# 述語計算 LK における公理と推論規則の従属性

2000MM089 田中 克典 指導教員 佐々木 克巳

### 1 はじめに

本研究では、体系 LK の定義、および LK における公理と推論規則の従属性について研究する。具体的には、 LK の推論規則を、その推論規則に対応する式を LK の公理として認めたり、他の推論規則を LK の推論規則として認めたりすることで、導くことが可能であることを証明する。

#### 2 LK の定義

ここでは、松本 [1] に従って、LK の定義を行なう。 2.1 LK の公理

D を任意の論理式とするとき、 $D \to D$  の形の式だけが LK の公理である。

#### 2.2 推論規則

 $S_1,\!S_2,\!\cdots,\!S_n,\!S(n=1,2,\cdots)$  をそれぞれ式とするとき、

$$\frac{S_1 \quad S_2 \quad \cdots \quad S_n}{S}$$

の形の図形を推論規則という。 $S_1, \cdots, S_n$  をそれぞれ上式 (upper sequent), S を下式 (lower sequent) という。

#### 2.3 LK の推論規則

#### 1) 式の構造に関する推論規則

(weakening 左) (weakening 右)

$$\frac{\Gamma \to \Delta}{A, \Gamma \to \Delta} \qquad \frac{\Gamma \to \Delta}{\Gamma \to \Delta, A}$$

(contraction 左) (contraction 右)

$$\frac{A,A,\Gamma\to\Delta}{A,\Gamma\to\Delta} \qquad \qquad \frac{\Gamma\to\Delta,A,A}{\Gamma\to\Delta,A}$$

(exchange 左) (exchange 右)

$$\frac{\Gamma, A, B, \Pi \to \Delta}{\Gamma, B, A, \Pi \to \Delta} \qquad \frac{\Gamma \to \Delta, A, B, \Sigma}{\Gamma \to \Delta, B, A, \Sigma}$$

(cut) 
$$\frac{\Gamma \to \Delta, A \quad A, \Sigma \to \Pi}{\Gamma, \Sigma \to \Delta, \Pi}$$

## 2) 論理記号に関する推論規則

(∧ 左 1)

$$\frac{A, \Gamma \to \Delta}{A \land B, \Gamma \to \Delta} \qquad \frac{B, \Gamma \to \Delta}{A \land B, \Gamma \to \Delta}$$

$$\frac{\Gamma \to \Delta, A \quad \Gamma \to \Delta, B}{\Gamma \to \Delta, A \land B} \qquad \frac{A, \Gamma \to \Delta \quad B, \Gamma \to \Delta}{A \lor B, \Gamma \to \Delta}$$

$$\frac{\Gamma \to \Delta, A}{\Gamma \to \Delta, A \vee B} \qquad \frac{\Gamma \to \Delta, B}{\Gamma \to \Delta, A \vee B}$$

$$\begin{array}{ccc} (\neg \, \Xi) & & (\neg \, \Xi) \\ & & \frac{\Gamma \to \Delta, A}{\neg A, \Gamma \to \Delta} & \frac{A, \Gamma \to \Delta}{\Gamma \to \Delta, \neg A} \end{array}$$

$$\frac{\Gamma \to \Delta, A \quad B, \Sigma \to \Pi}{A \supset B, \Gamma, \Sigma \to \Delta, \Pi} \qquad \frac{A, \Gamma \to \Delta}{\Gamma \to \Delta, A \supset B}$$

$$\frac{F(t), \Gamma \to \Delta}{\forall x F(x), \Gamma \to \Delta} \qquad \frac{\Gamma \to \Delta, F(a)}{\Gamma \to \Delta, \forall x F(x)}$$

$$\frac{F(a),\Gamma\to\Delta}{\exists xF(x),\Gamma\to\Delta} \qquad \qquad \frac{\Gamma\to\Delta,F(t)}{\Gamma\to\Delta,\exists xF(x)}$$

ただし  $(\forall$  右) および  $(\exists$  左) においては、a はその推論 規則の下式に現れてはいけない。a を  $(\forall$  右 ) および  $(\exists$  左) の eigenvariable という。また t は任意の項を表す。 2.4 LK の証明図

