BAI TAP CHUONG I

1. Lập bảng giá trị chân lý của mệnh để $(p \lor q) \land (p \lor r) \rightarrow (q \lor r)$. Mệnh để đã cho có phải là hàng đúng không?

Lập bảng giá trị chân lý của mệnh để đã cho:

-			nân lý của	-	$p \vee r$	$(p \lor q) \land (p \lor r)$	d ∧ t	Mệnh để
	q	1	$b \wedge d$	_ <i>P</i>	PVI	0	0	1
+	0	0	0	1_	1	0	1	1
+	0	1	0	1	1	0		
-		0		1	1	1		
4		-	1	i	1	1	1	
_		1	+-!-	-	10	0	0	
	0	0_			1 0	1		1
	0	1	1	_0_	1	1		
7	1	0	1	0	0	0		
-	<u>-i</u> -	1	1	0	1		1	l l

Từ bảng giá trị chân lý có mệnh đề đã cho luôn nhận giá trị 1.

Kết luận: Mệnh để đã cho là một hẳng đúng.

3. Chứng minh mệnh để sau là một hẳng đúng $[(p \lor q) \land (p \to r) \land (q \to r)] \to r$.

Giải Cách 1: Lập bảng giả trị chân lý của mệnh để đà cho:	
1 0 1 1 0 0 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1	J

Từ bảng giá trị chân lý có mệnh để đã cho luôn nhận giá trị 1.

Kết luân: Mệnh để đã cho là một hẳng đúng.

2. Lập bảng giá trị chân lý của mênh để [(p q q) ⊕ (p ∨ r)] ∨ (q ∧ r). Mệnh để đã cho có phải là hằng đúng hay không?

Giải Lập bảng giá trị chân lý của mệnh đề đã cho:

p	q		$p \rightarrow q$	\bar{p}	ř	$\bar{p} \vee \bar{r}$	$(p \leftrightarrow q) \oplus (\overline{p} \vee \overline{r})$		Mệnh đề
0	0	0	1	1	1	1	0	0	0
0	0	1	1	1	0	1	0	0	0
0	1	0	0	1	1	1	1	0	1
0	1	1	0	1	0	1	1	1	1
	0	()	0	0	1	1	1	0	1
1	0)	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	1	1	0	0	0
1		1	1	0	0	0	1	1	

Từ bảng giá trị chân lý có mệnh để đã cho nhận giá trị cả 0 và 1.

Kết luận: Mệnh để đã cho không phải là một hẳng đứng.



3. Chứng minh mệnh để sau là một hẳng đúng $[(p \lor q) \land (p \to r) \land (q \to r)] \to r$.

7 - 1 - 3 - 3 - 4 - 7 - 8 - 8 - 10 - 11 - 12 - 12 - 15 - 15 - 15 - 15 - 17 - 4

Cách 2: Chứng minh bằng phản chứng:

Già sư mệnh đẻ đã cho không phải là hẳng đúng.

Khi đó tồn tại các giá trị của các mệnh để p. q và r để $[(p \lor q) \land (p \rightarrow r) \land (q \rightarrow r)] \rightarrow r = 0$.

Suy ra $(p \lor q) \land (p \rightarrow r) \land (q \rightarrow r) = 1$ (1) $\forall \dot{a} \ r = 0$ (2).

Từ (1) có p \vee q = 1 (3), p \rightarrow r = 1 (4) và q \rightarrow r = 1 (5). Từ (2) và (4) có p = 0. Từ (2) và (5) có q = 0. Do đó p \vee q = 0. Điều này máu thuẫn với (3).

Kết luận: Mệnh để đã cho là một hẳng đúng.



