

## Kiểm tra 15 phút

Rút gọn biểu thức

$$z = \overline{AB}(\overline{D} + \overline{CD}) + B(A + \overline{ACD})$$

- Thiết kế một mạch logic số với
  - □3 ngõ vào
  - □1 ngõ ra
  - □Kết quả ngõ ra bằng 1 khi có từ 2 ngõ vào trở lên có giá trị bằng 0



## Kiểm tra 15 phút

Rút gọn biểu thức

$$F(X,Y,Z) = (X + Y) (X + \overline{Y}) (X\overline{Z})$$

- Bằng các định lý Boolean
- ☐ Bằng bìa K



# Kiểm tra 15 phút

Chứng minh biểu thức:

$$A.B + \overline{A}.C = (A + C)(\overline{A} + B)$$

- ☐ Bằng các định lý Boolean
- ☐ Bằng bìa K





## NHẬP MÔN MẠCH SỐ

CHƯƠNG 4: BÌA KARNAUGH



#### Nội dung

- Tổng quan
- Các dạng biểu diễn biểu thức logic
- Thiết kế một mạch số
- Bìa Karnaugh (bản đồ Karnaugh)



## Tổng quan

#### Chương này sẽ học về:

- Phương pháp đánh giá ngõ ra của một mạch logic cho trước.
- Phương pháp thiết kế một mạch logic từ biểu thức đại số cho trước.
- Phương pháp thiết kế một mạch logic từ yêu cầu cho trước.
- Các phương pháp để đơn giản/tối ưu một mạch logic > giúp cho mạch thiết kế được tối ưu về diện tích, chi phí và tốc độ.



#### Nội dung

- Tổng quan
- Các dạng biểu diễn biểu thức logic
  - ☐ Khái niệm tích chuẩn, tổng chuẩn
  - Dạng chính tắc (Canonical form)
  - □ Dạng chuẩn (Standard form)
- Thiết kế một mạch số
- Bìa Karnaugh (bản đồ Karnaugh)



### Khái niệm Tích chuẩn và Tổng chuẩn

- **Tích chuẩn** (minterm):  $\mathbf{m_i}$  là các *số hạng tích* (AND) mà tất cả các biến xuất hiện ở dạng bình thường (nếu là 1) hoặc dạng bù (complement) (nếu là 0)
- Tổng chuẩn (Maxterm): M<sub>i</sub> là các *số hạng tổng* (OR) mà tất cả các biến xuất hiện ở dạng bình thường (nếu là 0) hoặc dạng bù (complement) (nếu là 1)

X	y	Z	Minterms	Maxterms
0	0	0	$m_0 = \overline{x} \ \overline{y} \ \overline{z}$	$M_0 = x + y + z$
0	0	1	$m_1 = \overline{x}  \overline{y}  z$	$M_1 = x + y + \overline{z}$
0	1	0	$m_2 = \overline{x} \ y \overline{z}$	$M_2 = x + \overline{y} + z$
0	1	1	$m_3 = \overline{x} y z$	$M_3 = x + \overline{y} + \overline{z}$
1	0	0	$m_4 = x  \overline{y}  \overline{z}$	$M_4 = \overline{x} + y + z$
1	0	1	$m_5 = x  \overline{y}  z$	$M_5 = \overline{x} + y + \overline{z}$
1	1	0	$m_6 = x y \overline{z}$	$M_6 = \overline{x} + \overline{y} + z$
1	1	1	$m_7 = x y z$	$M_7 = \overline{x} + \overline{y} + \overline{z}$



Dạng chính tắc 1: là dạng tổng của các tích chuẩn\_1 (Minterms\_1) (tích chuẩn\_1 là tích chuẩn mà tại tổ hợp đó hàm Boolean có giá trị 1).

X	y	Z	Minterms	Maxterms	F	$ar{F}$
0	0	0	$m_0 = \overline{x} \ \overline{y} \ \overline{z}$	$M_0 = x + y + z$	0	1
0	0	1	$m_1 = \overline{x} \ \overline{y} \ z$	$M_1 = x + y + \overline{z}$	1	0
0	1	0	$m_2 = \overline{x} \ y \overline{z}$	$M_2 = x + \overline{y} + z$	0	1
0	1	1	$m_3 = \overline{x} y z$	$M_3 = x + \overline{y} + \overline{z}$	1	0
1	0	0	$m_4 = x  \overline{y}  \overline{z}$	$M_4 = \overline{x} + y + z$	1	0
1	0	1	$m_5 = x \overline{y} z$	$M_5 = \overline{x} + y + \overline{z}$	0	1
1	1	0	$m_6 = x y \overline{z}$	$M_6 = \overline{x} + \overline{y} + z$	0	1
1	1	1	$m_7 = x y z$	$M_7 = \overline{x} + \overline{y} + \overline{z}$	0	1

$$F(x, y, z) = \overline{x} \overline{y} z + \overline{x} y z + x \overline{y} \overline{z} = m_1 + m_3 + m_4$$
$$= \sum$$



Dạng chính tắc 2: là dạng tích của các tổng chuẩn\_0 (Maxterms\_0) (tổng chuẩn\_0 là tổng chuẩn mà tại tổ hợp đó hàm Boolean có giá trị 0).

