2021年度 数理論理学

講義資料(14)

青戸 等人 (知能情報システムプログラム)

目次

自然演繹体系(2): ∃の推論

(13) ∃の導入

$$\dfrac{\vdots \\ [x := t](A)}{\exists x\, A}\,\exists\mathrm{I}$$

ここで，tは任意の項を表す.

(14) ∃の除去

$$\dfrac{\begin{matrix}\vdots \\ \exists x\, A\end{matrix} \qquad \begin{matrix}[[x := z](A)]^i \\ \vdots \\ C\end{matrix}}{C}\,\exists\mathrm{E}^i$$

ただし，z は C，$\exists x\, A$ に自由に出現しない変数で，右側の証明図で，除去される仮定$[[x := z](A)]$以外の，変数zが自由に出現する仮定は全て除去されているものとする.

∃の導入規則の適用例と注意

∃の導入規則の適用例.

$$\dfrac{\vdots \\ 3 \times 3 \approx 9}{\exists \mathrm{x}\,(\mathrm{x} \times \mathrm{x} \approx 9)}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\vdots \\ 3 \times 3 \approx 9}{\exists \mathrm{x}\,(\mathrm{x} \times 3 \approx 9)}\,\exists\mathrm{I}$$

∀Eの場合(上式の論理式に代入したのが下式)とは逆に，下式に代入をして上式が得られていることに注意.

(上から下へ考えると)述語論理式Aの(共通の)項を変数に置き替えてもよいことになる．このため，同じ上式であっても，∃I規則の適用によって得られる下式は一般に複数ある.

演習 **14.1.** 以下の∃Iの適用例が正しいかどうか述べよ.

$$\dfrac{\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(0,0)}{\exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(0,\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I}}{\exists \mathrm{x} \exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}{\exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I}}{\exists \mathrm{x} \exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{z},\mathrm{z})}{\exists \mathrm{x}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{x})}\,\exists\mathrm{I}$$

$$\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}{\exists \mathrm{z}\, \mathrm{P}(\mathrm{z},\mathrm{z})}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{z},\mathrm{z})}{\exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{z},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I}}{\exists \mathrm{x} \exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{y},\mathrm{y})}{\exists \mathrm{z}\, \mathrm{P}(\mathrm{y},\mathrm{z})}\,\exists\mathrm{I}}{\exists \mathrm{x} \exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I}$$

(解答)

$$\dfrac{\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(0,0)}{\exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(0,\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I}}{\exists \mathrm{x} \exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}{\exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I}}{\exists \mathrm{x} \exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{z},\mathrm{z})}{\exists \mathrm{x}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{x})}\,\exists\mathrm{I}$$

正しい　　正しい　　正しい

$$\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}{\exists \mathrm{z}\, \mathrm{P}(\mathrm{z},\mathrm{z})}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{z},\mathrm{z})}{\exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{z},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I}}{\exists \mathrm{x} \exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I} \qquad \dfrac{\dfrac{\vdots \\ \mathrm{P}(\mathrm{y},\mathrm{y})}{\exists \mathrm{z}\, \mathrm{P}(\mathrm{y},\mathrm{z})}\,\exists\mathrm{I}}{\exists \mathrm{x} \exists \mathrm{y}\, \mathrm{P}(\mathrm{x},\mathrm{y})}\,\exists\mathrm{I}$$

正しくない　　正しい　　正しい

∃の除去規則の適用例と注意

∃の除去規則の直観的な説明

$\exists x\, A(x) = A(0) \vee A(1) \vee \cdots$と考えると

$$\dfrac{\begin{matrix}\vdots \\ \exists x\, A(x)\end{matrix} \qquad \begin{matrix}[A(0)]^i \\ \vdots \\ C\end{matrix} \qquad \begin{matrix}[A(1)]^i \\ \vdots \\ C\end{matrix} \qquad \cdots}{C}$$

は∨の除去規則に似ている.

また，このとき，Cは$0, 1, \ldots$によらない論理式になっていることに注意する.

しかし，全ての$0, 1, \ldots$について証明するわけにはいかないので，全く新しい変数zで代表させると，

$$\dfrac{\begin{matrix}\vdots \\ \exists x\, A(x)\end{matrix} \qquad \begin{matrix}[A(z)]^i \\ \vdots \\ C\end{matrix}}{C}$$

推論規則の条件「変数zは，$\exists x\, A(x)$やC，および，右側の証明図内の，(直後に除去される)$[A(z)]$以外の除去されていない仮定のなかで，自由変数として表われていてはいけない」は，変数zが($0, 1, \ldots$を代表して用いられている)全く新しい変数ということを保証する条件になっている.