3. Chứng minh mệnh đề sau là một hẳng đúng $[(p \lor q) \land (p \to r) \land (q \to r)] \to r$.

Cách 3: Chứng minh bằng biến đối tương đương và các mệnh để tương đương cơ bản: Có các mệnh đề tương đương cơ bản:

$$p \rightarrow q = \neg p \lor q, \quad p \lor (q \land r) = (p \lor q) \land (p \lor r), \quad p \land (q \lor r) = (p \land q) \lor (p \land r), \quad p \lor 1 = 1,$$

$$\neg(p \land q) = \neg p \lor \neg q, \neg(p \lor q) = \neg p \land \neg q, p \lor \neg p = 1, p \land \neg p = 0, p \land 1 = p, p \lor 0 = p.$$

Có
$$p \rightarrow r = \neg p \lor r$$
, $q \rightarrow r = \neg q \lor r$.

Từ đỏ
$$(p \lor q) \land (p \rightarrow r) \land (q \rightarrow r) = (p \lor q) \land (\neg p \lor r) \land (\neg q \lor r).$$

$$T\mathring{u} d\mathring{o} \left[(p \vee q) \wedge (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \right] \rightarrow r = \neg \left[(p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg p \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \right] \vee r = \left[\neg (p \vee q) \wedge (\neg q \vee r) \wedge (\neg q$$

$$\vee \neg (\neg p \lor t) \lor \neg (\neg q \lor t)] \lor t = \neg (p \lor q) \lor (p \land \neg t) \lor (q \land \neg t) \lor t.$$

Có
$$(q \land \neg r) \lor r = (q \lor r) \land (\neg r \lor r) = (q \lor r)$$
.

$$Co(d \lor \neg t) \land (d \land t) \land (d \land t) \land (d \land t) \land (d \land t) \land \neg t] = [(b \land d) \land t] \lor [d \land (t \land \neg t)] = (b \land d)$$

$$-(p \lor q) \lor (p \land \neg r) \lor (q \land \neg r) \lor r = \neg(p \lor q)$$

$$C\circ \neg (p \lor q) \lor (p \land \neg r) \lor (q \land \neg r) \lor r = \neg (p \lor q) \lor (p \lor q) \lor r = 1$$

Kết luân: Mệnh để đã cho là một hẳng đúng.

4. Chimg minh: $p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$.

Giải

Cách 1: Lập bảng giá trị chân lý các mệnh để ở hai vế của đẳng thức mệnh để đã cho:

	0	r	n\1	p ∧ (q∨r)	p∧q	p∧r	$(b \lor d) \land (b \lor t)$
,	9	0	0	0	0	0	0
,	0		1	0	0	0	0
)	0	1	1	0	0	0	0
_	1		1	0	0	0	0
)	1	1	0	0	0	0	0
_	0		1	1	0	1	
	0		1	1	1	0	1
_	1		1		i	1	1

Từ báng giá trị chân lý có p \land (q \lor r) = (p \land q) \lor (p \land r). Đó là điều cần chứng minh.

 Sử dụng các phép biến đổi tương đương và các mệnh để tương đương sự tương đương logic sau

$$\neg p \Rightarrow (q \Rightarrow r) \equiv q \Rightarrow (p \lor r)$$

Giải

Có mệnh đề tương đương cơ bản: $p \Rightarrow q = \neg p \lor q$

Mệnh đề
$$\neg p \Rightarrow (q \Rightarrow r) = p \lor (\neg q \lor r) = p \lor (\neg q) \lor r$$
.

Mệnh đề
$$q \Rightarrow (p \lor r) = \neg q \lor (p \lor r) = p \lor (\neg q) \lor r$$
.

Kại Cặp mệnh để đã cho là tương đương.

4. Chẳng minh: $p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$.

Cách 2: Chứng mình bằng phản chứng:

Giá sử có p ∧ (q√r) ≠ (p∧q) ∨ (p∧r). Khi đó tồn tại các giá trị của các mệnh để p, q và r

Trường hợp 1: $p \wedge (q \vee r) = 1$ và $(p \wedge q) \vee (p \wedge r) = 0$. Khi đó có p = 1 (1), $q \vee r = 1$ (2), để có các trường hợp sau đây.