1	_			=		_
X	y	Z	Minterms	Maxterms	F	$ar{F}$
0	0	0	$m_0 = \overline{x}  \overline{y}  \overline{z}$	$M_0 = x + y + z$	0	1
0	0	1	$m_1 = \overline{x}  \overline{y}  z$	$M_1 = x + y + \overline{z}$	1	0
0	1	0	$m_2 = \overline{x} \ y \overline{z}$	$M_2 = x + \overline{y} + z$	0	1
0	1	1	$m_3 = \overline{x} y z$	$M_3 = x + \overline{y} + \overline{z}$	1	0
1	0	0	$m_4 = x  \overline{y}  \overline{z}$	$M_4 = \overline{x} + y + z$	1	0
1	0	1	$m_5 = x \overline{y} z$	$M_5 = \overline{x} + y + \overline{z}$	0	1
1	1	0	$m_6 = x y \overline{z}$	$M_6 = \overline{x} + \overline{y} + z$	0	1
1	1	1	$m_7 = x y z$	$M_7 = \overline{x} + \overline{y} + \overline{z}$	0	1

$$F(x, y, z) = (x + y + z)(x + \overline{y} + z)(\overline{x} + y + \overline{z})(\overline{x} + \overline{y} + z)(\overline{x} + \overline{y} + \overline{z})$$

$$= M_0 M_2 M_5 M_6 M_7$$

$$= \prod$$



Tổng các tích chuẩn Sum of Minterms	Tích các tổng chuẩn Product of Maxterms
$\sum$	П
Chỉ quan tâm hàng có giá trị 1	Chỉ quan tâm hàng có giá trị 0
$X = 0$ : viết $\frac{X}{X}$	X = 0: viết $X$
X = 1: viết $X$	$X = 1$ : viết $\frac{X}{X}$



Trường hợp tùy định (don't care)

	A C	В	F
	0	0	X
	0		0
	0 1	0	1 1
	<i>0 0</i>	1	$\begin{vmatrix} 0 \\ 1 \end{vmatrix}$
	0	1	1 0 X
	1 1	0	X
	0 1	0	
	1		
	1 0	1	
1	1 1	, 1 , 3	

☐ Hàm Boolean theo dạng chính tắc:



#### Ví dụ

Câu hỏi: Trong các biểu thức sau, biểu thức nào ở dạng chính tắc?

- a. XYZ + X'Y'
- b. X'YZ + XY'Z + XYZ'
- $\mathbf{c}$ .  $\mathbf{X} + \mathbf{Y}\mathbf{Z}$
- d. X + Y + Z
- e. (X+Y)(Y+Z)

Trả lời:





# Dạng chuẩn (Standard Form)

- Dạng chính tắc có thể được đơn giản hoá để thành dạng chuẩn tương đương
  - Dổ dạng đơn giản hoá này, có thể có ít nhóm AND/OR và/hoặc các nhóm này có ít biến hơn
- Dạng tổng các tích SoP (Sum-of-Product)
- Dạng tích các tổng PoS (Product-of-Sum)
  - $\nabla i du$ : F(x,y,z) = (x+y)(x+z)(y+z)

Có thể chuyển SoP về dạng chính tắc bằng cách AND thêm (x+x') và PoS về dạng chính tắc bằng cách OR thêm xx'



#### Ví dụ

Câu hỏi: Trong các biểu thức sau, biểu thức nào ở dạng chuẩn?

- a. XYZ + X'Y'
- b. X'YZ + XY'Z + XYZ'
- $\mathbf{c}$ .  $\mathbf{X} + \mathbf{Y}\mathbf{Z}$
- d. X + Y + Z
- e. (X+Y)(Y+Z)

Trả lời:





#### Nội dung

- Tổng quan
- Các dạng biểu diễn biểu thức logic
- Thiết kế một mạch số
- Bìa Karnaugh (bản đồ Karnaugh)

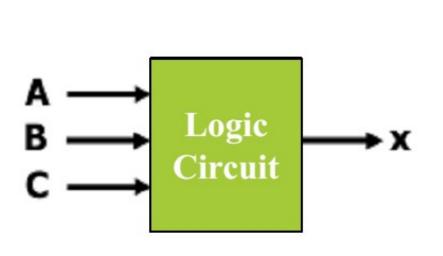


## Thiết kế một mạch số

- Thiết kế một mạch logic số với
  - □3 ngõ vào
  - □1 ngõ ra
  - □Kết quả ngõ ra bằng 1 khi có từ 2 ngõ vào trở lên có giá trị bằng 1



