) 5 vC_{Vm} cos vt$$

Como cos $\vee t$ 5 sen ($\vee t$ 90°), la corriente y el voltaje están desfasados, la corriente está conduciendo el voltaje a 90°. La corriente máxima se presenta cuando cos $\vee t$ 5 1 y por lo tanto I_m 5 $\vee CV_m$. A la fórmula V_m : I_m se le denomina **reactancia capacitiva** X_C . Por lo tanto X_C 5 V_m : I_m 5 1. $\vee C$. La reactancia tiene la unidad de ohms y es una medida de la oposición a la corriente. Cuanto mayor sea la reactancia mayor debe ser el voltaje que la corriente debe conducir a través de ella. Dado que \vee 5 2p f, la reactancia es inversamente proporcional a la frecuencia f y por lo tanto cuanto mayor sea la frecuencia, menor será la oposición a la corriente. Con c.d., es decir frecuencia cero; la reactancia es infinita y en consecuencia la corriente no fluye.

En resumen, la Figura G.11 muestra los fasores de voltaje y corriente para a) resistencia pura, b) inductancia pura, y c) capacitancia pura.

Figura G.11 Fasores con a) resistencia pura; b) inductancia pura, y c) capacitancia pura.

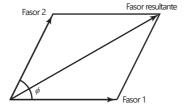


G.2.2 Circuitos de c.a. en serie

En un circuito en serie el voltaje total es la suma de la diferencia de potencial en serie (p.d.s.) que cruza los componentes en serie, aunque la p.d.s. puede diferir en fase. Esto significa que si consideramos los factores, rotarán con la misma velocidad angular pero pueden tener longitudes diferentes y arrancar con un ángulo de fase entre ellos. Se puede obtener la suma de los voltajes de dos series si se aplica la **ley del paralelogramo** de vectores para agregar dos fasores:

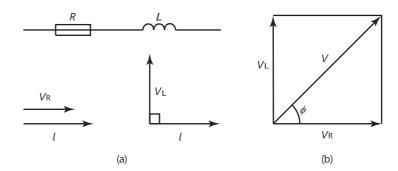
Si dos fasores están representados en tamaño y dirección por los lados adyacentes de un paralelogramo, entonces la diagonal de ese paralelogramo es la suma de los dos (Figura G.12).

Figura G.12 Suma de los fasores 1 y 2 los cuales tienen un ángulo f de fase entre ellos.



Si el ángulo de fase entre los dos fasores de tamaños V_1 y V_2 es de 90°, entonces se puede calcular el resultante aplicando el teorema de Pitágoras con un tamaño V dado por $V^2 = V_{12} + V_{22}$ y un ángulo de fase \mathbf{f} en relación con el fasor de V_1 dado por tan $\mathbf{f} = V_1/V_2$.

Figura G.13 Circuito en serie R.L.



Como ejemplo ilustrativo de lo anterior, considere un circuito de corriente alterna que tiene una resistencia en serie con inductancia (Figura G.13 a). Para un circuito de este tipo el voltaje de la resistencia está en fase con la corriente y el voltaje del inductor conduce la corriente a 90°. Por lo tanto el fasor para la suma de voltaje disminuye a través de dos componentes en serie dado por la Figura G.13b) como un fasor de voltaje con un ángulo de fase \mathbf{f} . Se puede aplicar el teorema de Pitágoras para dar la magnitud V del voltaje, es decir $V^2 = V_{R2} + V_{L2}$, y trigonometría para dar el ángulo de fase \mathbf{f} ; es decir, el ángulo por el cual el voltaje conduce la corriente como tan $\mathbf{f} = V_L/V_R$ o cos $\mathbf{f} = V_R/V$.

Puesto que V_R 5 IR y V_L 5 IX_L entonces $V^2 = (IR)^2 + (IX_L)^2 = I^2(R^2 + X_{L2})$. El término **impedancia** Z se utiliza para la oposición de un circuito al flujo de corriente, que se ha de definir como Z 5 $V \cdot I$ con la unidad de ohms. En consecuencia, para la resistencia e inductancia en serie, la impedancia del circuito resulta de

$$Z = \sqrt{R^2 + \chi_L^2} = \sqrt{R^2 + (\omega L)^2}$$



La siguiente es una breve lista de textos los cuales pueden ser útiles al proporcionar más información de importancia en el estudio de la mecatrónica.

Sensores y acondicionamiento de señales

Boyes, W., Instrumentation Reference Book, Newnes, 2002.

Clayton, G.B. y Winder, S., Operational Amplifiers, Newnes, 2003.

Figliola, R.S., y Beasley, D.E., *Theory and Design for Mechanical Measurements*, John Wiley, 2000, 2005, 2011.

Fraden, J., Handbook of Modern Sensors, Springer, 2001, 2004, 2010.

Gray, P.R., Hurst, P.J., Lewis S.H., y Meyer, R.G., Analysis and Design of Analog Integrated Circuits, Wiley, 2009.

Holdsworth, B., Digital Logic Design, Newnes 2000.

Johnson, G.W. y Jennings R., *LabVIEW Grapical Programming*, McGraw-Hill, 2006. Morris, A.S., *Measurement and Instrumentation Principles*, 3a. ed., Newnes, 2001.

Park J. y Mackay, S., *Practical Data Acquisition for Instrumentation and Control Systems*, Elsevier, 2003.

Travis, J. y Kring, J., LabVIEW for Everyone, Prentice Hall, 2006.

Actuación

Bolton, W., Mechanical Science, Blackwell Scientific Publications, 1993, 1998, 2006.

Gottlieb, I.M., Electric Motors and Control Techniques, TAB Books, McGraw-Hill, 1994.

Kenjo, T. y Sugawara, A., *Stepping Motors and their Microprocessor Controls*, Clarendon Press, 1995.

Manring, N., Hydraulic Control Systems, Wiley, 2005

Norton, R.L., Design of Machinery, McGraw-Hill, 2003.

Pinches, M.J. y Callear, B.J., Power Pneumatics, Prentice-Hall, 1996.

Wildi, T., Electrical Machines, Drives and Power Systems, Pearson, 2005.

Modelado de sistemas

Astrom, K.J. y Wittenmark, B., Adaptive Control, Dover, 1994.

Attaway, S., Matlab: A Practical Introduction to Programming and Problem Solving, Butterworth-Heinemann, 2009.

Bennet, A., Real-time Computer Control, Prentice-Hall, 1993

Bolton, W., Laplace and z-Transforms, Longman, 1994.

Bolton, W., Control Engineering, Longman, 1992, 1998.

Bolton, W., Control Systems, Newnes, 2002.

D'Azzo J.J., Houpis C.H., y Sheldon, N., Linear Control System Analysis and Design with Matlab, CRC Press, 2003.

Dorf, R.C. y Bishop, H., Modern Control Systems, Pearson, 2007.

Fox, H., y Bolton, W., Mathematics for Engineers and Technologists, Butterworth-Heinemann, 2002.

Hahn, B., Essential MATLAB for Engineers and Scientists, 5a. ed., Elsevier, 2012. Moore, H., MATLAB for Engineers, Pearson, 2013.

Sistemas de microprocesadores

Arduino, www.arduino.cc

Barnet, R.H., The 8051 Family of Micontrollers, Prentice-Hall, 1994.

Barrett, S.F., Arduino Microcontrollers Procesing for Everyone! Morgan & Chaypool; 2013. Bates, M., PIC Microcontrollers, Newnes, 2000, 2004.

Blum, J., Exploring Arduino: Toos and Techniques for Engineering Wizardy, Wiley, 2003. Bolton, W., Microprocessor Systems, Longman, 2000.

Bolton, W., Programmable Logic Controllers, Newnes, 1996, 2003, 2006, 2009.

Cady, F.M., Software and Hardware Engineering: Motorola M68HC11, OUP 2000.

Calcutt, D., Cowan F. y Parchizadeh H., 8051 Microcontrollers: An Application Based Introduction, Newnes, 2004.

Ibrahim, D., PIC Basic: Programming and Projects, Newnes 2001

Johnsonbauhg, R., y Kalinn, M., C para científicos e ingenieros, Prentice-Hall, 1996.

Lewis, R.W., *Programming Industrial Control Systems using I EC 1131-3*, The Institution of Electrical Engineers, 1998.

Morton, J., PIC: Your Personal Introductory Course, Newnes, 2001, 2005

Parr, E.A., Programmable Controllers, Newnes, 1993, 1999, 2003.

Pont, M.J., Embeeded C, Addison-Wesley, 2002

Predko., Programming and Customizing the PIC Microcontroller, Tab Electronics, 2007.

Rohner, P., Automation with Programmable Logic Controller, Macmillan, 1996.

Spasov, P., Microcontroller Technology: The 68HC11, Prentice-Hall, 1992, 1996, 2001.

Vahid, F., y Givargis, T., Embeeded System Design, Wiley, 2002.

Van Sickle, T., Programming Microcontrollers in C, Newnes, 2001.

Yeralan, S., y Ahluwalia, A., *Programming and Interfacing the 8051 Microcontroller*, Addison-Wesley, 1995.

Zurell, K., C Programming for Embeeded Systems, Kindle Edition, 2000.

Sistemas electrónicos

Storey, N., Electronics A Systems Approach 5a. ed., Pearson, 2013.

Este texto consiste de dos partes: Circuitos y componentes eléctricos y sistemas electrónicos. En www.pearsoned.co.uk/storey-elec pueden verse recursos para los estudiantes escritos específicamente para complementar el texto. Se puede tener acceso a videos tutoriales haciendo clic en los títulos, que incluyen algunos que son especialmente importantes para la mecatrónica.

3A: Las leyes de Kirchhoff

3B: Análisis nodal

3C: Análisis de mallas

3D: Selección de las técnicas de análisis de circuitos

4A: Condensadores en serie y en paralelo

5A: Transformadores

5B: Aplicaciones a sensores inductivos

6A: Voltajes y corrientes alternos

6B: Uso de la impedancia compleja

7A: Energía en circuitos con resistencia y reactancia

7B: Corrección del factor de potencia para un motor eléctrico

8A: Diagramas de cuerpo

9A: Teoremas de valor inicial y final

9B: Determinación de la constante de tiempo de un circuito

10A: Selección de un motor para una aplicación dada

11A: Diseño de sistemas de arriba abajo

11B: Identificación de las entradas y salidas de un sistema

12A: Sensores de posición óptica

12B: Selección de un sensor para una aplicación dada

13A: Una comparación de las técnicas de exhibición

13B: Selección de un actuador para una aplicación dada

14A: La modelación de las características de un amplificador

14B: Ganancia de potencia

14C: Amplificadores diferenciales

14D: Especificación de un amplificador de audio

15A: Sistemas de retroalimentación

15B: Retroalimentación negativa

15C: Sistemas de bucle abierto y de bucle cerrado

16A: Circuitos básicos op-amp

16B: Algunos circuitos útiles adicionales op-amp

16C: Respuesta de frecuencia de los circuitos op-amp

16D: Resistencia de entrada y salida de los circuitos op-amp

16E: Análisis de los circuitos op-amp

18A: Amplificadores simples FET

18B: Circuito equivalente de señal pequeña de un amplificador FET

18C: Un amplificador de retroalimentación negativa basado en un DE MOSFET

18D: Un amplificador de ganancia con interruptor

19A: Un amplificador bipolar simple de transistores

19B: Análisis de un amplificador bipolar simple de transistores

19C: Análisis de un amplificador de retroalimentación basado en un transistor bipolar

19D: Un amplificador colector común

19E: Diseño de un divisor de fases

20A: Amplificadores de push-pull

20B: Clases de amplificadores

20C: Amplificadores de energía

20D: Diseño de un interruptor operado eléctricamente

21A: Circuito simplificado de un amplificador operacional bipolar

21B: Circuito simplificado de un amplificador operacional CMOS

21C: Circuito de un amplificador operacional 741

22A: Ruido en los sistemas electrónicos

24A: Cantidades y variables binarias

24B: Compuertas lógicas

24C: Lógica combinatoria

24D: Simplificación algebraica booleana

24E: Mapas de Karnaugh 24F: Aritmética binaria

24G: Códigos numéricos y alfabéticos

24H: Un arreglo de votación binaria para un sistema tolerante a las fallas

25A: Lógica secuencial

25B: Registradores de turnos

25C: Contadores simples

25D: Un cronómetro digital

26A: Los transistores como interruptores

26B: Familias lógicas

26C: Lógica transistor-transistor (TTL)

26D: Lógica complementaria de semiconductores de óxido de metal (CMOS)

26E: Impelementación de compuertas complejas en CMOS

26F: Las interfases de compuertas lógicas de familias diferentes

26G: La disipación de energía en los sistemas digitales

26H: Cómo enfrentar problemas relacionados con el ruido en sistemas industriales

27A: Implementación de sistemas digitales

27B: Un arreglo lógico programable (PLA)

27C: Lógica de arreglos programables (PAL)

27D: Lógica de arreglos complejos

27E: Sistemas de microcomputadora

27F: Técnicas de entrada/salida

27G: Entrada/salida impulsada por interruptores

27H: Control del motor en una lavadora

28A: Muestreo

28B: Conversión digital-analógica

28C: Multiplexación

28D: Adquisición y conversión de datos en un teléfono inteligente (smartphone)

29A: Sistemas de comunicación

29B: Modulación analógica

29C: Modulación digital y por pulsos

30B: Un sistema de control para un brazo robótico

Respuestas

Las siguientes son las respuestas de los problemas numéricos y guías breves para las posibles respuestas de los problemas descriptivos.