Từ (1) và (3) có q=0. Từ (1) và (4) có r=0. Suy ra $q\vee r=0$. Điều này mâu thuẫn với (2).

Trường hợp 2: $p \wedge (q \vee r) = 0$ (1) và $(p \wedge q) \vee (p \wedge r) = 1$ (2).

Từ (2), nếu p \land q = 1 thì p = 1 và q = 1. Khi đó có p \land (q \lor r) = 1 là trái với (1).

Nếu p \wedge r = 1 thì p = 1 và r = 1. Khi đó có p \wedge (q \vee r) = 1 là trái với (1).

Kết luận: $p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$.

- 9. Một tập hợp các toán từ logic được gọi là đẩy đủ, nếu mỗi mệnh để phức hợp đều tương đương logic với một mệnh đề chí chứa các toán từ logic đó.
- a) Chứng minh rằng v, A và ¬ tạo thành một tập hợp đầy đủ các toán tử logic. 1 · 2 · 3 · 4 · 1 · 5 · 3 · 4 · 5 · 15 · 11 · 12 · 13 · 14 · 15 · 16 · 17 · · · ·

a) Cần chứng minh các toán từ logic kéo theo (→), tương đương (↔) và tuyển loại trừ (⊕) được biểu diễn qua các toán từ √, ∧ và ¬.

$$C\delta \: p \to q = \neg p \lor q.$$

Thật vày, $p \rightarrow q$ chi nhận giá trị 0 khi và chi khi p=1 và q=0. Mặt khác, $\neg p \lor q$ chi nhận giá trị 0 khi và chỉ khi $\neg p = q = 0$, tức là p = 1 và q = 0.

$$\text{C\'o }p \leftrightarrow q = (p \rightarrow q) \land (q \rightarrow p) = (\neg p \lor q) \land (\neg q \lor p).$$

Có p⊕ q nhận giá trị 0 khi và chi khi p và q nhận cùng giá trị.

Có p \leftrightarrow q nhận giá trị 1 khi và chí khi p và q nhận cùng giá trị. Do đó p \oplus q = \neg (p \leftrightarrow q)

Mặt khác,
$$\neg (p \leftrightarrow q) = \neg [(\neg p \lor q) \land (\neg q \lor p)] = (\neg p \lor \neg q) \land (p \lor q).$$

Từ đổ
$$p \oplus q = (\neg p \vee \neg q) \wedge (p \vee q)$$
.

Kết luận: Các toán từ ∨, ∧ và ¬ tạo thành một tập hợp đầy đủ các toán từ logic.

a) Chứng minh rằng ∨, ∧ và ¬ tạo thành một tập hợp đầy đủ các toàn từ logic. b) Chứng minh rằng - và v cũng tạo thành một tập đầy đủ các toán từ logic.

Co
$$p \rightarrow q = (p \rightarrow q) \land (q \rightarrow p) = (\neg p \lor q) \land (\neg q \lor p)$$
.

Cổ p⊕ q nhận giá trị 0 khi và chỉ khi p và q nhận cùng giá trị. Có p ↔ q nhận giá trị 1 khi và chi khi p và q nhận cùng giá trị. Do đó p \oplus q = \neg (p \leftrightarrow q)

Cổ p
$$\mapsto$$
 q nhận giả trị 1 khi và chi khi p và qu
Mại khác, $\neg (p \mapsto q) = \neg [(\neg p \lor q) \land (\neg q \lor p)] = (\neg p \lor \neg q) \land (p \lor q).$

Từ đỏ
$$p \oplus q = (\neg p \lor \neg q) \land (p \lor q)$$
.

Kết luận: Các toán từ \vee , \wedge và \neg tạo thành một tập hợp đầy đủ các toán từ logic.

b) Dụa vào kết quá câu a), cần chúng minh toán từ \wedge biểu diễn qua các toán từ \vee \vee à \neg .

