

## PRIMERA PARTE (60 min)

#### Problema 1.1 (1,5 puntos)

Dadas las funciones lógicas:

$$f_1(a,b,c,d) = \sum_{4} (1,3,5,7,9,11) + \Delta(0,2)$$
$$f_2(a,b,c,d) = \prod_{4} (0,2,3,6,8,10,12,14) + \Delta(5)$$

- a) Escriba la tabla de verdad de f<sub>2</sub>
- b) Obtenga la expresión más simplificada posible de f<sub>1</sub> como suma de productos.
- c) Obtenga la expresión más simplificada posible de f<sub>2</sub> como producto de sumas.
- d) Implemente la función f<sub>2</sub> utilizando sólo puertas NOR.
- e) Implemente la función f<sub>2</sub> utilizando un multiplexor 8:1.
- f) Implemente ambas funciones utilizando un decodificador.

**Nota importante**: se valorará el uso del menor número de componentes en las soluciones

#### Cuestión 1.2 (1 punto)

Dados los números A=10101100 y B=12F:

- a) Obtenga qué número decimal sería A si se considera que está escrito en binario natural, complemento uno y signo magnitud.
- b) Suponiendo que A está escrito en código Gray, expresarlo en binario natural. Indique, justificando su respuesta, si A puede representar un número en código BCD. Indique que número decimal sería B si se considera que está escrito en hexadecimal.
- c) Si nos dicen que  $35_{16} = 65_x$  ¿En que base x está codificado el número 65?
- d) Dados los números C= +35<sub>10</sub> D= -123<sub>10</sub>. Realice las operaciones C+D y -C+D en complemento a dos utilizando 8 bits. Justifique si se produce desbordamiento y acarreo en ambos caso.

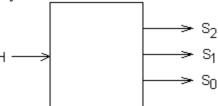
# Universidad Carlos III de Madrid Grado en Ingeniería Informática.

Tecnología de Computadores. Enero de 2010

### **SEGUNDA PARTE (60 min)**

#### Problema 2.1 (2 puntos)

Diseñe un circuito secuencial síncrono, mediante una máquina de estados de Moore que disponga de una entrada H y de tres salidas  $S_2$   $S_1$   $S_0$ .



El circuito será capaz de generar 5 valores de 3 bits cada uno de forma secuencial, es decir, un valor cada ciclo de reloj.

La secuencia de valores será:

Al llegar al 5° valor se volverá a repetir la misma secuencia, es decir:  $S_2$   $S_1$   $S_0$  = 111, 110, 101, 100, 011, 111, 110, .......

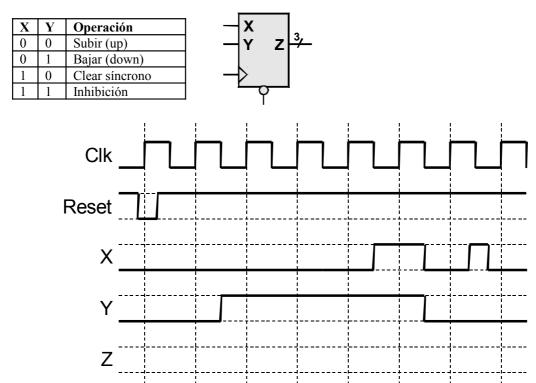
La entrada actuará de manera que si H = 0 la secuencia se detendrá y si H = 1 la secuencia continuará. Se usarán biestables D y las puertas lógicas necesarias.

#### Se pide:

- a) Diagrama de estados (con indicación del estado inicial o de reset).
- b) Asignación de estados. Justifique el número de biestables necesarios.
- c) Tabla de transiciones.
- d) Funciones de estado y de salida simplificadas.
- e) Esquema del diseño con las líneas de reloj y reset.

### Cuestión 2.2 (0,75 puntos)

Determine la secuencia de salida Z del contador módulo-5 (cuenta de 0 a 4) de la figura en función de la evolución de las entradas. Expresar Z como un número entero.



## Cuestión 2.3 (0,75 puntos)

Dibuje el esquemático de puertas y biestables de un registro de desplazamiento de tres bits, de tipo SIPO (Serial Input Parallel Output).



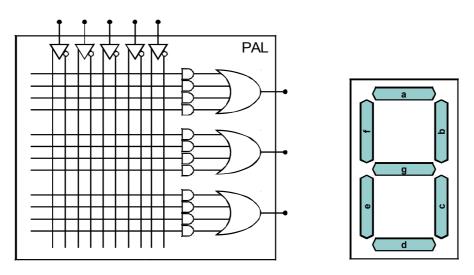
## Universidad Carlos III de Madrid Grado en Ingeniería Informática.