Capítulo 1

- 1.1 a) Sensor: mercurio, acondicionador de señal: el conducto delgado donde se mueve el mercurio, display: las marcas en la barra, b) sensor: tubo curveado, acondicionador de señal: engranes, display: aguja moviéndose sobre la escala.
- 1.2 Vea el texto
- 1.3 Comparación/controlador: termostato, corrección: quizás un relevador, proceso: calor, variable: temperatura, medición: dispositivo sensible a la temperatura como bandas bimetálicas, por ejemplo.
- 1.4 Vea la Figura P.1.

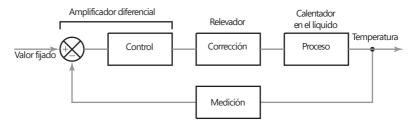


Figura P.1 Problema 1.4.

- 1.5 Vea el texto.
- 1.6 Vea el texto.
- 1.7 Por ejemplo: entra agua, enjuaga, sale agua, entra agua, calienta agua, enjuaga, sale agua, entra agua, enjuaga, sale agua.
- 1.8 Tradicional: voluminoso, funciones limitadas, requiere darle cuerda. Mecatrónico: compacto, muchas funciones, no requiere cuerda, menos costoso.
- 1.9 Termostato bimetálico: lento, precisión limitada, funciones simples, barato. Mecatrónico: rápido, preciso, muchas funciones, tiende a bajar de precio.

- 2.1 Consulte el texto para la explicación de los términos.
- 2.2 3.9%.

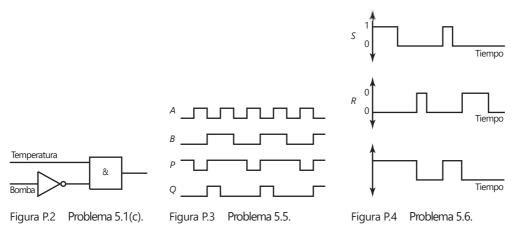
- 2.3 76.4 s.
- 2.4 0.73%.
- 2.5 0.105 &.
- 2.6 Incremental: ángulo no absoluto, se mide desde una referencia; absoluto: identificación completa del ángulo.
- 2.7 162.
- 2.8 a) \pm 1.2°, b) 3.3 mV.
- 2.9 Vea el texto.
- 2.10 2.8 kPa.
- 2.11 19.6 kPa.
- 2.12 0.89%.
- 2.13 +1.54° C.
- 2.14 Sí.
- 2.15 9.81 N, 19.62 N, por ejemplo, un deformímetro.
- 2.16 Por ejemplo: una placa de orificio con celda de presión diferencial.
- 2.17 Por ejemplo: celda de presión diferencial.
- 2.18 Por ejemplo: sensor de desplazamiento LV DT.

Capítulo 3

- 3.1 Como en la Figura 3.2 con $R_2/R_1 = 50$, por ejemplo, $R_1 = 1 \text{ k}\Omega$, $R_2 = 50 \text{ k}\&$.
- 3.2 200 k&
- Figura 3.5 con dos entradas, por ejemplo, $V_A = 1$ V, $V_B = 0$ a 100 mV, $R_A = R_2 = 40$ k&, $R_B = 1$ k&.
- 3.4 Figura 3.11 con $R_1 = 1 \text{ k} \& \text{ y } R_2 = 2.32 \text{ k} \&.$
- 3.5 $V = K \sqrt{I}$.
- 3.6 100 k&.
- 3.7 80 dB.
- 3.8 Fusible para protección de alta corriente, resistencia limitante para reducir corrientes, diodo para rectificar la c.a., circuito con diodo Zener para protección de voltaje y polaridad, filtro pasabajas para eliminar ruido e interferencia, optoaislador para aislar altos voltajes del microprocesador.
- 3.9 0.234 V.
- 3.10 2.1 10 ⁴ V.
- 3.11 Como se dan en el problema.

- 4.1 24.4 mV.
- 4.2 9.
- 4.3 0.625 V.
- 4.4 1, 2, 4, 8.
- 4.5 12 ms.
- 4.6 Vea el texto.
- 4.7 Buffer, convertidor digital-analógico, protección.
- 4.8 0.33 V, 0.67 V, 1.33 V, 2.67 V.
- 4.9 32 768R.
- 4.10 15.35 ms.
- 4.11 Factor de 315.

- 5.1 Por ejemplo: a) selección de boleto AND dinero correcto ingresado, el dinero correcto es decidido por compuerta OR entre las posibilidades, b) AND con protecciones de seguridad, lubricante, refrigerante, pieza de trabajo, potencia, etc., todo operando o en su lugar, c) Figura P.2, d) AND.
- 5.2 a) Q, b) P.
- 5.3 AND.
- 5.4 A como 1, B como 0.
- 5.5 Vea la Figura P.3.
- 5.6 Vea la Figura P.4.
- 5.7 Como en el texto, sección 5.3.1, para compuertas NOR con acoplamiento de cruz.



- 6.1 Vea el texto.
- 6.2 Vea la sección 6.1.
- 6.3 Por ejemplo: a) una grabadora, b) un medidor de bobina móvil, c) un disco duro o un CD, d) un osciloscopio con memoria, un disco duro o un CD.
- 6.4 Puede ser un puente de cuatro brazos, un amplificador operacional diferencial y un voltímetro como display. Los valores de las componentes dependerán del grueso elegido para el acero y del diámetro de la celda de carga. Puede elegir que el tanque se monte en tres celdas.
- 6.5 Puede ser como el mostrado en la Figura 3.8 con compensación por unión fría por un puente (sección 3.5.2). La linealidad se puede alcanzar con la selección de los materiales del termopar.
- 6.6 Pueden ser termistores con un elemento de muestreo y retención seguidos por ADC para cada sensor. Con esto la señal será digital evitando problemas de interferencia en la transmisión. Se pueden usar optoaisladores para aislar altos voltajes/corrientes, seguidos de un multiplexor que alimente a los medidores digitales.
- 6.7 Se basa en el principio de Arquímides, el empuje hacia arriba del cuerpo flotante es igual al peso del fluido desplazado.
- 6.8 Se puede usar un LVDT o deformímetros con un puente de Wheatstone.
- 6.9 Por ejemplo: a) tubo de Bourdon, b) termistores, graficador galvanométrico, c) celdas de deformímetros, puente de Wheatstone, amplificador diferencial, voltímetro digital, d) tacogenerador, acondicionador de señal para formar pulsos, contador.

Capítulo 7



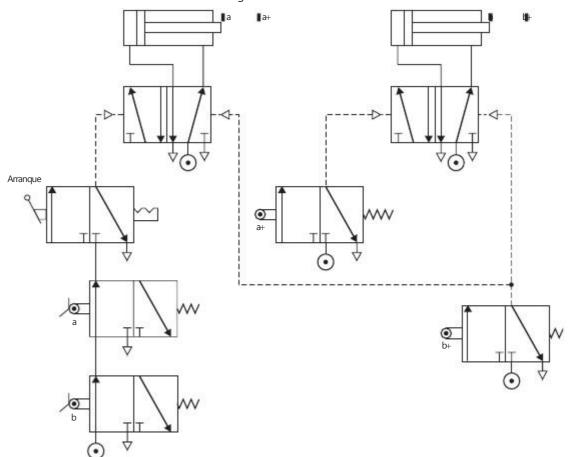


Figura P.5 Problema 7.6.

- 8.1 a) Un sistema de elementos arreglados para trasmitir movimiento de una forma a otra. b) Una secuencia de eslabones y articulaciones que proporcionan una respuesta controlada a un movimiento de entrada.
- 8.2 Vea la sección 8.3.1.
- 8.3 a) 1, b) 2, c) 1, d) 1, e) 3.
- 8.4 a) Traslación pura, b) traslación pura, c) rotación pura, d) rotación pura, e) traslación más rotación.

- 8.5 Retroceso rápido.
- 8.6 Caída rápida en el desplazamiento seguida por un regreso en forma gradual.
- 8.7 60 mm.
- 8.8 Leva en forma de corazón, con distancia del eje a la parte alta del corazón de 40 mm y de 100 mm del eje a la base del corazón (Figura 8.13a).
- 8.9 Por ejemplo: a) levas en un eje, b) mecanismo de retroceso rápido, c) leva excéntrica, d) piñón y cremallera, e) transmisión de correa, f) engranes cónicos.
- 8.10 1/24.

- 9.1 Actúa como un flip-flop.
- 9.2 Vea el texto y la Figura 9.7.
- 9.3 a) Motor en serie, b) motor en derivación (en paralelo).
- a) Corriente directa en derivación, b) motor de inducción o sincrónico con inversor, c) c.d., d) c.a.
- 9.5 Vea la sección 9.5.4.
- 9.6 Vea la sección 9.7.
- 9.7 480 pulsos/s.
- 9.8 99
- 9.9 a) 4 kW, b) 800 W, c) 31.8 N m.
- 9.10 0.65 N m.
- 9.11 2.
- 9.12 3.6 N m.

- 10.1 Vea la sección 10.2.
- 10.2 256.
- 10.3 64K 8.
- 10.4 Vea la sección 10.3.
- 10.5 Vea la Figura 10.9 y el texto asociado.
- 10.6 a) E, b) C, c) D, d) B.
- 10.7 256.
- 10.8 a) 0, b) 1.
- 10.9 Vea la sección 10.3.1, inciso 6.
- 10.10 Vea la sección 10.3.2, inciso 5.
- 10.11 Alta para reiniciar la terminal.
- 10.12 a) IF A
 - **THEN**
 - BEGIN B
 - END B
 - **ELSE**
 - **BEGIN C**
 - END C
 - **ENDIF A**
 - b) WHILE A
 - **BEGIN B**
 - END B
 - **ENDWHILE A**

```
11.1
       a) 89, b) 99.
11.2
       No se tiene que especificar la dirección puesto que está implícita en el mnemó-
       nico.
11.3
       a) CLRA, b) STAA, c) LDAA, d) CBA, e) LDX.
11.4
       a) LDAA $20, b) DECA, c) CLR $0020, d) ADDA $0020.
11.5
       a) Guarda el valor del acumulador B en la dirección 0035, b) carga el acumu-
       lador A con el dato F2, c) apaga la bandera de acarreo, d) suma 1 al valor en el
       acumulador A, e) compara C5 con el valor en el acumulador A, f) borrar la
       dirección 2000, g) saltar a la dirección dada por el registro de índice más 05.
11.6
                     EQU
          DATA1
                               $0050
                     EQU
                               $0060
          DATA2
          DIFF
                     EQU
                               $0070
                     ORG
                               $0010
                     LDAA
                               DATA1
                                           : Toma el minuendo
                     SUBA
                               DATA2
                                           ; Resta el sustraendo
                     STAA
                               DIFF
                                            Guarda la diferencia
                     SWI
                                          ; Termina el programa
       b)
         MULT1
                     EQU
                              $0020
         MULT2
                     EQU
                              $0021
         PROD
                     EQU
                               $0022
                     ORG
                               $0010
                     CLR
                               PROD
                                          ; Borra la dirección producto
                                           Toma el primer número
                     LDAB
                               MULT1
          SUM
                     LDAA
                               MULT2
                                          : Toma el multiplicando
                     ADDA
                               PROD
                                           Suma el multiplicando
                     STAA
                               PROD
                                           Guarda el resultado
                     DECB
                                           Decrementa el acumulador B
                     BNE
                               SUM
                                           Salto si la suma no se termina
                     WAI
                                          ; Termina el programa
          FIRST
                     EQU
                               $0020
                     ORG
                               $0000
                     CLRA
                                          ; Limpia el acumulador
                     LDX
                               #0
         MORE
                     STAA
                               $20.X
                     INX
                                          : Incrementa el registro índice
                     INCA
                                          : Incrementa el acumulador
                     CMPA
                               #$10
                                           Compara con número 10
                               MORE
                     BNE
                                           Salta si no es cero
                     WAI
                                          ; Termina el programa
       d)
                     ORG
                               $0100
                     LDX
                               #$2000
                                          ; Coloca el apuntador
         LOOP
                     LDA A
                               $00.X
                                          : Carga el dato
                     STA A
                               $50,X
                                          ; Almacena el dato
                     INX
                                           Incrementa el registro índice
                     CPX
                               $3000
                                           Compara
                     BNE
                               LOOP
                                           Salta
                     SWI
                                          ; Termina el programa
11.7
          YY
                     EQU
                               $??
                                          ; Valor seleccionado para
                                            el retardo necesario
          SAVEX
                     EQU
                              $0100
                     ORG
                               $0010
```

