

Práctico 4

Minimización de funciones lógicas. Circuitos combinatorios.

Ejercicio 1. (Kohavi 4.1) Con la ayuda de un mapa de Karnaugh de cuatro variables, halle las expresiones mínimas para las siguientes funciones:

a) $f_1(w,x,y,z) = \sum (0, 1, 2, 3, 4, 6, 8, 9, 10, 11)$

b) $f_2(w,x,y,z) = \sum (0, 1, 5, 7, 8, 10, 14, 15)$

c) $f_3(w,x,y,z) = \sum (0, 2, 4, 5, 6, 8, 10, 12)$

Ejercicio 2. (Kohavi 4.2)

a) Halle la mínima suma de productos y el mínimo producto de sumas para:

$$f(w,x,y,z) = \prod (1, 4, 5, 6, 11, 12, 13, 14, 15)$$

¿Su respuesta es única?

b) Determine la expresión mínima (como suma de productos) para:

$$f(w,x,y,z) = \sum (0, 2, 4, 9, 12, 15) + \sum_{\phi} (1, 5, 7, 10)$$

NOTA: el símbolo \sum_{ϕ} indica que los mintérminos indicados son *don't care* o indeterminados, lo cual quiere decir que pueden tomar cualquier valor lógico.

Ejercicio 3. (Kohavi 4.10) Utilice el método de Karnaugh para simplificar las siguientes expresiones:

a) $f_1(v,w,x,y,z) = \sum (3, 6, 7, 8, 10, 12, 14, 17, 19, 20, 21, 24, 25, 27, 28)$

b) $f_2(v,w,x,y,z) = \sum (0, 1, 2, 4, 5, 9, 11, 13, 15, 16, 18, 22, 23, 26, 29, 30, 31)$

Ejercicio 4. (Booth ex.1, p.103) Hallar las realizaciones mínimas en dos niveles como suma de productos (AND-OR), como producto de sumas (OR-AND), sólo con compuertas NAND (NAND-NAND) y sólo con compuertas NOR (NOR-NOR) para la siguiente tabla de verdad:

x1	x2	x3	f(x1,x2,x3)
0	0	0	1
0	0	1	0
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	0
1	1	0	1
1	1	1	0

Ejercicio 5. (E1.22) Un jurado está integrado por cinco personas, que indican un voto afirmativo con "1" y negativo con "0". Diseñar un circuito con una salida que valga "1" cuando hay mayoría de votos afirmativos y esa mayoría incluye al presidente del jurado, y "0" en caso contrario.

Ejercicio 6. (E1.24) Una máquina automática dispensa un producto que vale \$15. Para que el producto sea dispensado, el usuario debe introducir monedas que sumen dicho valor, o lo superen. La máquina cuenta con seis ranuras (A, B, C, D, E y F), construidas de modo que:

- las ranuras A, B y C aceptan una sola moneda de \$5 cada una.
- las ranuras D y E aceptan una sola moneda de \$10 cada una.
- la ranura F acepta una sola moneda de \$25.

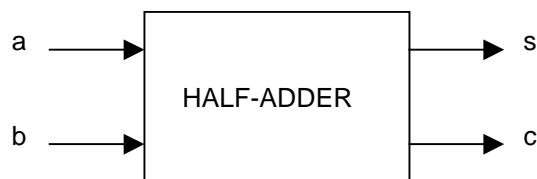
Realizar un circuito lógico en **2 niveles** que indique cuándo las monedas insertadas son del valor suficiente para que la máquina expida el producto y que devuelva una moneda de vuelto del valor adecuado cuando se superen los \$15 necesarios.

Se supone que no se introducirán monedas superfluas (por ejemplo, una de 25 junto con otra moneda, una de 10 junto con 2 de 5, etc.).

Utilizar para el análisis un mapa K de 6 variables (observar que se puede simplificar muy fácilmente a 5 variables).

