





# TECNOLOGÍA DE COMPUTADORES. 2022/23. 1 junio 2023

# SOLUCIÓN

## EJERCICIOS BÁSICOS (Total 5/10 puntos).

Escribe la respuesta en el espacio reservado debajo del enunciado. Puedes usar papel en sucio para hacer las operaciones que necesites.

1) Demuestra si la expresión algebraica  $x \oplus y \oplus z = \overline{x \oplus y} \oplus z$  es verdadera o falsa calculando la primera forma canónica en ambos casos. Usa el Álgebra de Boole. (1,0 punto)

#### Solución

Tomando 
$$\mathbf{w} = \overline{x \oplus y} = xy + \bar{x}.\bar{y},$$

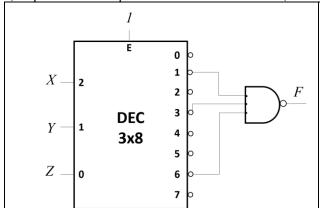
$$\overline{\mathbf{w}} = x \oplus y = x.\bar{y} + \bar{x}.y,$$

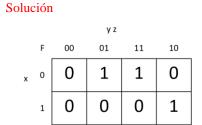
$$\overline{x \oplus y} \oplus z = \overline{\mathbf{w}} \oplus z = \mathbf{w}.z + \overline{\mathbf{w}}.\bar{z} = (xy + \bar{x}.\bar{y})z + (x.\bar{y} + \bar{x}.y)\bar{z} = xyz + \bar{x}.\bar{y}z + x.\bar{y}\bar{z} + \bar{x}.y\bar{z} = \sum m(1,2,4,7)$$

$$x \oplus y \oplus z = \sum m(1,2,4,7)$$

#### Es verdadera

2) Implementa F con puertas NAND en **dos** niveles (sólo la expresión, no dibujes el circuito). (0,8 puntos)

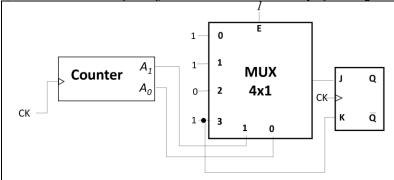




Responde aquí:

$$F = \bar{x}.z + x.y.\bar{z} = \overline{\bar{x}.z + x.y.\bar{z}} = \overline{\bar{x}.z}.\overline{x.y.\bar{z}}$$

3) El estado inicial de Q es 0. ¿Cuál es la secuencia de J, K y Q en la figura? (0,8 puntos)



Solución										
CK	0	1	2	3	4	5	6	7		
J	1	1	0	1	1	1	0	1		
K	1	1	1	1	1	1	1	1		
Q	0	1	0	0	1	0	1	0	1	

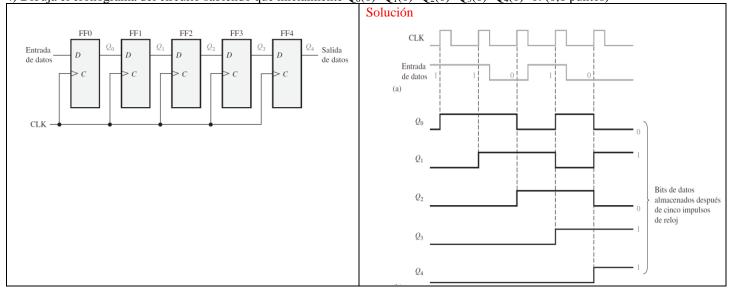




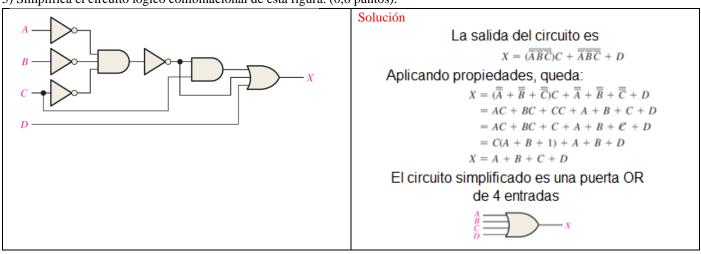
### UNIVERSIDAD DE CASTILLA LA MANCHA

ESCUELA SUPERIOR DE INFORMÁTICA. CIUDAD REAL

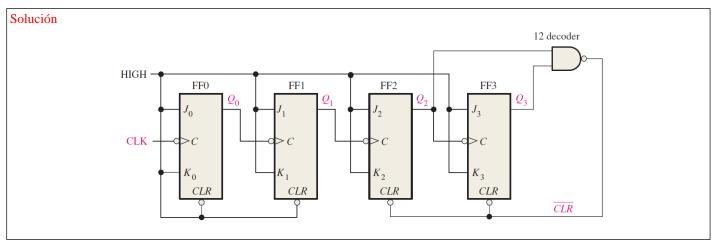
4) Dibuja el cronograma del circuito sabiendo que inicialmente  $Q_0(0)=Q_1(0)=Q_2(0)=Q_3(0)=Q_4(0)=0$ . (0,8 puntos)



5) Simplifica el circuito lógico combinacional de esta figura. (0,6 puntos).



