



EXAMEN PARCIAL DE FUNDAMENTOS DE COMPUTADORES
CURSO 2014-15, PRIMER PARCIAL (CONV. DE SEPTIEMBRE), 4 DE SEPTIEMBRE 2015

1. **(1 punto)** Dados los siguientes números A: $(111000101101)_{C2}$ y B: $(100111000100)_{C2}$ codificados ambos en C2 con 12 bit, se pide:
 - a) **(0,6 puntos)** Calcular $(A+B)$ y $(A-B)$ en la misma representación indicando en cada caso si hay acarreo y/o desbordamiento.
 - b) **(0,2 puntos)** Expresar los resultados obtenidos en decimal y octal.
 - c) **(0,2 puntos)** ¿Cuáles de los resultados obtenidos son correctos?

2. **(1 punto)** Usando un sumador binario de 8 bits y el menor número de puertas lógicas, implemente un sistema combinacional con 2 entradas de 8 bits por las que llegan 2 números naturales, A y B, codificados en binario y con 3 salidas de 1 bit que respectivamente indican si $A>B$, si $A=B$ y si $A<B$.

3. **(2,5 puntos)** Una avioneta tiene dos luces de seguridad: {Peligro, Emergencia}.
La luz de Peligro se encenderá sólo si ocurre alguno de estos casos:
 - Altura no mayor que 1500 pies, sin sistema de navegación y sin visibilidad.
 - Altura mayor que 1500 pies y con fallo en el motor.
 - Altura mayor que 1500 pies y sin visibilidad.
 La luz de Emergencia se encenderá sólo si ocurre alguno de estos otros casos:
 - Altura no mayor que 1500 pies y con fallo en el motor.
 - Altura mayor que 1500 pies, sin sistema de navegación y sin visibilidad.
 - Altura mayor que 1500 pies, sin sistema de navegación y con fallo en el motor.
 Se pide:
 - a) **(1 punto)** Obtener la tabla de verdad del sistema, indicando la codificación elegida para las entradas y salidas.
 - b) **(1 punto)** Utilizando el menor número de puertas AND, OR y/o NOT, implementar un circuito con el comportamiento anteriormente especificado.
 - c) **(0,5 puntos)** Calcular el retardo de propagación y el retardo de contaminación del circuito atendiendo a los siguientes parámetros:

Puerta	NOT	AND (2 entradas)	AND (3 entradas)	OR (2 entradas)	OR (3 entradas)
Retardo (ps)	100	180	206	171	184

4. **(3 puntos)** Una máquina secuencial tipo Moore posee dos entradas $x, y \in \{0, 1\}$ y una salida $z \in \{0, 1, 2\}$. Suponiendo que las secuencias que recibe por sus entradas hasta el instante $t-1$ se interpretaran como números binarios sin signo:

$$N_x = (x(t-1), x(t-2), \dots, x(1), x(0))$$

$$N_y = (y(t-1), y(t-2), \dots, y(1), y(0))$$

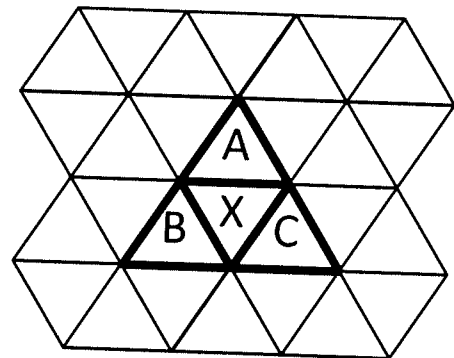
donde $x(t-1)$ e $y(t-1)$ son los bits más significativos, el sistema debe comportarse de la siguiente forma:

$$z(t) = \begin{cases} 0 & \text{Si } N_x = N_y \\ 1 & \text{Si } N_x < N_y \\ 2 & \text{Si } N_x > N_y \end{cases}$$

Se pide:

