

Tài liệu tham khảo

- [1] GS.TS. Nguyễn Hữu Anh, Toán rời rạc, Nhà xuất bản giáo dục.
- [2] TS.Trần Ngọc Hội, Toán rời rạc

Đại Số Bool

Một đại số Bool (A, \land, \lor) là một tập hợp $A \neq \emptyset$ với hai phép toán ∧, ∨, tức là hai ánh xạ:

 $\wedge \colon A{\times}A \to A$

 $(x,y) \rightarrow x \land y$

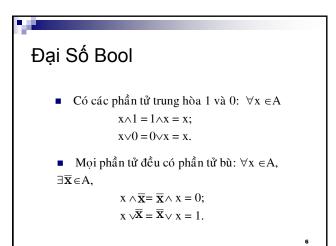
và $\vee: A \times A \rightarrow A$

 $(x,y) \rightarrow x \lor y$

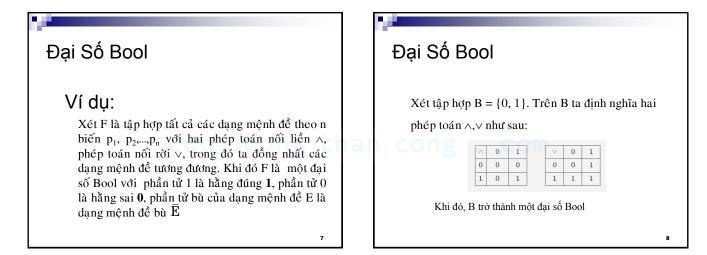
thỏa 5 tính chất sau:

CuuDuongThanCong.com

Dại Số Bool• Tính giao hoán: $\forall x,y \in A$
 $x \land y = y \land x;$
 • Tính kết hợp: $\forall x,y,z \in A$
 $(x \land y) \land z = x \land (y \land z);$
 $(x \lor y) \lor z = x \lor (y \lor z).$ • Tính phân bố: $\forall x,y,z \in A$
 $x \land (y \lor z) = (x \land y) \lor (x \land z);$
 $x \lor (y \land z) = (x \lor y) \land (x \lor z).$



cuu duong than cong . com



Đại Số Bool

Cho đại số Bool (A, \land, \lor) . Khi đó với mọi $x,y \in A$, ta có:

- 1) $x \wedge x = x$; $x \vee x = x$.
- 2) $x \land 0 = 0 \land x = 0$; $x \lor 1 = 1 \lor x = 1$.
- 3) Phần tử bù của x là duy nhất $v \bar{a} \overline{x} = x$; $\bar{1} = 0$; $\bar{0} = 1$.
- 4) Công thức De Morgan:

$$\overline{x \wedge y} = \overline{x} \vee \overline{y};$$
$$\overline{x \vee y} = \overline{x} \wedge \overline{y}.$$

5) Tính hấp thụ: $x \land (x \lor y) = x$; $x \lor (x \land y) = x$.

Định nghĩa hàm Bool

Hàm Bool n biến là ánh xa

 $f: B^n \to B$, trong đó $B = \{0, 1\}$.

Như vậy hàm Bool n biến là một hàm số có dạng:

 $\mathbf{f} = \mathbf{f}(\mathbf{x_1}, \mathbf{x_2}, ..., \mathbf{x_n})$, trong đó mỗi biến trong $\mathbf{x_1}$, $\mathbf{x_2}$,..., $\mathbf{x_n}$ và f chỉ nhận giá trị trong $\mathbf{B} = \{0, 1\}$.

Ký hiệu $\mathbf{F_n}$ để chỉ tập các hàm Bool n biến.

Ví dụ: Dạng mệnh đề $E=E(p_1,p_2,...,p_n)$ theo n biến $p_1,\,p_2,...,\,p_n$ là một hàm Bool n biến.

10

cuu duong than cong . com

Bảng chân trị

Xét hàm Bool n biến $f(x_1,x_2,...,x_n)$

Vì mỗi biến x_i chỉ nhận hai giá trị 0, 1 nên chỉ có 2^n trường hợp của bộ biến $(x_1, x_2, ..., x_n)$.

