



Universidad Nacional Autónoma de México

FACULTAD DE CIENCIAS

ESTRUCTURAS DISCRETAS

LICENCIATURA EN CIENCIAS DE LA COMPUTACIÓN

Tarea 03: Circuitos y logica de primer orden.

Primer Parcial

Autores:

Ramírez Mendoza Joaquín Rodrigo Villalobos Juárez Gontran Eliut Treviño Puebla Héctor Jerome

Tarea 03: Circuitos y logica de primer orden.

Ramírez Mendoza Joaquín Rodrigo Villalobos Juárez Gontran Eliut Treviño Puebla Héctor Jerome

10 de noviembre de 2024

1) Asumiendo los axiomas de un álgebra booleana $A = \{0,1,+,\cdot\}$ demostrar las siguientes propiedades:

- a) Idempotencia: x + x = x y xx = x.
- b) Idempotencia de complemento: $(\bar{x}) = x$.
- c) Elemento dominante: x + 1 = 1 y x0 = 0.
- d) Absorción: x + xy = x y x(x + y) = x.

 $Dem\ a$): Sea $x\in A$ un elemento del álgebra booleana

xx = xx + 0 $= xx + (x\bar{x})$ $=x\cdot(x+\bar{x})$ $= x \cdot 1$

 \underline{Dem} : Sea $x \in A$ un elemento del álgebra booleana

$$(x+x) = (x+x) \cdot 1$$

$$= (x+x) \cdot (x+\bar{x})$$

$$= x + x\bar{x}$$

$$= x + 0$$

$$= x = 0$$

$$= x \cdot 1$$

$$= x$$

Dem b): Sea $x \in A$ un elemento del álgebra booleana

Supongamos $\bar{x} \neq x$

$$\begin{aligned} x+\bar{x}&=1;x\cdot\bar{x}=0\\ \bar{x}+\bar{\bar{x}}&=1;\bar{x}\cdot\bar{\bar{x}}=0\\ x+\bar{x}&=\bar{x}+\bar{\bar{x}}=1 \end{aligned}$$

Unicidad del complemento, x y \bar{x} son complemento de \bar{x}

$$\implies x = \bar{x} !$$
$$\therefore \bar{x} = x \blacksquare$$

Dem c) : Sea $x \in A$ un elemento del álgebra booleana

 \underline{Dem} : Sea $x \in A$ un elemento del álgebra booleana

Dem: Sea $x \in A$ un elemento del álgebra booleana

$$(x+1) = x + (x + \bar{x})$$

$$= (x + x) + \bar{x}$$

$$= x + \bar{x}$$

$$= 1$$

$$x \cdot 0 = x \cdot (x \cdot \bar{x})$$

$$= (x \cdot x) \cdot \bar{x}$$

$$= x \cdot \bar{x}$$

$$= 0$$

 $Dem\ d$): Sea $x\in A$ un elemento del álgebra booleana

x + xy = xx(x+y) = x(x+x)(x+y) = $x \cdot x + x \cdot y =$ x(x+y) = $x + x \cdot y =$ $x(1 \cdot (1+y)) =$ $x(1+1\cdot y) =$ $x(1 \cdot 1) =$ x(1) =x(1) =x = xx = x

Dibuja los circuitos lógicos para las siguientes expresiones

Dibuja los circuitos lógicos para las siguientes expresiones:

- (a) $xyz \oplus x\overline{y}z$
- (b) $xy + x\overline{y}$
- (c) $xy\overline{z} + x\overline{y}\overline{z}$
- (d) $\overline{x} + \overline{y} + xyz$