- (1,5 puntos)** Especificar el sistema mediante un diagrama de estados.
 - (0,5 puntos)** Indicar las tablas de verdad que especifican las funciones de salida y transición de estados del sistema.
 - (1 punto)** Implementar el sistema mediante biestables D y puertas NAND.
5. **(2,5 puntos)** El juego de la vida, diseñado por el matemático británico John Horton Conway en 1970, es un juego de cero jugadores ya que su evolución está determinada por el estado inicial y no necesita ninguna entrada de datos posterior. En nuestra versión, el tablero de juego es una malla formada por triángulos que representan células (véase figura); de forma que cada célula, X, tiene 3 células vecinas A, B y C. Cada célula puede estar en uno de los siguientes estados: muerta (00), infantil (01), adulta (10) o anciana (11). El estado de cada célula depende del estado de sus vecinas y evoluciona por cada ciclo de reloj de la siguiente manera:

- Una célula muerta con 1 ó 2 células vecinas vivas nace (estará en su infancia).
- Una célula viva no anciana con 1 ó 2 células vecinas vivas sigue viva; en otro caso muere. Si sigue viva se comporta como sigue:
 - Si es infantil, pasa a adulta.
 - Si es adulta y tiene 1 vecina viva, sigue adulta.
 - Si es adulta y tiene 2 vecinas vivas, pasa a anciana.
- Toda célula anciana muere.



Se desea diseñar un circuito que reproduzca el comportamiento de una célula X en función del estado de sus células vecinas A, B y C. El circuito tendrá 3 entradas de 2 bits por las que recibirá el estado de cada una de las células vecinas y 1 salida de 2 bits por la que indicará su estado.

Se pide:

- (0,5 puntos)** Diseñar un circuito combinacional que indique el número de células vecinas a X que están vivas usando un sumador de 1 bit y el menor número de puertas lógicas.
- (1 punto)** Especificar mediante un diagrama de estados de tipo Moore el comportamiento de la célula X. El sistema tendrá como entrada la salida del anterior circuito y como salida el estado de X.
- (1 punto)** Implementar la anterior especificación usando un contador modulo-4 y el menor número de puertas lógicas.

Práctic

Septiembre 2015

3a.º

C

1

$$A = 11100010110102_{C2}$$

$$B = 10011100010002_{C2}$$

Antes q. nada voy a ver q. números
son en e_2 igual por computador q.
los resultados son correctos.

$$-A \Rightarrow 111000101101$$

$$000111010011 = 467$$

$$\Rightarrow A = -467$$

-B

$$\begin{array}{r} 100111000100 \\ 011000111100 \end{array}$$

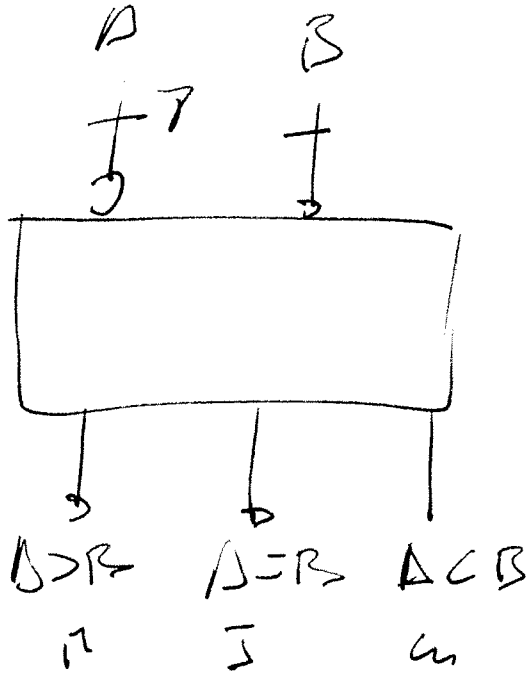
$$\cancel{B = 798}$$

$$B = -1596$$

PARCIAL

②

sumador binario de 8 bits



a	b	Cn	C	Sn
0	0	0	1	0
0	1	0	0	1
1	0	1	0	0
1	1	0	1	0

$$\Delta + B \rightarrow \begin{array}{r} 111000101101 \\ 100111000100 \\ \hline 101111110001 \end{array}$$

