

## Chương 6

# ĐẠI SỐ BOOLE

[lvluyen@hcmus.edu.vn](mailto:lvluyen@hcmus.edu.vn)

 <http://www.math.hcmus.edu.vn/~luyen/trr>

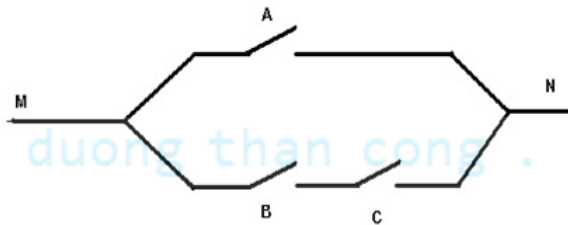
[FB: fb.com/trr2015](https://fb.com/trr2015)

Trường Đại Học Khoa học Tự nhiên TP Hồ Chí Minh

<https://fb.com/tailieudientucntt>

# Mở đầu

Xét sơ đồ mạch điện như hình vẽ

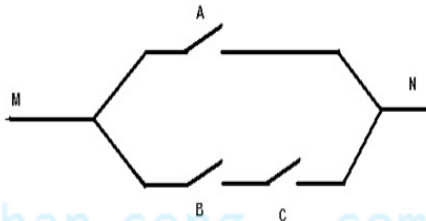


Tùy theo cách trạng thái cầu dao  $A, B, C$  mà ta sẽ có dòng điện đi qua  $MN$  hay không?

Như vậy ta sẽ có bảng giá trị sau

## Bảng giá trị

A	B	C	MN
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1



**Câu hỏi.** Khi mạch điện gồm nhiều cầu dao, làm sao ta có thể kiểm soát được.

Giải pháp là đưa ra công thức, với mỗi cầu dao ta xem như là một biến.

## Chương 6. ĐẠI SỐ BOOLE

1. Đại số Boole
2. Mạng logic
3. Biểu đồ Karnaugh

## 6.1.1. Đại số Boole

**Ví dụ.** Xét tập hợp  $\mathbb{B} = \{0; 1\}$ . Với mọi  $x, y \in \mathbb{B}$ , ta định nghĩa:

- $x \wedge y = xy$ ,
- $x \vee y = x + y - xy$ ,
- $\bar{x} = 1 - x$ .

Các phép toán vừa định nghĩa có bảng chân trị là:

$x$	$y$	$x \wedge y$	$x \vee y$	$\bar{x}$
0	0	0	0	1
0	1	0	1	1
1	0	0	1	0
1	1	1	1	0

Khi đó, tập hợp  $\mathbb{B}$  với các phép toán trên là một **đại số Boole**;

❶  $\wedge$  được gọi là **tích Boole**;

❷  $\vee$  là **tổng Boole**;

❸  $\bar{x}$  là **phần bù** của  $x$ .

<https://fb.com/tailieudientucntt>

**Nhận xét.** Do  $x \wedge y = xy$  nên ta dùng ký hiệu  $xy$  thay cho  $x \wedge y$ .

**Nhận xét.** Cho  $x$  và  $y$  là các phần tử thuộc  $\mathbb{B}$ . Khi đó

❶  $xy = yx; \quad x \vee y = y \vee x$

❷  $xx = x; \quad x \vee x = x$

❸  $x\bar{x} = 0; \quad x \vee \bar{x} = 1$

❹  $x(y \vee z) = xy \vee xz;$

## 6.1.2. Hàm Boole

**Định nghĩa.** *Hàm Boole*  $n$  biến là ánh xạ

$$f : \mathbb{B}^n \rightarrow \mathbb{B},$$

trong đó  $\mathbb{B} = \{0, 1\}$ .

Như vậy hàm Boole  $n$  biến là một hàm số có dạng :

$$f = f(x_1, x_2, \dots, x_n),$$

trong đó mỗi biến trong  $x_1, x_2, \dots, x_n$  chỉ nhận hai giá trị 0, 1 và  $f$  nhận giá trị trong  $\mathbb{B} = \{0, 1\}$  và  $\mathbb{B} = \{(x_1, x_2, \dots, x_n) \mid x_i \in \mathbb{B}\}$ .

Ký hiệu  $\mathbb{F}_n$  để chỉ tập các hàm Boole  $n$  biến.

**Ví dụ.**

$$f(x, y, z, t) = (\bar{x} \vee \bar{z})t \vee (\bar{x}y \vee \bar{y}t)z \vee (\bar{y}z \vee xy\bar{z})\bar{t}$$

là hàm Boole 4 biến.

# Bảng chân trị

**Định nghĩa.** Xét hàm Boole  $n$  biến  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$ . Vì mỗi biến  $x_i$  chỉ nhận hai giá trị 0, 1 nên chỉ có  $2^n$  trường hợp của bộ biến  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$ .

Do đó, để mô tả  $f$ , ta có thể lập bảng gồm  $2^n$  hàng ghi tất cả các giá trị của  $f$  tùy theo  $2^n$  trường hợp của biến. Ta gọi đây là **bảng chân trị** của  $f$ .