Tecnología de Computadores. Enero de 2010

| Nombre:    | Grupo: |
|------------|--------|
| Apellidos: |        |

#### Cuestión 3.2 (0,75 puntos)

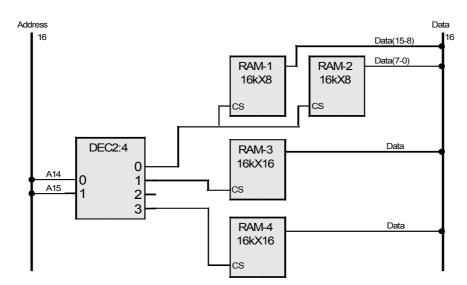
Mediante la PAL de la figura, implemente los segmentos a y b de un decodificador BCD a 7-segmentos. Simplificar las funciones si es necesario. Asumir que las entradas del decodificador se denominan B<sub>3</sub>, B<sub>2</sub>, B<sub>1</sub>, B<sub>0</sub>.



## Cuestión 3.3 (0,75 puntos)

Dada la asociación de memorias de la figura:

- a) Especificar el ancho de los buses de direcciones y datos
- b) Determinar el tamaño total del espacio de direccionamiento
- c) Determinar el mapa de memoria, incluyendo los rangos que cubre cada circuito en hexadecimal



Asumir que a todos los chips de memoria llegan las señales de OE, WE y las señales A13-A0 del bus de direcciones.

#### PRIMERA PARTE (60 min)

#### Problema 1.1 (1,5 puntos)

Dadas las funciones lógicas:

$$f_1(a,b,c,d) = \sum_{4} (1,3,5,7,9,11) + \Delta(0,2)$$
$$f_2(a,b,c,d) = \prod_{4} (0,2,3,6,8,10,12,14) + \Delta(5)$$

- a) Escriba la tabla de verdad de f<sub>2</sub>
- b) Obtenga la expresión más simplificada posible de f<sub>1</sub> como suma de productos.
- c) Obtenga la expresión más simplificada posible de f2 como producto de sumas.
- d) Implemente la función f<sub>2</sub> utilizando sólo puertas NOR.
- e) Implemente la función f<sub>2</sub> utilizando un multiplexor 8:1.
- f) Implemente ambas funciones utilizando un decodificador.

Nota importante: se valorará el uso del menor número de componentes en las soluciones

### SOLUCIÓN PROPUESTA

a) Escriba la tabla de verdad de f<sub>2</sub>

| А | В | С | D | F2 |
|---|---|---|---|----|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0  |
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1  |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0  |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0  |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1  |
| 0 | 1 | 0 | 1 | X  |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 0  |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1  |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0  |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1  |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0  |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 1  |
| 1 | 1 | 0 | 0 | 0  |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1  |
| 1 | 1 | 1 | 0 | 0  |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1  |

b) Obtenga la expresión más simplificada posible de f<sub>1</sub> como suma de productos.

|    | AB |    |    |    |    |
|----|----|----|----|----|----|
| CD |    | 00 | 01 | 11 | 10 |
|    | 00 | X  | 0  | 0  | ٥  |
|    | 01 | 1  | 1  | 0  | 1  |
|    | 11 | 1  | _1 | 0  | 1  |
|    | 10 | Х  | 0  | 0  | 0  |

$$F1 = \left(\overline{b} \cdot d\right) + \left(\overline{a} \cdot d\right)$$

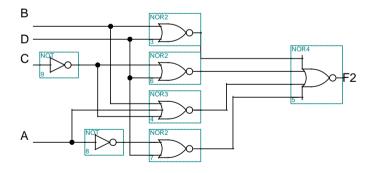
c) Obtenga la expresión más simplificada posible de  $f_2\ como\ producto\ de\ sumas.$ 

AB
CD 00 01 11 10
00 0 1 0 0
01 1 X 1 1
11 0 1 1 1
10 0 0 0

$$F1 = (b+d) \cdot (\overline{c}+d) \cdot (a+b+\overline{c}) \cdot (\overline{a}+d)$$

d) Implemente la función f2 utilizando sólo puertas NOR.