- 1) 公理  $D \to D$  はそれ自身証明図である。そしてこの証明図の始式 (beginning sequent) および終式 (end sequent) はともに  $D \to D$  自身である。
- 2) 式  $S_i$  を終式とする証明図を  $P(S_i)$  とするとき  $\dfrac{S_1\cdots S_n}{S}$  が推論規則ならば  $\dfrac{P(S_1)\cdots P(S_n)}{S}$  は証明図である。そしてこの証明図の始式は  $P(S_1),\cdots,P(S_n)$  の始式であり、この証明図の終式は式 S である。

#### 2.5 LK の証明可能性

式  $\Gamma \to \Delta$  が終式であるような LK の証明図があるとき、  $\Gamma \to \Delta$  は LK で証明可能であるという。

## 3 LK の各推論規則の従属性

[1] によれば、LK の推論規則のうちいくつかは、別の式を公理として認めたり、他の推論規則を用いたりすることで導くことができる。

たとえば、 $(\land \pm 1)$  を用いて式  $A \land B \to A$  の LK での証明可能性を導くことができ (図 1)、逆に  $A \land B \to A$  を公理として認めれば、 $(\land \pm 1)$  は LK で許される推論である (図 2)。この意味で、 $(\land \pm 1)$  と式  $A \land B \to B$  は同値であり、 $(\land \pm 1)$  をこの式でおきかえることができる。

(図 1) 
$$\frac{A \to A}{A \land B \to A} (\land £ 1)$$

( 2 )

$$\frac{A \wedge B \to A \quad A, \Gamma \to \Delta}{A \wedge B, \Gamma \to \Delta} (cut)$$

これと同様に、以下に述べる各推論は、右側に書かれた同値な式でおきかえることができる。

$$(\wedge$$
 右)  $A, B \rightarrow A \wedge B$ 

$$(\wedge 左 1) \ A \wedge B \rightarrow A \quad (\wedge 左 2) A \wedge B \rightarrow B$$

$$(\lor 右 1) A \rightarrow A \lor B \quad (\lor 右 2)B \rightarrow A \lor B$$

$$(\vee 左) A \vee B \rightarrow A, B$$

- $(\neg 右) \rightarrow A, \neg A$
- $(\neg 左) \neg A, A \rightarrow$
- $(\supset \mathbf{左})A, A\supset B\to B$
- $(\forall \pm) \ \forall x F(x) \rightarrow F(t)$
- $(\exists \, \mathbf{右}) \, F(t) \rightarrow \exists x F(x)$

 $(\land$  左 1) のときと同様に、 $(\lor$  右 1) と  $(\forall$  左) に対して、対応する式との同値性を示す。

(∨右1)のときは、次の2つの図によって示される。

$$\frac{A \to A}{A \to A \lor B} (\lor 古 1)$$

$$\frac{\Gamma \to \Delta, A \quad A \to A \vee B}{\Gamma \to \Delta, A \vee B}(cut)$$

(∀左) のときは、次の2つの図によって示される。

$$\frac{F(t) o F(t)}{orall x F(x) o F(t)} (orall \, \Xi)$$

$$\frac{\forall x F(x) \to F(t) \quad F(t), \Gamma \to \Delta}{\forall x F(x), \Gamma \to \Delta} (cut)$$

上にあげた式を公理とすれば、推論規則は構造に関する推論規則のほか  $(\supset 右)$ , $(\forall 右)$ , $(\exists E)$  だけで十分である。

## 4 推論規則の従属性

この節では、命題論理の範囲で考える。次の6つの式がLKで証明可能かどうかを調べ、証明可能であれば、それらを公理として認め、LKの推論規則を導くことができるかどうか調べる。

$$\begin{split} & A \supset (B \supset C) \rightarrow (A \supset B) \supset (A \supset C) \\ & \neg A \supset \neg B \rightarrow B \supset A \\ & A \land B \rightarrow \neg (A \supset \neg B) \\ & \neg (A \supset \neg B) \rightarrow A \land B \\ & A \lor B \rightarrow \neg A \supset B \end{split}$$

