

Ejercicio 1

Simplificar las siguientes funciones booleanas a un número mínimo de literales.

- a) $x \cdot y + x \cdot y'$
- b) $(x + y) \cdot (x + y')$
- c) $x \cdot y \cdot z + x' \cdot y + x \cdot y \cdot z'$
- d) $z \cdot x + z \cdot x' \cdot y$
- e) $(A + B)' \cdot (A' + B')'$
- f) $y \cdot (w \cdot z' + w \cdot z) + x \cdot y$

Solución: Punto a)

La función $x \cdot y + x \cdot y'$ se puede simplificar de la siguiente manera:

$$\begin{aligned} x \cdot y + x \cdot y' &= x \cdot (y + y') \text{ (postulado 4.)} \\ &= x \cdot 1 \text{ (postulado 5.)} \\ &= x \text{ (postulado 2.)} \end{aligned}$$

Punto b)

La función $(x + y) \cdot (x + y')$ se puede simplificar de la siguiente manera:

$$\begin{aligned} (x + y) \cdot (x + y') &= x + y \cdot y' \text{ (postulado 4.)} \\ &= x + 0 \text{ (postulado 5.)} \\ &= x \text{ (postulado 2.)} \end{aligned}$$

Punto c)

La función $x \cdot y \cdot z + x' \cdot y + x \cdot y \cdot z'$ se puede simplificar de la siguiente manera:

$$\begin{aligned} x \cdot y \cdot z + x' \cdot y + x \cdot y \cdot z' &= y \cdot (x \cdot z + x' + x \cdot z') \text{ (postulado 4.)} \\ &= y \cdot (x \cdot z + x \cdot z' + x') \text{ (postulado 3.)} \\ &= y \cdot (x \cdot (z + z') + x') \text{ (postulado 4.)} \\ &= y \cdot (x \cdot (1) + x') \text{ (postulado 5.)} \\ &= y \cdot (x + x') \text{ (postulado 2.)} \\ &= y \cdot 1 \text{ (postulado 5.)} \\ &= y \text{ (postulado 2.)} \end{aligned}$$

Punto d)

La función $z \cdot x + z \cdot x' \cdot y$ se puede simplificar de la siguiente manera:

$$z \cdot x + z \cdot x' \cdot y = z \cdot (x + x' \cdot y) \text{ (postulado 4.)}$$

Punto e)

La función $(A + B)' \cdot (A' + B')'$ se puede simplificar de la siguiente manera:

$$\begin{aligned} (A + B)' \cdot (A' + B')' &= (A' \cdot B') \cdot (A \cdot B) \text{ (teorema 5.)} \\ &= (A' \cdot A) \cdot (B' \cdot B) \text{ (postulado 3.)} \\ &= 0 \cdot 0 \text{ (postulado 5.)} \\ &= 0 \text{ (teorema 2.)} \end{aligned}$$

Punto f)

La función $y \cdot (w \cdot z' + w \cdot z) + x \cdot y$ se puede simplificar de la siguiente manera:

$$\begin{aligned}
 y \cdot (w \cdot z' + w \cdot z) + x \cdot y &= y \cdot (w \cdot (z' + z)) + x \cdot y \text{ (postulado 4.)} \\
 &= y \cdot (w \cdot 1) + x \cdot y \text{ (postulado 5.)} \\
 &= y \cdot w + x \cdot y \text{ (postulado 2.)} \\
 &= y \cdot (w + x) \text{ (postulado 4.)}
 \end{aligned}$$

Ejercicio 2

Reducir a un número mínimo de literales las siguientes funciones booleanas:

- $(B.C' + A'.D).(A.B' + C.D')$
 - $B'.D + A'.B.C' + A.C.D + A'.B.C$
 - $[(A.B)'.A].[(A.B)'.B]$
 - $A.B' + C'.D'$
- a) Graficar las expresiones encontradas en “b” y “d” mediante cualquier tipo de compuertas del número de entradas necesarias.
- b) Encontrar expresiones equivalentes a las funciones “b” y “d”, pero utilizando sólo compuertas NAND del número de entradas necesarias.
- c) Graficar las expresiones encontradas en el punto anterior.