		STA	SAVEX	; Guarda el acumulador A
11.8	LOOP	LDAA DECA BNE LDA RTS	LOOP SAVEX	; Carga el acumulador A ; Decrementa el acumulador A ; Salta si no es cero ; Restablece el acumulador ; Regresa al programa que invocó
11.0		LDA	\$2000	; Lee el dato de entrada
		AND A	#\$01	; Borra todos los bits excepto el bit 0
		BEQ	\$03	; Si el interruptor es bajo, salta a JMP que tiene 3 líneas de programa
		JMP	\$3000	; Si el interruptor es alto, no salta y ejecuta JMP
		Continúa	a	•

- a) La variable contador es un entero, b) a la variable num se le asigna el valor
 10, c) la palabra name será presentada en el display, d) el display es Number
 12, e) incluir el archivo stdio.h
- 12.2 a) Llama las librerías necesarias para ejecutar la función printf(), b) indica el principio y el final de un grupo de instrucciones, c) inicia una nueva línea, d) problema 3.
- 12.3 El número es 12.
- 12.4 # include <stdio.h>

```
int main(void);
{
  int len, width;
  printf("ingrese longitud: ");
  scanf("%d", &len);
  printf("ingrese ancho: ");
  scanf("%d", &width);
  printf("Area es %d, lens * width);
  return 0;
}
```

- 12.5 Similar al programa dado en la sección 12.3, inciso 4.
- 12.6 Divide el primer número entre el segundo a menos que éste sea cero.

- 13.1 Vea la sección 13.3.
- 13.2 Vea la sección 13.3. Una interfaz en paralelo tiene el mismo número de líneas de entrada/salida que el microprocesador. La interfaz en serie tiene sólo una línea de entrada/salida.
- 13.3 Vea la sección 13.2.
- 13.4 Vea la sección 13.4.
- 13.5 Vea la sección 13.4 y la Figura 13.10.
- 13.6 Vea la sección 13.4.1.
- 13.7 Vea la sección 13.3.3. El poleo requiere la interrogación de todos los periféricos a intervalos frecuentes, aun cuando algunos no estén activados, por lo que

- es una pérdida de tiempo. Interrupt se inicia a solicitud del periférico y por lo tanto es más eficiente.
- 13.8 CRA 00110100, CRB 00101111.
- 13.9 Como en el programa en la sección 13.4.2, con LDAA #\$05 reemplazado por LDAA #\$34 y LDAA #\$34 reemplazado por LDAA #\$2F.
- 13.10 Como en el programa en la sección 13.4.2 seguido de READ LDAA \$2000 ; Lee el puerto A Quizá después de un retardo el programa debería ser BRA READ.

- 14.1 a) AND, b) OR
- 14.2 a) Figura 14.9b, b) Figura 14.10b, c) un circuito de enclavamiento, Figura 14.16, con los interruptores Entrada 1 para inicio y Entrada 2 para alto.
- 14.3 OLD X400, 1LD Y430, 2 ORB, 3 ANI X401, 4 OUT Y430.
- 14.4 0LD X400, 1 OR Y430, 3 OUT Y430, 4 OUT T450, 5 K 50; temporizador de retardo.
- 14.5 0 LD X400, 1 OR Y430, 2 ANI M100, 3 OUT Y430, 4 LD X401, 5 OUT M100; restablece el enclavamiento.
- 14.6 Como en la Figura 14.28 con el temporizador 1 con K = 1 para 1 s y el temporizador 2 con K = 20 para 20 s.
- 14.7 Figura P.6.
- 14.8 Figura P.7.
- 14.9 Figura P.8.

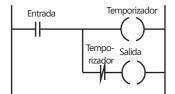


Figura P.6 Problema 14.7.

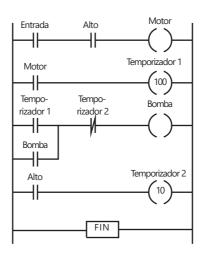


Figura P.7 Problema 14.8.

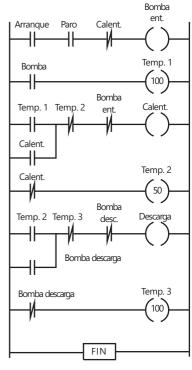
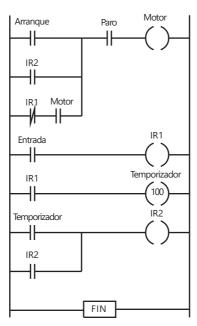


Figura P.8 Problema 14.9.



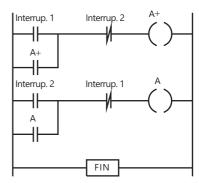


Figura P.10 Problema 14.13.

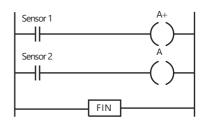


Figura P.9 Problema 14.10.

Figura P.11 Problema 14.14.

- 14.10 Figura P.10.
- 14.11 Una salida comenzaría, como antes, pero se apaga al presentarse la siguiente entrada.
- 14.12 Vea la sección 14.10.
- 14.13 Dos circuitos latch, como en la Figura P.10.
- 14.14 Figura P.11.

- 15.1 Vea la sección 15.2.
- 15.2 Vea la sección 15.3.
- 15.3 Bus.
- 15.4 Banda ancha.
- 15.5 Vea la sección 15.5.1.
- 15.6 Vea la sección 15.4.
- 15.7 Vea la sección 15.3.1.
- 15.8 NRFD a PD0, DAV a STRA e IRQ, NDAC a STRB, datos al puerto C.
- 15.9 TTL a conversión del nivel de señal RS-232C.
- 15.10 Vea la sección 15.7.1.

- 16.1 Vea la sección 16.1.
- 16.2 Vea la sección 16.2.
- 16.3 Vea la sección 16.2.
- 16.4 Vea la sección 16.5.3 para autoprueba y prueba de la suma de la verificación programables y la sección 16.2 para un temporizador vigilante.
- 16.5 Vea la sección 16.5.3.

Capítulo 17

17.1 (a)
$$m \frac{d^2x}{dt} = \frac{dx}{dt}$$
 (b) $\frac{dx}{dt} + (k_1 + k_2)x = F$

Como en la Figura 17.3a)

17.3
$$c \frac{du_i}{dt} + ku_0$$

Dos resortes torsionales con un bloque para momento de inercia,

17.6
$$v = \frac{L}{R} \frac{d_{VR}}{dt} + \frac{1}{CR} v_R dt + v_R$$

17.7
$$_{V} = R_{1}C^{\text{d}_{VC}}$$
 $R_{2}^{+} + 1b_{VC}$

17.8
$$RA_2 \frac{dh_2}{dt} + h_2 rg = h_1$$

17.9
$$RC \frac{dT}{dt} + T = T_r$$
. Capacitor cargado descargando a través de una resistencia.

17.10
$$RC \frac{dT_1}{dt} = T_1 - 2T_2 + T_3$$

17.10
$$RC = \frac{dT_1}{dt}$$

$$\frac{dT_2}{dt} = T_1 - 2T_2 + T_3$$
17.11 $pA = m = \frac{d^2x}{dt} = \frac{dx}{dt} + \frac{1}{C}x$, $R = \text{resistencia al movimiento del vástago}$, $c = \text{capacitancia del resorte}$.

17.12
$$T = a \frac{I_1}{1 + nc_2b} \frac{I_1}{I_1} + nk_2bu$$

Capítulo 18

18.1
$$\frac{IR}{k_1k_2} \frac{dV}{dt} + V = \frac{1}{k_2} V$$

18.2
$$(L_a + L_L) \frac{dl_a}{dt} + (R_a + R_L)i_a - k_1 \frac{du}{dt}$$

$$\frac{du}{dt} + k_2i_a = T$$

18.3 Igual que un motor controlado por armadura

19.1
$$4 \frac{dx}{dt} + x = 6y$$

19.2 a) 59.9° C, b) 71.9° C.

19.3 a)
$$i = \frac{V}{R} (1 - e^{-Rt \cdot L})$$
, b) L/R , c) V/R .

- 19.4 a) Oscilaciones continuas, b) subamortiguada, c) críticamente amortiguada, d) sobreamortiguada.
- a) 4 Hz, b) 1.25, c) $i = I_{\text{AB}} e^{-8t} \frac{4}{3} e^{-2t} + 18$. 19.5
- a) 5 Hz, b) 1.0, c) $x = (-32 + 6t)e^{-5t} + 6$. 19.6
- 19.7 a) 9.5%, b) 0.020 s.
- 19.8 a) 4 Hz, b) 0.625, c) 1.45 Hz, d) 0.5 s, e) 8.1%, f) 1.4 s.
- 19.9 a) 0.59, b) 0.87.
- 19.10 2.4.
- 19.11 0.09.
- 19.12 3.93 rad/s, 0.63 Hz.

20.1 (a)
$$\frac{1}{ms^2 + cs + k}$$
, (c) $\frac{1}{LCs^2 + RCs + 1}$

- a) 3 s, (b) 0.67 s 20.2
- (a) $1 + e^{-2}$, $t(b) 2 + 2e^{-5t}$ 20.3
- 20.4 a) Sobreamortiquada, b) subamortiquada, c) críticamente amortiquada, d) subamortiguada.
- $t e^{-3t}$ 20.5
- 20.6 $2e^{-4t} 2e^{-3t}$

20.7 (a)
$$\frac{4s}{s^2(s+1)+4}$$
, (b) $\frac{2(s+2)}{(s+1)(s+2)+2}$, (c) $\frac{4}{(s+2)(s+3)+20}$, (db) $\frac{2}{s(s+2)+20}$

$$(s + 2)(s + 3) + 20$$

20.8
$$5>(s + 53)$$

20.9
$$5s_3(s^2 + s + 10)$$

$$20.10 \quad 2>(3s + 1)$$

20.12 a) Estable, b) inestable, c) inestable, d) estable, e) inestable.

Capítulo 21

21.1 a)
$$5 \quad v \quad b \quad b$$
) 2 1 $2v^2 + 4'2'$, $b \quad b$) 2 2 $2v^4 + v$

c)
$$1 v(3 - 2v^2)$$

 $24v^6 - 3v^4 + 3v^2 + 1' 1 - 3v^2$

21.2
$$0.56 \operatorname{sen}(5t - 38^{\circ})$$

21.3
$$1.18 \operatorname{sen}(2t + 25^{\circ})$$

21.5 Vea la Figura P.12.

21.6 a) 1,s, b)
$$3.2$$
, $(1 + s)$, c) 2.0 , $(s^2 + 2zs + 1)$,

d)
$$3.2 > [(1 + s)(0.01s^2 + 0.2zs + 1)]$$

- 22.1 Vea la sección 22.3.
- 22.2 a) 8 minutos, b) 20 minutos.
- 22.3 a) 12 s, b) 24 s.
- 22.4 5.
- 22.5 Vea el texto. En particular P offset, PI y PID no offset.
- 22.6 3, 666 s, 100 s.
- 22.7 3, 100 s, 25 s.
- 22.8 Vea las secciones a) 22.12.1, b) 22.12.2, c) 22.12.3.
- 22.9 1.6
- 22.10 Respuesta de primer orden con una constante de tiempo c/KP.