**Ví dụ.** Xét kết quả  $f$  trong việc thông qua một quyết định dựa vào 3 phiếu bầu  $x, y, z$ . Mỗi phiếu chỉ lấy một trong hai giá trị: 1 (tán thành) hoặc 0 (bác bỏ).

Kết quả  $f$  là 1 (thông qua quyết định) nếu được đa số phiếu tán thành, là 0 (không thông qua quyết định) nếu đa số phiếu bác bỏ.

Hãy lập bảng chân trị của  $f$ .



**Giải.** Bảng chân trị của hàm Boole  $f$  là:

<b>x</b>	<b>y</b>	<b>z</b>	<b>f</b>
0	0	0	<b>0</b>
0	0	1	<b>0</b>
0	1	0	<b>0</b>
0	1	1	<b>1</b>
1	0	0	<b>0</b>
1	0	1	<b>1</b>
1	1	0	<b>1</b>
1	1	1	<b>1</b>

## 6.1.3. Dạng nổi rời chính tắc

Từ đơn, từ tối thiểu

**Định nghĩa.** Xét tập hợp các hàm Boole của  $n$  biến  $\mathbb{F}_n$  theo  $n$  biến  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Khi đó:

- i) Mỗi hàm Boole  $x_i$  hay  $\bar{x}_i$  được gọi là **từ đơn**.
- ii) **Từ tối thiểu** là tích khác không của đúng  $n$  từ đơn.

**Ví dụ.** Xét tập hợp các hàm Boole theo 3 biến  $x, y, z$ . Ta có

- Các từ đơn là  $x, y, z, \bar{x}, \bar{y}, \bar{z}$ .
- Các từ tối thiểu là  $xyz, \bar{x}yz, x\bar{y}z, xy\bar{z}, \bar{x}\bar{y}z, \bar{x}y\bar{z}, x\bar{y}\bar{z}, \bar{x}\bar{y}\bar{z}$ .

**Nhận xét.** Tập hợp các hàm Boole  $n$  biến chứa đúng  $2n$  từ đơn và  $2^n$  từ tối thiểu.

**Định lý.** Cho  $f$  là hàm Boole  $n$  biến  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Khi đó:

- i) Nếu  $f$  là từ tối thiểu thì bảng chân trị của  $f$  có đúng một vị trí bằng 1.
- ii) Ngược lại, nếu  $f$  chỉ nhận giá trị 1 tại vị trí  $u = (a_1, a_2, \dots, a_n)$  thì  $f$  là từ tối thiểu có dạng  $f = b_1 b_2 \dots b_n$ , trong đó

$$b_i = \begin{cases} x_i & \text{nếu } a_i = 1; \\ \bar{x}_i & \text{nếu } a_i = 0. \end{cases}$$

**Ví dụ.**

- ❶ Nếu  $f(x, y, z)$  chỉ nhận giá trị 1 tại vị trí  $(1, 0, 1)$  thì  $f = x \bar{y} z$ .
- ❷ Nếu  $f(x, y, z, t)$  chỉ nhận giá trị 1 tại vị trí  $(0, 1, 1, 0)$  thì

$$f = \bar{x} y z \bar{t}.$$

- ❸ Nếu  $f(x, y, z, t) = x y \bar{z} \bar{t}$  thì  $f$  chỉ nhận giá trị 1 tại vị trí  $(1, 1, 0, 0)$ .

**Định nghĩa.** Xét tập hợp các hàm Boole của  $n$  biến  $\mathbb{F}_n$  theo  $n$  biến  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Khi đó:

- i) **Đơn thức** là tích khác không của một số hữu hạn từ đơn.
- ii) **Công thức đa thức** là công thức biểu diễn hàm Boole thành tổng của các đơn thức.

**Ví dụ.** Xét tập hợp các hàm Boole theo 3 biến  $x, y, z$ . Ta có

- Các hàm Boole  $y, xz, yz, x\bar{y}z, \bar{y}\bar{z}, \bar{z}$  là các đơn thức.
- Công thức  $f = xy \vee \bar{y}z \vee x\bar{y}\bar{z}$  là một công thức đa thức.

**Ví dụ.** Xét hàm Boole  $f(x, y, z) = x(y \vee \bar{z}) \vee \bar{x}z$  (1). Ta có (1) không là công thức đa thức của  $f$ . Tuy nhiên,

$$(1) \Leftrightarrow f = xy \vee x\bar{z} \vee \bar{x}z, \quad (2)$$

Khi đó (2) là công thức đa thức của  $f$ .

**Nhận xét.** Mọi hàm Boole đều có thể biểu diễn dưới dạng đa thức.

**Định nghĩa.** *Dạng nổi rời chính tắc* là công thức biểu diễn hàm Boole thành tổng của các từ tối thiểu.

**Ví dụ.** Xét hàm Boole

$$f(x, y, z) = x(y \vee \bar{z}) \vee \bar{x}z. \quad (1)$$

- Ta có (1) không là công thức đa thức của  $f$ .
- Ta có

$$(1) \Leftrightarrow f = x y \vee x \bar{z} \vee \bar{x} z. \quad (2)$$

Khi đó (2) là công thức đa thức của  $f$  nhưng không phải là dạng nổi rời chính tắc của  $f$ .