Có p \wedge q nhận giá tri 1 khi và chi khi p = q = 1. Mặt khác, $\neg p \vee \neg q$ nhận giá trị 0 khi và chỉ khi p=q=1. Do đó $\neg (\neg p \vee \neg q)$ nhận giả tri 1 khi và chi khi p=q=1.

Từ đó có
$$p \wedge q = -(\neg p \vee \neg q)$$
.

Kết luận: Các toán từ \vee và \neg tạo thành một tập hợp đầy đủ các toán từ logic.

a) Chứng minh rằng V, A và V cũng tạo thành một tấp đầy đủ các toán từ logic.
b) Chứng ninh rằng V và V cũng tạo thành một tấp đầy đủ các toán từ logic.

ne .	cung late		
	yà v cũng tạo		
t Ind	7 11	A series	Å.
wind falls			()
no millio			Y
112	1	T ///	A CONTRACTOR OF THE PARTY OF TH
1 4		1) (7)	
	100 (1)	$p \leftrightarrow q$	
	$\sim 10^{11}$	- Commercial Commercia	and the same of th
-	$q \land q \land p \rightarrow (q \lor r)$		
	r gvr		
			A CONTRACTOR OF THE PARTY OF TH
0 1 9 1		1	
	0	A comment	^
0	0	The state of the s	
0 0	0	The second secon	No.
10		0	A CONTRACTOR OF THE PARTY OF TH
-	and the same of th	V	
0 1 0			V
0 0	1	0	And the second s
	A	Control of the Contro	
0 1	1	Name and Address of the Owner, where the Parket of the Owner, where the Parket of the Owner, where the Owner, which is the Owner, where the Owner, where the Owner, which is th	
0 1	1		and the same of th
	1	()	
0 1	0	V	N
0 1	A		U
V	0 0	0	
. 0		U same party	and the same of th
1 1 1 0 1			
1			
0			
1 ()	1	1	1
1	1		
	0		The second secon
1 1 1 1 1	U		
	1		
	4		
1 1 1 1			
The second Persons in contrast of the least			

Xét mệnh đề $\psi = (\neg p \land \neg q) \lor (p \land \neg q \land \neg r) \lor (p \land q)$. Lập bằng giá trị chân lý của ψ :

	q	١	$\neg p$	-q	-1	¬p∧¬q	$p \wedge \neg q \wedge \neg r$	0	1
)	0	0	1	1	1		0	0	1
)	0	1	1	1	0	0	0	0	0
0	1	0	1	0	1	0	0	0	0
0	1	1	1	0	0	0	1	0	1
1	0	0	0	1	1	0	0	0	0
1	0	1	0	1	0	0	0	U	1
1	1	0	0	0	1	0	0	1	1
1	1	1	0	0	0	0	0	1	l

8. Viết biểu thức logic mô tả điều kiện của các số thực a, b, c để phương trình $ax^2 + bx + c = 0$ có it nhất một nghiệm thực dương.

1

Đặt t= "Phương trình $ax^2+bx+c=0$ có it nhất một nghiệm thực dương".

Phương trình đã cho có ít nhất một nghiệm thực dương nếu có:

Trường hơp 1: Phương trình có vò số nghiệm: $p = (a = 0) \land (b = 0) \land (c = 0)$.

Trường hợp 2: Phương trình là bác 1 có nghiệm thực dương: $q = (a = 0) \land (b*c < 0)$.

<u>Trường hợp 3</u>: Phương trình là bậc 2 có 1 nghiệm thực dương, 1 nghiệm thực âm: $r = a^*c < 0$.

<u>Trường hợp 4</u>: Phương trình là bậc 2 có nghiệm thực dương: $s = (a*b < 0) \land (b*b - 4*a*c \ge 1)$

Kết luận: Điều kiện cần tìm là $(p \lor q \lor r \lor s) \rightarrow t$.