23.1 Por ejemplo, intente el diámetro y grado de rojo. También puede considerar el peso. Sus resultados necesitan poder distinguir claramente entre denominaciones de monedas, cualquiera que sea su condición.

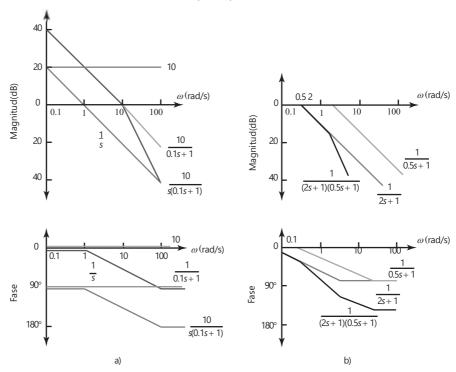


Figura P.12 Problema 21.5.

- 23.2 a) 1/6, b) 1/36, c) 1/10.
- 23.3 0.99.
- 23.4 0.002.
- 23.5 0.625.
- 23.6 0.761.
- 23.7 Por ejemplo, si la temperatura en una habitación es < 20°C y el temporizador está en ON, el calefactor está encendido; si el calentador está en ON, la bomba está encendida; si la bomba está en ON y la temperatura de la habitación es < 20°C, entonces la válvula está abierta, pero si el temporizador no está en ON el calentador tampoco lo está. Si la temperatura en la habitación no es < 20°C es que la válvula no está en ON, y si el calentador tampoco está en ON, la bomba no está en ON. Esto también se puede precisar si se considera que debe haber una limitante de que el calentador esté restringido a funcionar por debajo de 60°C.

Capítulo 24

24.1 Las posibles soluciones son: a) termopar, compensación de unión fría, amplificador, ADC, PIA, microprocesador, DAC, unidad termistora para controlar el elemento de calor del horno, b) sensores de los haces de luz, PLC, deflectores

para clasificador operados por solenoides, c) control de lazo cerrado con un motor de c.d. para el movimiento en cada dirección, un motor de c.d. como actuador del movimiento de la pluma, microprocesador como comparador y controlador, y realimentación de un codificador óptico.

Tareas de investigación

Las siguientes son descripciones breves del tipo de información que debe contener una respuesta.

- 24.2 Un sistema de frenos ABS tiene sensores de tipo inductor detectando la velocidad de cada una de las ruedas del vehículo, acondicionadores de señal para convertir las señales de los sensores en pulsos de 5 V, un microcontrolador con un programa para calcular la velocidad de las ruedas y la tasa de desaceleración durante el frenado para que cuando se exceda un límite prefijado, el microcontrolador dé una salida a las válvulas solenoide en el modulador hidráulico para prevenir un incremento en la fuerza de frenado o para reducirla en caso necesario.
- 24.3 El motor del carro mueve la cabeza de impresión en forma lateral, mientras imprime los caracteres. Después de imprimir una línea, el motor de alimentación del papel lo corre. La cabeza de impresión consiste en agujas movidas por solenoides, por lo general un renglón de 9, que impactan en la cinta de tinta. Un microcontrolador se puede utilizar para controlar las salidas. Para mayores detalles, vea *Microcontroller Technology: The 68HC11* de P. Spasov (Prentice Hall, 1992, 1996).
- 24.4 El bus CAN opera con señales que tienen un bit de inicio seguido por el nombre que indica el destino del mensaje y su prioridad, seguido por bits de control, seguidos por los datos que se envían, seguidos por bits de CRC, seguidos por bits de confirmación de la recepción y concluye con los bits de final.

Tareas de diseño

Las siguientes son descripciones breves de las posibles soluciones.

- 24.5 Un termómetro digital que usa un microprocesador tiene un sensor de temperatura como el LM35, un ADC, un ROM como el Motorola MCM6830 o el Intel 8355, una RAM como la Motorola MCM6810 o la Intel 8156, un microprocesador M6800 o Intel 8085A y un display de LED. Con un microcontrolador como el Motorola MC68HC11 o el Intel 8051 puede tenerse un sólo sensor de temperatura, quizá con un acondicionador de señal y un display de LED.
- 24.6 Un óhmmetro digital involucra un multivibrador monoestable que proporciona un pulso con una duración de 0.7RC. Una variedad de capacitores fijos se usan para proporcionar diferentes rangos de resistencias. El intervalo puede determinarse usando un microcontrolador o un microprocesador, más memoria y enviarlos a un display de LED apropiado.
- 24.7 Esto puede requerir un sensor de presión, por ejemplo, el semiconductor transductor Motorola MPX2100AP, un acondicionador de señal para convertir la pequeña señal del sensor al nivel apropiado, por ejemplo, un amplificador instrumental, usando amplificadores operacionales, un microcontrolador, por ejemplo el MC68HC11, un controlador de LCD como el MC145453 y un display LCD de cuatro dígitos.
- 24.8 Esto puede resolverse utilizando el M68HC11EVM con una salida con modulación por ancho de pulso (PWM) al motor. Cuando se desea realimentación se puede utilizar un codificador óptico.
- 24.9 Se puede hacer que cada caja sea cargada utilizando una corriente que se aplica a una válvula solenoide, la cual opera un cilindro neumático que a su vez

mueve una placa que empuja la caja a la tolva o canal de descarga. La caja permanece en el canal que está cerrado por otra tolva. La presencia de la caja es detectada por un sensor que indica que la siguiente caja puede ser admitida en el canal. Esto continúa hasta que se acumulan cuatro cajas en el canal. La placa al final del canal se abre, activada por otra válvula solenoide, para permitir la salida de las cajas a la banda. La llegada de las cajas a la banda puede detectarse con un sensor montado en el extremo del escape. Esto permite que el proceso completo se pueda repetir.

Apéndice A

A.1 a) $2/s^2$, b) $2(s^2+4)$, c) e^{2s} , d) sX(s) = 2, e) $3s^2X(s)$, f) 1/[s(s+1)].

A.2 a) t, b) 5 cos 3t, c) $1 + 2e^t$, d) e^{3t} .

A.3 5

Apéndice B

- B.1 255.
- B.2 a) 11, b) 529.
- B.3 a) 1A7, b) 211.
- B.4 a) 781, b) 157.
- B.5 a) 1010 0110, b) 1101 1101.
- B.6 a) 0, b) 1.
- B.7 a) 8, b) 12.

Apéndice C

A	В	С	Q
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

- C.4 a)(a) $(Q_{h} = C^{\dagger}(A + Q_{h}))$ (b)
- C.5 Como se da en el problema. A + B (b) C
- C.6 a)(a) , $(b) = A + B_{11}$ (b) Q = C (b)
- C.8 Cuatro compuertas de entrada AND con dos compuertas NOT si la combinación correcta es 1, 1, 0, 0: $Q = A^{\dagger} B^{\dagger} C^{\dagger} D$

Indice

Α

acceso a redes por paso por ranura 380 acceso a redes por paso por token 380 acceso indirecto en C 315 acceso múltiple con detección de portador con detección de colisión (CSMA/CD) 380 acceso múltiple con detección de portador impedimento de colisión (CSMA/CA) 394 acción de surgimiento de corriente en compuertas lógicas 120 acondicionamiento de señal 69-70 acoplamiento de inercia en motores 234-5 actuador de diafragma 180 actuadores giratorios 185 actuadores semigiratorios 185 adaptador de Motorola MC6850 341, 406 adaptador de Motorola MC6852 382 adaptador síncrono de datos en serie (SSDA) 382 adaptadores de interfaz para comunicación asíncrona (ACIA) 341-2 adaptadores de interfaz periféricos (PIA) 336-41 en el movimiento de limpiaparabrisas 541 inicialización 339 señales de interrupción 339-40 adquisición de datos (DAQ) 106-8 detección de errores 108 exactitud 107-8 registradores de datos 154 tarietas con clavijas 151-3 álgebra Booleana 587-95 leyes de De Morgan 588-9 leves del 587-8 mapas de Karnaugh 591-4 tablas de verdad 589-91 algoritmo 274 Ambiente de desarrollo Arduino 322

American National Standards Institute

(ANSI) 302

American Standard Code for Information Interchange (ASCII) 140 amortiguador de entrada 251 amortiguador rotacional 416 ecuaciones 417 amortiquadores 414-16 ecuaciones de bloques funcionales amperímetros, calibración de 159 amplificador de instrumentación 76 amplificador diferencial 74-8 amplificador integrador 73-4 amplificador inversor 71-2 amplificador logarítmico 78 amplificador no inversor 72 amplificador operacional 70-81 amplificador operacional en circuitos PID 517 amplificador sumador 72-3 amplificadores de muestreo y retención 105 amplificadores integradores y diferenciadores 73-4 amplificadores reales 80-1 análisis de circuitos de c.a. 615-19 circuitos en serie 618-19 resistencia, inductancia y capacitancia en 617-18 análisis de circuitos eléctricos 610-15 análisis de mallas 611-12 análisis de nodos 610-11 teorema de Norton 614-15 teorema de Thévenin 612-14 circuitos de c.a. 615-19 resistencia, inductancia y capacitancia en 617-18 análisis de malla de circuitos 611-12 análisis de mallas 611 analizador de firma para localización de fallas 404 analizador lógico de fallas 404 ancho de banda 501 ANSI (American National Standards Institute) 302 aprendizaje 533-4 aproximación de Tustin 110 aproximaciones sucesivas en ADC 101 apuntadores en C 315-16

aritmética con 315 y arreglos 315 árboles de probabilidad condicionada, archivos de biblioteca estándar en C 304 archivos de encabezado en C 317 Arduino programas 319-3 robots 566-7 tarjetas 270-271, 319 armadura en motores de cd 218 arquitectura de Harvard 263-4 arquitectura de microprocesadores Arquitectura de redes de sistemas (SNA) 384 arquitectura de von Neumann 242, 264 arquitectura del sistema Motorola 6800 247, 252-3 arquitectura Intel 8085A 248 arreglos en C 313-14 y apuntadores 315 arreglos multidimensionales en C 314 articulaciones 191 asignaciones en C 306 atenuación 83 aterrizado de señales 89-91 autoenfoque en cámaras digitales autoprueba para la localización de fallas autorregulación 528

В

banda de paso 83
banda muerta de los transductores 32
bandas de transmisión 200-1
tipos de 201
bandas en V 201
bandas planas 201
bandas redondas 201
bandas reguladoras de tiempos 201
barreras (plumas) de estacionamiento 551
básculas de baño 545-8