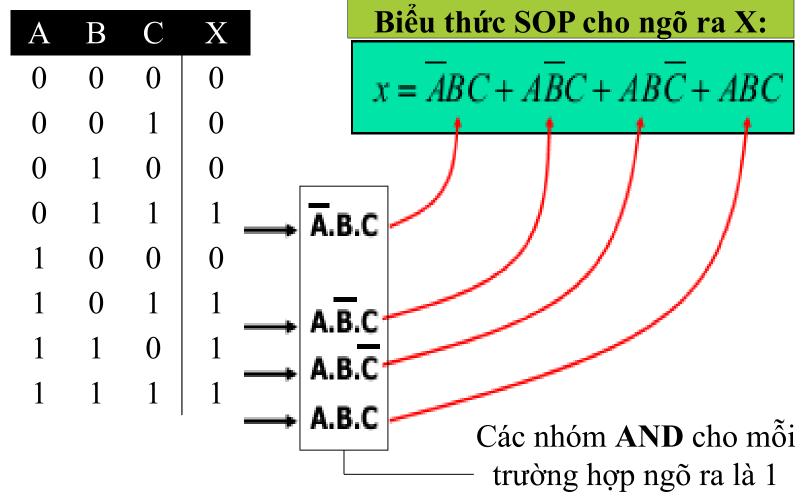
#### Bước 1: Xây dựng bảng sự thật/chân trị



7	•		
A	В	C	X
0	0	0	
0	0	1	
0	1	0	
0	1	1	
1	0	0	
1	0	1	
1	1	0	
1	1	1	



Bước 2: Chuyển bảng sự thật sang biểu thức logic





■ **Bước 3:** Đơn giản biểu thức logic qua biến đổi đại số nhằm làm giảm số cổng logic cần sử dụng (nhằm làm giảm chi phí thiết kế)

$$x = \overline{ABC} + A\overline{BC} + AB\overline{C} + ABC$$



■ **Bước 4:** Vẽ sơ đồ mạch logic cho

$$x = BC + AC + AB$$



### Chi phí thiết kế một mạch logic số

- Chi phí (cost) để tạo ra một mạch logic số liên quan đến:
  - ☐ Số cổng (gates) được sử dụng
  - ☐Số đầu vào của mỗi cổng



## Chi phí thiết kế một mạch logic số

Chi phí của một biểu thức Boolean **B** được biểu diễn dưới dạng tổng của các tích (Sum-of-Product) như sau:

$$C(B) = O(B) + \sum_{j=0}^{K-1} P_j(B)$$

Trong đó K là số các term (thành phần tích) trong biểu thức B

O(B): số các term trong biểu thức B

P<sub>I</sub>(B): số các literal (biến) trong term thứ j của biểu thức B

$$O(B) = \begin{cases} m n \tilde{e} u B c \delta m term \\ 0 n \tilde{e} u B c \delta 1 term \end{cases}$$

$$P_{j}(B) = \begin{cases} m \, n \, \tilde{e} \, u \, term \, th \, \hat{w} \, j \, c \, u \, a \, B \, c \, \delta \, m \, literal \\ 0 \, n \, \tilde{e} \, u \, term \, th \, \hat{w} \, j \, c \, u \, a \, B \, c \, \delta \, 1 \, literal \end{cases}$$



### Chi phí thiết kế một mạch logic số

Tính chi phí thiết kế mạch logic số của các biểu thức sau:

$$f1(w,x,y,z) = wxy'z + wxyz'$$

$$f2(w,x,y,z) = w' + x' + yz + y'z'$$

$$g1(XYZ) = XY + X'Z + YZ$$

$$g2(XYZ) = XY + X'Z$$

$$h1(a,b) = ab$$

$$h2(a,b) = b'$$



# Hạn chế của việc rút gọn bằng biến đổi đại số

- Hai vấn đề của việc rút gọn biểu thức trong bước 3 dùng các phép biến đổi đại số nhằm giảm chi phí thiết kế:
  - ☐ Không có hệ thống
  - Rất khó để kiểm tra rằng giải pháp tìm ra đã là tối ưu hay chưa?
- Bìa Karnaugh sẽ khắc phục những nhược điểm này
- Tuy nhiên, bìa Karnaugh chỉ để giải quyết các hàm Boolean có không quá 5 biến



### Tóm tắt nội dung chương học

- Qua Phần 1 Chương 4, sinh viên cần nắm những nội dung chính sau:
  - Các dạng biểu diễn một biểu thức logic
  - ☐ Quy trình thiết kế một mạch số
  - Dánh giá chi phí thiết kế của một mạch số





### Thảo luận?