Solución: Reducción de funciones booleanas

$$a) (B.C' + A'.D).(A.B' + C.D')$$

$$\begin{aligned}
 &(B.C' + A'.D).(A.B' + C.D') \\
 &= (B.C' + A'.D).A.B' + (B.C' + A'.D).C.D' \text{ (postulado 4)} \\
 &= (B.C').(A.B') + (A'.D).(A.B') + (B.C').(C.D') + (A'.D).(C.D') \text{ (postulado 4)} \\
 &= (B.B').(C'.A) + (A.A').(D.B') + (C.C').(B.D') + (D.D').(A'.C) \text{ (teorema 4)} \\
 &= 0.(C'.A) + 0.(D.B') + 0.(B.D') + 0.(A'.C) \text{ (postulado 5)} \\
 &= 0 \text{ (teorema 2)}
 \end{aligned}$$

$$b) B'.D + A'.B.C' + A.C.D + A'.B.C$$

$$\begin{aligned}
&= B'.D + A'.B.C' + A'.B.C + A.C.D \text{ (postulado 3)} \\
&= B'.D + A'.B.(C' + C) + A.C.D \text{ (teorema 4)} \\
&= B'.D + A'.B.C' + A.C.D + A'.B.C \\
&= B'.D + A'.B + A.C.D \text{ (teorema 6)} \\
&= B'.D + B'.D.A'.C + A'.B + A'.B.C.D + A.C.D \text{ (postulado 2 y 5)} \\
&= B'.D + B'.D.A'.C + A'.B + A'.B.C.D + A.C.D.(B + B') \text{ (postulado 4)} \\
&= B'.D + B'.D.A'.C + A'.B + A'.B.C.D + A.C.D.B + A.C.D.B' \text{ (postulado 3, teorema 4)} \\
&= B'.D + A'.B + (A'.B.C.D + A.C.D.B) + (A.C.D.B' + B'.D.A'.C) \text{ (postulado 3)} \\
&= B'.D + A'.B + (A'.B.C.D + A.B.C.D) + (A.B'.C.D + A'.B'.C.D) \text{ (postulado 4)} \\
&= B'.D + A'.B + B.C.D.(A' + A) + B'.C.D.(A' + A) \text{ (postulados 5, 2 y teorema 4)} \\
&= B'.D + A'.B + (B.C.D + B'.C.D) \text{ (postulado 4)} \\
&= B'.D + A'.B + C.D.(B + B') \text{ (postulado 5 y teorema 2)} \\
&= B'.D + A'.B + CD
\end{aligned}$$

c) $[(A.B)'.A].[(A.B)'.B]$

$$\begin{aligned}
&[(A.B)'.A].[(A.B)'.B] \\
&= [(A' + B').A].[(A' + B').B] \text{ (teorema 5)} \\
&= (A'.A + B'.A).(A'.B + B'.B) \text{ (postulado 4)} \\
&= (0 + B'.A).(A'.B + 0) \text{ (postulado 5)} \\
&= B'.A.A'.B \text{ (postulado 2)} \\
&= A.A'.B'.B \text{ (teorema 4)} \\
&= 0 \text{ (postulado 5)}
\end{aligned}$$

d) $A.B' + C'.D'$

No se puede simplificar más, ya que en sus términos no hay ninguna relación.

