簡易真值表法與真值樹法 的操作方法

哲學研究所博士班 朱弘道

前言

- 在本學期邏輯課程中,教了真值表、簡易真值表與真值樹三種方法。基本上,以簡易真值表與真值樹兩種方法較為快速,也較不容易出錯
- 本份 PPT 包含兩部分:
- 1. 簡易真值表法的使用說明,此部分將分為兩個單元:
 - 1. 使用一致性方法進行判斷
 - 2. 使用直接檢視方法進行判斷
- 2. 真值樹法的使用說明

使用的例題

- 例題—
- ~ A · B ← 前提
- B → ~ C ← 前提
- / : A · ~ C ← 結論
- 例題二
- (A ∨ B)→C ← 前提
- A ← 前提
- /: C ← 結論

以例題第一小題為例

簡易真值表法的一致性方法

計算過程

~ A · B

 $B \rightarrow \sim C$

/ ∴ A · ~ C

~ A · B

 $B \rightarrow \sim C$

~ (A · ~ C)

說明

- → 這是題目(前提)
- → 這是題目的第二行(前提)
- → 這是題目的第三行(結論)
- → 不變
- →不變
- → 將結論加上「~」

計算過程

說明

~ A · B

Т

→ 將前提的真假值設為 **T**

 $B \rightarrow \sim C$

Т

→ 將前提的真假值設為 **T**

~ (A · ~ C)

П

→ 將變換過的結論之真假值設為 T

計算過程 說明 ~ A · B T TT → 若 ~ A · B 為 T · 則 ~ A 與 B 都是 T $B \rightarrow \sim C$ \rightarrow 若 B \rightarrow ~ C 為 T ,則 B 與 ~ C 尚無法判定 $\sim (A \cdot \sim C)$ T F → 若 ~ (A · ~ C) 為 T · 則 A · ~ C 是 F

計算過程

說明

______ → 若 ~ A 為 T · 則 A 為 F

$$B \rightarrow \sim C$$

→ 將已知的 B 的真假值帶入

→A・~C為F,但A與~C的上無法判定

計算過程

說明

TFTT

$$B \rightarrow \sim C$$

T T T

→ 若 B → ~ C 為 T 且 B 為 T ,則 ~ C 為 T

T F F

→將已知的A的真假值帶入

計算過程

說明

$$B \rightarrow \sim C$$

→ 若~C為T,則C為F

T FFTF → 將已知的~ C 與 C 的真假值帶入

計算過程

$$B \rightarrow \sim C$$

TTF

T FFTF

說明

- 經過計算,當在結論加上~,且前提與結論 設定皆為T時候,這個論證的真假值不會產 生矛盾
- ~A·B、B→~C、~(A·~C)三
 個語句彼此一致
- 這表示前提與結論的否定可能都為真,故有可能產生前提皆為真而結論為假的情況
- 因此,為無效論證

以例題第二小題為例

以下繼續講解簡易真值表法的一致性方法

計算過程

 $(A \lor B) \rightarrow C$

Α

/ ∴ C

 $(AVB) \rightarrow C$

Α

~ C

說明

- → 這是題目(前提)
- → 這是題目的第二行(前提)
- → 這是題目的第三行(結論)
- → 不變
- →不變
- → 將結論加上~

計算過程 說明 $(A \lor B) \rightarrow C$ → 將前提的真假值設為 **T** → 將前提的真假值設為 T → 將變換過的結論之真假值設為 T

計算過程 說明 $(AVB) \rightarrow C$ → 將已知的A的真假值帶入 → 若 \sim C 為 T , 則 C 為 F

```
計算過程
                         說明
      (AVB) \rightarrow C
         T → 若A為T,則AvB為T
```

```
計算過程
                                說明
       (AVB) \rightarrow C
            T T → 若 A V B 為 T ,則 C 為 T
```

計算過程 說明 $(A \lor B) \rightarrow C$ T <u>T</u> → (AVB)→C中的C真假值為T → 產生矛盾 → ~ C中的 C 真假值為 F