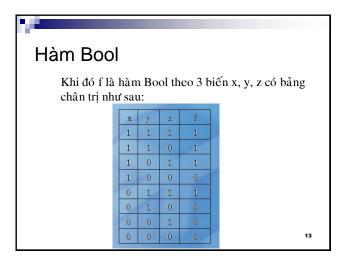
Do đó, để mô tả f, ta có thể lập bảng gồm 2^n hàng ghi tất cả các giá trị của f tùy theo 2^n trường hợp của biến. **Ta gọi đây là bảng chân trị của f**

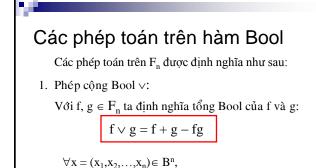
11

Ví dụ

Xét kết quả f trong việc thông qua một quyết định dựa vào 3 phiếu bầu x, y, z

- 1. Mỗi phiếu chỉ lấy một trong hai giá trị: 1 (tán thành) hoặc 0 (bác bỏ).
- 2. Kết qủa 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.





 $(f \lor g)(x) = f(x) + g(x) - f(x)g(x)$

Các phép toán trên hàm Bool

2. Phép nhân Bool ∧:

Với f, $g \in F_n$ ta định nghĩa tích Bool của f và g

$$f \wedge g = fg$$

 $\forall x = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in B^n$,

$$(f \wedge g)(x) = f(x)g(x)$$

Ta thường viết fg thay cho $f \wedge g$

 $V \sigma i \ f \in F_n$ ta định nghĩa hàm bù của f như sau:

 $\overline{f} = 1 - f$

Các phép toán trên hàm Bool

4) Thứ tự trên F_n

3) Phép lấy hàm bù:

Với $f, g \in F_n$ thì

 $f \prec g \Leftrightarrow \forall \ x = (x_1, \, x_2, \, \ldots, \, \ x_n) \in B^n \, , \, f(x) \leq g(x)$

Dạng nối rời chính tắc của Hàm Bool

Xét tập hợp các hàm Bool của n biến F_n theo n biến $x_1, x_2, ..., x_n$

- Mỗi hàm bool x_i hay \overline{x}_i được gọi là từ đơn.
- Đơn thức là tích khác không của một số hữu hạn từ đơn.
- Từ tối tiểu là tích khác không của đúng n từ đơn.
- Công thức đa thức là công thức biểu diễn hàm Bool thành tổng của các đơn thức.
- Dạng nối rời chính tắc là công thức biểu diễn hàm Bool thành tổng của các từ tối tiểu.

Dạng nối liền chính tắc của hàm Bool

- *Từ tối đại* là phần bù của các từ tối tiểu. Mỗi từ tối đại là tổng Boole của n từ đơn.
- Công thức biểu diễn hàm Boole f thành tích của các từ tối đại gọi là dạng nối liền chính tắc của hàm Boole f

Công thức đa thức tối tiểu

■ Đơn giản hơn

Cho hai công thức đa thức của một hàm Bool:

 $f = m_1 \lor m_2 \lor \ldots \lor m_k$ (F)

 $f = M_1 \vee M_2 \vee ... \vee M_l$ (G)

Ta nói rằng công thức F đơn giản hơn công thức G nếu tồn tại đơn ánh φ : $\{1,2,...,k\} \rightarrow \{1,2,...,l\}$ sao cho với mọi $i \in \{1,2,..,k\}$ thì số từ đơn của m_i không nhiều hơn số từ đơn của $\boldsymbol{M}_{\varphi(i)}$

Nếu F đơn giản hơn G và G đơn giản hơn F thì ta nói F và G đơn giản như nhau

Công thức đa thức tối tiểu

** Công thức đa thức tối tiểu:

■ Đơn giản như nhau

Công thức F của hàm Bool f được gọi là *tối* tiểu nếu với bất kỳ công thức G của f mà đơn giản hơn F thì F và G đơn giản như nhau

Phương pháp biểu đồ Karnaugh.

Xét f là hàm Bool theo n biến $x_1, x_2, ..., x_n$ với n = 3 hoặc 4.

Trường hợp n = 3:

f là hàm Bool theo 3 biến x, y, z. Khi đó bảng chân trị của f gồm 8 hàng. Thay cho bảng chân trị của f ta vẽ một bảng chữ nhật gồm 8 ô, tương ứng với 8 hàng của bảng chân trị, được đánh dấu như sau:

	X	X	$\overline{\mathbf{X}}$	$\overline{\mathbf{X}}$
z	101	111	011	001
$\overline{\mathbf{Z}}$	100	110	010	000
	y	у	у	y

Với qui ước:

- 1.Khi một ô nằm trong dãy được đánh dấu bởi x thì tại đó x =1, bởi \overline{x} thì tại đó x =0, tương tự cho y, z.
- 2.Các ô tại đó f bằng 1 sẽ được đánh dấu (tô đậm hoặc gạch chéo). Tập các ô được đánh dấu được gọi là biểu đồ Karnaugh của f, ký hiệu là kar(f).

cuu duong than cong . com

Trường hợp n = 4:

f là hàm Bool theo 4 biến x, y, z, t. Khi đó bảng chân trị của f gồm 16 hàng. Thay cho bảng chân trị của f ta vẽ một bảng chữ nhật gồm 16 ô, tương ứng với 16 hàng của bảng chân trị, được đánh dấu như sau:

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

Với qui ước:

- 1. Khi một ô nằm trong dãy được đánh dấu bởi x thì tại đó x =1, bởi $\overline{\chi}$ thì tại đó x =0, tương tự cho y, z, t.
- Các ô tại đó f bằng 1 sẽ được đánh dấu (tô đậm hoặc gạch chéo). Tập các ô được đánh dấu được gọi là biểu đồ karnaugh của f, ký hiệu là kar(f).

Định lý

Cho f, g là các hàm Bool theo n biến $x_1, x_2, ..., x_n$. Khi đó:

- a) $kar(fg) = kar(f) \cap kar(g)$.
- b) $kar(f \lor g) = kar(f) \cup kar(g)$.
- c) kar(f) gồm đúng một ô khi và chỉ khi f là một từ tối tiểu
- $d) \ker(f) \subset \ker(g) \Leftrightarrow f \prec g$

Tế bào

Hai ô được gọi là *kề nhau* (theo nghĩa rộng), nếu chúng là hai ô liền nhau hoặc chúng là ô đầu, ô cuối của cùng một hàng (cột) nào đó. Nhận xét rằng, do cách đánh dấu như trên, hai ô kề nhau chỉ lệch nhau ở một biến duy nhất.

 $T\acute{e}$ bào là hình chữ nhật (theo nghĩa rộng) gồm 2^k ô (k = 0,1,...,n-1)

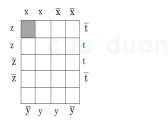
Nếu T là một tế bào thì T là biểu đồ karnaugh của một đơn thức duy nhất m, cách xác định m như sau: lần lượt chiếu T lên các cạnh, nếu toàn bộ hình chiếu nằm trọn trong một từ đơn nào thì từ đơn đó mới xuất hiện trong m.

cuu duong than cong . com

<u>Ví du 1:</u>

Xét các hàm Bool theo 4 biến x, y, z, t.

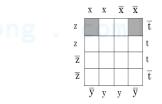
Biểu đồ karnaugh của đơn thức $x \overline{y} z \overline{t}$ là

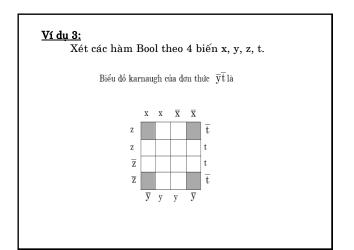


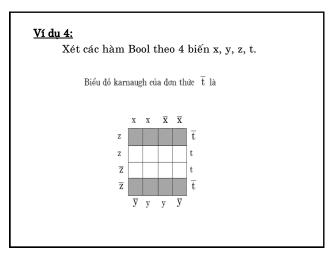
Ví du 2:

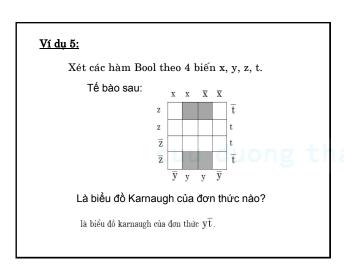
Xét các hàm Bool theo 4 biến x, y, z, t.

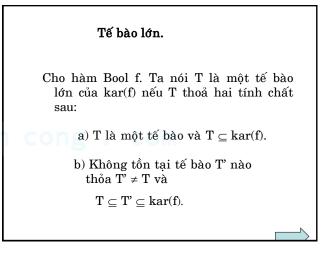
Biểu đồ karnaugh của đơn thức $\ \overline{y}z\overline{t}$ là

