

1. Ejercicio 1

2. Ejercicio 2

3. Ejercicio 3

Se desea realizar un circuito que convierta un número binario de 4 bits en su complemento a dos.

1. Expresamos el valor de cada bit de salida en función de los minterminos de los bits de entrada.

Sean b_3, b_2, b_1 y b_0 los bits de entrada, donde b_3 es el bit más significativo y b_0 el menos significativo.

A su vez, sean y_3, y_2, y_1 e y_0 los bits de salida (complemento a dos de la entrada), donde y_3 es el bit más significativo e y_0 el menos significativo.

Luego, se considera cada bit de salida por separado como una función f de los bit de entrada de forma tal que $y_j = f(b_3; b_2; b_1; b_0)$, con $j = 3, 2, 1, 0$.

Es sabido que cada y_j puede ser vista como una suma de los minterminos de los bits de entrada.

Así, $y_j = \sum_{i=0}^n m_{j,i}$, con $n = 15$ por ser 16 las posibles entradas de 4 bits y siendo $m_{j,i}$ el mintermino correspondiente al i -ésimo valor posible del j -ésimo bit de salida.

| b_3 | b_2 | b_1 | b_0 | - | y_3 | y_2 | y_1 | y_0 | |
|-------|-------|-------|-------|---|-------|-------|-------|-------|------------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | - | 0 | 0 | 0 | 0 | $m_{j,0}$ |
| 0 | 0 | 0 | 1 | - | 1 | 1 | 1 | 1 | $m_{j,1}$ |
| 0 | 0 | 1 | 0 | - | 1 | 1 | 1 | 0 | $m_{j,2}$ |
| 0 | 0 | 1 | 1 | - | 1 | 1 | 0 | 1 | $m_{j,3}$ |
| 0 | 1 | 0 | 0 | - | 1 | 1 | 0 | 0 | $m_{j,4}$ |
| 0 | 1 | 0 | 1 | - | 1 | 0 | 1 | 1 | $m_{j,5}$ |
| 0 | 1 | 1 | 0 | - | 1 | 0 | 1 | 0 | $m_{j,6}$ |
| 0 | 1 | 1 | 1 | - | 1 | 0 | 0 | 1 | $m_{j,7}$ |
| 1 | 0 | 0 | 0 | - | 1 | 0 | 0 | 0 | $m_{j,8}$ |
| 1 | 0 | 0 | 1 | - | 0 | 1 | 1 | 1 | $m_{j,9}$ |
| 1 | 0 | 1 | 0 | - | 0 | 1 | 1 | 0 | $m_{j,10}$ |
| 1 | 0 | 1 | 1 | - | 0 | 1 | 0 | 1 | $m_{j,11}$ |
| 1 | 1 | 0 | 0 | - | 0 | 1 | 0 | 0 | $m_{j,12}$ |
| 1 | 1 | 0 | 1 | - | 0 | 0 | 1 | 1 | $m_{j,13}$ |
| 1 | 1 | 1 | 0 | - | 0 | 0 | 1 | 0 | $m_{j,14}$ |
| 1 | 1 | 1 | 1 | - | 0 | 0 | 0 | 1 | $m_{j,15}$ |

De la tabla anterior, se observa que:

$$\begin{cases} y_3 = m_{3,1} + m_{3,2} + m_{3,3} + m_{3,4} + m_{3,5} + m_{3,6} + m_{3,7} + m_{3,8} \\ y_2 = m_{2,1} + m_{2,2} + m_{2,3} + m_{2,4} + m_{2,9} + m_{2,10} + m_{2,11} + m_{2,12} \\ y_1 = m_{1,1} + m_{1,2} + m_{1,5} + m_{1,6} + m_{1,9} + m_{1,10} + m_{1,13} + m_{1,14} \\ y_0 = m_{0,1} + m_{0,3} + m_{0,5} + m_{0,7} + m_{0,9} + m_{0,11} + m_{0,13} + m_{0,15} \end{cases} \quad (1)$$

2. Expresamos el valor de cada bit de salida en forma simplificada. El método elegido para realizar la simplificación es el de mapas de Karnaugh:

Así, para cada y_j , el mapa de Karnaugh de 4 variables/bits queda definido como:

■ y_j

| $b_2, b_3 b_0, b_1$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-----------------------|------------|------------|------------|------------|
| 00 | $m_{j,0}$ | $m_{j,2}$ | $m_{j,3}$ | $m_{j,1}$ |
| 01 | $m_{j,8}$ | $m_{j,10}$ | $m_{j,11}$ | $m_{j,9}$ |
| 11 | $m_{j,12}$ | $m_{j,14}$ | $m_{j,15}$ | $m_{j,13}$ |
| 10 | $m_{j,4}$ | $m_{j,6}$ | $m_{j,7}$ | $m_{j,5}$ |

Los siguientes mapas aparecerán con los valores de sus mintérminos reemplazados y los grupos ya formados:

■ y_3

| $b_2, b_3 b_0, b_1$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-----------------------|----|----|----|----|
| 00 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 01 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 11 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 10 | 1 | 1 | 1 | 1 |

Figura 1: Mapa de Karnaugh para y_3

De este mapa se puede obtener $y_3 = \overline{b_3} \cdot b_2 + \overline{b_3} \cdot b_1 + \overline{b_3} \cdot b_0 + b_3 \cdot \overline{b_2} \cdot \overline{b_1} \cdot \overline{b_0}$

Así, $y_3 = \overline{b_3} \cdot (b_2 + b_1 + b_0) + b_3 \cdot \overline{b_2} \cdot \overline{b_1} \cdot \overline{b_0}$

■ y_2

| $b_2, b_3 b_0, b_1$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-----------------------|----|----|----|----|
| 00 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 01 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 11 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 10 | 1 | 0 | 0 | 0 |

Figura 2: Mapa de Karnaugh para y_2

De este mapa se puede obtener $y_2 = \overline{b_2} \cdot b_1 + \overline{b_2} \cdot b_0 + b_2 \cdot \overline{b_1} \cdot \overline{b_0}$

Así, $y_2 = \overline{b_2} \cdot (b_1 + b_0) + b_2 \cdot \overline{b_1} \cdot \overline{b_0}$

■ y_1

| $b_2, b_3 b_0, b_1$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-----------------------|----|----|----|----|
| 00 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 01 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 11 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 10 | 0 | 1 | 0 | 1 |

Figura 3: Mapa de Karnaugh para y_1

De este mapa se puede obtener $y_1 = \overline{b_1} \cdot b_0 + \overline{b_0} \cdot b_1$

Así, y_1 resulta ser la xor entre b_1 y b_0 .

■ y_0

| $b_2, b_3 b_0, b_1$ | 00 | 01 | 11 | 10 |
|-----------------------|----|----|----|----|
| 00 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 01 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 11 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 10 | 0 | 0 | 1 | 1 |

Figura 4: Mapa de Karnaugh para y_0

De este mapa se puede obtener $y_0 = b_0$

Así, el bit menos significativo de la entrada resulta ser el bit menos significativo de la salida (conexión directa).

4. Ejercicio 5

5. Ejercicio 6