

Nombre del estudiante:	FRANCISCO CAMPOS SANDI
Instrumento que se evalúa:	TAREA 3

Cédula:	114750560
---------	-----------

	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
a		X		X		X							
b	X								X			X	
c			X		X		X				X		
d								X		X			X

Pregunta #1

De acuerdo con Mano (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de usar la tabla de decimal codificado en binario (BCD) para poder representar el número **6325**.

Al tener el código de cada dígito, podemos ir concatenando los valores de cada uno para así obtener el BCD. Por lo tanto, la opción correcta es la **b**)

$$(6325)_{10} = \left(\begin{array}{cccc} 0110001100100101 \\ 6 \quad 3 \quad 2 \quad 5 \end{array} \right)_{BCD}$$

Tabla 1-4
Decimal codificado en binario (BCD)

Símbolo decimal	Dígito BCD
0	0000
1	0001
2	0010
3	0011
4	0100
5	0101
6	0110
7	0111
8	1000
9	1001

Figura 1: Mano, 2003. p18

Mano, M. (2003). Diseño Digital (3a ed.). México: Pearson Educación.
[Capítulo 1: Sistemas Binarios. Págs. 1-32]

Pregunta #2

De acuerdo con Canales (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de aplicar el algoritmo de Euclides como lo indica en los minutos de la clase 01:24:00, realizamos una tabla en el mismo formato para poder aplicar el algoritmo para poder conocer el m.c.d(1046,159) donde A=1046, B=159, R= residuo y Q= cociente, lo que se realiza es la combinación lineal para encontrar cada termino y luego ir bajando los valores, y cuando el residuo (R) es cero, el m.c.d es el residuo anterior a "0".

Por lo tanto, de acuerdo al procedimiento de la clase se puede afirmar que el m.c.d(1046,159) =1, así la opción correcta es la **a)**

A	B	R	Q
1046	159	92	6
159	92	67	1
92	67	25	1
67	25	17	2
25	17	8	1
17	8	1	2
8	3	2	2
3	2	1	1
2	1	0	2

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 4 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: https://youtu.be/Wi_04VHroVw

Lipschutz, S. y Lipson, M. (2009). Matemáticas Discretas (3a. ed.). México: McGraw-Hill. [Capítulo 11: Propiedades de los enteros. Págs. 264-302]

Pregunta #3 De acuerdo con Floyd (2006) podemos realizar el siguiente razonamiento para poder pasar el numero decimal -8547 a binario, se procede a realizar una tabla en la cual contiene la representación, de los números binarios, base 2 en su potenciación, luego se busca en la tabla de izquierda a derecha el número menor más cercano al número que se desea convertir y luego se restan estos números y así sucesivamente hasta llegar a 0, a continuación, se revisa cuáles fueron los números que utilizamos de la tabla y se coloca un 1 debajo de ellos y este sería la representación binaria de el numero decimal que se tenía al principio

2^{13}	2^{12}	2^{11}	2^{10}	2^9	2^8	2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
8192	4096	2048	1024	512	256	128	64	32	16	8	4	2	1
1	0	0	0	0	1	0	1	1	0	0	0	1	1

Así, $8547 - 8192 = 355$

$355 - 256 = 99$

$99 - 64 = 35$

$35 - 32 = 3$

$3 - 2 = 1$

$1 - 1 = 0$

Como empieza por 1, además el signo es negativo queda igual, por lo tanto, -8547 en binario es 10000101100011, de acuerdo con Floyd (2006) "En la mantisa o parte fraccionaria, se entiende que el punto binario estará a la izquierda de los 23 bits. Realmente, la mantisa consta de 24 bits, ya que, en cualquier número binario, el bit más a la izquierda (más significativo) es siempre un 1. Por tanto, este 1 se entiende que estará allí, aunque no ocupe una posición de bit real.", la mantisa se representa por el numero en binario y siempre quitado 1, además de completar los 23 bits con 0, así la mantisa quedaría de esta forma.

La mantisa es 000010110001100000000000 y el bit de signo es 1, por lo tanto, la opción correcta es la **c)**

Floyd, T. (2006). Fundamentos de Sistemas Digitales (9a. edición). Madrid: Pearson Educación. [Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Pregunta #4

De acuerdo con Lipschutz y Lipson (2009) podemos realizar el siguiente razonamiento averiguar si el m.c.d (a, m) =1, si no son coprimos y b no divide a d entonces la ecuación no tiene solución de acuerdo al autor ya mencionado.