BASIC 278	bus VXI 394	retorno 304
bit de paridad 108 bit más significativo (MSB) 95, 581	buses	secuencias de escape 308 variables 305-6
bit menos significativo (IVISB) 95, 581	en sistemas de microprocesadores 241-3	carga de sistemas mecánicos 191
Bit User Fast Friendly Aid to Logical	buses de la matriz de conectores 393-4	carga, en pantallas 136-7
Operations (Buffalo) 406	bases de la matriz de concedites 555 i	carretera de datos de Allen-Bradley 384
bits 95		celda de bits 143
bits de verificación de redundancia cíclica 381	C	celda de carga con extensómetro 49-50 celdas de carga
bloques funcionales de sistemas	cadena cinemática de cuatro barras	calibración de 159
hidráulicos 426-8	192-3	en báscula de baño 545
ecuaciones 430	cadena de palancas 193	en sistemas de medición 155-6
bloques funcionales de sistemas	cadenas cinemáticas 191-4	ciclo de programa en los PLC 353
mecánicos 414-22	de cuatro barras 192-3	ciclo de trae-ejecuta 246
ecuaciones 417	mecanismo de biela-corredera-	cicloconvertidor en motores de
sistemas rotacionales 416-17	cigüeñal 193-4	corriente alterna 227
y analogías eléctricas 425-6	cadenas en C 307-8	Ciclos
bloques funcionales de sistemas	cadenas 202	en C 310-13
térmicos 433-5	cámara digital 552-7	instrucción <i>for</i> 310-11
construcción de 434-5	enfoque automático 23	instrucción switch 312-13
ecuaciones 434	camino cerrado de tierra 90-1	instrucción <i>while</i> 311-12 ciclos 309-13
bloques funcionales en sistemas de fluidos 426-33	campo de dirección 286	instrucción <i>for</i> 309-10
construcción de los 430-3	campo en lenguaje ensamblador 285-86	instrucción <i>switch</i> 311-13
ecuaciones de los 430	capa de aplicación en OSI 383	instrucción <i>while</i> 311
bloques funcionales en sistemas	capa de enlace de datos en OSI 82	ciclos de retardo 291
eléctricos 422-6	capa de presentación en OSI 383	cilindro hidráulico 175
construcción 424-5	capa de red en OSI 383	cilindro neumático 175
ecuaciones 423	capa de sesión en OSI 383	cilindros 175-8
y analogías mecánicas 425-6	capa física en OSI 382	secuenciación 177-8
bomba de engranajes 166, 167	capa transportadora en OSI 383 capacidad de rango 183	cinemática 189
bomba de pistón 166	capacitancia hidráulica 426	circuito amortiguador 212
bomba de pistón axial 166	ecuaciones 430	circuito amortiguador o de frenado 212
bomba de pistón radial 166, 167	capacitancia neumática 428	circuito del interruptor de temperatura
bomba de vástago 166, 167	ecuaciones 430	79
borrador maestro y restablecimientos	capacitancia pura en circuitos de a.c.	circuito en escalera R-2R 99
en los PIC 268	617	circuitos de enclavamiento en los PLC
brazo de robot, funciones de	capacitancia térmica	361
transferencia 478	ecuaciones 434	circuitos en serie 618-19
búferes 329, 330-1	capacitores 422-3	circuitos de c.d. 610-15
búferes de tres estados 330-1	ecuaciones 423	análisis de mallas 611-12
bus CAN 389	características estáticas de los	análisis de nodos 610-11 teorema de Norton 614-15
bus de arquitectura de microcanal (MCA) 393	transductores 33-5	teorema de Thévenin 612-14
bus de arquitectura estándar con norma	características principales 303-8	circuitos en serie de ca 618-19
industrial extendida (EISA) 393	asignaciones 306	circuitos H 222-3, 229-30
bus de computadora AT 393	cadenas 307-8	circuitos integrados 118
bus de computadora XT 393	comentarios 305	y compuertas lógicas 119-20
bus de control 243	función principal 305	circuitos PID 517
bus de datos 242-3	funciones 303 funciones de biblioteca estándar	circuitos RLC 462
bus de direcciones 243	304	codificación de fase (PE) 143-4
bus de instrumentación de Hewlett	instrucciones 303	codificación de longitud de corrida
Packard 391	operaciones sobre bits 307	limitada (RLL) 144-5, 146
bus I ² C 387-8	operadores aritméticos 306	codificación de modulación de
bus LAN Ethernet 380	operadores de relación 306	frecuencia modificada (MFM) 144
bus S 393	operadores lógicos 307	codificación de no regreso a cero (NRZ)
bus TURBOcanal 393	palabras clave 303	143
bus VME 393-4	preprocesador 304-5	codificador 122
	• •	codificadores absolutos 42

codificadores absolutos de 3 bits 43	compuertas lógicas 112, 113-20	control del robot 549
codificadores incrementales 42, 46	aplicaciones 120-6	control del tren de potencia 557
codificadores ópticos 42-3	convertidor de código 122-6	control del voltaje de cd por 211
código binario decimal (BCD) 122-4	codificador 122	control digital 112
código de máquina 278	comparador digital 121-2	control digital 505
código de operación 284	generadores de paridad de bit	control en cascada
código Gray 43, 585-6	120-1	de los cilindros, 178, 179
código mnemónico 278	compuerta AND 112, 113-14	en los PLC 364
coeficiente de Hall 45	combinación 117-19	control lambda 558-9
cojinetes 202-4	compuerta NAND 115-16, 118	controlador de interfaz periférico (PIC)
selección de los rodamientos 204	compuerta NOR 116-17, 118	263
cojinetes autoalineables 203	compuerta NOT 115	arquitectura de Harvard 263-4
cojinetes con lubricación hidrodinámica	compuerta OR 114-15	conjunto de instrucciones 600
202	compuerta XOR 117	direccionamiento 282
cojinetes con lubricación hidrostática	familias de 119-20	familia 272
202	computadora que opera apropiadamente	Intel 8051 272
cojinetes de bola de contacto angular	(COP) 259, 398	entrada de cristal 268
203	comunicaciones digitales 376	borrador maestro y
cojinetes de bolas de empuje de ranura	condición de Grashof 193	restablecimientos 268
de carrera 203	condicionador de señal 8	puerto esclavo paralelo 268
cojinetes de bolas de ranura de relleno	condiciones en estado estable	entrada/salida serial 268
203	en sistemas de segundo orden 462	puertos de entrada/salida 265-6
cojinetes de bolas y rodillos 203	y respuesta transitoria 480	entradas análogas 266-7
cojinetes de deslizamiento de capa	conexiones de ánodo y cátodo común	temporizadores 267-8
límite 203	para LED 148-9	M68HC11 273
cojinetes de deslizamientos 202-3	conjuntos de instrucciones 598-9	programas 288-9
cojinetes de doble hilera 203	conmutador en motores de cd 217	registros de propósito especial 268-9
cojinetes de empuje 202	constante de tiempo de los	controlador lógico programable (PLC)
cojinetes de aripaje 202 cojinetes de rodamiento 202-3	transductores 34	21-2, 349
cojinetes de rodamiento de película	constante de tiempo en sistemas de	circuitos enclavados 361
sólida 203	primer orden 456-8	como monitor de sistemas 408-9
cojinetes de rodillo cilíndrico 204	constante integral de tiempo 515	contadores 365-7
3		detección de fallas en el 397
cojinetes de rodillo cónico 204	consumo de potencia de las compuertas lógicas 120	diagramas de escalera 355
cojinetes de rodillos 204	contadores en los PLC 365	entrada/salida análoga 371-3
comparador 79-80	contadores en los PLC 365-7	
comparador digital 121-2		en barreras (plumas) de estacionamiento 551
compensación de temperatura en el	contadores hacia arriba en los PLC 366	
puente de Wheatstone 85-7	control autosintonizable 525	manejo de datos 369-71
compensación del termopar en el	control autosintonizable en control	comparación de datos 370-1
puente de Wheatstone 88	adaptativo 525	conversiones de código 371
compensación en las funciones de	control calendarizado de ganancia 524-5	movimiento de datos 370
transferencia 482-3	control de acceso a redes 380	operaciones aritméticas 371
complemento a dos en matemáticas binarias 583	control de computadora centralizado 376	procesamiento de entrada/salida 353-4
complemento a uno en matemáticas	control de enlace de datos de alto nivel	direccionamiento 354
binarias 583	(HDLC) 382	actualización continua 353
compresor de acción simple 168	control de enlace lógico 383	copiado masivo de entrada/salida
compresor de doble acción 168	control de flujo y ciclos 309-13	353-4
compresor de una etapa 168	instrucción If/else 310	en interruptor temporizado 537-8
compresor rotativo 168, 169	instrucción If 309-10	estructura 349-53
compresor rotativo helicoidal 169	control de la interrupción 333	formas de 352-3
compresor simple de acción 168	control de la relación aire-combustible	entrada/salida 350-2
compresores 169	(AFR) 558	programas de entrada 352
compuerta AND 112, 113	control de paridad 146	funciones lógicas 356-8
compuerta NAND 115-16, 118	control de realimentación 10	listas de instrucciones 358-60
compuerta NOR 116-17, 118	control de temperatura vía PLC 372-3	programas en escalera 354-8
compuerta NOT 115	control de velocidad 523	relevadores internos 362
compuerta OR 114-15	control de voltaje 211	relevadores maestros 368-9
compuerta XOR 117	control del motor de paso 537	saltos 369
P		

secuenciación 363-4	decodificador de 3 líneas a 8 líneas	diodos emisores de puntos 148, 150
registros de corrimiento 367-8	124-5	direccionamiento absoluto 283
temporizadores 364-5	decodificador de BCD a decimal 122-4	direccionamiento de página cero 283
controlador proporcional electrónico	decodificador de dirección 250	direccionamiento del registro 283
511-2	derivadas en la transformada	direccionamiento directo 283, 284
controladores de tres términos (PID)	de Laplace 577	direccionamiento directo de memoria
509, 516-17	desarrollo de un programa 316-17	(DMA) 107
controladores digitales 519-17	archivos de encabezado 316	direccionamiento extendido 283
modos de control 518-19	destello ADC 104	direccionamiento implicado o inherente
controladores en lazo cerrado 505, 506-7	detección de errores	283
		direccionamiento indexado 283, 284
control adaptable 523-6	método de la paridad para 108	-
control de velocidad 523	paridad par en 108	direccionamiento indirecto 283
controladores digitales 517-19	paridad impar en 108	direccionamiento inherente o implicado
desempeño 520-1	verificación de suma en 108	283, 284
error en estado estable en los 507-8	detectores de la temperatura de la	direccionamiento inmediato 282-3, 284
modo derivativo 509, 512-14	resistencia (RTD) 56-7	direccionamiento relativo 283
modo en dos posiciones 509-10	devanado de campo en motores de c.d.	discos duros 145-6
modo integral 509, 514-16	218	discos formateados 146
modo PID 509, 516-17	diagrama de cuerpo libre 417, 419	discos magnéticos 145-6
modo proporcional 509, 510-12	diagrama de flujo 274-5	diseño cinemático 190
modos de control 509	diagramas de bloque en MATLAB 608	disparador Schmitt 64
para lector de disco duro 562	diagramas de Bode 492-500	display de siete segmentos,
respuesta del sistema 512	construcción de los 496-8	decodificación 344-7
retardadores 507	identificación del sistema	displays
sintonización 521-3	498-500	efecto de la carga 136-7
controladores secuenciales 19-21	para $G(s) = 1/s 493$	poner en blanco 345
conversión analógica a digital (ADC)	para $G(s) = K 492-3$	para presentación de datos 136
16, 95, 98, 101, 104	para sistemas de segundo orden 494-6	displays de lámpara de neón 147
conversión digital a analógica (DAC) 98	para sistemas de primer orden 493-4	displays de lámpara incandescente 147
interfaz, 347	diagramas de Bode para 493-4	dispositivo acoplado por carga (CCD)
conversiones de código en los PLC 371	como sistemas dinámicos 452-8	62, 552
convertidor 122-4	constante de tiempo 456-8	dispositivos de interrupción como
en los LED 149	constante de tiempo en 456-8	actuadores 207
convertidor analógico a digital (ADC)	ejemplos de 454-6	dispositivos de tipo solenoide como
en controles digitales 517	entrada escalón en los 474	actuadores 207
tasa de muestreo 519	funciones de transferencia en 474-6	dispositivos periféricos 249
teorema de muestreo 97	ejemplos de 475-6	dominio de s en la transformada
convertidor de código 122-6	entrada escalón 474	de Laplace 571
convertidor de rampa doble 103	ganancia en estado estable en 457-8	propiedad de corrimiento 576
convertidor en motores de c.a. 227	respuesta de frecuencia en 489-91	dominio del tiempo en la transformada
convertidores digitales a analógicos	respuesta forzada 453-4	de Laplace 571
(DAC) 16, 99-101	respuesta forzada en los 453-4	drenado de corriente (sinking) en los
copiado masivo de entradas/salidas en	respuesta natural 452-3	PLC 351
los PLC 353-4	respuesta natural en 452-3	duplicaciones 97
corriente de desbalance de entrada 81	transductores como 454-5	
corriente polarizada de entrada 81	transformada de Laplace en los 474	
corrientes de vuelta a tierra 90	diagramas de escalera en los PLC 355	E
criterio de Nyquist 97	dientes de engrane helicoidal 197	_
cronómetro 555 132-3, 540	dientes helicoidales 197	
curva de reacción de proceso 521-2	diferencia de fase en circuitos de c.a.	ECL (emisor acoplado lógico) 119
	616	ecuación Booleana 113
	diferencia en matemáticas binarias 583	ecuación en diferencias en el
D	diodo de protección 214	procesamiento de señales digitales 109