計算過程

$$(AVB) \rightarrow C$$
 TT
 \underline{F}

А

~ (

TF

說明

- 經過計算,當在結論加上~,且前提與結論 設定皆為T時候,這個論證的真假值會產生 矛盾
- (AVB)→C、A、~C三個語句彼此不
 一致
- 這表示前提與結論的否定不可能都為真,故不可能產生前提皆為真而結論為假的情況
- 因此,為有效論證

以例題第一小題為例

以下開始講解簡易真值表法的直接檢視方法

計算過程

~ A · B

 $B \rightarrow \sim C$

/ ∴ A · ~ C

~ A · B

 $B \rightarrow \sim C$

A · ~ C

說明

- → 這是題目(前提)
- → 這是題目的第二行(前提)
- → 這是題目的第三行(結論)

→ 不變

→不變

→不變

計算過程

說明

~ A · B

Т

→ 將前提的真假值設為 **T**

 $B \rightarrow \sim C$

Т

→ 將前提的真假值設為 **T**

 $A \cdot \sim C$

F

→ 將結論的真假值設為 F

計算過程

說明

~ A · B

TTT

→ 若 **~ A ・ B** 為 T ・則 **~ A** 與 **B** 都是 **T**

 $B \rightarrow \sim C$

Т

→ 若 \mathbf{B} → \mathbf{C} 為 \mathbf{T} · 則 \mathbf{B} 與 \mathbf{C} 尚無法判斷

A · ~ C

F

 \rightarrow 若A・~C為F,則A與~C尚無法判斷

計算過程

說明

→ 若 ~ A 為 T ,則 A 是 F

$$B \rightarrow \sim C$$

→ 將已知的 B 的真假值帶入

$$A \cdot \sim C$$

F

計算過程

說明

TFTT

$$B \rightarrow \sim C$$

TTT

→ 若 B → ~ C 為 T 且 B 為 T · 則 ~ C 為 T

A · ~ C

FF

→ 將已知的 A 的真假值帶入

計算過程

說明

~ A · B

TFTT

 $B \rightarrow \sim C$

TTTF

 \rightarrow 若 \sim C 為 T ,則 C 為 F

 $A \cdot \sim C$

FFTF

→ 將已知的~ С與 С的真假值帶入

計算過程

~ A · B

TFTT

 $B \rightarrow \sim C$

TTTF

 $A \cdot \sim C$

FFTF

說明

- 經過計算,當前題設定為T且結論設定為F 的時候,這個論證的真假值不會產生矛盾
- 這表示前提與結論的否定可能都為真,故有可能產生前提皆為真而結論為假的情況
- 因此,為無效論證

以例題第二小題為例

以下繼續講解簡易真值表法的直接檢視方法

計算過程

 $(A \lor B) \rightarrow C$

Α

/ ∴ C

 $(AVB) \rightarrow C$

Α

(

說明

- → 這是題目(前提)
- → 這是題目的第二行(前提)
- → 這是題目的第三行(結論)

→ 不變

→不變

→不變

計算過程 說明 $(A \lor B) \rightarrow C$ → 將前提的真假值設為 **T** → 將前提的真假值設為 T → 將結論的真假值設為 F

計算過程 (AvB)→C TF → 將已知的C的真假值帶入 A T

```
計算過程
                                 說明
       (AVB) \rightarrow C
                        → 若 C 為 F 且 ( A v B ) → C 為 T · 則 ( A v B )
            ΤF
                        為 F
```

```
計算過程
                         說明
      (AVB) \rightarrow C
       FFF TT → 若(AVB)為F,則A與B皆為F
```

計算過程

說明

```
(A∨B)→C

<u>F</u>FF TT → 經推演, (A∨B)→C中的A為F,

<u>T</u> → 產生矛盾

A ↑

<u>T</u> → 根據預設, A的真假值為T

C
```

計算過程

```
(AVB) \rightarrow C
FFF TT
T
A
T
```

說明

- 經過計算,當前提設定為T而結論設定為F 時,這個論證的真假值會產生矛盾
- 這表示不可能產生**前提皆為真而結論為假**的 情況
- 因此,為有效論證

以例題第一小題為例

以下開始講解真值樹法

計算過程

~ A · B

 $B \rightarrow \sim C$

/ ∴ A · ~ C

~ A · B

 $B \rightarrow \sim C$

~ (A · ~ C)