6) Dibuja un contador asíncrono ascendente módulo-12 usando biestables JK. (1 punto).



#### UNIVERSIDAD DE CASTILLA LA MANCHA



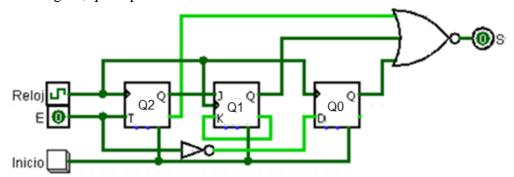




# PROBLEMAS PRÁCTICOS (Total 5/10 puntos).

### Problema 1 (1,5 puntos)

Dado el circuito de la Figura, que representa un autómata de Moore:



- Realizar su análisis escribiendo las ecuaciones booleanas necesarias y rellenando la tabla correspondiente. (0,8 puntos)
- Dibujar el Diagrama de Transición de Estados. (0,7 puntos)

#### Ecuaciones

 $T_2=E$   $J_1=Q_2$   $K_1=Q_1$   $D_0=E_1$ 

La salida está asociada al estado: S=1 sólo para el estado  $q_4$  ( $Q_2=1$ ,  $Q_1=0$ ,  $Q_0=0$ )

#### Tabla de verdad

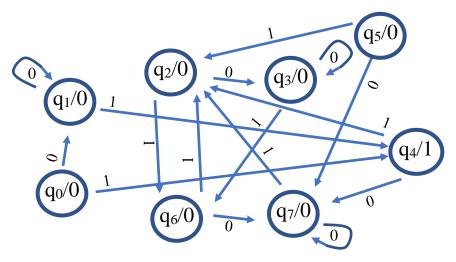
$Q_2(t)$	Q <sub>1</sub> (t)	Q <sub>0</sub> (t)	E	T <sub>2</sub>	$J_1$	<b>K</b> <sub>1</sub>	$\mathbf{D}_0$	$Q_2(t+1)$	$Q_1(t+1)$	$Q_0(t+1)$
0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	1
0	0	0	1	1	0	1	0	1	0	0
0	0	1	0	0	0	1	1	0	0	1
0	0	1	1	1	0	1	0	1	0	0
0	1	0	0	0	0	0	1	0	1	1
0	1	0	1	1	0	0	0	1	1	0
0	1	1	0	0	0	0	1	0	1	1
0	1	1	1	1	0	0	0	1	1	0
1	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1	0	0	1	0
1	0	1	0	0	1	1	1	1	1	1
1	0	1	1	1	1	1	0	0	1	0
1	1	0	0	0	1	0	1	1	1	1
1	1	0	1	1	1	0	0	0	1	0
1	1	1	0	0	1	0	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	0	0	0	1	0





ESCUELA SUPERIOR DE INFORMÁTICA. CIUDAD REAL

#### Diagrama de Transición de Estados



#### Problema 2 (2,0 puntos)

Suponer un circuito en el que X es un número de tres bits  $(X_2,X_1,X_0)$  en representación de Signo Magnitud y que la salida Y es el mismo número de tres bits  $(Y_2,Y_1,Y_0)$  en complemento a 2, hallar distintos circuitos que transformen una representación a otra según las especificaciones siguientes. Sólo en el caso de la entrada  $X_2X_1X_0=100$ , suponer que puede haber dos salidas distintas, la salida  $Y_2Y_1Y_0=100$  (en ese caso llamar  $Y_{21}$  a la función  $Y_2$ ), y la salida  $Y_2Y_1Y_0=000$  (en ese caso llamar  $Y_{22}$  a la función  $Y_2$ ).



• Realizar la tabla de verdad en ambos casos en el lugar indicado. (0,3 puntos)

X <sub>2</sub>	X <sub>1</sub>	$X_0$	Y <sub>21</sub>	Y <sub>22</sub>	<b>Y</b> <sub>1</sub>	$\mathbf{Y}_{0}$
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	1
0	1	0	0	0	1	0
0	1	1	0	0	1	1
1	0	0	1	0	0	0
1	0	1	1	1	1	1
1	1	0	1	1	1	0
1	1	1	1	1	0	1

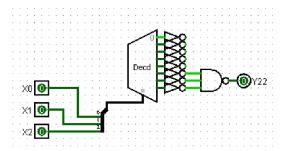




#### ESCUELA SUPERIOR DE INFORMÁTICA. CIUDAD REAL

Implementar con un DEC 3x8 con salidas activas a nivel bajo la función que necesite una puerta con el menor número posible de entradas. (0,2 puntos)

Criterio seguido: se toma la única función que tiene 3 unos (las restantes tienen 4 unos), lo que necesita una puerta de 3 entradas, mientras que las restantes funciones necesitarían una puerta de 4 entradas.



