Tuần 1

Chương 1: Logic - Tập hợp - Ánh xạ - Số phức Logic, tâp hợp

Logic Ι

Kiến thức cần nhớ 1

Các phép toán logic

- ▶ Phủ đinh $\overline{A} = 1 \Leftrightarrow A = 0$
- ▶ Hôi $A \land B = 1 \Leftrightarrow A = B = 1$
- ▶ Tuyển $A \lor B = 0 \Leftrightarrow A = B = 0$

► Kéo theo
$$A \to B = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} A = 1 \\ B = 0 \end{cases}$$

▶ Kéo theo
$$A \to B = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} A = 1 \\ B = 0 \end{cases}$$

▶ Khi và chỉ khi $A \leftrightarrow B = 1 \Leftrightarrow \begin{cases} A = B = 0 \\ A = B = 1 \end{cases}$

1.2 Tương đương logic

Ký hiệu: $X \Leftrightarrow Y$. Nghĩa là $X \leftrightarrow Y$ là hằng đúng

Tính chất 1.3

- ▶ Đồng nhất $A \wedge T \Leftrightarrow A$, $A \vee F \Leftrightarrow A$
- ▶ Trội $A \lor T \Leftrightarrow T$, $A \land F \Leftrightarrow F$
- ▶ Lũy đẳng $A \land A \Leftrightarrow A$, $A \lor A \Leftrightarrow A$
- ▶ Phủ định kép $\overline{A} \Leftrightarrow A$
- ▶ Giao hoán $A \land B \Leftrightarrow B \land A$, $A \lor B \Leftrightarrow B \lor A$
- ▶ Kết hợp $(A \land B) \land C \Leftrightarrow A \land (B \land C)$, $(A \lor B) \lor C \Leftrightarrow A \lor (B \lor C)$
- ▶ Phân phối $A \land (B \lor C) \Leftrightarrow (A \land B) \lor (A \land C)$, $A \lor (B \land C) \Leftrightarrow (A \lor B) \land (A \lor C)$
- ▶ De Morgan $\overline{A \lor B} \Leftrightarrow \overline{A} \land \overline{B}$, $\overline{A \land B} \Leftrightarrow \overline{A} \lor \overline{B}$

▶ Một số tính chất khác $A \to B \Leftrightarrow \overline{B} \to \overline{A}$, $A \to B \Leftrightarrow \overline{A} \lor B$

2 Ví dụ minh họa

VD₁ Chứng minh các mệnh đề sau đúng

a)
$$(\overline{A} \wedge (A \vee C)) \to C$$

b)
$$((A \to B) \land (B \to C)) \to (A \to C)$$

 $Gi \r{a} i$

a) (Cách 1: Sử dụng biến đổi tương đương)

$$\begin{split} \left(\overline{A} \wedge (A \vee C) \right) &\to C \Leftrightarrow \overline{\left(\overline{A} \wedge (A \vee C) \right)} \vee C \\ &\Leftrightarrow \left(A \vee \overline{A \vee C} \right) \right) \vee C \\ &\Leftrightarrow \left(A \vee \left(\overline{A} \wedge \overline{C} \right) \right) \vee C \\ &\Leftrightarrow \left(\left(A \vee \overline{A} \right) \wedge \left(A \vee \overline{C} \right) \right) \vee C \\ &\Leftrightarrow \left(T \wedge \left(A \vee \overline{C} \right) \right) \vee C \\ &\Leftrightarrow \left(A \vee \overline{C} \right) \vee C \\ &\Leftrightarrow A \vee \left(\overline{C} \vee C \right) \Leftrightarrow T \end{split}$$

(Cách 2: Sử dụng bảng giá trị chân lý)

A	В	C	$A {\vee} C$	$\overline{A} \wedge (A \vee C)$	$\overline{A} \wedge (A \vee C) \to C$
1	1	1	1	0	1
1	1	0	1	0	1
1	0	1	1	0	1
1	0	0	1	0	1
0	1	1	1	1	1
0	1	0	0	0	1
0	0	1	1	1	1
0	0	0	0	0	1