diodo Zener 81

diodos 209-10

147, 148-9

de protección o flyback 208

diodos emisores de luz (LED)

diodos de rueda libre 208

datos de protocolo 381 datos enclavados (latched) 130 datos retenidos 130 decodificación de datos 22 ECL (emisor acoplado lógico) 119 ecuación Booleana 113 ecuación en diferencias en el procesamiento de señales digitales 109 ecuaciones auxiliares 460 ecuaciones diferenciales 418, función forzada 449 EEPROM (PROM eléctricamente borrable) 249 programas embedidos 297

efecto Hall 45	entrada/salida de memoria mapeada	flip-flop SR 127-8
ejes de engranes paralelos 197	327	flotadores 55
elemento correcto en sistemas en lazo	entrada/salida de reconocimiento	forma de rampa del ADC 104
cerrado 13	completo 332	formato JPEG 554
elemento de comparación de los	entrada/salida en serie de los PIC 268	FORTRAN 278
sistemas en lazo cerrado 12	entrada/salida serial 262	fotodiodos 61
elemento de proceso de los sistemas	EPROM (ROM borrable y	fotorresistor 61
en lazo cerrado 13	programable) 248-9, 250	fototransistores 61
elementos de control de los sistemas	programas embebidos en 297	fototransistores de Darlington 61
en lazo cerrado 12-13	error de cuantización 97	fracciones parciales en la transformada
elementos de medición de los sistemas	error de histéresis de los transductores	de Laplace 578-9
de lazo cerrado 13	31	frecuencia de corte 83
emisor acoplado lógico (ECL) 119	error de linealidad 104	frecuencia de esquina en diagramas
emulación en la localización de fallas	error de no linealidad de los	de Bode 494
405-6	transductores 31	frecuencia modulada (FM)
en sistemas de primer orden 489-91	error en estado estable en controladores	codificación 144
en sistemas de segundo orden 491-2	en lazo cerrado 507-8	fuelle 431
especificaciones de desempeño 501-2	corrimiento 508	sensores de presión absoluta 51
estabilidad 502-3	errores	fuente de señal aterrizada 90
para entrada sinusoidal 486	en controladores de lazo cerrado 507-8	fuente de señal flotante 90
enfoque secuencial del proceso de	en terminología del funcionamiento 30	fuerza contraelectromotriz en motores
diseño 6	esbozo en programas Arduino 320	de cd 219
engranaje de corona 196	escaneo de no enlazado en tubos de	función de muestreo en los
engranes 196-9	rayos catódicos 139-40	microcontroladores 261
engranes con doble hilera de dientes	estabilidad de los transductores 32	función de paso unitario en la
helicoidales 196	estructura del programa 302-9	transformada de Laplace 572-3
engranes cónicos 196	estructura del programa en C 302-8	función de transferencia 512
engranes helicoidales 197	etapa conceptual del proceso de diseño 5	función de pertenencia 532-3
entrada de cristal en los PIC 267-8	etiquetas 286	función de pulso en la transformada
entrada de impulso en sistemas	exactitud de transductores 30	de Laplace 573-4
dinámicos 451-2	extensómetro patrón inactivo 86	función de pulso unitario en la
entrada de paso	extensómetros, calibración del factor de medición 159	transformada de Laplace 573
en sistemas de primer orden 474	de medición 159	función de respuesta de frecuencia 489 función de transferencia de frecuencia
en sistemas de segundo orden 477 en sistemas dinámicos 451-2, 464		489
entrada senoidal	F	función delta de Dirac en la
fasores en 487-9	F	transformada de Laplace 573
ecuaciones 488-9		función Heaviside en la transformada
en sistemas dinámicos 451-2	factor de amortiguamiento relativo 460	de Laplace 572
respuesta de frecuencia para 486	falla de un componente pasivo 402	función lógica AND en los PLC
entrada/salida	falla del chip 402	356, 360
direccionamiento de 326-9	fallas de hardware 400-1	función lógica NOR en los PLC
en los PLC 350-2	fallas de software 402	356, 360
actualización continua 353	fallas por corto circuito 402	función lógica OR en los PLC 356, 360
copiado masivo de entradas/salidas	fasores	función lógica XOR en los PLC
353-4	en entrada sinusoidal 487-8	357, 360
direcciones 354	ecuaciones 488-9	funciones de biblioteca 601-3
entrada/salida análoga 371-3	filtrado 83	funciones de transferencia 471-4
procesamiento 353-4	filtro antiduplicación 98	compensación 482-3
pruebas en los PLC 407-8	filtro de paso alto 83	diagramas de Bode para 492-6, 500
puertos en los PIC 264-6	filtro de paso bajo 83	en controladores digitales 518
registros 327-9	filtro de paso de banda 83	en sistemas de primer orden 474-6
entrada/salida aislada 326	filtro pasivo 83-4	ejemplos de 475-6
entrada/salida analógica	filtros 83-4	entrada de paso 474
de los PIC 266, 268	firmware 249	en sistemas de segundo orden
de los PLC 371-373	flip-flop 126-8	476-8
entrada/salida de actualización continua	flip-flop D 129-31	ejemplos de 478
en los PLC 353	flip-flop de compuerta SR 128	entrada de paso 477
	flip-flop JK 128-9	polos 481

plano de s 482 sistemas en serie 478-9 ejemplos de 479 transformada de Laplace 471, 472-4 funciones en lenguaje C 303 funciones lógicas en los PLC 356-8 y listas de instrucciones en los PLC 359 funciones periódicas en la transformada de Laplace 576-7

G

ganancia de corriente en transistores bipolares 213 ganancia de respuesta de frecuencia 490 ganancia de voltaje 70 ganancia en estado estable en sistemas de primer orden 457-8 generador de c.a. 47 generadores de bit de paridad 120-1 grabación magnética 142-6 códigos para 143-5 grabación óptica 146-7 grabadoras analógicas registradoras 138 grabadores 136 grados de libertad 190

ī

identificación del sistema 498-500 identificación del sistema en sistemas dinámicos 467 impedancia de entrada 70 impedancia de salida 70 impedancia de salida de los transductores 33 impedancia en circuitos de c.a. 619 impresoras 141-2 impresoras de inyección de tinta 141 impresoras de matriz de puntos 141 indicador de presiones 49 indicadores 136 inductancia en circuitos de c.a. 617-18 inductancia pura en circuitos de a.c. 617 inductores 422-3 ecuaciones 423 inercia hidráulica 427 ecuaciones 430 inercia neumática 429 ecuaciones 430 inercia, momentos de 234-5, 416-17 inspección para localización de fallas

inspección por generador de pulsos lógicos para localización de fallas 403 inspección por multímetro para localización de fallas 402 inspección por osciloscopio para localización de fallas 402 inspección visual para localización de fallas 402 instrucción for en lenguaje C 310-11 instrucción If en C 309-10 instrucción If/else en C 310 instrucciones de computadora 278 instrucciones en C 303 instrumentos virtuales 152 integrales en la transformada de Laplace 577 Inteligencia artificial autorregulación 528 Intercambio de paquete de interred (IPX) 383 Intercambio de paquete secuenciado (SPX) 383 Interconexión de sistemas abiertos (OSI) 382-3 interfaces 326 análoga 347 búfers 330-1 interrupciones 332-5 pantalla de siete segmentos 344-6 PIA 336-39 eiemplo 341 inicialización 339 señales de interrupción 339-40 requerimientos 329-30 interfaces de comunicación paralela 391-4 interfaz GPIB 391, 392-3 interfaces de comunicación serial 341-4, 385-90 interfaces de entrada 241 interfaces de salida 241 interfaz de bus de instrumentos de propósito general (GPIB) 391, 392-3, 394 interfaz 385-7 interfaz de bus I²C 387-8 interfaz de ciclo de corriente de 20 mA 387 interfaz firewire 390 interfaz serial 336 interfaz serial de los microcontroladores 343-4 interfaz USB 390 interferencia electromagnética en las señales 91-2 interrupciones 250, 332-5

interruptor accionado con leva 20, 537 interruptor de lengüeta 44 interruptor de proximidad inductivo 42 interruptor límite 63 en barreras (plumas) de estacionamiento 551 interruptor temporizador 537-40 interruptores de estado sólido 209-15 fallas en los 401 introducción de datos con 63-5 mecánicos 207-9 relevadores 208-9 interruptores de estado sólido 209-15 diodos 209-10 MOFSET 215 tiristores y triacs 210-12 transistores bipolares 212-15 interruptores de proximidad 44-5 interruptores enmascarables 334 interruptores mecánicos 63, 207-9 de estado sólido 209-15 relevadores 208-9 intervalo de cuantización 97 intervalo de transductores 30 IP (Protocolo de Internet) 383 IPX (Intercambio de paquete de interred) 383

J

juegos de instrucciones 278, 279-85 aritmética 279-80 direccionamiento 282-5 Intel 8051, 598-9 lógicas 280-1 Motorola M68HC11 596-7 movimiento de datos 284-5 PIC16Cxx 600 transferencia y movimiento de datos 279

L

LabVIEW 152
lanzamientos de interruptores 63
lavadora doméstica 273-4
lazo de corriente de 20 mA 387
lazos de realimentación 12, 479-80
lector de código de barras 559-61
lectores de código de barras 561
lectura de un canal ADC 318-20
cómo encender y apagar un motor
317-18
lenguaje C 278

402-3

interrupciones 263

arreglos 313-14	M	en microprocesador 246-9
y apuntadores 314		EEPROM 249
ramificaciones 309-10	magnitud o ganancia 490	EPROM 248-9
instrucción If/else 310	manejo de datos en los PLC 369-70	PROM 248
instrucción If 309-10	comparación de datos 370-1	RAM 249
ventajas de 302	conversiones de código 371	ROM 247-8
lenguaje ensamblador 278	movimiento de datos 70	MEMS (sistemas
ejemplos de 287-90	operaciones aritméticas 371	microelectromecánicos) 25
programas 285-90	manipulación de señal 70	método de paridad para detección de
subrutinas 290-3	mantisa en números de punto flotante	error 108
tablas de consulta 293-6	585	método de reacción de proceso
lenguajes 278	mapas de Karnaugh 591-4	de la sintonización 521-2
levas 194-6	máquinas 533-4	método del último ciclo de
seguidores 194, 196	máquinas inteligentes 528	sintonización 522-3
levas 195	margen de fase 503	microcontrolador 16C74A 263-5
levas en forma de corazón 195-6	margen de ganancia 503	microcontrolador 16F84 263-5
levas en forma de pera 195-6	masas 414, 415	microcontrolador Atmel VR 270-1
ley de Kirchhoff de la corriente 609	ecuaciones 417	microcontrolador Intel 8051, 260-3
ley de Kirchhoff del voltaje 611	matemáticas binarias 582-4	ALE 261
ley de metales intermedios 60	MATLAB 604-8	direccionamiento 282
ley de temperaturas intermedias 60	diagramas de bloque 608	entrada externa 261
ley del paralelogramo de vectores en	funciones de transferencia 607-8	puertos de entrada/salida 260-1
circuitos de c.a. 618	graficación 606-7	microcontroladores 4, 242, 253-54
leyes de De Morgan 588-9	mecanismo de doble cigüeñal 193	aplicaciones 272-4
leyes de Kirchhoff 424-5	mecanismo de doble palanca 193	lavadora doméstica 273-4
libertad, grados de 190 linealidad en sistemas de ingeniería	mecanismo de palanca-cigüeñal 193-4	sistema de medición de temperatura 272-3
443-5	mecanismo de retroceso rápido 194	Intel 8051 260-3
líneas de control en las PIA 337	mecanismos 188-9	ALE 261
listas de instrucciones en los PLC	mecatrónica	entrada/salida serial 262
358-60	diseños 537-48	interrupción 263
y funciones lógicas 359	orígenes 3	PSEN 261
y ramificaciones 359-60	proceso de diseño 5, 6	puertos de entrada/salida 260-1
localización de fallas 397	básculas de baño 545-8	RESET 262
localización de fallas 405	interruptor temporizado 537-40	temporizador 262-3
localización de fallas de la entrada	movimiento del limpiaparabrisas	XTÁL 262
a la salida 405	541-5	interfaces en serie de 343-4
localización de fallas de la salida a la	sistemas	Motorola M68HC11 254-60
entrada 405	barreras (plumas) de estacionamiento 551-2	controlador de interrupción 258
localización de fallas por división a la	cámara digital 552-7	COP 259
mitad 405	ejemplos de 4, 22-5	modos 257-60
lógica CMOS (semiconductor	lector de código de barras 559-61	puertos 255-7
complementario de metal-óxido)	robot para levantar y depositar	PWM 259-60
119, 120	objetos 548-51	temporizador 258-9
lógica combinacional 112	sistema de control automotriz	terminales del oscilador 258
lógica del semiconductor	557-9	selección 271-2
complementario metal-óxido	unidad de disco duro 561-3	sistemas embebidos 296-9
(CMOS) 119, 120	y diseños tradicionales 6	término de selección 261
lógica difusa 532-3	medición de temperatura, salida binaria	microcontroladores de microchip
lógica digital 112	de la 157-8	263-69
lógica secuencial 112, 126-33	medidor de movimiento de bobina 137	microinterruptor 44 microprocesadores 4, 241, 243-6
flip-flop 126-8 flip-flop D 129-31	medidores análogos en presentación	arquitectura 244-6
flip-flop SR 127-8	de datos 137, 138	registros 244-6
registros 131	medidores análogos y digitales en	unidad aritmética y lógica (ALU) 244
sistemas síncronos 128	presentación de datos 137-8	unidad de control 244
temporizador 555, 132-3	Melsec-Net 384	microprocesadores embebidos 241
	memoria 241	microsensores en MEMS 25