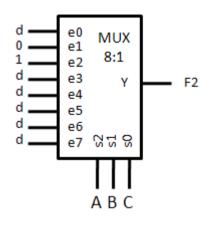
$$F1 = \frac{\overline{(b+d)\cdot(\overline{c}+d)\cdot(a+b+\overline{c})\cdot(\overline{a}+d)}}{\overline{(b+d)}+\overline{(\overline{c}+d)}+\overline{(a+b+\overline{c})}+\overline{(\overline{a}+d)}}$$



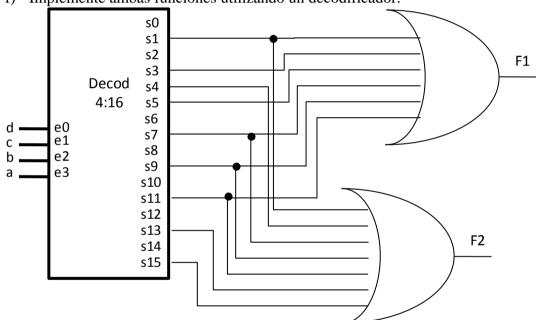


e) Implemente la función f<sub>2</sub> utilizando un multiplexor 8:1.

| I   | A E | C   | D | F2 | MUX8:1 |
|-----|-----|-----|---|----|--------|
| (   | 0 ( | 0   | 0 | 0  | đ      |
| (   | 0 ( | 0   | 1 | 1  | ū      |
| (   | 0 ( | 1   | 0 | 0  | 0      |
| _ ( | 0 ( | 1   | 1 | 0  | 0      |
| (   | ) 1 | 0   | 0 | 1  | 1      |
| (   | ) 1 | 0   | 1 | X  |        |
| (   | ) 1 | 1   | 0 | 0  | d      |
| _(  | ) 1 | 1   | 1 | 1  | ď      |
| 1   | L 0 | 0   | 0 | 0  | đ      |
| 1   | L 0 | 0   | 1 | 1  | a      |
| 1   | L 0 | 1   | 0 | 0  | d      |
| 1   | L 0 | 1   | 1 | 1  | a      |
| 1   | L 1 | . 0 | 0 | 0  | đ      |
| 1   | L 1 | 0   | 1 | 1  | u      |
| 1   | L 1 | 1   | 0 | 0  | d      |
| 1   | L 1 | 1   | 1 | 1  | u      |



f) Implemente ambas funciones utilizando un decodificador.



ENERO 2010 TECNOLOGIA DE COMPUTADORES CUESTION Z

$$B = 12F$$

$$A = 10101100$$
  
 $B = 12F$   
a) A en binario  $A_z = 10101100_z = z^7 + z^5 + z^3 + z^2 = 128 + 32 + 8 + 4$   
 $A_z = 10101100_z = 172_{10}$ 

A en Complemento a 1: 
$$A_{C1} = 10101100_{C1} = (-1) \cdot 2^{7} + 2^{5} + 2^{3} + 2^{7} + 1 =$$

$$= -128 + 32 + 8 + 4 + 1 = -128 + 45$$

$$= -83_{10}$$

A está expresado en Signo magnified
$$A = 1 \underbrace{0101100}_{\text{Signo}}, \quad 0101100 = 32 + 3 + 4 = 44$$
Signo
$$A = 1 \underbrace{0101100}_{\text{Signo}}, \quad 0101100 = 32 + 3 + 4 = 44$$

b) A está escrito en Gray expresarlo en Binario Natural A = 10101100

à Ruede representar A un número en código BCP?

⇒ No puede representar un nº cadeficado en BCD

A B se considera que está escrito en hexadecimal

$$B = 12F_{16}$$

$$3 = 72F_{16}$$

$$12F_{16} = 1.16^{2} + 2.16 + 15 = (24)^{2} + 2.24 + 15 = 28 + 25 + 15 = 256 + 32 + 15 = 303_{10}$$

c) 
$$35_{16} = 65_{X}$$
 C wainto vale la base  $X$ ?  
 $35_{16} = 3.16 + 5 = 48 + 5 = 53_{10}$  igualando  
 $65_{X} = 6.X + 5$   
 $53 = 6X + 5 \rightarrow X = \frac{53.5}{6} = 3 \rightarrow base Octal$ 

d) C = +3510 Realice las operaciones C+D y -C+D en camplemento D = -12310 a 2 otherando 8 bits c Se produce desbardamiento y acarreo?

$$C = +35_{10} = 0010 \ 0011 \ c_2$$

$$-D = +123_{10} = 0111 \ 1011_{C2}$$

$$D = -123_{10} = 1000 \ 0101_{C2}$$

No se puede producir desbordan. al sumar un positivo y un regativo No se produce acarreo

Se produce desbardamiento

Se suma un número regativo

(-35) con otro regativo (-123)

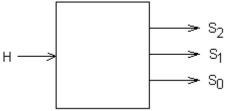
y el resultado que se dotiene es

positivo > error.