Implementar Y<sub>22</sub> sólo con puertas NAND en dos niveles. (0,3 puntos)

$$\mathbf{Y}_{22} = [(\mathbf{X}_2 \cdot \mathbf{X}_0)' \cdot (\mathbf{X}_2 \cdot \mathbf{X}_1)']'$$

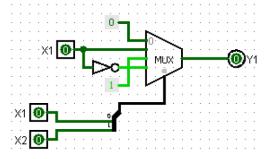
procede de realizar el MK correspondiente

Implementar Y<sub>1</sub> sólo con puertas NOR en dos niveles. (0,3 puntos)

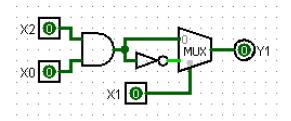
$$Y_{21} = [(X_2 + X_1)' + (X_1 + X_0)' + (X_2 + X_1' + X_0)']'$$

procede de realizar el MK correspondiente

Implementar Y<sub>1</sub> con un MUX 4x1 con X<sub>1</sub> (MSB) y X<sub>2</sub> (LSB) como líneas de selección. (0,4 puntos)



Implementar Y<sub>1</sub> con un MUX 2x1 con X<sub>1</sub> como línea de selección. (0,3 puntos)



Implementar Y<sub>21</sub> e Y<sub>0</sub> a criterio del alumno. (0,2 puntos)

Es inmediato ver que  $\mathbf{Y}_{21} = \mathbf{X}_2$  y que  $\mathbf{Y}_0 = \mathbf{X}_0$ 



#### UNIVERSIDAD DE CASTILLA LA MANCHA

ESCUELA SUPERIOR DE INFORMÁTICA. CIUDAD REAL

#### Problema 3 (1,5 puntos)

Diseñar un contador síncrono que genere la secuencia repetitiva 0, 4, 10, 8, 2, 0, ... Para ello rellena la tabla de transición de estados y de excitación incluyendo todas las posibilidades de tipo de biestables, excluyendo RS (1,0 punto), y escoge el caso más sencillo de implementación con puertas lógicas (0,5 puntos). Se valorará no usar más biestables de los necesarios.

Solución: Se hace un contador de 3 bits con la secuencia 0, 2, 5, 4, 1, 0, ..., y se pone como LSB el bit 0 ( $Q_0=0$ ).

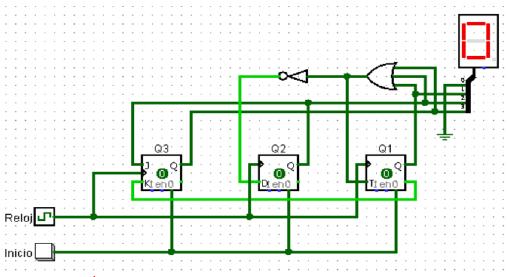
La evolución de estados es:  $q_0 \rightarrow q_2 \rightarrow q_5 \rightarrow q_4 \rightarrow q_1 \rightarrow q_0 \rightarrow \dots$  y así sucesivamente.

#### Tabla de verdad

Estado	Q <sub>3</sub> (t)	Q <sub>2</sub> (t)	Q <sub>1</sub> (t)	$Q_3(t+1)$	$Q_2(t+1)$	$Q_1(t+1)$	$J_3$ $K_3$	$J_2$ $K_2$	$J_1 K_1$	$T_3 T_2 T_1$	$\mathbf{D}_3 \ \mathbf{D}_2 \ \mathbf{D}_1$
$\mathbf{q}_0$	0	0	0	0	1	0	0 X	1 X	0 X	0 1 0	0 1 0
$\mathbf{q}_1$	0	0	1	0	0	0	0 X	0 X	X 1	0 0 1	0 0 0
$\mathbf{q}_2$	0	1	0	1	0	1	1 X	X 1	1 X	1 1 1	1 0 1
<b>q</b> 3	1	0	0	X	X	X	хх	хх	хх	X X X	X X X
$\mathbf{q}_4$	1	0	0	0	0	1	x 1	0 X	1 X	1 0 1	0 0 1
<b>q</b> 5	1	0	1	1	0	0	<b>X</b> 0	0 X	X 1	0 0 1	1 0 0
<b>q</b> 6	1	1	0	X	X	X	хх	хх	хх	X X X	X X X
<b>q</b> 7	1	1	1	X	X	X	X X	X X	X X	X X X	X X X

Viendo los MKs y realizando las agrupaciones más sencillas resultan los siguientes casos:

$$J_3 = Q_2$$
  $K_3 = Q'_1$   $D_2 = Q'_3 \cdot Q'_2 \cdot Q'_1 = (Q_3 + Q_2 + Q_1)'$   $T_1 = Q_3 + Q_2 + Q_1$ 



Éste es el circuito más sencillo que resuelve el problema