minuendo en matemáticas binarias 582	motores de c.a. 225	N
modelos matemáticos 413-14	motores de c.a. de inducción	
modo de comunicación duplex	de tres fases 226	neumática 165
completo 379	motores de c.d. 217-25	nivel de señal 70
modo de comunicación semidúplex 379	como sistemas electromecánicos	nivel lógico 119
modo de comunicación simplex 378	440-3	niveles de cuantización 97
modo de control de dos pasos 509-10	funciones de transferencia en 479	nodo principal 610
modo de control integral 509, 514-16	motores de c.d. de excitación	nodos 191
con modo proporcional 515-16	independiente 221	análisis de circuitos de nodos 610-11
modo de control PID 509, 516-17	motores de cd con escobillas 217-19	en redes 379
modo de control proporcional	control de 221-3	notación científica 585
509, 510-12	con devanado de campo 220-1	Novell Netware 383
con control derivativo 513-14	motores de cd de imán permanente	NuBus 393
con modo integral 515-16	y sin escobillas 224-5	números binarios 95, 581-2
con respuesta de sistema 512	motores de minipasos 232	números binarios con signo 583
modos de comunicación de datos	motores paso a paso 227-34	números binarios sin signo 583
en serie 378-9	características 229-30	números de punto flotante 585
modo dúplex completo	control 229-32	números de parto flotalite 303 números normalizados de punto
o bidireccional 379	en cámaras digitales 555	flotante 585
modo semidúplex o uinidireccional	en limpiaparabrisas 541-3	notarite 505
379	especificaciones 229	
modo simplex, 378	minipasos 232	0
modos de puerto en serie 344	retardo con 295-6	
modulación de amplitud de pulso 89	selección de 233-4	
modulación de ancho de pulso (PWM)	motores síncronos 226	operación unipolar de DAC 100
89, 221-2	Motorola 6800 286	operaciones aritméticas en los PLC 371
modulación de pulso 88-9	Motorola Freescale M68HC11	operaciones basadas en el reloj 505
modulación por amplitud de pulso 89	conjuntos de instrucciones 596-7	operadores aritméticos en C 306
MOFSET 215	controlador de interrupción 258	operadores de relación en C 306-7
momentos de inercia 416-17	COP 259	operadores lógicos en C 307
ecuaciones 417	interfaz de comunicación serial 336	operadores sobre bits en C 307
en sistema de piñón y cremallera	interrupciones 335	operando 282
439-40	microcontrolador 254-60	optoaislador Darlington 82
mosaico de Bayer 554	modos 257-8	optoaislador transistor 82
motor bipolar 229	modos de direccionamiento 282	optoaisladores 82
motor de vástago 185	programa 287	osciloscopio de rayos catódicos
motor paso a paso de imán permanente	puertos 255-7	138-9
228	PWM 259-60	
motor paso a paso de reluctancia	reconocimiento 331-2	
variable 227-8	temporizador 258-9	P
motor paso a paso híbrido 228	terminales del oscilador 258	
motor unipolar 230-1	movimiento de datos en lenguaje	palabra 95
motores	ensamblador 284-5	palabras clave en C 303
fallas en los 400	movimiento de los limpiaparabrisas	pantallas alfanuméricas 147
selección de 234-7	541-5	pantallas de cristal líquido (LCD)
acoplamiento de inercia 234-5	adaptador de interfaz periférico	149-51
requerimientos de par motor 235-6	en el 541	paridad impar 108
requerimientos de potencia 236-7	motor paso a paso en 541-3	paridad par en la detección de errores
motores de inducción de c.a.	movimiento de traslación 189	108
monofásicos de jaula de ardilla 225	señales hidráulicas del 445	PASCAL 278
motores bobinados en serie 220	movimiento rotacional 189	película de fluoruro de polivinilideno
motores compuestos de c.d. 221	señales hidráulicas de 445 movimiento rotacional a traslacional 199	(PVDF) 53-4
motores controlados por armadura 441-2		percepción 528-9
	movimiento, tipos de 189 multiplexión de división de tiempo 106	pila 290
realimentación negativa en 480	multiplexores 105-6	piñón de engranes 196
motores controlados por campo 443 motores de arrollamiento en derivación	multiplexores digitales 105-6	pixeles 140
220-1	multivibrador monoestable 132-3	placa oscilante 167
<u></u>	HIGHIVIDIAGOI HIOHOESIADIE 132-3	•

	.,	
plano de <i>s</i> en funciones de transferencia	protección 69, 81-2	rebotes de interruptores 63-4
482	protocolo Bisync 382	receptor/transmisor asíncrono universal
poleo 19, 332	Protocolo de automatización de la	(UART) 341
poleo 332	manufactura (MAP) 383-4	reconocimiento (handshaking)
polos de campo en motores de c.d. 218	Protocolo de control de transmisión	329, 331-2
polos de interruptores 63	de internet (TCP) 383	reconocimiento de muestreo y
polos en funciones de transferencia 481	Protocolo de Internet (IP) 383	aceptación 331
posición angular de la rueda de la polea	Protocolo técnico y de oficina (TOP)	reconocimiento de patrones 529
157	384	rectificador controlado por silicio
posiciones de palanca 193	protocolos inalámbricos 394-5	(SCR) 210
potencia en números de punto flotante	prueba 158	red de área ancha (WAN) 380
585	prueba de preinstalación 158	red de área de controlador red (CAN)
potenciómetro rotacional 440	prueba de tuberías 158	558
•	•	red de área local (LAN) 380
precisión de los transductores 30	prueba de tuberías y cable 158	• ,
preprocesadores en C 304-5	prueba de verificación de la suma 405	red de resistores ponderados 99
presentación de datos	prueba del programa en los PLC 407	redes 379-81
elementos 137-42	PSEN 261	normas 383-4
medidores análogos y digitales	puente de Wheatstone 84-7	topología 379-80
137-8	calibración del 159-60	redes neurales 529-30
registros en tablas análogas 138	compensación de temperatura 85-7	registro acumulador 244
osciloscopio de rayos catódicos	compensación del termopar 88	registro de control en las PIA 337
138-9	en básculas de baño 545-6	registro de apuntador de instrucciones
impresoras 141-2	puente de Wheatstone balanceado 84-5	245
unidad de exhibición visual 139-41	puerto paralelo esclavo IN PICS 268	registro de bandera 245
exhibidores para 136-7, 147-51	punto de rompimiento en los diagramas	registro de código de condición 245
grabación magnética 142-6	de Bode 494	registro de corrimiento 367
discos 145-6		registro de direccionamiento
grabación óptica 146-7		de memoria 246
sistemas de medición	R	registro de estado 245
presión diferencial 55-6	••	registro de instrucciones 246
presión manométrica 180		registro de interface periférica
primera propiedad de corrimiento	radio en números de punto flotante 585	en PIA 336
de la transformada de Laplace 576	RAM (memoria de acceso aleatorio)	periféricos 326
principio de la restricción mínima 190	249, 251, 253	registro de interfaz para periféricos
principio de superposición 77, 443	ramificación y listas de instrucción en	PIA 336
procesamiento de señales digitales	los PLC 359-60	registro de salida 252
109-10	rampa 451-2	registro de salida 232 registro del apuntador de pila 246
	razón de decaimiento o decremento en	
ecuación de diferencias en 109	sistemas dinámicos 465	registro del contador de programa 245
procesamiento de señales en tiempo	razón de rechazo al modo común	registros de corrimiento en los PLC
discreto 109	(CMRR) 76, 90	367-8
procesos basados en eventos 505	razón de transferencia 82	registros de datos 131
producto de sumas en álgebra booleana	razonamiento 530-3	registros de función especial 263
589	basado en la regla 531-3	registros de propósito especial 269-70
programa 20, 278	mecanismo para el 530-1	registros de propósito general 246
programa de ejemplo 308-9	razonamiento basado en la regla 531-3	registros en sistemas de
programación 274-6	razonamiento determinístico 530	microprocesador 244-6
programación en escalera en los PLC	razonamiento no deterministico 530	regla de Bayes 531, 533
354-8		regla de Ziegler-Nichols 525
funciones lógicas 356-8	reactancia capacitiva en c.a.	relación aire-combustible (AFR) 558
programas 288	circuitos 618 reactancia inductiva en circuitos	relevadores 208
PROM (memoria programable de solo		relevadores 208-9
lectura) 248	de ca 617	fallas en 400
propiedad de corrimiento de la	reajuste en controladores en lazo	relevadores auxiliares en los PLC 362
transformada de Laplace 576	cerrado 508	relevadores de tiempo de retardo 209
propiedad de corrimiento del dominio	realimentación 9-11	relevadores internos en los PLC 362
del tiempo en la transformada de	realimentación de la unidad 508	relevadores maestros en los PLC 368-9
Laplace 576	realimentación de velocidad 523	relevadores marcadores en los PLC 362
propiedad de linealidad de la	realimentación negativa 12, 479	repetibilidad de transductores 31
	-iI I 400	