- Ta có

$$\begin{aligned} (2) &\Leftrightarrow f = x y (z \vee \bar{z}) \vee x \bar{z} (y \vee \bar{y}) \vee \bar{x} z (y \vee \bar{y}) \\ &\Leftrightarrow f = x y z \vee x y \bar{z} \vee x \bar{y} \bar{z} \vee x \bar{y} z \vee \bar{x} y z \vee \bar{x} \bar{y} z \\ &\Leftrightarrow f = x y z \vee x y \bar{z} \vee x \bar{y} \bar{z} \vee \bar{x} y z \vee \bar{x} \bar{y} z. \end{aligned} \quad (3).$$

Công thức (3) là dạng nổi rời chính tắc của  $f$ .

$$\mathbb{B}^n = \{u = (x_1, x_2, \dots, x_n) \mid x_i \in \mathbb{B}\}$$

**Định nghĩa.** Xét hàm Boole  $f$  theo  $n$  biến  $x_1, x_2, \dots, x_n$ . Đặt

- $f^{-1}(1) = \{u \in \mathbb{B}^n \mid f(u) = 1\},$
- $f^{-1}(0) = \{u \in \mathbb{B}^n \mid f(u) = 0\}.$

Chẳng hạn, nếu  $f = f(x, y, z)$  có bảng chân trị

$x$	$y$	$z$	$f(x, y, z)$
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

Ta có

- $f^{-1}(1) = \{001, 011, 101, 111\}$
- $f^{-1}(0) = \{000, 010, 100, 110\}$

Trong đó, ta dùng ký hiệu 001 thay cho  $(0, 0, 1)$ ; 011 thay cho  $(0, 1, 1)$ ; ....

**Định lý.** Cho  $f$  là hàm Boole  $n$  biến. Khi đó, nếu

$$f^{-1}(1) = \{u_1, u_2, \dots, u_k\}$$

thì dạng nổi rời chính tắc của  $f$  là

$$f = m_1 \vee m_2 \vee \dots \vee m_k,$$

trong đó  $m_i$  là từ tối tiểu nhận giá trị 1 tại vị trí  $u_i$ .

**Ví dụ.** Nếu  $f$  là hàm Boole theo 3 biến  $x, y, z$  sao cho

$$f^{-1}(1) = \{101, 001, 100, 010\}$$

thì dạng nổi rời chính tắc của  $f$  là:

$$f = x \bar{y} z \vee \bar{x} \bar{y} z \vee x \bar{y} \bar{z} \vee \bar{x} y \bar{z}.$$

**Ví dụ.** Cho hàm Boole 3 biến  $x, y, z$ ,

$$f^{-1}(0) = \{100, 010, 110, 011, 101\}.$$

Tìm dạng nổi rời chính tắc của  $f$

**Giải.** Bằng cách lập bảng chân trị cho  $f$  ta được

$$f^{-1}(1) = \{000, 001, 111\},$$

nên dạng nổi rời chính tắc của  $f$  là:

$$f = \overline{x} \overline{y} \overline{z} \vee \overline{x} \overline{y} z \vee x y z.$$



## 6.2. Mạng logic

- ❶ Mạng logic
- ❷ Cổng NAND và cổng NOR

cuu duong than cong . com

cuu duong than cong . com

## 6.2.1. Mạng logic

**Định nghĩa.** Một *mạng logic* (hay *mạng các cổng*) biểu diễn một hàm bool  $f$  là một hệ thống có dạng



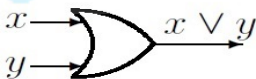
trong đó

- ❶ **Input:**  $x_1, x_2, \dots, x_n$  là các biến bool
- ❷ **Output:**  $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$  là hàm bool.

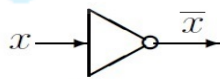
Một mạng các cổng luôn được cấu tạo từ một số *mạng sơ cấp* mà ta gọi là các cổng. Ta có các cổng cơ bản sau:



Cổng AND

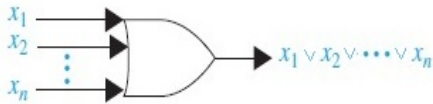
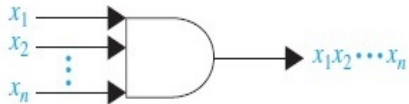