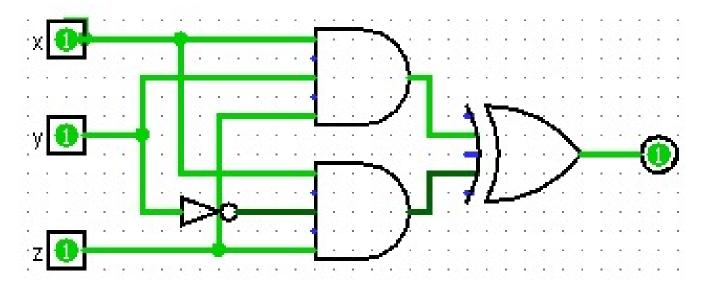


Figura 1: Circuito lógico para $xyz \oplus x\overline{y}z$

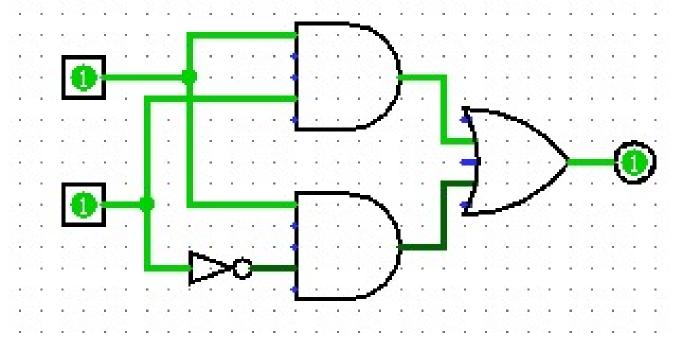


Figura 2: Circuito lógico para $xy+x\overline{y}$

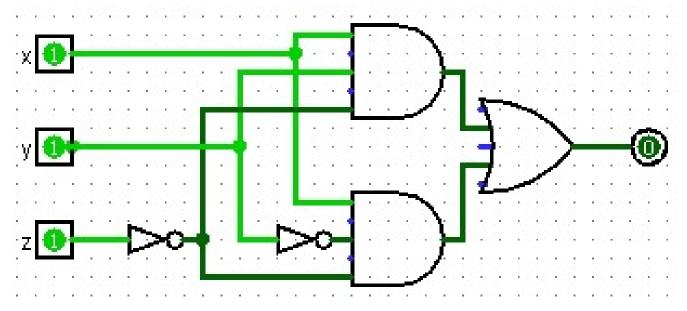


Figura 3: Circuito lógico para $xy\overline{z}+x\overline{y}\overline{z}$

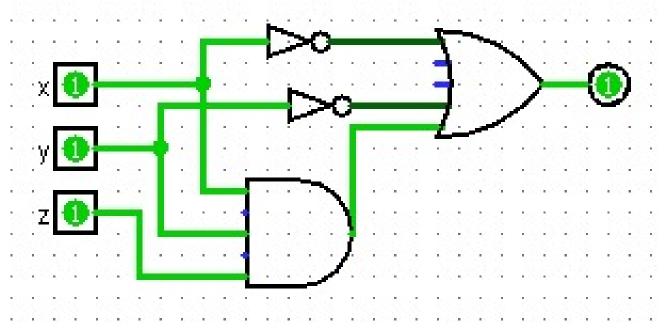


Figura 4: Circuito lógico para $\overline{x} + \overline{y} + xyz$

Utilizando mapas de Karnaugh, reducir las siguientes expresiones y dibujar los circuitos reducidos

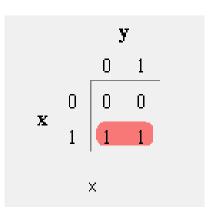
Problema

Utilizando mapas de Karnaugh, reducir las siguientes expresiones y dibujar los circuitos reducidos:

- (a) $xy + x\overline{y}$
- (b) $\overline{x}y + \overline{x}\overline{y}$
- (c) $xyz + \overline{x}yz$
- (d) $xy\overline{z} + x\overline{y}\overline{z} + \overline{x}y\overline{z} + \overline{x}y\overline{z}$
- (e) $\overline{xy} + \overline{x}y + xy$
- (f) $\overline{xy} + \overline{x}y + x + y$