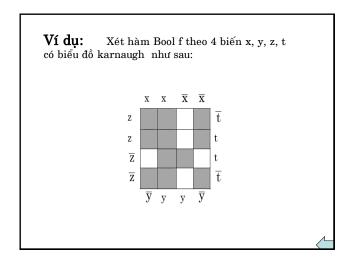


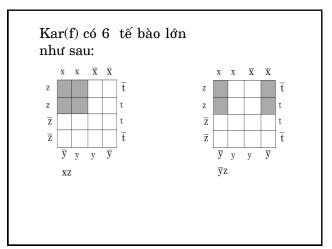


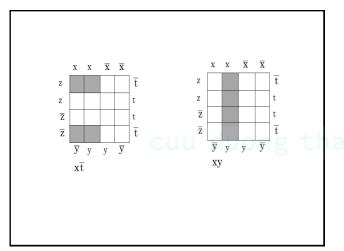


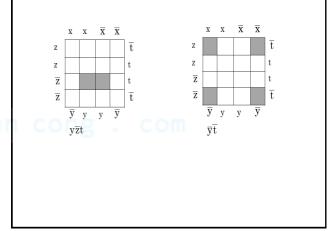












Thuật toán.

Bước 1: Vẽ biểu đồ karnaugh của f.

Bước 2: Xác đinh tất cả các tế bào lớn của kar(f).

Bước 3: Xác định các tế bào lớn mà nhất thiết phải chon.

Ta nhất thiết phải chọn tế bào lớn T khi tồn tại một ô của kar(f) mà ô này chỉ nằm trong tế bào lớn T và không nằm trong bất kỳ tế bào lớn nào khác.



Thuật toán.

Bước 4: 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 ta có duy nhất một phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn của kar(f).

Nếu các tế bào lớn chọn được ở bước 3 chưa phủ được kar(f) thì xét một ô chưa bị phủ, sẽ có ít nhất hai tế bào lớn chứa ô này, ta chọn một trong các tế bào lớn này. Cứ tiếp tục như thế ta sẽ tìm được tất cả các phủ gồm các tế bào lớn của kar(f). Loại bỏ các phủ không tối tiểu, ta tìm được tất cả các phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn của kar(f).

cuu duong than cong . com

Thuật toán.

Bước 5: Xác định các công thức đa thức tối tiểu của f.

Từ các phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn của kar(f) tìm được ở bước 4 ta xác định được các công thức đa thức tương ứng của f. So sánh các công thức trên . Loại bỏ các công thức đa thức mà có một công thức đa thức nào đó thực sự đơn giản hơn chúng. Các công thức đa thức còn lại chính là các công thức đa thức tối tiểu của f.

Một số ví dụ

Ví dụ 1:

Tìm tất cả các công thức đa thức tối tiểu của hàm Bool:

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

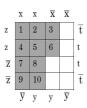


Giải

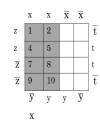
Ta có

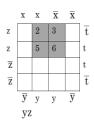
 $f = xyzt \lor xy^- \lor xz^- \lor yz \lor xyz^- xyt^-$

Bước 1: Vẽ kar(f)



Bước 2: Kar(f) có các tế bào lớn như sau:





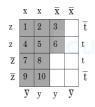
cuu duong than cong . com

Bước 3: Xác định các tế bào lớn nhất thiết phải chọn.

- Ô 1 nằm trong một tế bào lớn duy nhất x. Ta chọn x.
- Ô 3 nằm trong một tế bào lớn duy nhất yz. Ta chọn yz.

Bước 4: Xác định các phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn.

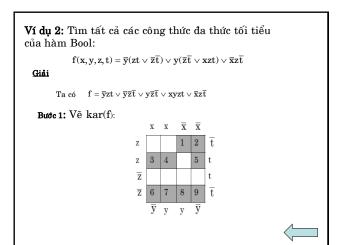
Các ô được $\,$ các tế bào lớn đã chọn ở bước 3 phủ như sau:

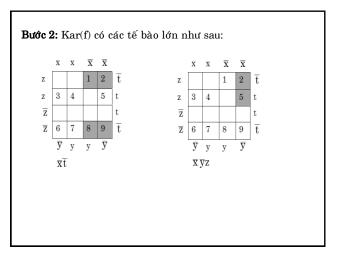


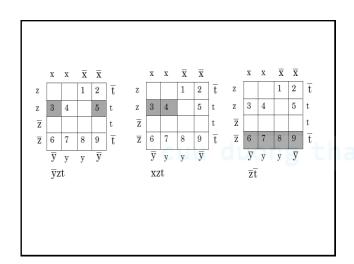
Ta được duy nhất một phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn của kar(f): x; yz. **Bước 5:** Xác định các công thức đa thức tối tiểu của f.