- → 這是題目(前提)
- → 這是題目的第二行(前提)
- → 這是題目的第三行(結論)
- → 不變
- →不變
- → 將結論加上「~」

計算過程

說明

$$\begin{tabular}{ll} \sim A & \cdot B \\ $B \rightarrow \sim$ C \\ \sim (A & \cdot \sim$ C) \end{tabular}$$

→ 將前提與加上「~」的結論寫出

計算過程

 $\begin{array}{ccc}
 & \times & A & \cdot & B \\
 & B \rightarrow & \sim & C \\
 & \sim & (A & \cdot & \sim & C) \\
 & \sim & A \\
 & B & B
\end{array}$

說明

→ 分解 ~ A · B ·將 ~ A 與 B 直接寫在下方

計算過程

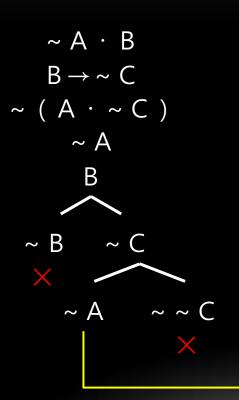
~ A · B
B → ~ C
~ (A · ~ C)
~ A
B
~ B
~ C
×

- \rightarrow 分解 B \rightarrow ~ C ,分支並分別寫下
 - ~ B與C
- → ~ B 與 B 矛盾,將此條路線封閉(在下面標記 ×)

計算過程

- → 分解~(A·~C),分支並分別寫下~A與~~C
- → ~ C 與 ~ ~ C 矛盾,將此條路線封閉(在下面標記 ×)

計算過程



- 至此全部的語句展開完畢,尚有一條路線無法封閉
- 由於在結論的加上了「~」, 所以若無法使全部的路線封閉, 代表前提與結論的否定一致
- 這代表有可能產生<mark>前提皆真而</mark> 結論為假的情況
- 因此,論證無效

以例題第二小題為例

以下繼續講解真值樹法

計算過程

 $(A \lor B) \rightarrow C$

Α

/ ∴ C

 $(A \lor B) \rightarrow C$

Α

~ C

- → 這是題目(前提)
- → 這是題目的第二行(前提)
- → 這是題目的第三行(結論)
- →不變
- →不變
- → 將結論加上「~」

計算過程

說明

$$\begin{array}{c} (\ A \lor B\) \to C \\ A \\ \sim C \end{array}$$

→ 將前提與加上「~」結論寫出

計算過程

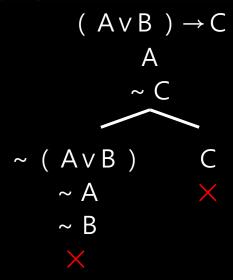
 $(A \lor B) \rightarrow C$ $A \sim C$ $(A \lor B) \qquad C$ X

- → 分解(AVB)→C,分支並分別寫下~(AVB)與C
- → ~ C與 C 矛盾,此條路線封閉 於是將(在下面標記×)

計算過程 (AvB)→C A ~C ~(AvB) C ~A × ~B

- → 分解 ~ (AVB) ,
 將 ~ A和 ~ B直接寫在下方
- → 發現 ~ A 與 A 矛盾,將此條路 線封閉 (在下面標記 ×)

計算過程



- 至此全部的語句展開完畢,每 條路線皆封閉
- 由於在結論的加上了「~」, 所以若使全部的路線封閉,代 表前提與結論的否定不一致
- 這代表有不可能產生**前提皆真 而結論為假**的情況
- 因此,論證有效

簡易真值表法、真值樹法

的操作方法講解到此告一段落

結語

- 這份簡報為作者嘔心瀝血之作,轉載請經過原作者同意
- 這份簡報當中如果有任何問題或錯誤,麻煩寄信到 d05124003@ntu.edu.tw 回報