Cổng OR



Cổng NOT

Ta có sự mở rộng cổng AND và OR cho nhiều đầu vào

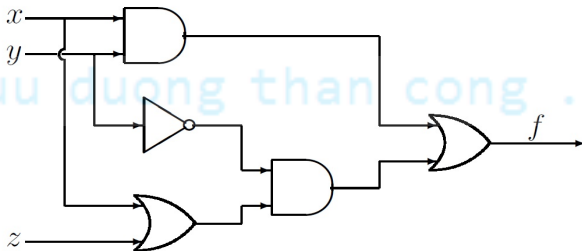


**Ví dụ.** Cho hàm bool

$$f = xy \vee \bar{y}(x \vee z).$$

Vẽ sơ đồ mạng logic của  $f$

**Giải.**



**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm bool

$$f = (x \vee z)(\bar{x}y) \vee y(\bar{x}z)$$

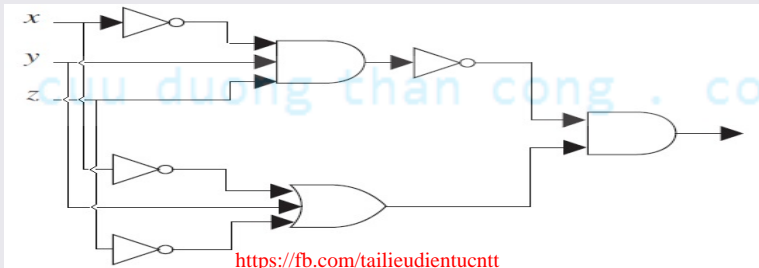
Vẽ sơ đồ mạng logic của  $f$

**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm bool

$$f = (x \vee y \vee z)\bar{x}\bar{y}\bar{z}$$

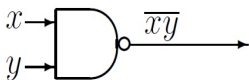
Vẽ sơ đồ mạng logic của  $f$

**Ví dụ.**(tự làm) Tìm công thức của mạng logic sau:

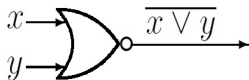


## 6.2.2. Cổng NAND và cổng NOR

**Định nghĩa.** Ta ký hiệu cổng NAND là NOT của AND và cổng NOR là NOT của OR.



Cổng NAND



Cổng NOR

**Định lý.** Chỉ cần sử dụng một loại cổng NAND hoặc NOR là đủ để tổng hợp một hàm bool.

**Chứng minh.** Ta có

❶  $\bar{x} = \overline{xx} = \overline{x \vee x}$

❷  $xy = \overline{\overline{xy}} = \overline{\overline{x} \vee \overline{y}}$

❸  $x \vee y = \overline{\overline{x \vee y}} = \overline{\overline{x} \cdot \overline{y}}$

<https://fb.com/tailieudientucntt>

## 6.3. Biểu đồ Karnaugh

- 1 Biểu đồ Karnaugh
- 2 Tế bào
- 3 Đa thức tối thiểu

cuu duong than cong . com

cuu duong than cong . com

## 6.3.1. Biểu đồ Karnaugh

**Định nghĩa.** Cho  $f$  là một hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$ . Khi đó bảng chân trị của  $f$  gồm 16 dòng.

Thay cho bảng chân trị của  $f$  ta vẽ một bảng chữ nhật gồm 16 ô, được đánh dấu như sau:

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$	1010	1110	0110	0010	$\bar{t}$
$z$	1011	1111	0111	0011	$t$
$\bar{z}$	1001	1101	0101	0001	$t$
$\bar{z}$	1000	1100	0100	0000	$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

Khi một ô nằm trong dãy được đánh dấu bởi  $x$  thì tại đó  $x = 1$ , bởi  $\bar{x}$  thì tại đó  $x = 0$ , tương tự cho  $y, z, t$ .

Gạch chéo (hoặc tô đen) những ô mà  $f$  nhận giá trị 1. Khi đó ta được một biểu đồ, gọi là **biểu đồ Karnaugh** của  $f$ , ký hiệu bởi  $kar(f)$ .

**Ví dụ.** Cho hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$  với

$$f^{-1}(1) = \{1110, 0110, 1111, 1101, 0101, 1000, 0100\}.$$

Tìm biểu đồ Karnaugh của  $f$ ?

**Giải.**

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$	1010	1110	0110	0010	$\bar{t}$
$z$	1011	1111	0111	0011	$t$
$\bar{z}$	1001	1101	0101	0001	$t$
$\bar{z}$	1000	1100	0100	0000	$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	



**Ví dụ.** Cho hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$  với

$$f^{-1}(0) = \{1110, 0110, 1111, 1101, 0101, 1000, 0100\}.$$

Tìm biểu đồ Karnaugh của  $f$ ?

**Giải.**

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$	1010	1110	0110	0010	$\bar{t}$
$z$	1011	1111	0111	0011	$t$
$\bar{z}$	1001	1101	0101	0001	$t$
$\bar{z}$	1000	1100	0100	0000	$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$  với

$$f^{-1}(1) = \{1100, 1101, 1110, 1111, 1000, 1001, 0111, 0011, 0001\}.$$

Tìm biểu đồ Karnaugh của  $f$ ?

**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$  với

$$f^{-1}(0) = \{1011, 1001, 1100, 0100, 0011, 0001\}.$$

Tìm biểu đồ Karnaugh của  $f$ ?

**Mệnh đề.** Cho  $f$  và  $g$  là các hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$ . Khi đó

- ❶  $f = g \Leftrightarrow \text{kar}(f) = \text{kar}(g);$
- ❷  $\text{kar}(fg) = \text{kar}(f) \cap \text{kar}(g);$
- ❸  $\text{kar}(f \vee g) = \text{kar}(f) \cup \text{kar}(g);$
- ❹  $\text{kar}(f)$  gồm đúng một ô khi và chỉ khi  $f$  là một từ tối thiểu

**Ví dụ.** Cho hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$  với

$$f = x z \vee y \bar{z} t \vee \bar{y} \bar{t}.$$

Tìm biểu đồ Karnaugh của  $f$ .

