Examen Parcial de FCO – Temas 5 al 7

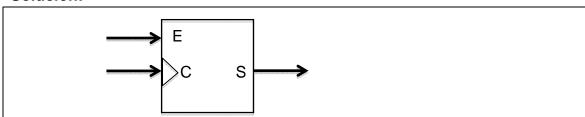
21 de enero de 2013

APELLIDOS:	NOMBRE:		
DNI:	FIRMA:		

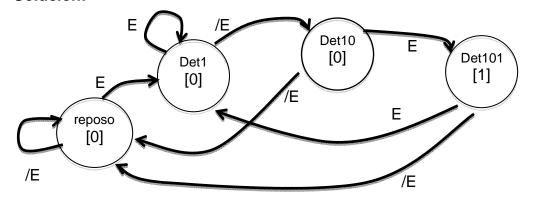
Normativa:

- La duración del examen es de 2h.
- Escriba el nombre y los apellidos y firme en TODAS las hojas.
- DEBE responder en el espacio asignado.
- No se permiten calculadoras ni apuntes.
- Debe permanecer en silencio durante la realización del examen.
- No se puede abandonar el examen hasta que el profesor lo indique.
- Debe tener una identificación en la mesa a la vista del profesor (DNI, carnet UPV, tarjeta residente, etc.)
- 1. (1 punto) Se pretende diseñar un circuito que detecte la secuencia 1-0-1 por su entrada E. Cuando haya detectado dicha secuencia activará su salida S a 1 durante un ciclo de reloi. Considere que no puede ocurrir solapamiento en la entrada (el final de la secuencia anterior no puede ser considerado el principio de la siguiente). Se pide:
 - a) Interfaz con las entradas y salidas del sistema secuencial síncrono. (0,25 puntos)

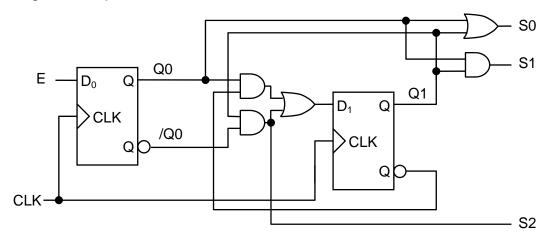
Solución:



b) Diagrama de estados. (0,75 puntos)



2. (2 puntos) Dado el circuito siguiente, que implementa un SSS, resuelva los siguientes apartados:



a) Indique las expresiones algebraicas para D_1 , D_0 , S_2 , S_1 y S_0 (0,2 puntos)

Solución:

$$D_{1} = (Q_{0} \cdot / Q_{1}) + (/Q_{0} \cdot Q_{1})$$

$$D_{0} = E$$

$$S_{2} = /Q_{0} \cdot Q_{1}$$

$$S_{1} = Q_{0} \cdot Q_{1}$$

$$S_{0} = Q_{0} + Q_{1}$$

b) Obtenga la tabla de verdad de la función de transición/excitación (0,4 puntos)

	Estado siguiente
Estado actual Entrada	$Q_1(t+1) Q_0(t+1) =$
$Q_1(t) \ Q_0(t) \ E$	$D_1 D_0$
0 0 0	0 0
0 0 1	0 1
0 1 0	1 0
0 1 1	11
100	1 0
1 0 1	11
1 1 0	0 0
1 1 1	0 1

Examen Parcial de FCO – Temas 5 al 7

21 de enero de 2013

APELLIDOS:		NOMBRE:
DNI:	FIRMA:	

c) Obtenga la tabla de verdad de la función de salida (0,4 puntos)

Solución:

Estado actual Q ₁ (t) Q ₀ (t)	Salida S ₂ S ₁ S ₀
0 0	000
0 1	001
1 0	101
11	011

d) Obtenga la tabla de estados (0,6 puntos)

Solución:

	Estado siguiente Q ₁ (t+1) Q ₀ (t+1)						
Estado actual	Entra	Salida					
$Q_1(t) Q_0(t)$	0	1	$S_2S_1S_0$ 0 0 0				
0 0	0 0	0 1	000				
0 1	1 0	11	001				
1 0	1 0	11	101				
1 1	0 0	0 1	011				

e) Indique cuál es la salida del sistema para la secuencia de entrada E = 0 -0 - 1 - 1 - 0 - 0 considerando que el estado inicial es $Q_0 = Q_1 = 0$ (0,4 puntos)