-2063

Rango de representación

$$-2^{n-1} = -2^{11}$$

→ Solo puede representarse hasta el

-2048

y la suma es -2063 ⇒ por eso da desbordamiento

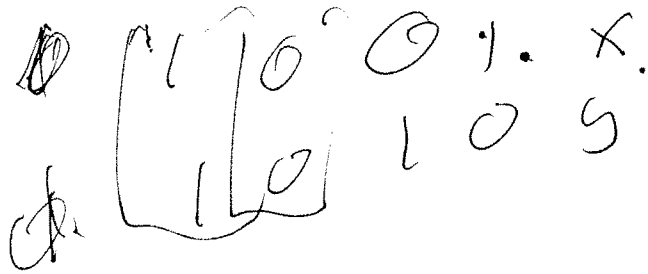
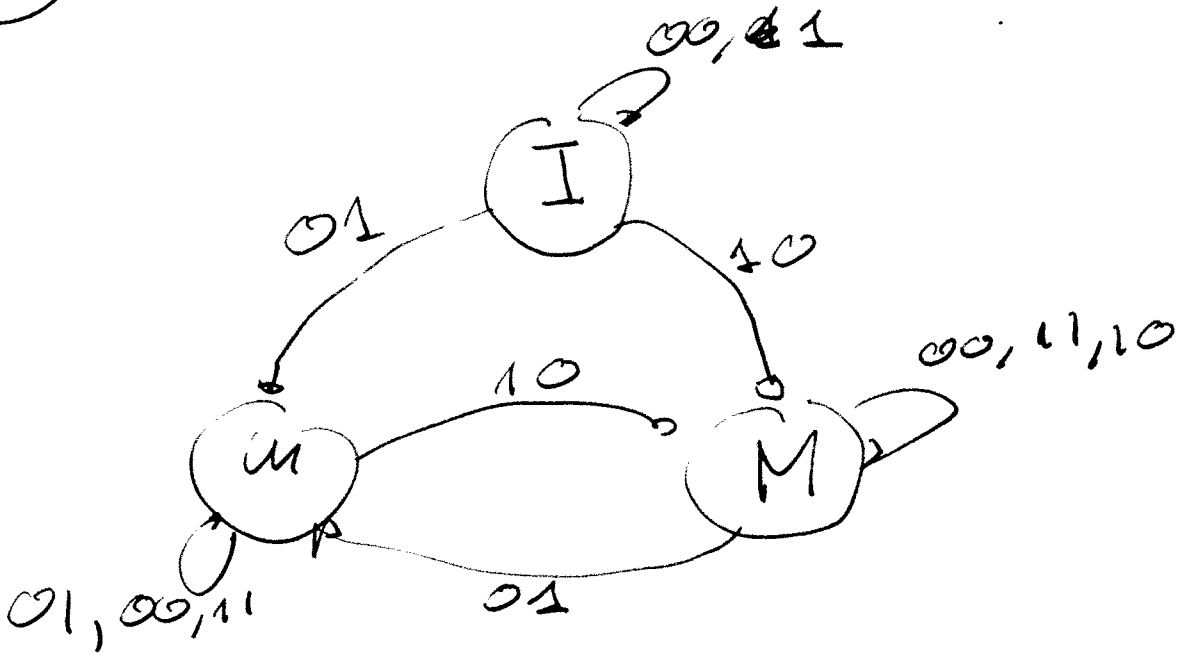
$$\Delta - B \begin{array}{r} 111000101101 \\ 011000111100 \\ \hline 1010001101001 = 1129 \end{array}$$