Soluciones

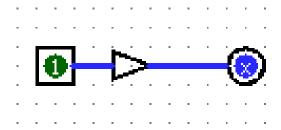
- (a) $xy + x\overline{y}$
 - Mapa de Karnaugh:



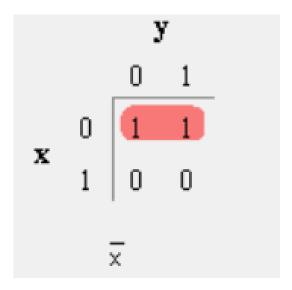
■ Simplificación:

$$xy+x\overline{y}=x$$

■ Circuito reducido:



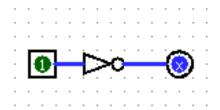
- **(b)** $\overline{x}y + \overline{x}\overline{y}$
 - Mapa de Karnaugh:



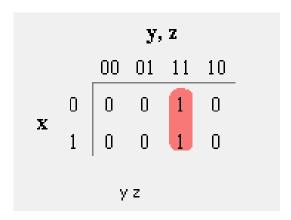
■ Simplificación:

$$\overline{x}y + \overline{x}\overline{y} = \overline{x}$$

■ Circuito reducido:



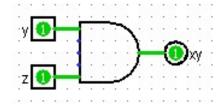
- (c) $xyz + \overline{x}yz$
 - Mapa de Karnaugh:



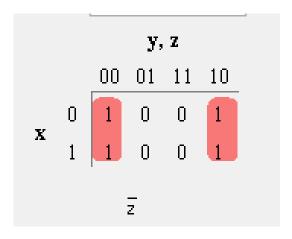
■ Simplificación:

$$xyz + \overline{x}yz = yz$$

■ Circuito reducido:



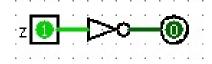
- (d) $xy\overline{z} + x\overline{y}\overline{z} + \overline{x}y\overline{z} + \overline{x}y\overline{z}$
 - Mapa de Karnaugh:



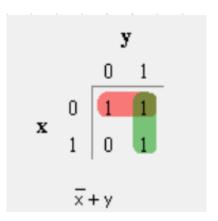
■ Simplificación:

$$xy\overline{z} + x\overline{y}\overline{z} + \overline{x}y\overline{z} + \overline{x}\overline{y}\overline{z} = \overline{z}$$

■ Circuito reducido:



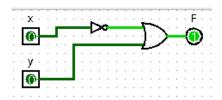
- (e) $\overline{xy} + \overline{x}y + xy$
 - Mapa de Karnaugh:



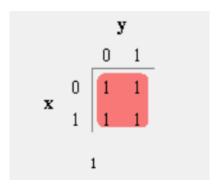
■ Simplificación:

$$\overline{xy} + \overline{x}y + xy = \overline{x} + y$$

■ Circuito reducido:



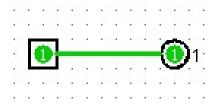
- (f) $\overline{xy} + \overline{x}y + x + y$
 - Mapa de Karnaugh:



■ Simplificación:

$$\overline{xy} + \overline{x}y + x + y = 1$$

■ Circuito reducido:



Expresar las siguientes oraciones como fórmulas de la lógica de predicados; indicar las constantes, las variables, los cuantificadores y su alcance:

- a) Hay algunos médicos que son odontologos.
- b) Ninguna planta es mamífero o pez.
- c) Cualquiera puede tomarle el pelo a la directora.
- d) Hay un abogado a quien cualquiera le toma el pelo
- e) Cada uno de los estudiantes aprobo el examen con
- a) Hay algunos médicos que son odontologos.

Variables: x es la variable

Constantes: m = M'edico, o = Odont'ologo

Funciones: S(x,m) = x es Médico; S(x,o) = x es

Odontólogo

Cuantificadores: \exists es el cuantificador Expresión: $\exists x(S(x,m) \land S(x,o))$

Alcance: incluye toda la expresión que le sigue

b) Ninguna planta es mamífero o pez.