Punto a)

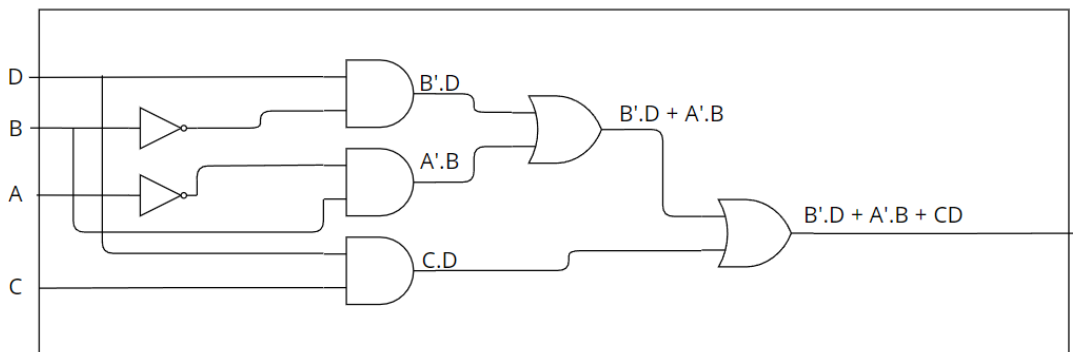
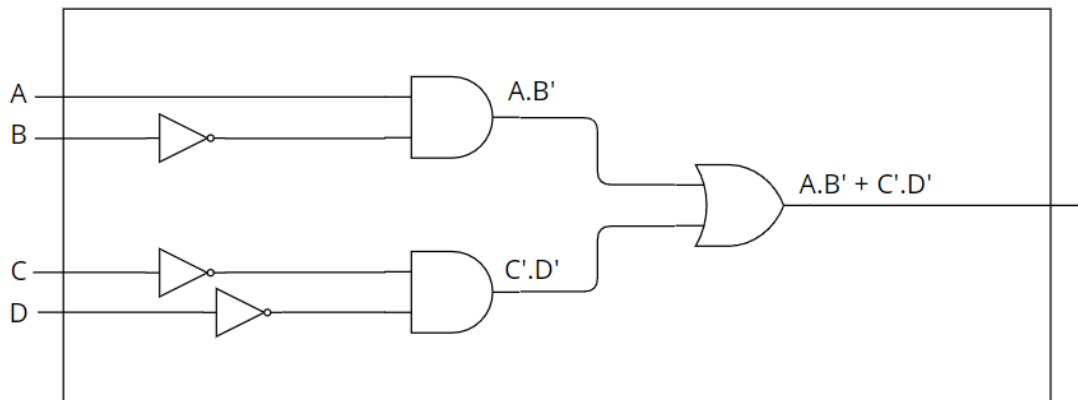


Figure 1: Circuito para la función $B'D + A'B + CD$

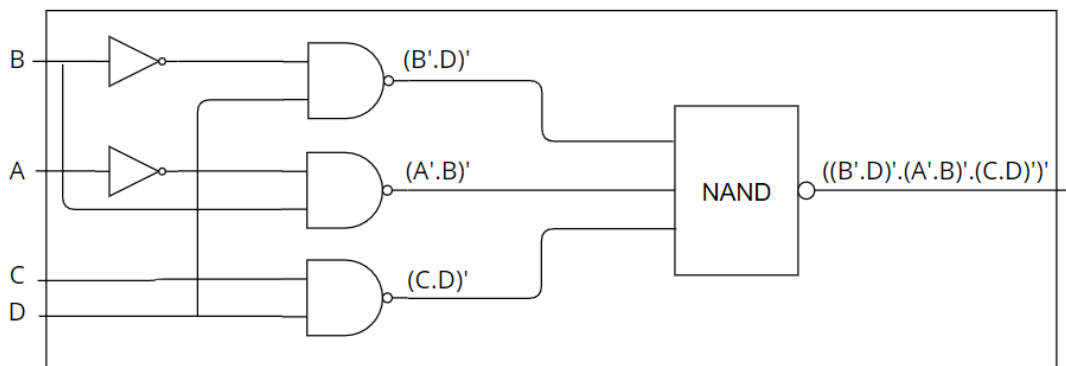
Figure 2: Circuito para la función $A.B' + C'.D'$ **Punto b)**