**Giải.**

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$					$\bar{t}$
$z$					$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$					$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$  với

$$f = x \bar{y} z \vee y z \vee x y t.$$

Tìm biểu đồ Karnaugh của  $f$ .

**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$  với

$$f = \bar{x}\bar{y}t \vee xyz \vee xz \vee yz\bar{t}.$$

Tìm biểu đồ Karnaugh của  $f$ .

**Định nghĩa.** Tương tự đối với trường hợp hàm Boole 3 biến ta có bảng chân trị là

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$
$z$	101	111	011	001
$\bar{z}$	100	110	010	000
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$

**Ví dụ.**(tự làm) Tìm biểu đồ Karnaugh của hàm Boole 3 biến  $x, y, z$  biết:

a)  $f = \bar{x}\bar{y} \vee xyz \vee x\bar{z}.$

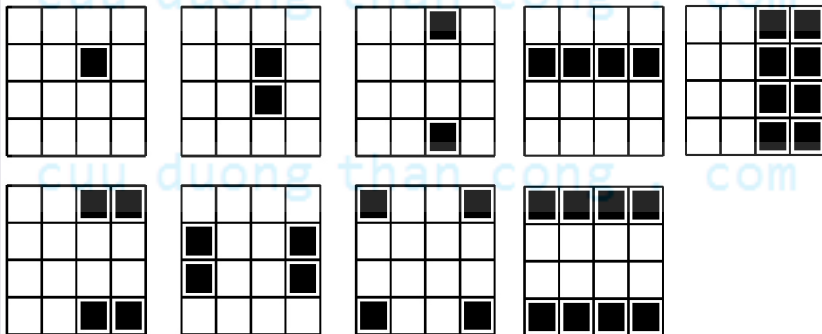
b)  $f^{-1}(0) = \{001, 010, 110, 000\}.$

c)  $f^{-1}(1) = \{111, 010, 110, 001, 100\}$

## 6.3.2. Tế bào

**Định nghĩa.**  $kar(f)$  được gọi là **hình chữ nhật** (theo nghĩa rộng) nếu khi ta cuốn hình vuông lớn theo chiều dọc hay chiều ngang để thành hình trụ thì  $kar(f)$  trở thành hình chữ nhật trên hình trụ đó. Hình chữ nhật có số ô là lũy thừa của 2 được gọi là một **tế bào**.

**Ví dụ.** Các biểu đồ sau là các tế bào



**Nhận xét.** Nếu  $T$  là một tế bào thì  $T$  là biểu đồ Karnaugh của một đơn thức duy nhất  $m$ , cách xác định  $m$  như sau:

Lần lượt chiếu  $T$  lên các cạnh, nếu toàn bộ hình chiếu nằm trọn trong một từ đơn nào thì từ đơn đó mới xuất hiện trong  $m$ .

**Ví dụ.**

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$					$\bar{t}$
$z$					$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$					$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

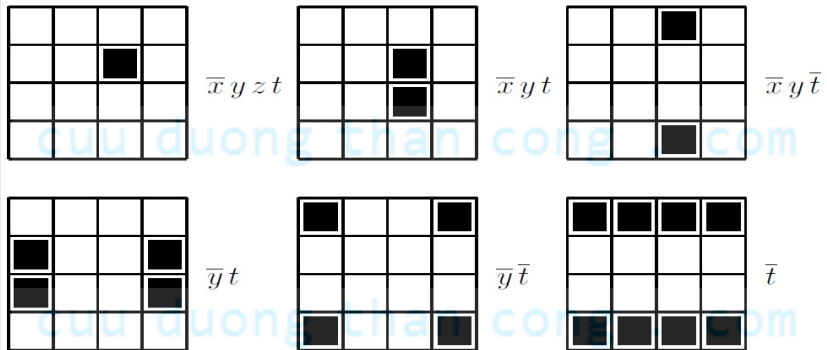
	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$					$\bar{t}$
$z$					$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$					$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

Tế bào có công thức là:  $yz$

Tế bào có công thức là:  $\bar{y}\bar{t}$

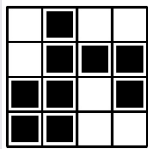
**Mệnh đề.** Cho  $f$  là hàm bool theo 4 biến  $x, y, z, t$ . Khi đó  $kar(f)$  là tế bào gồm  $2^k$  ô khi và chỉ khi  $f$  là một đơn thức gồm  $4 - k$  từ đơn.

**Ví dụ.** Ta có các tế bào và các đơn thức tương ứng là



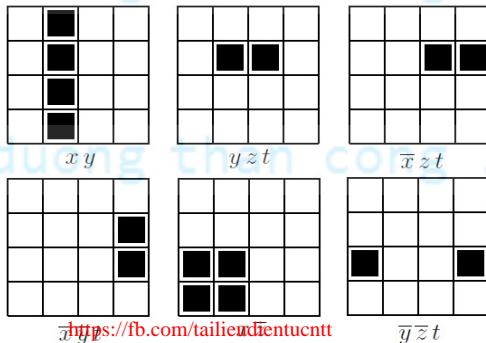
**Định nghĩa.** Một tế bào nằm trong  $kar(f)$  được gọi là **tế bào lớn** nếu nó không nằm trong tế bào nào khác của  $kar(f)$ .