Variables: x es la variable

Constantes:

Funciones: P(x) = x es planta; M(x) = x es mamífero;

Pz(x) = x es pez.

Cuantificadores: \forall es el cuantificador Expresión $\forall x(P(x) \rightarrow \neg(M(x) \lor Pz(x)))$ Alcance: incluye toda la expresión que le sigue

c) Cualquiera puede tomarle el pelo a la direc-

tora.

Variables: x, y

Constantes: d = directora

Funciones: P(x,y) = x le toma el pelo a y

Cuantificadores: ∀ (para todo)

Alcance: incluye toda la expresión que le sigue

Expresión: $\forall x(P(x,d))$

d) Hay un abogado a quien cualquiera le toma

el pelo

Variables: x, yConstantes: NO hay

Funciones: P(x, y) = x le toma el pelo a y; A(y) = y es

abogado

Cuantificadores: $\exists y \forall \text{ son los cuantificadores}$

Expresión: $\exists y (A(y) \land \forall x P(x,y))$

Alcance: El alcance de ∃ es sobre todas la expresión y

para \forall es para la el predicado P

- f) Un estudiante reprobo el examen y abandono el curso
- g) Los gatos son mamiferos.
- h) Un perro mordio a María.
- i) Las novelas de Cervantes son buenas y divertidas
- j) Si todos los gatos son felinos, entonces todos los gatos son mamifero

e) Cada uno de los estudiantes aprobo el

examen con 10. Variables: x, y

Constantes: c = 10

Funciones: E(x) = x es estudiante; A(x,c) = x aprobó

el examen con c

Cuantificadores: \forall es el cuantificador

Expresión: $\forall x (E(x) \land A(x,c))$

Alcance: El alcance de \forall es para toda la expresión.

f) Un estudiante reprobo el examen y aban-

dono el curso Variables: x

Constantes: No hay

Funciones: E(x) = x es estudiante; R(x) = x reprobo

el examen; A(x) = x abandono el curso **Cuantificadores:** \forall es el cuantificador **Expresión:** $\forall x(E(x) \land R(x) \land A(x))$

Alcance: El alcance de ∀ es para toda la expresión

g) Los gatos son mamiferos.

Variables: x

Constantes: No hay

Funciones: M(x) = x son mamíferos, G(x) = x es gato

Cuantificadores: \forall

Expresión: $\forall x (G(x) \rightarrow M(x))$

Alcance: El alcance de ∀ es para toda la expresión

h) Un perro mordio a María

Variables: x, y

Constantes: m = María

Funciones: P(x) = x es perro; M(x, m) = x mordió a

María

Cuantificadores: \exists

Expresión: $\exists x (P(x) \land M(x,m))$

Alcance: El alcance de ∃ es para toda la expresión

i) Las novelas de Cervantes son buenas y di-

vertidas Variables: x

Constantes: c = Cervantes

Funciones: N(x,c) = x novela de Cervantes; B(x) = x

es buena; D(x) = x es divertida

Cuantificadores: \forall

Expresión: $\forall x (N(x,c) \rightarrow (B(x) \land D(x)))$

Alcance: El alcance de \forall abarca toda la expresión.

j) Si todos los gatos son felinos, entonces todos los gatos son mamifero

Variables: x

Constantes: No hay

Funciones: G(x) = x es gato; F(x) = x es felino;

M(x) = x es mamífero Cuantificadores: \forall

Expresión: $\forall x(G(x) \rightarrow F(x)) \rightarrow (\forall x(G(x) \rightarrow M(x)))$ **Alcance:** El alcance de $\forall x$ es la subexpresión $G(x) \rightarrow$

F(x) y el alcance del segundo cuantificador $\forall x$ es la

subexpresión $G(x) \to M(x)$