 $\neg A \supset B \to A \lor B$ 

上にあげた式のLKでの証明可能性はその証明図を書くことで示される。次に、これらを公理として認め、LKの推論規則において従属性を調べた。そして導かれた各推論規則に対し、それを導くのに用いられた公理、およ

び用いられた推論規則で  $(\supset 右)$ 、 $(\neg 左)$  以外のものは、次のようにまとめられる。

 $(\land \pm 1)$ :  $A \land B \rightarrow \neg (A \supset \neg B)$ 

 $(\land \not\equiv 2)$ :  $A \land B \rightarrow \neg (A \supset \neg B)$ 

 $(\land 右)$ :  $(\supset \Xi), \neg (A \supset \neg B) \to A \land B$ 

 $(\lor \Xi)$ :  $(\supset \Xi)$ ,  $A \lor B \to \neg A \supset B$ 

 $(\lor \mathbf{f}_1)$ :  $\neg A \supset B \rightarrow A \lor B$ 

 $(\lor 右 2)$ :  $\neg A \supset B \rightarrow A \lor B$ 

 $(\supset \Xi) \colon \quad A \supset (B \supset C) \to (A \supset B) \supset (A \supset C)$ 

 $(\neg 右)$ :  $(\supset \Xi)$ ,  $\neg A \supset \neg B \to B \supset A$ 

よって上の 6 つの式を LK の公理として認めれば、LK から  $(\land 左 1)$ 、 $(\land 左 2)$ 、 $(\land 右)$ 、 $(\lor 左)$ 、 $(\lor 右 1)$ 、 $(\lor 右 2)$ 、(⊃ 左)、(¬ 右) を除くことができる。

次に、次の6つの式が、LKで証明可能かどうかを調べ、証明可能であれば、それらを公理として認め、LKの推論規則を導くことができるかどうかを調べる。

$$\begin{array}{l} A \land B \rightarrow \neg (A \supset \neg B) \\ \neg (A \supset \neg B) \rightarrow A \land B \\ \neg A \lor B \rightarrow A \supset B \\ A \rightarrow A \lor B \\ A \lor B \rightarrow B \lor A \\ B \supset C \rightarrow A \lor B \supset A \lor C \end{array}$$

上にあげた式の LK での証明可能性はその証明図を書くことで示される。次にこれらを公理として認め、LK の推論規則において従属性を調べた。そして導かれた各推論規則に対し、用いられた公理は、次のようにまとめられる。ここで用いられた推論規則は、 $(\supset 右)$ 、 $(\supset 左)$ 、 $(\neg 右)$ 、 $(\neg 左)$  のみである。

 $(\wedge 左 1)$ :  $A \wedge B \rightarrow \neg (A \supset \neg B)$ 

 $(\wedge$  左 2):  $A \wedge B \rightarrow \neg (A \supset \neg B)$ 

 $(\land 右)$ :  $\neg (A \supset \neg B) \to A \land B$ 

 $\begin{array}{ccc} (\lor \Xi) \colon & \neg A \lor B \to A \supset B & A \lor B \to B \lor A \\ & B \supset C \to A \lor B \supset A \lor C \end{array}$ 

 $(\lor 右 1)$ :  $A \rightarrow A \lor B$ 

 $(\lor 右 2)$ :  $A \rightarrow A \lor B$   $B \lor A \rightarrow A \lor B$ 

よって上の 6 つの式を LK の公理として認めれば、LK から  $(\land 左 1)$ 、 $(\land 左 2)$ 、 $(\land 右)$ 、 $(\lor 左)$ 、 $(\lor 右 1)$ 、 $(\lor 右 2)$  を除くことができる。

#### 5 おわりに

今回の研究では、推論規則の従属性について深く考えることができた。

## 6 謝辞

本研究を進めるに当たり、多大な助言を頂き、また熱心にご指導下さいました佐々木克巳助教授に深く感謝致 します。

#### 参考文献

[1] 松本和夫, 複刊 数理論理学, 共立出版 (2001.8)