reproducibilidad de los transductores 31-2

transformada de Laplace 576

ejemplos de 480

requerimientos del par motor	ROM (memoria de solo lectura)	sensores de presión de fluido 50-4
de los motores 235-6	247-8, 253	sensores de presión de fluido
requerimientos 329-30	RS-232 385-7	de la cápsula 50
		•
buffering/aislamiento 329	rueda loca o guía 198	sensores de proximidad 35
control del temporización 329	ruido 70	sensores de proximidad de corrientes
conversión de código 329	inmunidad en las compuertas lógicas	parásitas 41
serial a paralelo 329-30	119	sensores de temperatura 56-61
interfaz en serie 336	ruta de realimentación 479	calibración de los 159
para comunicaciones en serie 341-3	rata de realimentación mo	sensores de toque 565-6
•		
requerimientos de potencia de los		sensores de velocidad 46-9
motores 236-7	S	sensores del potenciómetro 35-7
RESET 262		sensores fotosensitivos 44
resistencia en circuitos de c.a. 617-18		sensores Hall 224
resistencia hidráulica 426	salida binaria de medición de	sensores inteligentes 29-30
ecuaciones 430	temperatura 157-8	sensores neumáticos 43-4
resistencia neumática 428	saltos condicionales en los PLC 369	
	saltos en los PLC 369	sensores piezoeléctricos 52-3
ecuaciones 430	saturación en transistores bipolares 213	sensores piroeléctricos 48-9
resistencia pura en circuitos de a.c. 617		sensoses de efecto Hall 45-6
resistores 423	Schottky TTL 120	señales
ecuaciones 423	SCR (rectificador controlado por silicio)	filtrado 83-4
resolución 97	210	problemas con 89-92
de los transductores 32	secuenciación en los PLC 363-4	interferencia electromagnética 91-2
	secuencias de escape en C 308	puesta a tierra 89-91
en los ADC 104	seguidor de leva de punta 196	•
resonancia pico 501	seguidor de leva de rodillo 196	transferencia de potencia 92
resortes 414-15	seguidor de leva deslizante 196	tipo adecuado de 69-70
ecuaciones 417		señales de interrupción a través
resortes torsionales 416	seguidor de leva en cuchillo 196	de PIA 339-40
respuesta	seguidor de leva en forma de hongo 196	señales digitales 95
en sistemas de primer orden 452-3	seguidor de leva oscilatorio 196	señales síncronos 128
respuesta libre 450-1	seguidor de leva plana 196	seudocódigo 274, 275-6
respuesta de frecuencia 489-92	seguidor de voltaje 72	seudooperaciones 286
diagramas de Bode 492-500	segundo teorema de corrimiento en la	simulación en la localización de fallas
construcción 496-8	transformada de Laplace 576	406-7
	semántica en los protocolos para la	
para sistemas de primer orden	transmisión de datos 381	SIMULINK 608-9
493-4	sensibilidad a la carga 52	sintaxis en los protocolos para la
para $G(s) = 1/s 492$	sensibilidad de los transductores 30-1	transmisión de datos 381
para $G(s) = K 492-3$		sintonización de controladores 521-3
para sistemas de segundo orden	sensibilidad de voltaje 53	método de la curva de reacción
494-6	sensor 8, 29-30	del proceso 521-2
respuesta forzada	fallas en los 400-1	método de la última ganancia 522-3
en sistemas de primer orden 453-4	selección de los 62-3	sistema basado en la regla 531
en sistemas dinámicos 450-1	terminología de funcionamiento 30-5	sistema de alarma 131
	sensor de placa de orificio 54-5	
respuesta transitoria y localización	sensor inductivo 551	sistema de alarma de temperatura 156-7
de polo 480-3	sensor medidor de turbina 55	sistema de comunicación jerárquica 377
respuestas en estado estable en sistemas	sensor táctil 53-4	sistema de control automotriz 557-9
dinámicos 451		sistema de control de computadora 519
respuestas transitorias en sistemas	sensores de capacitancia 38-9	sistema de control de personas 558
dinámicos 451	sensores de desplazamiento 35	sistema de control vehicular 558
restricción mínima, principio de 190	sensores de desplazamiento asimétrico	sistema de mando motor 23-4
retardo con motores paso a paso 295-6	39	sistema de medición de temperatura
retornos en C 304	sensores de flujo de líquido 54	272-3
	sensores de fuerza 49-50	
retrasos 507	sensores de galga extensométrica 37-8	sistema de parámetros concentrados 414
robot para levantar y depositar objetos	sensores de luz, 61-2	sistema de piñón y cremallera 199,
548-51	sensores de movimiento 45	439-40
robótica 563-7		sistema de tornillo y tuerca 199
aplicaciones 566	sensores de nivel de líquido 55-6	sistema decimal codificado en binario
componentes 565-6	sensores de posición 35	(BCD) 585
robot Arduino 566-7	sensores de presión 50-5	sistema decimal codificado en código
tree leves de CCA C	calibración de los 158	binaria (PCD) F01 2

tres leyes de 564-5

binario (BCD) 581-2

sistema numérico hexadecimal 581-2	sistemas de segundo orden como	perturbación en 506
sistema numérico octal 581-2	sistemas de segundo orden 458-64	sistemas estables 480, 482
sistema torsional 463	ejemplos de 462-4	sistemas hidráulicos 165-7
sistemas 6-8	respuesta forzada 461-2	en robots para levantar y depositar
con ciclos de realimentación 479-80	respuesta libre 459-61	objetos 550
en serie 478-9	medidas de desempeño 464-7	fallas en los 401
ejemplos de 479	condiciones de estado estable	hidráulica 165
sistemas adaptables basados en un	en 462	sistemas hidráulicos-mecánicos 445-8
modelo de referencia 526	diagramas de Bode para 494-6	sistemas inestables 480-3
sistemas alambrados 13	entrada de paso en 477	sistemas microelectromecánicos
sistemas asíncronos 128	respuesta de frecuencia en 491-2	(MEMS) 25
sistemas conectados 8	sistema resorte-amortiguador-masa	sistemas neumáticos 167-9
sistemas críticamente amortiguados	como 458-9	fallas en los 401
460, 463-4	transformadas de Laplace en	robots 550
sistemas de actuación 165	476	sistemas numéricos 581-6
sistemas de actuación mecánica 188-9	sistemas diferenciales 90	sistemas programables 13
movimiento, tipos de 189-91	sistemas dinámicos	sistemas rotacionales 416-17
carga 191	ecuaciones diferenciales en los 449-50	sistemas rotacional-traslacional 439-40
libertades y restricciones 190-1	entradas, formas de 451-2	sistemas síncronos 128
sistemas de control 9-21	identificación del sistema 467	sistemas sobreamortiguados 460
analógicos 16-19	respuestas libre y forzada 450-1	sistemas subamortiguados 461
digitales 16-19	respuestas transitoria y permanente	sobrepaso en los sistemas dinámicos 465
en lazo abierto 11-12	451	software 249, 278
en lazo cerrado 11-12	sistemas de primer orden 452-8	solenoides 215-17
elementos de 12-15	constante de tiempo 456-8	SPX (Intercambio de paquete
retroalimentación 9-11	ejemplos de 454-6	secuenciado) 383
secuencial 19-21	respuesta forzada 453-4	subrutinas 290-3
sistemas de control adaptables 523-6	respuesta libre 452-3	subrutinas de retardo 291-3
control de ganancia preprogramada	sistemas de segundo orden 458-44	subrutinas de retardo 291-3
524-5	ejemplos de 462-4	suma de productos en álgebra booleana
de control autosintonizable 525	medidas de desempeño 464-7	589
sistemas de modelo de referencia 526	respuesta forzada 461-2	suma en matemáticas binarias 582
sistemas de control adaptables	respuesta libre 459-61	suministro de corriente (sourcing)
programado 524	sistemas discretos 505	en los PLC 351
sistemas de control análogo 16-19	sistemas distribuidos 377	superposición, principio de 77, 443
sistemas de control continuo 505	sistemas eléctricos de actuación 207	sustraendo en matemáticas binarias 583
sistemas de control de fluido 184-5	motores de c.a. 225-7	
sistemas de control digital 16-19	motores de c.d. 217-25	_
sistemas de frenado anti-amarre 559	motores paso a paso 227-34	Т
sistemas de medición 7, 8-9	interruptores mecánicos 207	
calibración de los 158-60	de estado sólido 209-15	tabla de vectores 333
pantallas para los136	relevadores 208-9	tablas de consulta 293-6
medición de temperatura 157-8	solenoides 215-17	tablas de verdad 113, 114, 115, 116,
sistemas de microprocesadores 241-42	sistemas electromecánicos 440-3	117, 118
en básculas de baño 545	motor de c.d. 440-3	en álgebra booleana 589-91
buses 242-3	potenciómetro rotatorio 440	tableros DAQ 152
control 241	sistemas embebidos 296-99	tabuladores electrónicos de datos 54
ejemplos 250-3	sistemas en ingeniería 439	tacogenerador 47-8
fallas en 402-4	linealidad 443-5	tacogenerador de reluctancia variable
técnicas para localización 402-4	no linealidad en 444	47
entrada/salida 249-50, 253	sistemas electromecánicos 440-3	tarjetas 152
memoria 241, 246-9	sistemas en laza abiesta 11, 13, 506, 7	tarjetas de clavijas para DAQ 151-3
sistemas de modelado 7-8	sistemas en lazo abierto 11-12, 506-7	tarjetas emuladoras 405-6
sistemas de resorte-amortiguador-masa	perturbación en 506	autoprueba 405
417	sistemas en lazo cerrado 11-12, 506-7	forzado 407-8
como sistemas de segundo orden	elementos de los 12-15	métodos sistemáticos para la 405
458-9	funciones de transferencia en los 479	

simulación 406-7 técnicas de detección de fallas 397-8 tasa de gran volumen 81 TCP (Protocolo de control de transmisión del Internet) 383 teclados 64-5 técnicas para buscar fallas 403 temporización en los protocolos para la transmisión de datos 381 temporizador 262-3 XTAL1, XTAL12, 262 temporizador vigilante 259 temporizadores en los PIC 267-8 en los PLC 364-5 teorema de muestreo 97-8 teorema de muestreo de Shannon 97 teorema de Norton 614-15 teorema de Thévenin 612-14 teoremas de valor final 508 teoremas de valor inicial en la transformada de Laplace 577 termistores 57-8 en el control del motor de un automóvil 551 termodiodos 58 termopares 58-61 termopilas 61 tiempo de asentamiento de los transductores 34 en sistemas dinámicos 466 tiempo de búsqueda 146 tiempo de conversión 96, 104 tiempo de levantamiento de los transductores 34 en sistemas dinámicos 464 tiempo de respuesta de los transductores 33-4 tiempo de retardo de propagación en compuertas lógicas 120 tierra virtual 71 tiras bimetálicas 56 tiristores 210-12 TIWAY 384 topología de la red 379, 380 topología de la red de anillo 379, 380 topología de la red de árbol 379 topología de la red de bus de datos 379 topología de la red de estrella 379 topología de la red jerárquica 379 topología de las redes 379-80 tornillo de avance 199

transductor y sensor digital 29 transductores 29-30 como sistemas de primer orden 454-5 transferencia de datos en paralelo 329 v reconocimiento 331 transferencia de datos en serie 330 transferencia de potencia en señales 92 transformada de Laplace 471, 472-4. 578-9 a partir de principios básicos 571-2 en sistemas de primer orden 474 en sistemas de segundo orden 476 fracciones parciales 578-9 función de escalón unitario 572-3 función pulso 573-4 propiedades de la 575-7 realas 473 transformada estándar 574-5 transformada inversa 578-9 transformada inversa de Laplace 578-9 transformador diferencial de variación lineal (LVDT) 40-1 con fuelles 51 transformadores diferenciales 40-1 transistor de efecto de campo de óxido metálico (MOSFET) 215 transistores 58 transistores bipolares 212-15 transistores búfer 214 transistores en par de Darlington 214 transistor-transistor lógico (TTL) 119, 120 transmisión asíncrona 336, 378 transmisión de banda ancha 380-1 transmisión de datos control de acceso a la red 380 protocolos 381-2 redes 379-81 transmisión de datos en serie 378-9 transmisión en paralelo 377-8 velocidad de la 378 transmisión de datos en paralelo 377-8 transmisión de datos en serie 378 transmisión en banda base 381 transmisión síncrona 336, 378 trayectoria hacia adelante 479 tren de engrane simple 197 trenes de engranes 196, 197-9, 421-2 trenes de engranes compuestos 198 triacs 210-12 característica del triac 211 control del voltaje por 211

con unidad de cruzamiento cero 82 optoaisladores del triac 82 trinquete 200 TTL (transistor-transistor lógico) 119, 120 tubo de Bourdon 51

U

ubicación de los polos y respuesta transitoria 480-3 unidad aritmética y lógica (ALU) 244 unidad central de procesamiento (CPU) 241, 243-6 unidad de disco duro 561-3 unidad de exhibición visual (VDU) 139-41 unidad de muestra y retención 96

V

válvula de carrete 169-70, 445-6 válvula de carrete giratorio 170 válvula de doble asiento 181 válvula de un asiento 181 válvula de un solenoide 172 válvula de vástago 170 válvula limitadora de presión 173 válvulas 169 símbolos 170-2 válvulas de control de presión 173-4 válvulas de control de proceso 180-5 cuerpo de las válvulas 181-3 dimensión 183-4 válvulas de control proporcional 178-9 válvulas de posición finita 169 válvulas de posición infinita 169 válvulas de presión limitada 173-4 válvulas de regulación de presión 173 válvulas de secuencia de presión 174 válvulas de servocontrol 178-9 válvulas direccionales 173 válvulas operadas por piloto 172-3 válvulas para dirección de control 169-73 variables en C 305-6 vástagos 181 vástagos de contorno lineal 181 vástagos de porcentaje igual 182