**Ví dụ.** Giả sử hàm bool  $f$  có biểu đồ Karnaugh là



Tìm tất cả các tế bào lớn của  $kar(f)$ .

**Giải.** Các tế bào lớn của  $kar(f)$  là:





**Ví dụ.** Giả sử hàm bool  $f$  có biểu đồ Karnaugh là

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$					$\bar{t}$
$z$					$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$					$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

Tìm tất cả các tế bào lớn của  $f$ ?

**Giải.** Bằng cách đánh số các tế bào lớn ta có

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$	1	2	1		$\bar{t}$
$z$	1	1			$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$					$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

Như vậy  $kar(f)$  có 4 tế bào lớn là

- ❶ Tế bào 1:  $xz$
- ❷ Tế bào 2:  $\bar{y}\bar{t}$
- ❸ Tế bào 3:  $xyt$
- ❹ Tế bào 4:  $y\bar{z}t$

**Ví dụ.** Tìm các tế bào lớn của biểu đồ Karnaugh của  $f$  với

$$f(x, y, z, t) = \bar{y} z t \vee \bar{y} \bar{z} \bar{t} \vee y \bar{z} \bar{t} \vee x y z t \vee \bar{x} z \bar{t}$$

**Giải.** Biểu đồ  $kar(f)$  là

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$			1 ●	1 ●	$\bar{t}$
$z$	3 ●	3 ●		2 ●	$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$	●	●	1 ●	1 ●	$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

Bằng cách đánh số các tế bào lớn, ta có  $kar(f)$  có 5 tế bào lớn là

- ① Tế bào 1:  $\bar{x} \bar{t}$
- ② Tế bào 2:  $\bar{x} \bar{y} z$
- ③ Tế bào 3:  $x z t$
- ④ Tế bào 4:  $\bar{y} z t$
- ⑤ Tế bào 5:  $\bar{z} \bar{t}$

**Ví dụ.** (tự làm) Tìm các tế bào lớn của biểu đồ Karnaugh của  $f$  với

$$f(x, y, z, t) = x \bar{y} z \vee \bar{y} \bar{z} t \vee x \bar{z} \bar{t} \vee \bar{x} y z \vee \bar{x} y z \bar{t}$$

### 6.3.3. Đa thức tối thiểu

**Định nghĩa.** Cho hai công thức đa thức của một hàm bool:

$$f = m_1 \vee m_2 \vee \dots \vee m_k \quad (F)$$

$$f = M_1 \vee M_2 \vee \dots \vee M_l \quad (G)$$

Ta nói rằng công thức  $F$  **đơn giản hơn** công thức  $G$  nếu tồn tại đơn ánh

$$h : \{1, 2, \dots, k\} \rightarrow \{1, 2, \dots, l\}$$

sao cho với mọi  $i \in \{1, 2, \dots, k\}$  thì số từ đơn của  $m_i$  không nhiều hơn số từ đơn của  $M_{h(i)}$

**Ví dụ.** Giả sử  $f$  có hai công thức đa thức là

$$f = \bar{y}\bar{t} \vee x\bar{y}t \vee x\bar{t} \vee xzt \vee \bar{x}\bar{y}z \quad (F)$$

$$f = \bar{z}\bar{t} \vee \bar{x}\bar{t} \vee xzt \vee \bar{y}zt \quad (G)$$

Hỏi công thức nào đơn giản hơn? **Đáp án.**  $G$

**Ví dụ.** Giả sử  $f$  có hai công thức đa thức là

$$f = \bar{y}t \vee x\bar{y}t \vee x\bar{t} \vee xz \quad (F)$$

$$f = \bar{z}\bar{t} \vee \bar{x}\bar{t} \vee xzt \vee \bar{y}zt \quad (G)$$

Hỏi công thức nào đơn giản hơn?

**Đáp án.**  $F$

**Định nghĩa.** Công thức  $F$  của hàm bool  $f$  được gọi là **đa thức tối thiểu** nếu nó đơn giản hơn mọi công thức khác của  $f$ .

## Thuật toán Karnaugh

**Bước 1.** Vẽ biểu đồ  $kar(f)$

**Bước 2** Xác định tất cả các tế bào lớn của  $kar(f)$  và các công thức đơn thức tương ứng với từng tế bào lớn.

**Bước 3.** Tìm trong  $kar(f)$  những ô chỉ nằm trong duy nhất một tế bào lớn và chọn tế bào này để phủ  $kar(f)$ .

**Bước 6.** Xác định các phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn.

- Nếu các tế bào lớn chọn được ở Bước 3 đã phủ được  $kar(f)$  thì  $kar(f)$  chỉ có duy nhất một phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn của  $kar(f)$ .
- Ngược lại, ta xét một ô bất kỳ chưa bị phủ. Sẽ có ít nhất hai tế bào lớn chứa ô này. Ta chọn một trong các tế bào lớn đó để phủ. Cứ tiếp tục quá trình trên đến khi nào  $kar(f)$  được phủ kín. Khi đó, ứng với mỗi phép phủ ta có một công thức đa thức. Công thức đơn giản nhất trong các công thức trên chính là công thức đa thức tối tiểu của  $f$ .