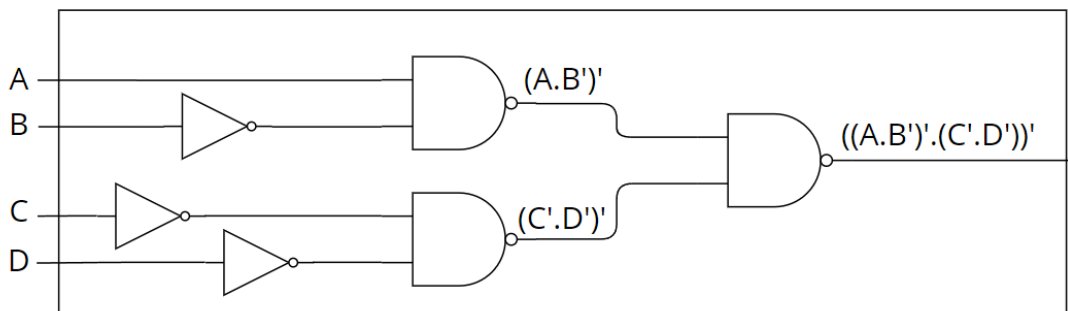
b) $B'.D + A'.B + CD$ para buscar el equivalente con compuertas NAND.

$$\begin{aligned}
 & B'.D + A'.B + CD \\
 &= (B'.D + A'.B + CD)'' \\
 &= ((B'.D)' \cdot (A'.B)' \cdot (C.D)')'
 \end{aligned}$$

d) $A.B' + C'.D'$ para buscar el equivalente con compuertas NAND.

$$\begin{aligned}
 & A.B' + C'.D' \\
 &= (A.B' + C'.D')'' \\
 &= ((A.B')' \cdot (C'.D')')'
 \end{aligned}$$

Punto c)Figure 3: Circuito para la función $B'.D + A'.B + CD$ con compuertas NAND

Figure 4: Circuito para la función $A.B' + C'.D'$ con compuertas NAND

Ejercicio 3

La función *OR*-exclusiva, denotada por $\hat{}$ tiene dos entradas y una salida. Si a y b son las entradas y c es la salida, entonces c es 1 sólo cuando exactamente una de las entradas vale 1. En el resto de los casos es 0.

- Hacer una tabla de verdad de la función *OR*-exclusiva.
- Encontrar la expresión equivalente a la función *OR*-exclusiva utilizando sólo suma de productos y graficar con compuertas.
- Implementar una *OR*-exclusiva de 3 entradas usando *OR*-exclusivas de 2 entradas.

Solución: Punto a)

La tabla de verdad de la función *OR*-exclusiva es la siguiente:

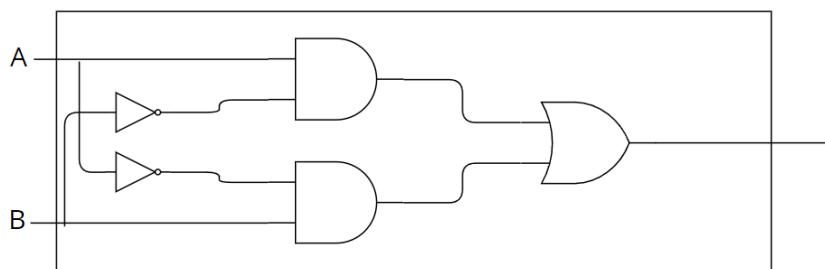
| a | b | c |
|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 |

Punto b)

La expresión equivalente a la función *OR*-exclusiva utilizando sólo suma de productos es:

$$c = (a \cdot b') + (a' \cdot b)$$

El circuito para la función *OR*-exclusiva es el siguiente:

Figure 5: Circuito para la función *OR*-exclusiva

Punto c)

La función *OR*-exclusiva de 3 entradas se puede implementar de la siguiente manera:

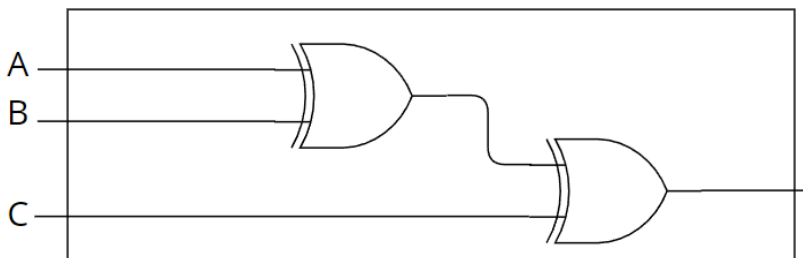


Figure 6: Circuito para la función *OR*-exclusiva de 3 entradas

Ejercicio 4

Mostrar que la función NAND (Not AND) es universal en el sentido de que las funciones NOT, AND, OR y NOR se pueden expresar como productos negados. Graficar las implementaciones de las compuertas NOT, AND, OR y NOR con compuertas NAND.

Solución: La función NAND es universal en el sentido de que las funciones NOT, AND, OR y NOR se pueden expresar como productos negados.

NOT: La función NOT se puede expresar como un producto negado de la siguiente manera:

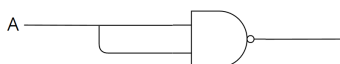


Figure 7: Circuito para la función NOT con compuertas NAND

La tabla de verdad de la función NOT es la siguiente:

| a | c |
|-----|-----|
| 0 | 1 |
| 1 | 0 |

AND: La función AND se puede expresar como un producto negado de la siguiente manera:

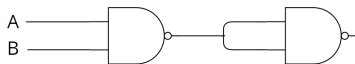


Figure 8: Circuito para la función AND con compuertas NAND

La tabla de verdad de la función AND es la siguiente:

| a | b | c |
|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 |

OR: La función OR se puede expresar como un producto negado de la siguiente manera:

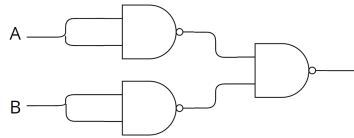


Figure 9: Circuito para la función OR con compuertas NAND

La tabla de verdad de la función OR es la siguiente:

| a | b | c |
|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 |

NOR: La función NOR se puede expresar como un producto negado de la siguiente manera:

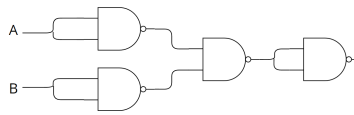


Figure 10: Circuito para la función NOR con compuertas NAND

La tabla de verdad de la función NOR es la siguiente:

| a | b | c |
|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 |

Ejercicio 5

Mostrar que la función NOR (Not OR) es universal en el sentido de que las funciones NOT, OR, AND y NAND se pueden expresar como sumas negadas. Graficar las implementaciones de las compuertas NOT, OR, AND y NAND con compuertas NOR.

Solución: La función NOR es universal en el sentido de que las funciones NOT, OR, AND y NAND se pueden expresar como sumas negadas.

NOT: La función NOT se puede expresar como una suma negada de la siguiente manera:



Figure 11: Circuito para la función NOT con compuertas NOR

AND: La función AND se puede expresar como una suma negada de la siguiente manera:

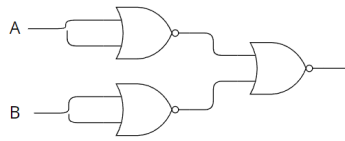


Figure 12: Circuito para la función AND con compuertas NOR

OR: La función OR se puede expresar como una suma negada de la siguiente manera:

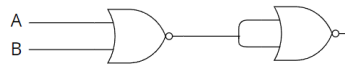


Figure 13: Circuito para la función OR con compuertas NOR

NAND: La función NAND se puede expresar como una suma negada de la siguiente manera:

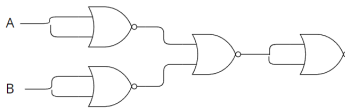


Figure 14: Circuito para la función NAND con compuertas NOR