Tenemos la ecuación: $2048x \equiv 17(mod\ 48)$

m.c.d (a, m) = m.c.d (2048,48) =16

a	m	R	Q
2048	48	32	42
48	32	16	1
32	16	0	2

Luego, también sabemos que b no divide a d, es decir:

$17 \nmid 16$

Por lo tanto, la opción correcta es la **a)**, dado **No son coprimos y no tiene solución**

Lipschutz, S. y Lipson, M. (2009). Matemáticas Discretas (3a. ed.). México: McGraw-Hill. [Capítulo 11: Propiedades de los enteros. Págs. 264-302]

Pregunta #5

De acuerdo con Floyd (2006) podemos realizar el siguiente razonamiento de convertir el número signo-magnitud (SM), luego pasarlo complemento a 1(C1) y complemento a 2(C2).

1. Convertir -49 a SM

2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
128	64	32	16	8	4	2	1
0	0	1	1	0	0	0	1

$49-32=17$

$17-16=1$

$1-1=0$

Se completan los 8 bits colocando ceros al inicio

Así -49 en SM=10110001, se coloca un 1 al inicio sabemos que es negativo.

2.Convertir 10110001 a complemento a 1(C1), solo se sustituye los 1 por 0 y viceversa, excepto 1 del signo.
C1=11001110

3.Convertir C1 a complemento a 2(C2), lo cual le sumamos 1 al complemento a2

Suma 1

1	1	0	0	1	1	1	0
							+1
1	1	0	0	1	1	1	1

Por lo tanto, C2=11001111, en resumen -49 en SM=10110001, C1=11001110 y C2=11001111, lo cual la opción correcta es la **c)**

Floyd, T. (2006). Fundamentos de Sistemas Digitales (9a. edición). Madrid: Pearson Educación. [Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Pregunta #6

De acuerdo con Floyd (2006) y Canales (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de encontrar el m.c.d(a, m) = d para encontrar si tiene soluciones y cuántas, dado que si $b \mid d$, podemos conocer la cantidad de soluciones de la ecuación. $14606x \equiv 20 \pmod{288}$

1. Usando el algoritmo de Euclides encontramos el m.c.d(14606, 288)

Así m.c.d(14606, 288) = 2, por lo tanto, tiene 2 soluciones

Luego, como $d \mid a$, $d \mid b$ y $d \mid m$ podemos reescribir la ecuación dividiendo por $d=2$:

De acuerdo a la clase procedemos a realizar la siguiente tabla:

$$7303x \equiv 10 \pmod{144}$$

A	B	R	Q
14606	288	206	50
288	206	82	1
206	82	42	2
82	42	40	1
42	40	2	1
40	2	0	20

a	m	r	q	Ecuación $r=a-qm$	Combinación lineal $d=sa+tm$ $1=s(7303) + t(144)$
7303	144	103	50	$1(7303) - 50(144) = 103$	$1=1(21) - 1(20)$
144	103	41	1	$1(144) - 1(103) = 41$	$1=1(1(103) - 2(41)) - (1(41) - 1(21))$
103	41	21	2	$1(103) - 2(41) = 21$	$1=1(103) - 2(41) - 1(41) + 1(21)$
41	21	20	1	$1(41) - 1(21) = 20$	$1=1(103) - 3(41) + 1(21)$
21	20	1	1	$1(21) - 1(20) = 1$	$1=1(1(7303) - 50(144)) - 3(1(144) - 1(103)) + 1(1(103) - 2(41))$
20	1	0	20	$1(20) - 20(1) = 0$	$1=1(7303) - 50(144) - 3(144) + 3(103) + 1(103) - 2(41)$
					$1=1(7303) - 53(144) + 4(1(7303) - 50(144)) - 2(1(144) - 1(103))$
					$1=1(7303) - 53(144) + 4(7303) - 200(144) - 2(144) + 2(103)$
					$1=5(7303) - 255(144) + 2(103)$
					$1=5(7303) - 255(144) + 2(1(7303) - 50(144))$
					$1=5(7303) - 255(144) + 2(7303) - 100(144)$
					$1=7(7303) - 355(144)$
					$S=7$
					$X=b*s \pmod{m}$
					$X=10*7 \pmod{144}$
					$=70 \pmod{144}$
					$=70$, dado que $m=144$ divide a $(b-a) = 70-70=0$, $114 \mid 0$

La solución general para ecuación es:

$x+mk=70+144k$, además sabemos que $k = \{0,1\}$

$$70+144*0=70$$

$$70+144*1=214$$

$$x_0 = 70 \quad y \quad x_1 = 214$$

Por lo tanto, la **opción a)** es la correcta.

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 7 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: <https://www.youtube.com/watch?v=ETpBAeLTSWg>

Floyd, T. (2006). *Fundamentos de Sistemas Digitales* (9a. edición). Madrid: Pearson Educación.

[Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Pregunta #7

De acuerdo con Floyd (2006) y Canales (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de encontrar el m.c.d(a, m) = d para encontrar si tiene soluciones y cuántas, dado que si $b \mid d$, podemos conocer la cantidad de soluciones de la ecuación. $209x \equiv 21 \pmod{111}$

1. Usando el algoritmo de Euclides encontramos el m.c.d(209, 111)

Así m.c.d(209, 111) = 1 y $d \mid m$, por lo tanto, tiene 1 solución

De acuerdo a la clase procedemos a realizar la siguiente tabla:
 $209x \equiv 21 \pmod{111}$

A	B	R	Q
209	21	20	9
21	20	1	1
20	1	0	20

a	m	r	q	Ecuación $r=a-qm$	Combinación lineal $d=sa+tm$ $1=s(209) + t(111)$
209	111	98	1	$1(209) - 1(111) = 98$	$1=1(7) - 1(6)$
111	98	13	1	$1(111) - 1(98) = 13$	$1=1(1(98) - 7(13)) - 1(1(13) - 1(7))$
98	13	7	7	$1(98) - 7(13) = 7$	$1=1(98) - 7(13) - 1(13) + 1(7)$
13	7	6	1	$1(13) - 1(7) = 6$	$1=1(98) - 8(13) + 1(7)$
7	6	1	1	$1(7) - 1(6) = 1$	$1=1(1(209) - 1(111)) - 8(1(111) - 1(98)) + 1(1(98) - 7(13))$
6	1	0	6	$1(6) - 6(1) = 0$	$1=1(209) - 1(111) - 8(111) + 8(98) + 1(98) - 7(13)$
					$1=1(209) - 9(111) + 9(1(209) - 1(111)) - 7(1(111) - 1(98))$
					$1=1(209) - 9(111) + 9(209) - 9(111) - 7(111) + 7(98)$
					$1=10(209) - 25(111) + 7(98)$
					$1=10(209) - 25(111) + 7(1(209) - 1(111))$
					$1=10(209) - 25(111) + 7(209) - 7(111)$
					$1=17(209) - 32(111)$
					$1=17(209) - 32(111)$ S=17 y t=-32

Por lo tanto, S=17 y t=-32 y la opción correcta es la c)

Por lo tanto, la opción a) es la correcta.

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 7 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: <https://www.youtube.com/watch?v=ETpBAeLTSWg>

Floyd, T. (2006). Fundamentos de Sistemas Digitales (9a. edición). Madrid: Pearson Educación. [Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Pregunta #8

De acuerdo con Floyd (2006), Canales (2003) y Mano (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de convertir de octal a decimal los números para poder realizar la resta, luego convertir ese resultado a binario, $(436)_8 - (315)_8$

1. Primero convertimos $(436)_8$ y $(315)_8$ de octal a decimal

$$(436)_8 = 4 \cdot 8^2 + 3 \cdot 8^1 + 6 \cdot 8^0 = 256 + 24 + 6 = 286$$

$$(315)_8 = 3 \cdot 8^2 + 1 \cdot 8^1 + 5 \cdot 8^0 = 192 + 8 + 1 = 201$$

2. Luego realizamos la resta con los decimales obtenidos anteriormente, es decir **286-201=81**

3. Luego convertimos 81 a binario:

Bit error	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
	64	32	16	8	4	2	1
0	1	0	1	0	0	0	1

	Con paridad par	Con paridad impar
ASCII A = 1000001	01000001	11000001
ASCII T = 1010100	11010100	01010100

Figura 2: Mano, 2003. p24

De acuerdo a Mano (2003) y los códigos para detectar errores, y dado que tenemos 7 bits al convertir 81 a binario, agregamos un 0 por la paridad impar dado que tenemos una cantidad impar (3) de 1s y agregamos ese cero para completar los 8 bits, así la opción correcta es la **d)**

$$(81)_{10} = (01010001)_{BCD}$$

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 7 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: https://www.youtube.com/watch?v=E_TpBAeLTSWg

Floyd, T. (2006). *Fundamentos de Sistemas Digitales* (9a. edición). Madrid: Pearson Educación.

[Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Mano, M. (2003). *Diseño Digital* (3a ed.). México: Pearson Educación.