Acmeo no desbordamiento

~~+29~~

PARCISC

4



Annotate

0

$A = \Delta \implies A > 1500$

$N = \Delta \rightarrow$ fallo navigazione

$V = \Delta \rightarrow$ fallo usabilità

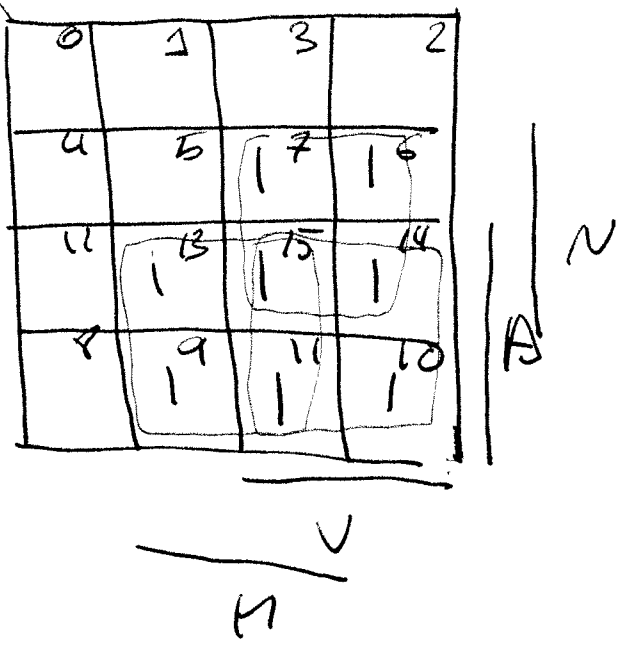
$M = \Delta \rightarrow$ fallo di rotar.

ANVM	P	E
0000	0	0
0001	0	1
0010	0	0
0011	0	1
0100	0	0
0101	0	1
0110	1	0
0111	1	1
1000	0	0
1001	1	0
1010	1	0
1011	1	0
1100	0	0
1101	1	1
1110	1	1
1111	1	1

Audienz

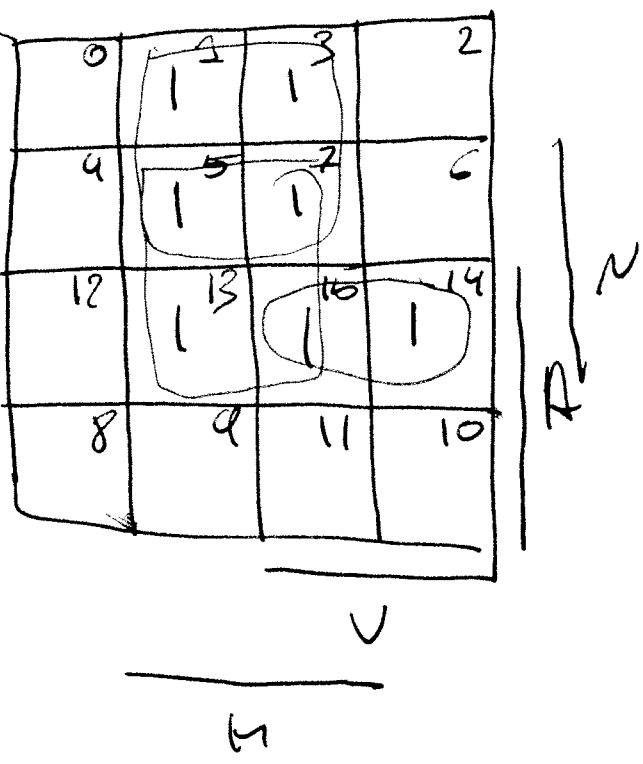
2

P
 ΔV UM



$$P = NV + AV + AM$$

\bar{E} UM
 AN



$$E = \bar{A}M + NM + ANV$$

Juego de la vida

(1)

- low espacio

- Invariante: el cambio de estado depende sólo del n.º de células vivas q. rodean a X.

- el circuito se descompone en 2 partes:

(1) C.C. \rightarrow q. calcula el n.º de células vivas al rededor de X

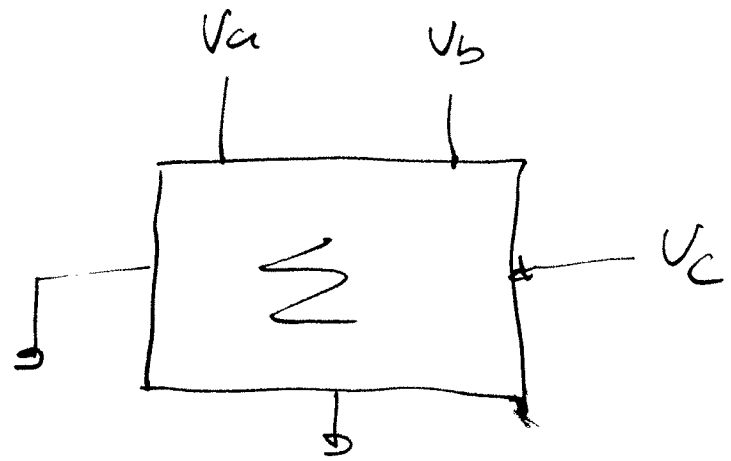
(2) S.C. \rightarrow que calcula el siguiente estado en función del n.º de células vivas al rededor

por lo tanto la entrada del S.S es la salida del S.C.

Juego de la vida

Circuito combinatorial

no es necesario hacer tablas de verdad.

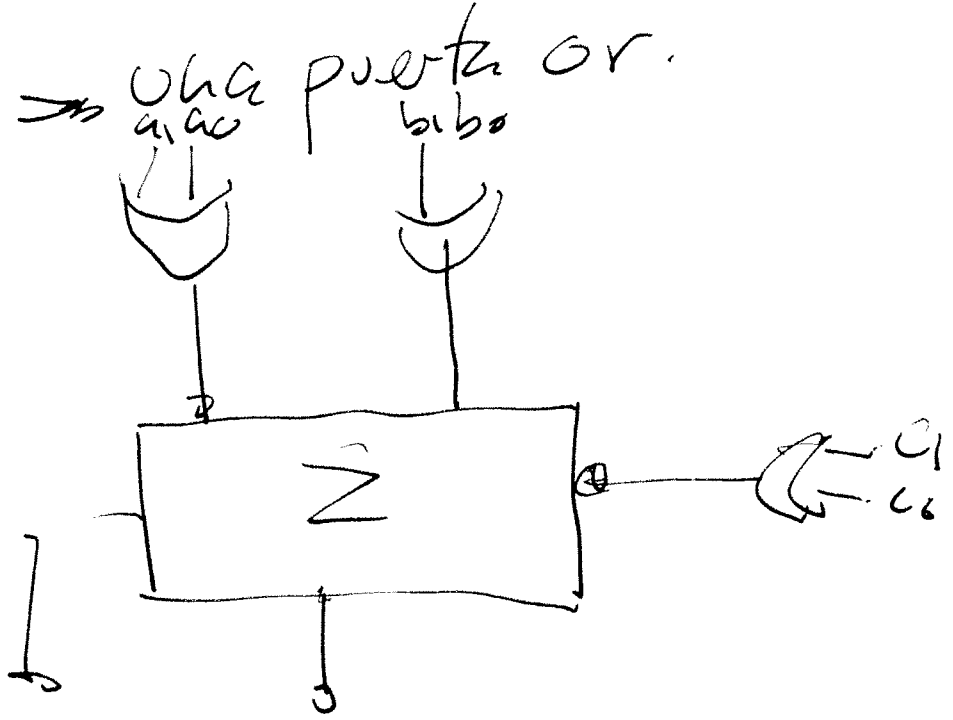


el sumador cuenta el n.º de celdas vecinas q. esta viva.

lo q. se necesita saber es cuando una celda en concreto esta viva

a_1	a_0	V_a
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

una puerta OR.