Se produce acarres 1 que se desprecia al trabajar en C2

## 2009-2010. 1er Cuat. TC. 2ª Parte. Problema.

Diseñe una máquina de estados por Moore que disponga de una entrada H y de tres salidas  $S_2$   $S_1$   $S_0$ .



Esta máquina será capaz de dar, de forma secuencial, 5 valores de 3 bits cada uno. La secuencia de valores será:

Al llegar al  $5^{\circ}$  valor se volverá a repetir la misma secuencia, es decir:  $S_2$   $S_1$   $S_0 = 111$ , 110, 101, 100, 011, 111, 110, .......

La entrada actuará de la siguiente manera: si H = 0 la secuencia se detendrá y si H = 1 la secuencia continuará.

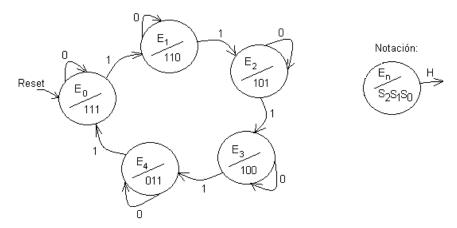
Se usarán biestables D y las puertas lógicas necesarias.

Se pide:

- 1) Diagrama de estados (con indicación del estado inicial o de reset).
- 2) Asignación de estados. Justifique el nº de biestables necesarios.
- 3) Tabla de transiciones.
- 4) Funciones de estado y de salida simplificadas.
- 5) Esquema del diseño con las líneas de reloj y reset.

## **SOLUCIÓN:**

## 1) Diagrama de estados (con indicación de estado de reset).



## 2) Asignación de estados. Justificación del nº de biestables necesarios.

| $Q_2$ | $\mathbf{Q}_1$ | $Q_0$ | Estado         |
|-------|----------------|-------|----------------|
| 0     | 0              | 0     | Eo             |
| 0     | 0              | 1     | E <sub>1</sub> |
| 0     | 1              | 0     | $E_2$          |
| 0     | 1              | 1     | $E_3$          |
| 1     | 0              | 0     | $E_4$          |

Para 5 estados necesitaremos 3 biestables  $(Q_2, Q_1, Q_0)$  ya que 3 será la menor potencia entera de 2 que sea mayor o igual que 5  $(2^3 \ge 5)$ .

## 3) Tabla de transiciones. Funciones de estado y de salida.

|       | Funciones de |       |   |         |                    |                 |       |        |       |       |                |                |
|-------|--------------|-------|---|---------|--------------------|-----------------|-------|--------|-------|-------|----------------|----------------|
|       |              |       |   | Esta    | do sigu            | iiente          | e     | estado |       | 9     | Salida         | S              |
| $Q_2$ | $Q_1$        | $Q_0$ | Н | $Q_2^+$ | $\mathbf{Q_1}^{+}$ | $Q_0^{\dagger}$ | $D_2$ | $D_1$  | $D_0$ | $S_2$ | S <sub>1</sub> | S <sub>0</sub> |
| 0     | 0            | 0     | 0 | 0       | 0                  | 0               | 0     | 0      | 0     | 1     | 1              | 1              |
| 0     | 0            | 0     | 1 | 0       | 0                  | 1               | 0     | 0      | 1     | 1     | 1              | 1              |
| 0     | 0            | 1     | 0 | 0       | 0                  | 1               | 0     | 0      | 1     | 1     | 1              | 0              |
| 0     | 0            | 1     | 1 | 0       | 1                  | 0               | 0     | 1      | 0     | 1     | 1              | 0              |
| 0     | 1            | 0     | 0 | 0       | 1                  | 0               | 0     | 1      | 0     | 1     | 0              | 1              |
| 0     | 1            | 0     | 1 | 0       | 1                  | 1               | 0     | 1      | 1     | 1     | 0              | 1              |
| 0     | 1            | 1     | 0 | 0       | 1                  | 1               | 0     | 1      | 1     | 1     | 0              | 0              |
| 0     | 1            | 1     | 1 | 1       | 0                  | 0               | 1     | 0      | 0     | 1     | 0              | 0              |
| 1     | 0            | 0     | 0 | 1       | 0                  | 0               | 1     | 0      | 0     | 0     | 1              | 1              |
| 1     | 0            | 0     | 1 | 0       | 0                  | 0               | 0     | 0      | 0     | 0     | 1              | 1              |
| 1     | 0            | 1     | 0 |         |                    |                 | X     | Χ      | Χ     | Χ     | Χ              | Χ              |
| 1     | 0            | 1     | 1 |         |                    |                 | X     | Χ      | Χ     | Χ     | Χ              | Χ              |
| 1     | 1            | 0     | 0 |         |                    |                 | X     | Χ      | Χ     | Χ     | Χ              | Χ              |
| 1     | 1            | 0     | 1 |         |                    |                 | X     | Χ      | Χ     | Χ     | Χ              | Χ              |
| 1     | 1            | 1     | 0 |         |                    |                 | X     | Χ      | Χ     | Χ     | Χ              | Χ              |
| 1     | 1            | 1     | 1 |         |                    |                 | Χ     | Χ      | Χ     | Χ     | Χ              | Χ              |