Ejercicio 7. (Booth 3.2) La adición binaria puede realizarse mediante un circuito como el de la figura, que verifique la tabla de verdad siguiente:

a	b	s	c
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

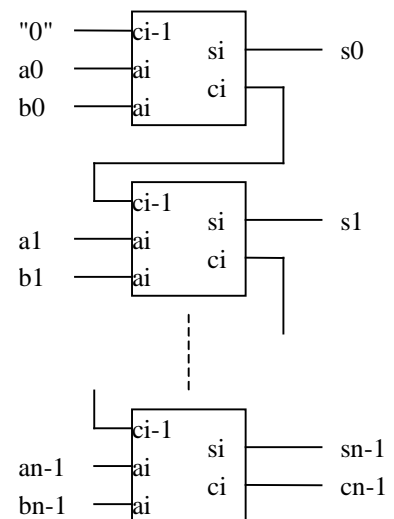


- a) Desarrolle expresiones lógicas que describan s y c.
- b) Dé dos posibles realizaciones del *half-adder*.

Ejercicio 8. (Booth 3.3) Un *full-adder* es una extensión del *half-adder*, en la cual se prevee una entrada para el carry de una etapa anterior. El *full-adder* realiza la operación $a + b + c_{i-1} = s$, con carry de salida c_i .

- a) Realice la tabla de verdad que describe al *full-adder*.
- b) Dibuje un circuito lógico para el *full-adder*.

Ejercicio 9. (Booth 3.8) Usualmente se interconectan pequeños subcircuitos lógicos para formar uno más grande. En la figura se muestra un caso típico, donde se conectan n sumadores completos para obtener un sumador binario de dos palabras de n bits. Asuma que las salidas si y ci del subcircuito i -ésimo no alcanza un estado estable hasta T_1 segundos después de que sus entradas alcanzan un estado estable.

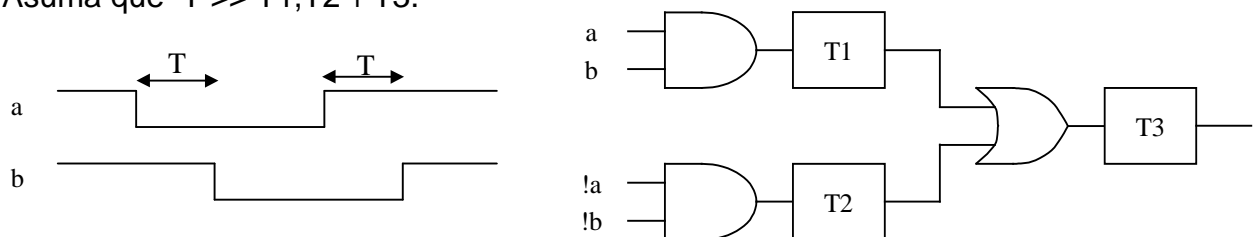


- ¿Cuánto tiempo se debe esperar luego de que una entrada se ha aplicado para estar seguros de que la salida del circuito completo ha alcanzado un estado estable?
- ¿Cuántos cambios por segundo pueden ser procesados por esta red sin tener errores debido al retardo?

Ejercicio 10. (Booth 3.9) Dado el circuito del problema anterior, sean $n=3$, $A=011$ y $B=001$. Asumiendo que las entradas se aplican en $t=0$, dibuje diagramas de tiempo que muestren los valores de las variables si y ci . Considere $si=ci=0$ para $t<0$.

Ejercicio 11. (Booth e.3 p.82)

- Realice el diagrama de tiempos para el siguiente circuito lógico. Asuma que $T \gg T_1, T_2 \text{ y } T_3$.



- Analice los 3 casos en que $T=0$ y $T_1 < T_2$, $T_1 = T_2$ y $T_1 > T_2$

Ejercicio 12. (Booth 3.10) En el circuito lógico de la figura, $z=1$ será el valor de régimen de la salida, tanto para $[x_1 \ x_2 \ x_3]$ igual a $[0 \ 1 \ 0]$ como para $[1 \ 1 \ 0]$. De todas maneras, cuando la entrada es $[0 \ 1 \ 0]$, $e_1=0$ y $e_2=1$, mientras que para $[1 \ 1 \ 0]$ $e_1=1$ y $e_2=0$. Entonces, cuando las entradas cambian de $[0 \ 1 \ 0]$ a $[1 \ 1 \ 0]$ o viceversa, existe la posibilidad de que z vaya momentáneamente a 0. Esta salida espuria que se produce durante tal cambio en las entradas se llama azar estático. Utilizar un diagrama de tiempos para mostrar que un azar estático existirá siempre que T_1 sea distinto de T_2 . Use un mapa K de tres variables para explicar por qué existe ese azar. ¿Cómo puede agregarse una compuerta AND extra para eliminar este azar?