[Capítulo 1: Sistemas Binarios. Págs. 1-32]

Pregunta #9

De acuerdo con Floyd (2006) y Canales (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de encontrar el m.c.d(a, m) = d para encontrar si tiene soluciones y cuántas, dado que si $b \mid d$, podemos conocer la cantidad de soluciones de la ecuación. $222x \equiv 5 \pmod{89}$

- Usando el algoritmo de Euclides encontramos el m.c.d(222, 89) = 1 y Como $b \mid d$ es decir $5 \mid 1$, tiene una única solución dado que el m.c.d es 1, Así la opción correcta es la **b)**

A	B	R	Q
222	89	44	2
89	44	1	2
44	1	0	44

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 7 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: https://www.youtube.com/watch?v=E_TpBAeLTSWg

Floyd, T. (2006). *Fundamentos de Sistemas Digitales* (9a. edición). Madrid: Pearson Educación.

[Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Pregunta #10

De acuerdo con Floyd (2006) y Canales (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de encontrar el m.c.d(a, m) = d para encontrar si tiene soluciones y cuántas, dado que si $b \mid d$, podemos conocer la cantidad de soluciones de la ecuación. $201x \equiv 1 \pmod{79}$

- Usando el algoritmo de Euclides encontramos el m.c.d(201, 79) = 1 y Como $b \mid d$ es decir $1 \mid 1$, tiene una única solución dado que el m.c.d es 1, Así la opción correcta es la **d)**

A	B	R	Q
201	79	43	2
79	43	36	1
43	36	7	1
36	7	1	5
7	1	0	7

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 7 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: https://www.youtube.com/watch?v=E_TpBAeLTSWg

Floyd, T. (2006). Fundamentos de Sistemas Digitales (9a. edición). Madrid: Pearson Educación. [Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Pregunta #11

De acuerdo con Floyd (2006) y Canales (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de convertir los números hexadecimales a decimales, luego realizar la suma, después convertir dicho resultado decimal a octal.

- Realizamos la conversión de hexadecimal a decimal.

$$(BA)_{16} + (1D6)_{16} = 11 \cdot 16^1 + 10 \cdot 16^0 + 1 \cdot 16^2 + 13 \cdot 16^1 + 6 \cdot 16^0$$

$$= 186 + 470 = 656$$

- Luego convertimos 656 a octal, veamos:

	q	r
656	82	0
82	4	2
10	1	2
1	0,125	1

- Así obtenemos que la opción **c)** es la correcta

$$(656)_{10} = (1220)_8$$

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

Figura 3: Floyd, 2006. p83

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 7 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: https://www.youtube.com/watch?v=E_TpBAeLTSWg

Floyd, T. (2006). Fundamentos de Sistemas Digitales (9a. edición). Madrid: Pearson Educación. [Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Pregunta #12

De acuerdo con Floyd (2006) y Canales (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de realizar la multiplicación en binario, luego convertir ese resultado a hexadecimal.

1. Tenemos la multiplicación $(00110110)_2 * (1110)_2$

$$\begin{array}{r} 00110110 \\ \times 1110 \\ \hline 00000000 \\ 00110110 \\ 00110110 \\ + 00110110 \\ \hline 01011110100 \end{array}$$

2. Luego convertimos el resultado anterior de binario a hexadecimal, se completa con 0 para poder realizar la conversión a hexadecimal:

$$(01011110100)_2 = \left(\begin{array}{ccc} 00 & 10 & 1111 & 0100 \\ & 2 & F & 4 \end{array} \right)_{16}$$

3. Por lo tanto, la opción correcta es la b)

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 7 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: https://www.youtube.com/watch?v=E_TpBAeLTSWg

Floyd, T. (2006). *Fundamentos de Sistemas Digitales* (9a. edición). Madrid: Pearson Educación. [Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]

Pregunta #13

De acuerdo con Floyd (2006) y Canales (2003) podemos realizar el siguiente razonamiento de convertir de binario a código Gray, realizando el procedimiento como lo indican los autores ya mencionados.

1. El número binario 101011, se coloca un 1 en la parte izquierda al inicio, luego se realiza la suma sin el acarreo:

$$\begin{array}{cccccc} 1 & + & 0 & + & 1 & + & 0 & + & 1 & + & 1 \\ \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow & & \downarrow \\ 1 & & 1 & & 1 & & 1 & & 1 & & 0 \end{array}$$

2. Por lo tanto, la opción correcta es la d)

Canales, Cátedra Desarrollo de Sistemas. (2023, junio). Sesión Virtual de apoyo 7 - I Cuatrimestre 2023 - Lógica Algorítmica

Recuperado de: https://www.youtube.com/watch?v=E_TpBAeLTSWg

Floyd, T. (2006). *Fundamentos de Sistemas Digitales* (9a. edición). Madrid: Pearson Educación. [Capítulo 2: Sistemas de numeración, operaciones y códigos. Págs 54-111]