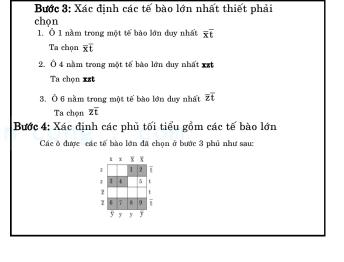
Ứng với phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn tìm được ở bước 4 ta tìm được duy nhất một công thức đa thức tối tiểu của f:

$$f = x \vee yz$$









Còn lại ô 5 chưa bị phủ. Ô 5 nằm trong 2 tế bào lớn: $\overline{x}\,\overline{y}z$ và $\overline{y}zt$. Để phủ ô 5 ta có hai cách chọn: $\overline{x}\,\overline{y}z$ hoặc yzt. Ta được hai phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn của kar(f):

 $\overline{x}\overline{t}$; xzt; $\overline{z}\overline{t}$; \overline{x} $\overline{y}z$ $\overline{x}\overline{t}$; xzt; $\overline{z}\overline{t}$; $\overline{y}zt$

Bước 5: Xác định các công thức đa thức tối tiểu của f. Ứng với hai phủ tối tiểu gồm các tế bào lớn tìm được ở bước 4 ta tìm được hai công thức đa thức của f:

$$f = \, \overline{x} \, \overline{t} \vee \, xzt \vee \, \overline{z} \, \overline{t} \vee \overline{x} \, \overline{y}z \qquad (F_1)$$

$$f = \overline{x}\overline{t} \lor xzt \lor \overline{z}\overline{t} \lor \overline{y}zt \qquad (F_2)$$

Ta thấy hai công thức trên đơn giản như nhau. Do đó, chúng đều là hai công thức đa thức tối tiểu của f.

Vídụ 3(BÀI 7Đề2007)

Hãy xác định các công thức đa thức tối tiểu của hàm Bool:

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

Biểu đồ Karnaugh: (0,25đ)



13

Các tế bào lớn: (0,5đ) xz, $\bar{y}z$, zt, $\bar{x}\bar{z}\bar{t}$, $\bar{x}\bar{y}\bar{t}$

Các tế bào lớn bắt buộc phải chọn là $xz, zt, \overline{x} \, \overline{z} \, \overline{t}$

Còn lại ô (1,4) có thể nằm trong 2 tế bào lớn

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

Do đó có 2 công thức đa thức tương ứng với phủ tối tiểu: $(\mathbf{0}, \mathbf{5d})$

$$f = xz \vee zt \vee \overline{x} \; \overline{z} \; \overline{t} \vee \overline{x} \; \overline{y} \; \overline{t}$$

$$f = xz \lor zt \lor \overline{x} \, \overline{z} \, \overline{t} \lor \overline{y}z$$

Trong đó chỉ có công thức thứ hai là tối tiểu (0,25d)

cuu duong than cong . com

Mạng logic (Mạng các cổng)

Định nghĩa

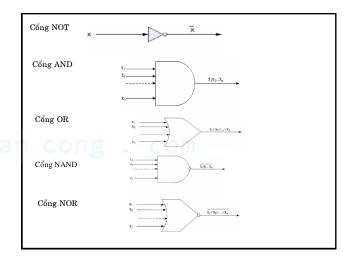
Một mạng logic hay một mạng các cổng là một hệ thống có dang:

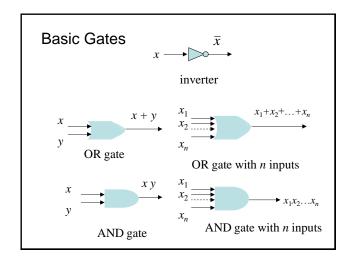


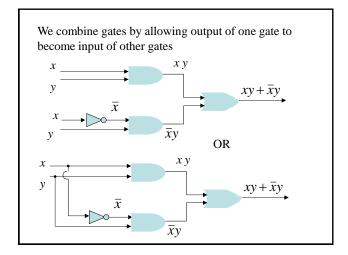
trong đó: - Input: $\mathbf{x}_1,\,\mathbf{x}_2,\!...,\,\mathbf{x}_n$ là các biến Bool.

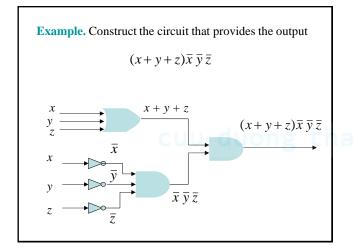
- Output f(x₁, x₂,..., x_n) là hàm Bool.