**Ví dụ.** Tìm đa thức tối tiểu của hàm bool sau:

$$f(x, y, z, t) = xyzt \vee x(\bar{y} \vee \bar{z}) \vee yz \vee xy(\bar{z} \vee \bar{t})$$

**Giải.** Ta có  $f = xyzt \vee x\bar{y} \vee x\bar{z} \vee yz \vee xy\bar{z} \vee xy\bar{t}$

### Bước 1. Vẽ biểu đồ $kar(f)$

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$	1 ●	1 2 ●	2 ●		$\bar{t}$
$z$	1 ●	1 2 ●	2 ●		$t$
$\bar{z}$	1 ●	1 ●			$t$
$\bar{z}$	1 ●	1 ●			$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

### Bước 2. Xác định các tế bào lớn của $kar(f)$

Bằng cách đánh số các tế bào lớn, ta có  $kar(f)$  có 2 tế bào lớn là:

- 1 Tế bào 1:  $x$
- 2 Tế bào 2:  $yz$

### Bước 3.

- 1 Ô (1, 1) chỉ nằm trong tế bào lớn 1. Ta phải chọn tế bào 1.
- 2 Ô (1, 3) chỉ nằm trong tế bào lớn 2. Ta phải chọn tế bào 2.

**Bước 6.** Ta được duy nhất một phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn của  $kar(f)$  là  $x \vee yz$ . Vậy công thức đa thức tối tiểu của  $f$  là

$$f = x \vee yz$$

**Ví dụ.** Tìm đa thức tối thiểu của hàm bool sau:

$$f(x, y, z, t) = \bar{y}zt \vee \bar{y}\bar{z}\bar{t} \vee y\bar{z}\bar{t} \vee x y z t \vee \bar{x} z \bar{t}.$$

**Giải. Bước 1.** Biểu đồ  $kar(f)$

	x	x	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
z			1 ●	1 ●	2 $\bar{t}$
z	3 ●	3 ●		2 ●	4 t
$\bar{z}$					t
$\bar{z}$	5 ●	5 ●	1 ●	1 ●	5 $\bar{t}$
	$\bar{y}$	y	y	$\bar{y}$	

**Bước 2.** Xác định các các tế bào lớn của  $kar(f)$ , ta có 5 tế bào lớn là

- ❶ Tế bào 1:  $\bar{x}\bar{t}$
- ❷ Tế bào 2:  $\bar{x}\bar{y}z$
- ❸ Tế bào 3:  $xzt$
- ❹ Tế bào 4:  $\bar{y}zt$
- ❺ Tế bào 5:  $\bar{z}\bar{t}$

**Bước 3.**

- ❶ Ô (1,3) chỉ nằm trong tế bào lớn 1. Ta phải chọn tế bào 1.
- ❷ Ô (2,2) chỉ nằm trong tế bào lớn 3. Ta phải chọn tế bào 3.
- ❸ Ô (4,1) chỉ nằm trong tế bào lớn 5. Ta phải chọn tế bào 5.

**Bước 6.** Như vậy chỉ còn ô (2, 4) là chưa được phủ, để phủ ô (2, 4) ta có 2 cách chọn

- ❶ Cách 1. Chọn tế bào 2. Khi đó tế bào 1, 2, 3, 5 sẽ phủ hết các ô. Do đó, ta có

$$f = \bar{x}\bar{t} \vee \bar{x}\bar{y}z \vee xzt \vee \bar{z}\bar{t} \quad (1)$$

- ❷ Cách 2. Chọn tế bào 6. Khi đó tế bào 1, 3, 4, 5 sẽ phủ hết các ô. Do đó, ta có

$$f = \bar{x}\bar{t} \vee xzt \vee \bar{y}zt \vee \bar{z}\bar{t} \quad (2)$$

Do công thức (1) và (2) đơn giản như nhau nên  $f$  có hai công thức đa thức tối thiểu là

$$f = \bar{x}\bar{t} \vee \bar{x}\bar{y}z \vee xzt \vee \bar{z}\bar{t} \quad (1)$$

$$f = \bar{x}\bar{t} \vee xzt \vee \bar{y}zt \vee \bar{z}\bar{t} \quad (2)$$



**Ví dụ.** Tìm đa thức tối thiểu của hàm bool  $f$  biết rằng biểu đồ  $kar(f)$  là

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$					$\bar{t}$
$z$					$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$					$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

**Giải.** **Bước 2.** Xác định các các tế bào lớn của  $kar(f)$ , ta có 5 tế bào lớn là

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$	1 ● 2	1 ●		3 ● 2	$\bar{t}$
$z$	1 ● 2	1 ●	4 ●	4 ● 2	$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$			5 ●	5 ● 3	$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

- ❶ Tế bào 1:  $xz$
- ❷ Tế bào 2:  $\bar{y}z$
- ❸ Tế bào 3:  $\bar{x}\bar{y}\bar{t}$
- ❹ Tế bào 4:  $zt$
- ❺ Tế bào 5:  $\bar{x}\bar{z}\bar{t}$

### Bước 3.

- ❶ Ô (1, 2) chỉ nằm trong tế bào lớn 1. Ta phải chọn tế bào 1.
- ❷ Ô (2, 3) chỉ nằm trong tế bào lớn 6. Ta phải chọn tế bào 6.
- ❸ Ô (4, 3) chỉ nằm trong tế bào lớn 5. Ta phải chọn tế bào 5.

