

Nhóm 8

Thành viên

- 1. Nguyễn Phi Tân
- 2. Nguyễn Hoàng Dương
- 3. Nguyễn Trần Kiên

- 4. Đỗ Việt Trung Hiếu
- 5. Hoàng Công Tú
- 6. Nguyễn Công Toàn

Nội dung:

```
1 - Logic mệnh đề
2 – Suy diễn logic
3 – Bài tập
```

01. Logic mệnh đề

Đơn giản, thuận tiện

- Cú pháp
- Câu, công thức
- Ngữ nghĩa

Cú pháp

Cú pháp của logic mệnh đề gồm:

- +Tập các ký hiệu.
- +Tập các các quy tắc kết hợp ký hiệu.

Các ký hiệu được dùng trong logic mệnh đề:

- + Ký hiệu chân lý (hằng logic): True(T), False(F).
- + Ký hiệu mệnh đề: P,Q,...
- + Kết nối logic: hội, tuyển, phủ định, suy ra, tương đương.
- + Các dấu ngoặc.

Câu -Công thức

Mọi ký hiệu chân lý và ký Quy tắc 1 • • • • hiệu mệnh đề là câu.

Quy tắc 2 • Thêm ngoặc ra ngoài câu sẽ đc 1 câu.

Kết hợp các câu bằngQuy tắc 3 → phép nối logic sẽ được câu mới.

Ngữ nghĩa

- Ngữ nghĩa cho phép xác định một câu là đúng hay sai trong thế giới bài toán.
- Minh họa là một cách gán cho mỗi biến mệnh đề một giá trị đúng hoặc sai.

- Các công thức tương đương:
 - Biến đổi tương đương đưa công thức về dạng thuận lợi có lập luận và suy diễn.
 - Hai công thức tương đương nếu có cùng giá trị chân lý trong mọi minh họa.

04 | **Kết hợp** (A ∨ B) C ≡ A ∨ (B ∨ C) (A ∧ B) ∧ C ≡ A ∧ (B ∧ C)

Phân phối

A Λ (B V C) ≡ (A Λ B) V(A Λ C)

A V (B Λ C) ≡ (A V B) Λ (A V C)

Bài tập

Biến đổi các mệnh đề sau về dạng chuẩn hội:

$$b/\neg(P \Leftrightarrow Q)\land\neg(\neg R\lor S)$$

Chuyển về chuẩn tắc hội

$$(P \Rightarrow Q) \lor \neg (R \lor \neg S)$$

"Một công thức ở dạng chuẩn tắc hội nếu nó là hội của các câu tuyển."

Ví dụ: (A V B V C V D) Λ (E V F V G)

$$\begin{array}{c|c} (P \Longrightarrow Q) \ \ V \ \neg (RV \neg S) \\ \hline \text{De Morgan} \\ \neg \ (A \lor B) \equiv \neg A \land \neg B \\ \hline \text{Cor bản:} \\ \neg \ (\neg A) \equiv A \\ \hline \end{array}$$

$$(P \Rightarrow Q) \lor \neg (R \lor \neg S)$$

$$Công thức cơ bản A \Rightarrow B \equiv \neg A \lor B$$

$$Cơ bản: \neg (\neg A) \equiv A$$

$$(\neg P \lor Q) \lor (\neg R \land S)$$

$$Luật phân phối: A \lor (B \land C) \equiv (A \lor B) \land (A \lor C)$$

 $((\neg PVQ)V\neg R)\Lambda((\neg PVQ)VS)$

$$(P\Rightarrow Q) \lor \neg (R \lor \neg S)$$

$$Cong thức cơ bản A\Rightarrow B \equiv \neg A \lor B$$

$$Cor bản: \neg (\neg A) \equiv A$$

$$(\neg P \lor Q) \lor (\neg R \land S)$$

$$Luật phân phối: A \lor (B \land C) \equiv (A \lor B) \land (A \lor C)$$

$$((\neg P \lor Q) \lor \neg R) \land ((\neg P \lor Q) \lor S)$$

 $(\neg P \lor Q \lor \neg R) \land (\neg P \lor Q \lor S)$

Bài tập

Biến đổi các mệnh đề sau về dạng chuẩn hội:

Ta có:
$$(P\Rightarrow Q)\lor\neg(R\lor\neg S)\equiv(\neg P\lor Q)\lor(\neg R\land S)\equiv((\neg P\lor Q)\lor\neg R)\land((\neg P\lor Q)\lor S)$$

 $\equiv (\neg PVQV \neg R) \land (\neg PVQVS).$

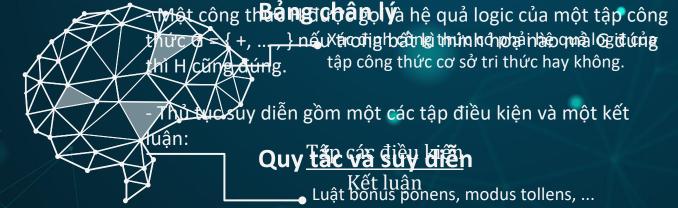
$$b/\neg(P \Leftrightarrow Q)\land\neg(\neg R\lor S)$$

Ta có:
$$\neg(P \Leftrightarrow Q) \land \neg(\neg R \lor S) \equiv \neg((\neg P \lor Q) \land (\neg Q \lor P)) \land (R \land \neg S)$$

$$\equiv ((P \land \neg Q) \lor (Q \land \neg P)) \land (R \land \neg S) \equiv ((P \land \neg Q) \lor Q) \land ((P \land \neg Q) \lor \neg P) \land (R \land \neg S)$$

$$\equiv (PVQ) \wedge (\neg QV \neg P) \wedge R \wedge \neg S$$

02. Suy diễn logic



Suy diễn sử dụng bảng chân lý

- Tính chất của suy diễn với logic mệnh đề sử dụng bảng chân lý.

- + Đúng đắn
- + Đầy đủ
- + Độ phức tạp tính toán lớn.

Sử dụng quy tắc và suy diễn



• Luật Bonus Ponens:
$$[(p \rightarrow q) \land p] \rightarrow q ; \frac{\alpha \rightarrow \beta, \alpha}{\beta}$$



Luật Modus Tollens:
$$[(p \rightarrow q) \land \neg p] \rightarrow \neg q; \frac{\alpha \rightarrow \beta, \neg \beta}{\alpha}$$



Luật loại trừ và:

$$(p \land q) \rightarrow p ; \frac{a_1 \land ... \land a_i \land ... \land a_m}{a_i}$$

Sử dụng quy tắc và suy diễn



Luật loại trừ phủ định kép: $\neg(\neg p) \rightarrow p; \frac{\neg(\neg \alpha)}{\alpha}$

$$\neg(\neg p) \rightarrow p; \frac{\neg(\neg \alpha)}{\alpha}$$



Luật bắc cầu
$$[(p \rightarrow q) \land (q \rightarrow r)] \rightarrow (p \rightarrow r) ; \frac{\alpha \rightarrow \beta, \beta \rightarrow \gamma}{\alpha \rightarrow \gamma}$$



Phép giải đơn vị:
$$[(p \lor q) \land \neg q] \rightarrow p ; \frac{\alpha \lor \beta, \neg \beta}{\alpha}$$

Sử dụng quy tắc và suy diễn





Luật nhập đề và:
$$(p \land q) \Rightarrow (p \land q) ; \frac{a_1 , \dots, a_i , \dots, a_m}{a_1 \land \dots \land a_i \land \dots \land a_m}$$



Luật nhập đề hoặc:

$$p \rightarrow (p \vee q) ; \frac{a_i}{a_1 \vee ... \vee a_i \vee ... \vee a_m}$$

Bài tập

- 1. Cho $\{(a \land b) \rightarrow c, (b \land c) \rightarrow d, (a \land b)\}$. Hỏi d?
- 2. Cho $\{p \rightarrow q, q \rightarrow r\}$. Hỏi $p \rightarrow r$?
- 3. Cho $\{(a \land b) \rightarrow c, (b \land c) \rightarrow d, d\}$. Cm $a \rightarrow b$?
- 4. Cho $\{p \land q\} \rightarrow r$, $(p \land r) \rightarrow s$, $p.q\}$ Hỏi r ?...
- 5. Cm từ $\{(p \land q) \rightarrow r, (q \land r) \rightarrow s, r \mid s\}$ Hỏi $p \rightarrow r \mid q$?
- 6. Cho { ¬p v q , ¬q v r , ¬r v s, ¬u v ¬s} Hỏi ¬p,¬u
- 7. Cho $\{p \rightarrow q, q \rightarrow r, r \rightarrow s, p\}$ Hỏi $p \land s$?