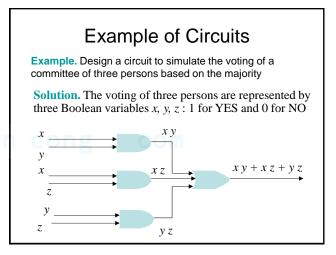
Ta nói mạng logic trên tổng hợp hay biểu diễn hàm Bool f. Một mạng logic bất kỳ luôn luôn được cấu tạo từ một số mạng sơ cấp mà ta gọi là các cổng.











Example of Circuits

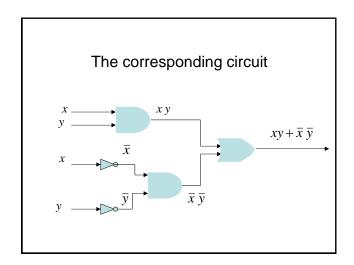
Example. Design a circuit for a light controlled by two switches

Solution. The switches are represented by two Boolean variables *x*, *y* : 1 for CLOSED and 0 for OPEN

Let F(x, y) = 1 when the light is ON and 0 when it is OFF Assume that F(1, 1) = 1 when both switches are closed

Then the Boolean function F(x, y) is determined by the truth table

X	У	F(x, y)
1	1	1
1	0	0
0	1	0
0	0	1



cuu duong than cong . com

Example. Design a circuit for a light controlled by three switches

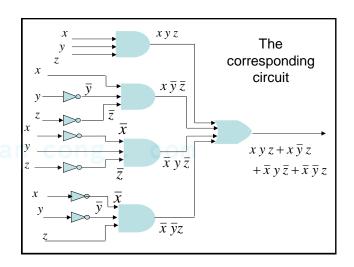
Solution. The switches are represented by three Boolean variables x, y, z: 1 for CLOSED and 0 for OPEN

Let F(x,y,z) = 1 when the light is ON and 0 when it is OFF

Assume that F(1, 1, 1) = 1 when three switches are closed

Then the Boolean function F(x, y, z) is determined by the truth table

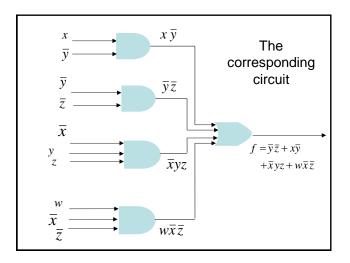
x	у	Z	F(x, y)
1	1	1	1
1	1	0	0
1	0	1	0
1	0	0	1
0	1	1	0
0	1	0	1
0	0	1	1
0	0	0	0



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

■ This formula contains only three literals. It allows us to design a circuit to represent f with only one OR gate with three inputs

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



Đề thi

- a) Tìm dạng nối rời chính tắc của f
- b) Xác định các công thức đa thức tối tiểu của f
- c) Vẽ mạng các cổng tổng hợp f

2000: $f = \overline{xz}(y \vee \overline{t}) \vee xt(\overline{y} \vee z) \vee x(y\overline{z} \vee \overline{y} \overline{t})$

2001: $f = (\overline{x} \ \overline{y} \lor xy)(\overline{z} \lor t) \lor z(xt \lor \overline{y} \ \overline{t})$

2002: $f = (\overline{y} \overline{z} \vee yz)(x \vee \overline{t}) \vee t(xy \vee \overline{x} \overline{z})$

2003: $f = (\overline{x} \ \overline{y} \lor xy)(\overline{z} \lor t) \lor z(xt \lor \overline{y} \ \overline{t}) \lor y\overline{z} \ \overline{t}$

2004: $f = (x \lor y)t \lor \overline{x}(y \lor \overline{t}) \lor \overline{y}\overline{z}(x \lor \overline{t})$

2005 : $f = \overline{x}z(\overline{y} \vee \overline{t}) \vee x\overline{y} \overline{z} \vee \overline{x}(yt \vee \overline{z} \overline{t})$

Đề thi

2009.

Xét hàm Bool

$$f = (\overline{x} \ \overline{y} \lor xy)(\overline{z} \lor t) \lor z(xt \lor \overline{y} \ \overline{t}) \lor y \ \overline{z} \ \overline{t}$$

- a) Hãy tìm các từ tối tiểu m sao cho m $\prec \overline{f}$
- b) Suy ra cách biểu diễn f như là tích của các từ tối đại, trong đó mỗi từ tối đại là tổng Bool của 4 từ đơn