**Bước 6.** Như vậy chỉ còn ô (1, 4) là chưa được phủ, để phủ ô (1, 4) ta có 2 cách chọn

- ❶ Cách 1. Chọn tế bào 2. Khi đó tế bào 1, 2, 4, 5 sẽ phủ hết các ô. Do đó, ta có

$$f = xz \vee \bar{y}z \vee zt \vee \bar{z}\bar{t} \quad (1)$$

- ❷ Cách 2. Chọn tế bào 3. Khi đó tế bào 1, 3, 4, 5 sẽ phủ hết các ô. Do đó, ta có

$$f = xz \vee \bar{x}\bar{y}\bar{t} \vee zt \vee \bar{z}\bar{t} \quad (2)$$

Ta có công thức (1) đơn giản hơn công thức (2). Do đó công thức đa thức tối thiểu của  $f$  là

$$f = xz \vee \bar{y}z \vee zt \vee \bar{z}\bar{t}$$

**Ví dụ.** Tìm đa thức tối thiểu của hàm bool  $f$  biết rằng biểu đồ  $kar(f)$  là

	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$					$\bar{t}$
$z$					$t$
$\bar{z}$					$t$
$\bar{z}$					$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

**Giải.** **Bước 2.** Xác định các các tế bào lớn của  $kar(f)$ , ta có 5 tế bào lớn

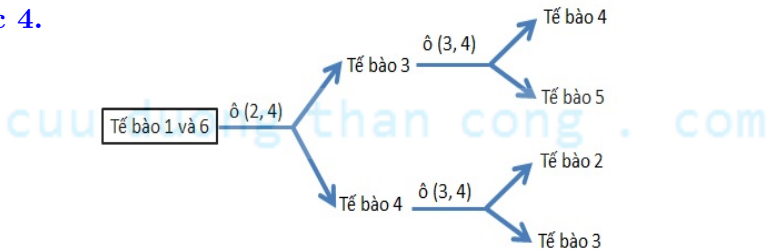
	$x$	$x$	$\bar{x}$	$\bar{x}$	
$z$		1 ●			$\bar{t}$
$z$		1 ● 2	2 ● 4	4 ●	$t$
$\bar{z}$	5 ● 1	6 ●		4 ● 5	$t$
$\bar{z}$	6 ● 1	6 ●			$\bar{t}$
	$\bar{y}$	$y$	$y$	$\bar{y}$	

- ① Tế bào 1:  $xy$
- ② Tế bào 2:  $yzt$
- ③ Tế bào 3:  $\bar{x}zt$
- ④ Tế bào 4:  $\bar{x}\bar{y}t$
- ⑤ Tế bào 5:  $\bar{y}z\bar{t}$
- ⑥ Tế bào 6:  $x\bar{z}$

### Bước 3.

- ❶ Ô (1, 2) chỉ nằm trong tế bào lớn 1. Ta phải chọn tế bào 1.
- ❷ Ô (4, 1) chỉ nằm trong tế bào lớn 6. Ta phải chọn tế bào 6.

### Bước 4.



Như vậy để phủ các ô, ta có 3 cách chọn

- ❶ Các tế bào 1, 3, 4, 6. Suy ra  $f = xy \vee \bar{x}zt \vee \bar{x}\bar{y}t \vee x\bar{z}$  (1)
- ❷ Các tế bào 1, 3, 5, 6. Suy ra  $f = xy \vee \bar{x}zt \vee \bar{y}zt \vee x\bar{z}$  (2)
- ❸ Các tế bào 1, 2, 4, 6. Suy ra  $f = xy \vee yzt \vee \bar{x}\bar{y}t \vee x\bar{z}$  (3)

**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm Bool

$$f(x, y, z, t) = (\bar{x} \vee \bar{z})t \vee (\bar{x}y \vee \bar{y}t)z \vee (\bar{y}z \vee xy\bar{z})\bar{t}$$

- a) Vẽ biểu đồ Karnaugh và tìm công thức đa thức tối thiểu của  $f$ .
- b) Vẽ một mạng các cổng tổng hợp hàm Bool  $f$ .

**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm Bool

$$f(x, y, z, t) = \bar{x}\bar{y}\bar{t} \vee x\bar{y}\bar{z}\bar{t} \vee yzt \vee \bar{x}\bar{y}zt \vee y\bar{z}t$$

Hãy vẽ biểu đồ Karnaugh và tìm các công thức đa thức tối thiểu của  $f$ .

**Ví dụ.**(tự làm) Cho hàm Bool

$$f(x, y, z, t) = \bar{x}\bar{y}t \vee x\bar{y}\bar{z}\bar{t} \vee \bar{x}y\bar{z}\bar{t} \vee \bar{y}z\bar{t} \vee xzt \vee yz\bar{t}$$

Vẽ biểu đồ Karnaugh và tìm các công thức đa thức tối thiểu cho  $f$ .