| Sử dựng bảng châr | | | , | в | iiii cac | quy tu | couy | aren (a | ur cup | Jiide trai | 9 2 1 | | *red: điề | |
|-------------------|-----------------------------------|---------|--------|------|----------|--------|----------------------|---------------------------------|----------|------------|-------|--------|-----------|---------|
| | | | | | | | | | | | | | *blue: Ké | ết luận |
| α = | ⇒ β, α | | | | | | $\alpha \Rightarrow$ | β , $\neg \beta$ | | | | | | |
| | β | | | | | | - | $\neg \alpha$ | | | | | | |
| 1. Lu | ıật Mod | lus Pon | ens | | | | 2. Lu | ật Mod | us Tolle | ens | | | | |
| a | b | a => b | | | | | a | b | a => b | _b | _a | | | |
| Т | Т | Т | | | | | Т | Т | Т | F | F | | | |
| Т | F | F | | | | | Т | F | F | Т | F | | | |
| F | Т | F | | | | | F | Т | F | F | Т | | | |
| F | F | Т | | | | | F | F | Т | Т | Т | | | |
| | | | | | | | | | | | | | | |
| $\alpha =$ | $\beta, \beta \Rightarrow \gamma$ | | | | | | ανβ | $\beta, \neg \beta \lor \gamma$ | | | | | | |
| | $\alpha \Rightarrow \gamma$ | | | | | | а | νγ | | | | | | |
| 3. Lı | ıật Bắc | cầu | | | | | 4. Ph | ép giải | | | | | | |
| a | b | С | a => b | b=>c | a=>c | | a | b | _b | С | avb | _b v c | avc | |
| T | Т | Т | Т | Т | Т | | Т | Т | F | Т | Т | Т | Т | |
| T | Т | F | Т | F | F | | Т | Т | F | F | Т | Т | Т | |
| T | F | Т | F | F | Т | | Т | F | Т | Т | Т | Т | Т | |
| Т | F | F | F | Т | F | | Т | F | Т | F | Т | Т | Т | |
| | Т | Т | F | Т | F | | F | Т | F | Т | Т | Т | Т | |
| F F | Т | F | F | F | Т | | F | Т | F | F | Т | F | F | |
| F F | F | Т | Т | F | F | | F | F | Т | Т | F | Т | Т | |
| | F | F | Т | Т | Т | | F | F | Т | F | F | Т | F | |

Suy diễn logic

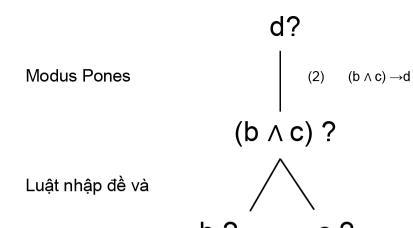
KB

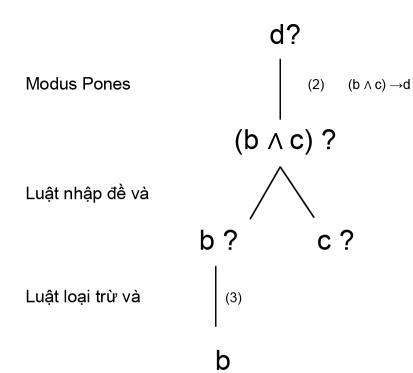
KL

- (1) (a ∧ b) →c
- $(2) \qquad (b \land c) \rightarrow d$
- (3) a \wedge b

d?

d?
Modus Pones
$$(b \land c) ?$$





d?

Modus Pones
$$(b \land c)?$$
Luật nhập đề và
$$b? c?$$
Luật loại trừ và
$$(3) \begin{array}{c|c} Modus \\ Pones \end{array} (1)$$

$$b \quad (a \land b)?$$

$$KB \quad (3)$$

$$a \land b$$