Dựa vào bảng giá trị chân lý, ta được đpcm

b) Giả sử mệnh đề sai

$$\Leftrightarrow \begin{cases} (A \to B) \land (B \to C) = 1 \\ A \to C = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} A \to B = 1 \\ A \to C = 1 \\ A = 1 \\ C = 0 \end{cases}$$

Vì A=1 nên $A \to B=1 \Leftrightarrow B=1$, ta cũng có C=0 nên $A \to C=1 \Leftrightarrow A=0$

Nhưng $A \to B = 1$, mâu thuẫn. Vậy giả sử sai, ta có đọcm

Chú ý Ngoài cách làm trên, ta còn có thể kẻ bảng giá trị chân lý

 $\mathbf{VD_2}$ Cho các mệnh đề A, B, C thỏa mãn các điều kiện sau là đúng

$$(A \land C) \to (B \land C)$$
$$(A \lor C) \to (B \lor C)$$

Chứng minh rằng mệnh đề $A \to B$ là đúng

<u>Giải</u>

Giả sử
$$A \to B = 0 \Leftrightarrow \begin{cases} A = 1 \\ B = 0 \end{cases}$$
. Khi đó ta có:

$$1 = (A \land C) \rightarrow (B \land C) = (1 \land C) \rightarrow (0 \land C) = C \rightarrow 0 \Leftrightarrow C = 0$$

$$1 = (A \lor C) \to (B \lor C) = (1 \lor C) \to (0 \lor C) = 1 \to C \Leftrightarrow C = 1 \text{ (Mâu thuẫn)}$$

Vậy giả sử sai, ta phải có $A \rightarrow B = 1$ (đpcm)

II Tập hợp

1 K<mark>iến thức c</mark>ần nhớ

1.1 Các phép toán tập hợp

▶ Hợp
$$A \cup B = \left\{ x \mid x \in A \text{ hoặc } x \in B \right\}$$

▶ Giao
$$A \cap B = \left\{ x \mid x \in A \text{ và } x \in B \right\}$$

▶ Hiệu
$$A \setminus B = \{x \mid x \in A \text{ nhưng } x \notin B\}$$

1.2 Tính chất

▶ Giao hoán
$$A \cup B = B \cup A$$
 , $A \cap B = B \cap A$

▶ Kết hợp
$$A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$$
 , $A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$

- ▶ Phân phối $(A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B \cup C)$, $(A \cup B) \cap C = (A \cap C) \cup (B \cap C)$
- ▶ De Morgan $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$, $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$
- ▶ Một số tính chất khác $A \setminus B = A \cap \overline{B}$, $X \setminus (A \cup B) = (X \setminus A) \cap (X \setminus B)$

1.3 Ví dụ

Chứng minh:

a)
$$A \cap (B \setminus C) = (A \cap B) \setminus (A \cap C)$$

b)
$$(A \setminus B) \setminus C = A \setminus (B \cup C)$$

 $Gi \acute{a} i$

Ta có biến đổi

a)
$$(A \cap B) \setminus (A \cap C) = (A \cap B) \cap \overline{A \cap C}$$

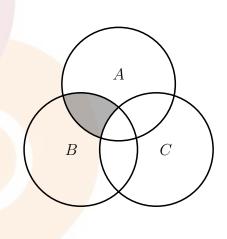
$$= (A \cap B) \cap (\overline{A} \cup \overline{C})$$

$$= ((A \cap B) \cap \overline{A}) \cup ((A \cap B) \cap \overline{C})$$

$$= ((A \cap \overline{A}) \cap B) \cup (A \cap (B \cap \overline{C}))$$

$$= (B \cup \varnothing) \cup (A \cap (B \setminus C))$$

$$= A \cap (B \setminus C)$$



b) Ta có biến đổi

$$(A \setminus B) \setminus C = (A \setminus B) \cap \overline{C}$$

$$= \left(A \cap \overline{B}\right) \cap \overline{C}$$

$$= A \cap \left(\overline{B} \cap \overline{C}\right)$$

$$= A \cap \overline{B \cup C}$$

$$= A \setminus (B \cup C)$$