## 4) Funciones de estado $(D_2,D_1\;y\;D_0)\;y$ salida simplificadas $(S_2,S_1\;y\;S_0)$ .

Funciones de estado simplificadas por Karnaugh:

| $D_2$         |    |    |    |    |
|---------------|----|----|----|----|
| $Q_2Q_1/Q_0H$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00            | 0  | 0  | 0  | 0  |
| 01            | 0  | 0  | 1  | 0  |
| 11            | X  | Χ  | X  | X  |
| 10            | 1  | 0  | Χ  | Χ  |

$$D_2 = Q_2 \overline{H} + Q_1 Q_0 H$$

| $D_1$         |    |    |    |    |
|---------------|----|----|----|----|
| $Q_2Q_1/Q_0H$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00            | 0  | 0  | 1  | 0  |
| 01            | 1  | 1  | 0  | 1  |
| 11            | X  | Х  | Χ  | Х  |
| 10            | 0  | 0  | X  | Χ  |

$$\mathsf{D}_1 = \mathsf{Q}_1 \; \overline{\mathsf{Q}}_0 \; + \mathsf{Q}_1 \; \overline{\mathsf{H}} \; + \overline{\mathsf{Q}}_1 \; \mathsf{Q}_0 \; \mathsf{H}$$

| $D_o$         |    |    |    |    |
|---------------|----|----|----|----|
| $Q_2Q_1/Q_0H$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
| 00            | 0  | 1  | 0  | 1  |
| 01            | 0  | 1  | 0  | 1  |
| 11            | Χ  | Χ  | Χ  | X  |
| 10            | 0  | 0  | X  | X  |

$$\mathsf{D}_0 = \overline{\mathsf{Q}}_2 \ \overline{\mathsf{Q}}_0 \ \mathsf{H} + \mathsf{Q}_0 \ \overline{\mathsf{H}}$$

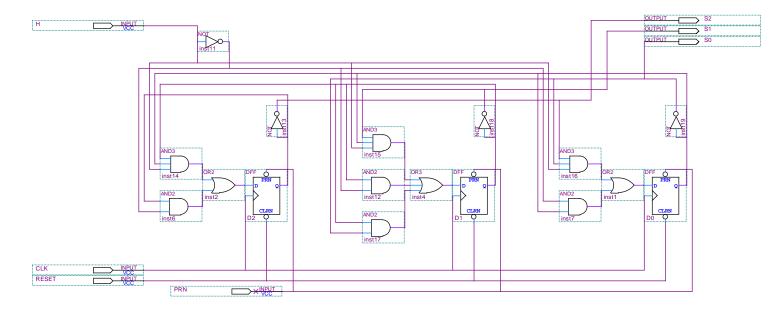
Las funciones de salida  $(S_2, S_1 y S_0)$  se pueden obtener directamente de la tabla del apartado 3:

$$S_2 = \overline{Q}_2$$

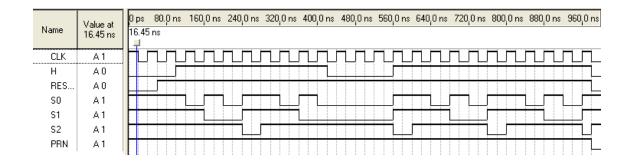
$$S_1 = \overline{Q_1}$$

$$S_0 = \overline{Q}_0$$

## 5) Esquema del diseño con las líneas de reloj y reset.

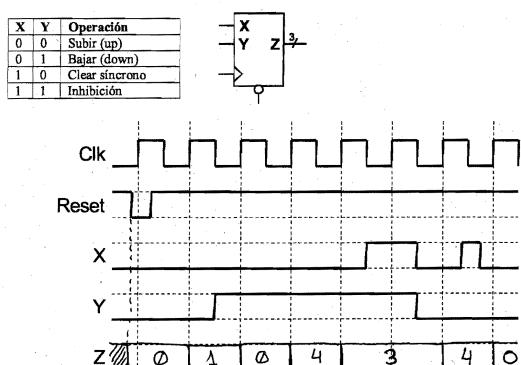


#### Siendo su simulación:



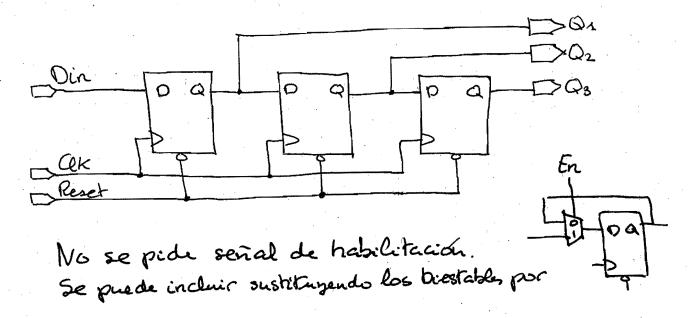
## Cuestión 2.2 (0,75 puntos)

Determine la secuencia de salida Z del contador módulo-5 (cuenta de 0 a 4) de la figura en función de la evolución de las entradas. Expresar Z como un número entero.



## Cuestión 2.3 (0,75 puntos)

Dibuje el esquemático de puertas y biestables de un registro de desplazamiento de tres bits, de tipo SIPO (Serial Input Parallel Output).



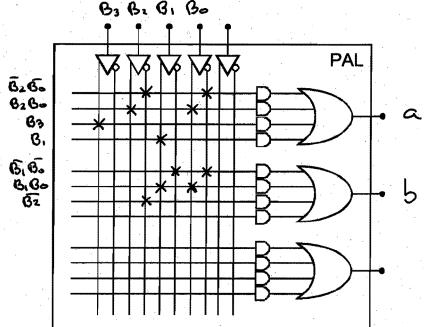
# auestion 3.2

| B3 B2 BA B. | ab    |
|-------------|-------|
| 0000        | 1 1   |
| 0001        | 01    |
| 0010        | 1 1   |
| 0011        | 111   |
| 0100        | OA    |
| 0101        | 10    |
| 0110        | 10    |
| 0111        | 11    |
| 1000        | 1 1 1 |
| 1001        | 111   |
| Rosto       | ××    |
|             |       |

Las dos funciones tienen demasiados unos. Hay que simplificar

| B362 | 00 01 11 10 |   |
|------|-------------|---|
| 00   | DOLLA       |   |
| 011  | O(XXX)      | 2 |
| (0   | TIKE        |   |
| 00   | Di On       |   |
| 01   |             | b |
| (0   | WI WY       |   |
|      |             |   |

 $a = \overline{B_2}\overline{B_0} + B_2B_0 + B_3 + B_4$   $b = \overline{B_1}\overline{B_0} + B_1B_0 + \overline{B_2}$  $B_3 B_1 B_1 B_0$ 



# Cuestion 3.3

- a) Bus de direcciones: 16 bits
  Bus de datos: 16 bits
- b) 16 bits de direcciones = 2<sup>16</sup>=2<sup>6</sup>-2<sup>10</sup>=64k Espacio de direccionamiento: 64k
- c) Hay 3 blugues de memoria de 16kx16, uno de ellus formado por dos chips de 16kx8.

Tamaños en hexadecimal:  $64k = 2^{16} = 1.(2^4)^4 \Rightarrow 10000_{16}$  $16k = 2^4.2^{10} = 2^{14} = 4.(2^4)^3 \Rightarrow 4000_{16}$ 

|     | 16K] | RPH-1 | Ram-2 | 0000 H<br>3FFFH |
|-----|------|-------|-------|-----------------|
| 64K | 16K  | RAI   | 1-3   | 4000H<br>7EFFH  |
| 617 | 16K  | H     | 1610  | BFFFH           |
|     | 16K  | RA    | H-4   | CDOOH           |