Juego de la vida

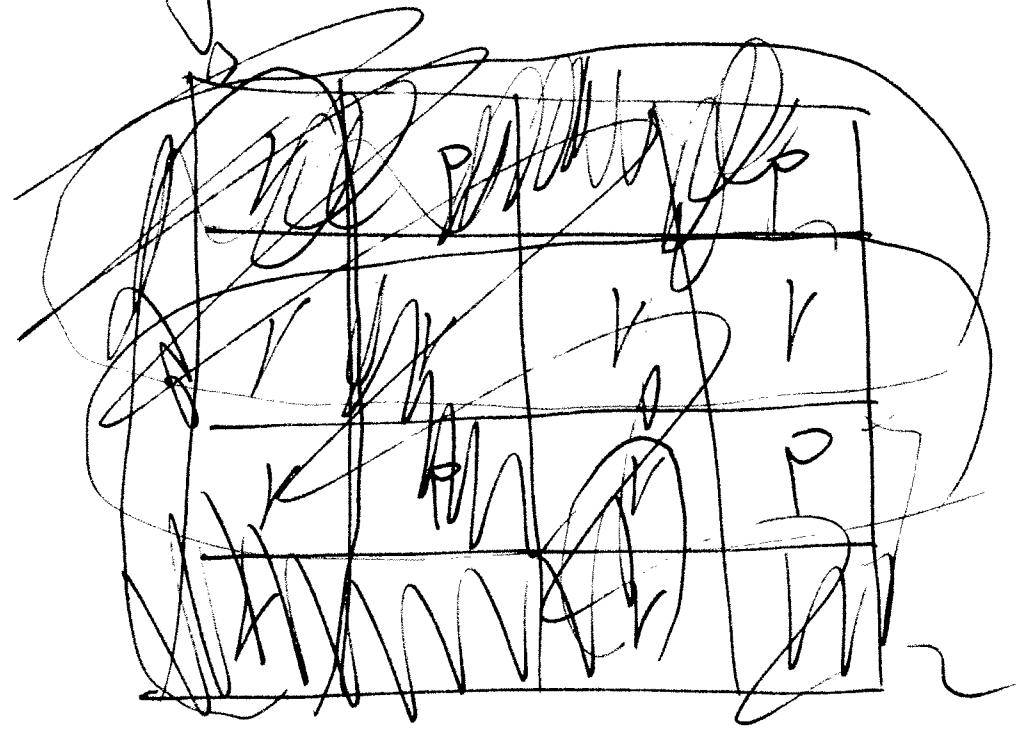
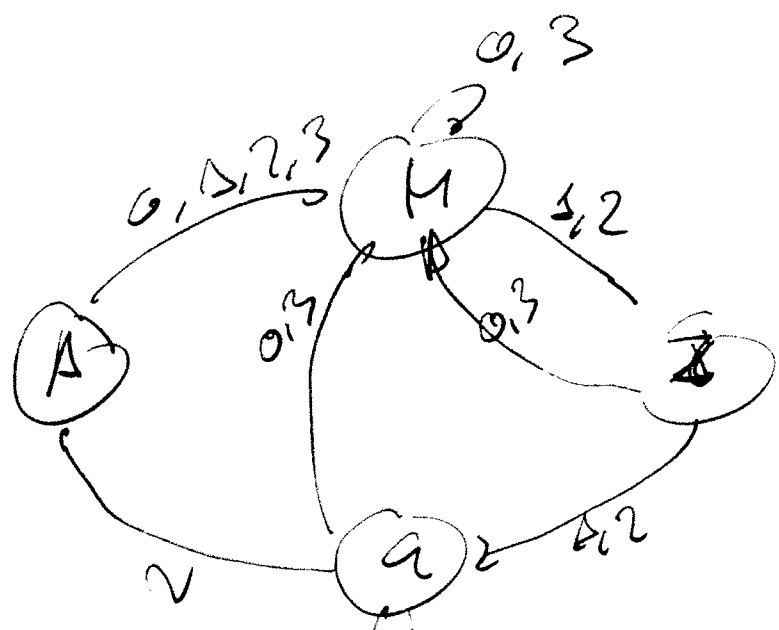
(5)

sistema secuencial por

los estados son 0, 1, 2, 3

los estados son M, i, a, A

la descripción de como evolucionan viene en el enunciado



$E_1 E_0$	$I_1 I_0$	$e_1 e_0$	L	C
M	00	00	0	0
	01	01	0	1
	10	01	0	1
	11	00	0	0
i	00	00	1	0
	01	10	0	1
	10	10	0	1
	11	00	1	d
a	00	00	1	d
	01	00	0	0
	10	11	0	1
	11	00	1	d
B	00	00	0	1
	01	00	0	1
	10	00	0	1
	11	00	0	1