10. Ching minh
a)
$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$$
b) $\overline{A \cap (B \cup C)} = \overline{A} \cup (\overline{B} \cap \overline{C})$

a) Lập bảng giá trị thuộc hai về của đẳng thức:

and the same of	-	-	10.10	A O (B U C)	$A \cap B$	ALIC	0
A	В	(BOC	0	0	0	V
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	1_	1	0		0	0
0	1	0	1	0	0	0	0
0	I	1	1	0	0	0	0
-	0	0	0	0	0	0	U
-	0	1	1		0	1	
1	0	0	1	i	1	0	
1	1		-		CONTRACTOR OF THE PARTY OF		

Từ bảng giá trị thuộc có A \cap (B \cup C) và (A \cap B) \cup (A \cap C) nhận cùng giá trị.

Kết luận: $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$.

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

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

b) Lập bảng giá trị thuộc hai về của đẳng thức:

b) Lập bảng gia iri thu	C A (B UC)	Vế trái	Ā	\overline{B}	<u>C</u>	$B \cap C$	1
0 0 0 0	0		1	1	0	0	1
0 1 0 1	0	1	1	0	0	0	
1 0 0 0	0	0	0	1	0	0	0
	1	0	0	0	0	0	0

Từ bảng giá trị thuộc suy ra về trải và về phải có cùng giá trị.

Ket luận:
$$\overline{A \cap (B \cup C)} = \overline{A} \cup (\overline{B} \cap \overline{C}).$$

a)
$$[(p \rightarrow q) \land (q \rightarrow r)] \rightarrow (p \rightarrow r)$$

b)
$$[p \land (p \rightarrow q)] \rightarrow q$$

c)
$$[(p \lor q) \land (p \to r) \land (q \to r)] \to r$$

a) Giả sử mệnh đề đà cho không là hằng đúng. Khi đó, có các giá trị của các mệnh để p, q và r $\operatorname{de}\left[(p \to q) \land (q \to r)\right] \to (p \to r) = 0.$

Từ đó, $(p \rightarrow q) \land (q \rightarrow r) = 1$ và $p \rightarrow r = 0$. Suy ra, $p \rightarrow q = 1$ (1), $q \rightarrow r = 1$ (2) và p = 1 (3), r = 0 (4). Từ (1) và (3) có q=1. Từ (2) và (4) có q=0. Mâu thuẩn nhận được chứng tỏ mệnh để đã cho là hằng đúng.

Không đùng bàng chân lý, chứng minh các cập mệnh để sau là tương đương:

a)
$$p \leftrightarrow q \Leftrightarrow (p \land q) \lor (\bar{p} \land \bar{q})$$

b)
$$p \rightarrow q \Leftrightarrow \bar{q} \rightarrow \bar{p}$$

c)
$$p \oplus q \Leftrightarrow (p \leftrightarrow q)$$

Glif

a) Giả sử cặp mệnh đề đã cho không tương đương. Khi đó, có các giá trị của các mệnh để p và
 q để xảy ra các trường họp sau:

Trường hợp 1: $p \leftrightarrow q=1$ (1) và $(p \land q) \lor (\bar{p} \land \bar{q}) = 0$ (2). Từ (2) có $p \land q = 0$ và $(\bar{p} \land \bar{q}) = 0$. Suy ra p và q có giá trị khác nhau. Điều này mâu thuẫn với (1).

Trường hợp 2: $p \leftrightarrow q=0$ (1) và $(p \land q) \lor (\tilde{p} \land \bar{q}) = 1$ (2). Từ (1) có p và q nhận giá trị khác nhau nên $p \land q = 0$ và $(\tilde{p} \land \bar{q}) = 0$. Điều này mâu thuẫn với (2).

Kết luận: Cặp mệnh để đã cho là tương đương.

b)
$$\mathrm{Co}p \to q = \bar{p} \vee \mathrm{q} \ \mathrm{va} \ \bar{q} \to \bar{p} = \mathrm{q} \vee_{_{Y}} \bar{p}$$
. Từ đó, $p \to q \Leftrightarrow \bar{q} \to \bar{p}$.

Kết luận: Cặp mệnh đề đã cho là tương đương.