Solución:

Estado =
$$00 - 00 - 00 - 01 - 11 - 00 - 00$$

Salidas = $000 - 000 - 000 - 001 - 011 - 000 - 000$

3.- (2 puntos) Dados los siguientes números, A=0x63 y B=0x40, que representan valores **enteros en complemento a dos**, realice las operaciones en complemento a 2 que se indican a continuación. Para ello, utilice 8 bits, detalle claramente el procedimiento empleado e indique si el resultado es correcto o no, justificándolo en ambos casos.

a) A+B (0.6 puntos)

Solución:

1_ Pasamos los números a binario (y ya estarán representados en Ca2)

$$A = 0x63 = 01100011$$

$$B = 0x40 = 01000000$$

- 2_ Como ya están representados en Ca2, realizamos la operación de suma directamente.
- 3_ Para detectar si el resultado es correcto, nos fijamos en los últimos dos acarreos; son distintos, esto indica que se produce desbordamiento y por lo tanto el resultado no es válido.

(También podemos observar que sumamos dos números positivos y el resultado es negativo.)

0	1	0	0	0	0	0	0		Acarreos
	0	1	1	0	0	0	1	1	Α
+	0	1	0	0	0	0	0	0	В
	1	0	1	0	0	0	1	1	Resultado

b) A-B (0.7 puntos)

Solución:

1_ Pasamos los números a binario (y ya estarán representados en Ca2)

A = 0x63 = 01100011

B = 0x40 = 01000000

2_ Como se trata de una operación en Ca2, debemos tener en cuenta que:

A-B = A+Ca2(B), hacemos por lo tanto el Ca2(B) = 11000000

- 3_ Realizamos la operación de suma teniendo en cuenta que según las reglas en Ca2, si existe un acarreo final se desprecia.
- 4_ Para detectar si el resultado es correcto, nos fijamos en los dos últimos acarreos; como son iguales no se produce desbordamiento y el resultado es por lo tanto válido.

1	1	0	0	0	0	0	0		Acarreos
	0	_ 1	1	0	0	0	1	1	Α
+	1	1	0	0	0	0	0	0	Ca2(B)
4	0	0	1	0	0	0	1	1	Resultado

c) B-A (0.7 puntos)

Solución:

1_ Pasamos los números a binario (y ya estarán representados en Ca2)

$$A = 0x63 = 01100011$$

$$B = 0x40 = 01000000$$

2_ Como se trata de una operación en Ca2, debemos tener en cuenta que:

$$B-A = B+Ca2(A)$$
, hacemos por lo tanto el $Ca2(A) = 10011101$

- 3_ Realizamos la operación de suma teniendo en cuenta que según las reglas en Ca2 si existe un acarreo final se desprecia.
- 4_ Para detectar si el resultado es correcto, nos fijamos en los dos últimos acarreos; como son iguales no se produce desbordamiento y el resultado es por lo tanto válido.

0	0	0	0	0	0	0	0		Acarreos
	0	1	0	0	0	0	0	0	В
+	1	0	0	1	1	1	0	1	Ca2(A)
	1	1	0	1	1	1	0	1	Resultado

Examen Parcial de FCO – Temas 5 al 7

21 de enero de 2013

APELLIDOS:	NOMBRE:		
DNI:	FIRMA:		

4.- (1 punto) Represente el número real -520,8125 en el formato IEEE754 de simple precisión. Detalle todos los pasos realizados y exprese el resultado final en binario y en hexadecimal.

Solución:

En primer lugar se convierte la cantidad a binario, por un lado la parte entera con divisiones sucesivas (o sabiendo que el número es igual a $512 + 8 = 2^9 + 2^3$)

$$520_{10} = 1000001000_2$$

y por otro lado, la parte fraccionaria con multiplicaciones sucesivas

por lo que $-520,8125 = -1000001000,1101_2$

Se reescribe en forma ±1,M x 2^E:

 $-1000001000,1101_2 = -1000001000,1101_2 \times 2^0 = -1,0000010001101_2 \times 2^9$

Expresamos el exponente en exceso 127:

Exponente = 9, expresado en exceso 127, se representa mediante binario (9 + 127) = binario (136) = 10001000

Campo S (signo): 1 (negativo) Campo E (exponente): 10001000

Campo M (parte fraccionaria de la mantisa normalizada):

00000100011010000000000 (teniendo en cuenta que el bit de la parte entera es el bit implícito y no se almacena y rellenando hasta completar los 23 bits de este campo

Los 32 bits juntos en el orden S, E, M:

1 10001000 00000100011010000000000

A partir del siguiente código, escrito en ensamblador del MIPS R2000, responda a las siguientes preguntas.

```
.globl __start
         .data 0x10000000
datos_i: .half 1,-1,2,-2
    num: .byte 4
         .data 0x10001000
datos_f: .space 16
         .text 0x00400020
__start:
         la $8, datos_i
         la $9, num
         lb $10,0($9)
         la $11, datos_f
         li $12, -1
  bucle:
         beg $10,$0,fin
         lh $13, 0($8)
         mult $13,$12
         mflo $14
         sw $14,0($11)
         addi $10, $10,-1
         addi $8,$8,2
         addi $11,$11,4
         j bucle
    fin:
         .end
```

5.- (0,5 puntos) Indique el contenido del segmento de datos antes de iniciarse la ejecución del código, teniendo en cuenta que los datos se almacenan en formato "little endian". El contenido debe ponerse en hexadecimal para cada byte de memoria.

31		24	23		16	15		8	7		0	Dirección
	0xff			0xff			0x00			0x01		0x10000000
	0xff			0xfe			0x00			0x02		0x10000004
	0x00			0x00			0x00			0x04		0x10000008
	0x00			0x00			0x00			0x00		0x10001000
	0x00			0x00			0x00			0x00		0x10001004
	0x00			0x00			0x00			0x00		0x10001008
	0x00			0x00			0x00			0x00		0x1000100c

Examen Parcial de FCO – Temas 5 al 7 21 de enero de 2013

APELLIDOS:		NOMBRE:		
DNI:	FIRMA:			

6.- (1,25 puntos) Indique el contenido del segmento de datos después de finalizar la ejecución, teniendo en cuenta que los datos se almacenan en formato "little endian". El contenido debe ponerse en hexadecimal para cada byte de memoria.

Solución

31 24	1 23 16	15 8	7 0	Dirección
Oxff	Oxff	0x00	0x01	0x10000000
Oxff	0xfe	0x00	0x02	0x10000004
0x00	0x00	0x00	0x04	0x10000008
Oxff	Oxff	0xff	Oxff	0x10001000
0x00	0x00	0x00	0x01	0x10001004
Oxff	Oxff	0xff	0xfe	0x10001008
0x00	0x00	0x00	0x02	0x1000100c

7.- (1,25 puntos) Determine el contenido de los siguientes registros cuando haya finalizado la ejecución del programa.

Solución:

Registro	Contenido
\$8	0x10000008
\$9	0x10000008
\$10	0
\$11	0x10001010
\$12	-1
\$13	-2
\$14	2

8.- (1 punto) Codifique la instrucción j bucle. Indique el resultado en binario y hexadecimal. Indique además la dirección en hexadecimal que representa la etiqueta bucle.

```
Determinación de la dirección que representa la etiqueta bucle:
__start:0x00400020 lui $8, 0x1000 (la $8, datos_i) datos_i=0x10000000
       0x00400024 lui $1, 0x1000 (la $9, num) num=0x10000008
       0x00400028 ori $9, $1, 0x0008
       0x0040002c lb $10, 0($9)
       0x00400030 lui $1, 0x1000 (la $11, datos_f) datos_f=0x10001000
       0x00400034 ori $11, $1, 0x1000
       0x00400038 lui $1, 0xffff (li $12, -1)
       0x0040003c ori $12, $1, 0xffff
 bucle: 0x00400040 beg $10,$0,fin
La etiqueta bucle representa la dirección 0x00400040
Codificación con formato J.
    \mathbf{CO} = 0 \times 02 = 000010_2
    destino contiene los bits 2 a 27 de la dirección de salto 0x00400040:
                  (0000)0000010000000000000010000(00)
   I CO I
                      destino
   000010 00000100000000000000010000
En hexadecimal: 0x08100010
```