証明図の例.

$$\dfrac{\dfrac{[\exists x\,P(x)]^2 \qquad \dfrac{[P(z)]^1}{\exists y\,P(y)}\,\exists I}{\exists y\,P(y)}\,\exists E^1}{\exists x\,P(x) \to \exists y\,P(y)}\,{\to}I^2$$

$$\dfrac{\dfrac{[\exists x\,P(x,x)]^2 \qquad \dfrac{\dfrac{[P(y,y)]^1}{\exists z\,P(y,z)}\,\exists I}{\exists y\,\exists z\,P(y,z)}\,\exists I}{\exists y\,\exists z\,P(y,z)}\,\exists E^1}{\exists x\,P(x,x) \to \exists y\,\exists z\,P(y,z)}\,{\to}I^2$$

上の証明図の場合，$[P(z)]^1$のところは$[P(y)]^1$などでもよい．下の証明図の場合，$[P(y,y)]^1$のところは，$[P(x,x)]^1$などでもよいが，その下の論理式も合わせて変更が必要．

∃の除去規則の変数条件

演習 14.2. 以下の証明図の間違いを指摘せよ．

$$\dfrac{\dfrac{\dfrac{[\exists x\,(P(x) \to Q(x))]^4 \qquad \dfrac{[\exists x\,P(x)]^3 \qquad \dfrac{\dfrac{[P(z) \to Q(z)]^2 \quad [P(z)]^1}{Q(z)}\,{\to}E}{\exists x\,Q(x)}\,\exists I}{\exists x\,Q(x)}\,\exists E^1}{\exists x\,Q(x)}\,\exists E^2}{\exists x\,P(x) \to \exists x\,Q(x)}\,{\to}I^3}{\exists x\,(P(x) \to Q(x)) \to \exists x\,P(x) \to \exists x\,Q(x)}\,{\to}I^4$$

解答: **1**番上の$\exists E^1$の推論がおかしい．

1番上の$\exists E^1$を適用したときを考えると，

$$\dfrac{[\exists x\,P(x)] \qquad \dfrac{\dfrac{[P(z) \to Q(z)] \quad [P(z)]^1}{Q(z)}\,{\to}E}{\exists x\,Q(x)}\,\exists I}{\exists x\,Q(x)}\,\exists E^1$$

変数zが除去されいない仮定$[P(z) \to Q(z)]$に現われるのでおかしい．このように，変数条件はその推論規則を適用する時点で考えることに注意.

演習 14.3. 以下の証明図の**1**番下の推論規則の適用について，正しくない理由を次の形で述べよ．

「 述語論理式... に変数... が自由に出現するため」

$$\dfrac{[\exists y\,P(y)] \qquad \dfrac{[P(z)]^1 \quad [Q(x)]}{P(z) \land Q(x)}\,\land I}{P(z) \land Q(x)}\,\exists E^1$$

解答: 述語論理式$P(z) \land Q(x)$に変数zが自由出現するため．

$\exists E$の推論では，仮定についてだけでなく，結論として導かれる論理式の部分についても，変数条件があることを忘れずに．

演習 14.4. $\exists y\,P(y) \to \exists x\,(P(x) \lor Q(x))$の省略されている括弧を補え．また，その証明図を書け．

$$\dfrac{\dfrac{[\exists y\,P(y)]^2 \qquad \dfrac{\dfrac{[P(x)]^1}{P(x) \lor Q(x)}\,\lor I}{\exists x\,(P(x) \lor Q(x))}\,\exists I}{\exists x\,(P(x) \lor Q(x))}\,\exists E^1}{\exists y\,P(y) \to \exists x\,(P(x) \lor Q(x))}\,{\to}I^2$$

演習 14.5. 以下は同じ結論を持つ証明図だが間違っている．間違っている理由を述べよ．

$$\dfrac{\dfrac{\dfrac{[\exists y\,P(y)]^2 \qquad \dfrac{[P(x)]^1}{P(x) \lor Q(x)}\,\lor I}{P(x) \lor Q(x)}\,\exists E^1}{\exists x\,(P(x) \lor Q(x))}\,\exists I}{\exists y\,P(y) \to \exists x\,(P(x) \lor Q(x))}\,{\to}I^2$$

解答: $\exists E^1$の推論で，述語論理式$P(x) \lor Q(x)$ に変数xが自由に出現しているため，変数条件が満たされていない．

その前の正しい証明図では，$\exists E^1$の推論の適用時点ですでに$\exists I$の適用されているため，$P(x) \lor Q(x)$の部分が$\exists x\,(P(x) \lor Q(x))$となっている．この場合，$FV(\exists x\,(P(x) \lor Q(x))) = \emptyset$ であるから，変数条件が満たされている．

演習 14.6. 以下の述語論理式の証明図を示せ．

(1) $\exists y\,(Q \to P(y)) \to (Q \to \exists x\,P(x))$

(2) $\exists x\,(P(x) \land Q(x)) \to \exists x\,(P(x) \lor Q(x))$

(1)

$$\dfrac{\dfrac{\dfrac{[\exists y\,(Q \to P(y))]^3 \qquad \dfrac{\dfrac{[Q \to P(z)]^1 \quad [Q]^2}{P(z)}\,{\to}E}{\exists x\,P(x)}\,\exists I}{\exists x\,P(x)}\,\exists E^1}{Q \to \exists x\,P(x)}\,{\to}I^2}{\exists y\,(Q \to P(y)) \to (Q \to \exists x\,P(x))}\,{\to}I^3$$

(2) (**2**箇所あるzのところはxや他の変数でも可．)

$$\dfrac{\dfrac{[\exists x\,(P(x) \land Q(x))]^2 \qquad \dfrac{\dfrac{\dfrac{[P(z) \land Q(z)]^1}{Q(z)}\,\land E}{P(z) \lor Q(z)}\,\lor I}{\exists x\,(P(x) \lor Q(x))}\,\exists I}{\exists x\,(P(x) \lor Q(x))}\,\exists E^1}{\exists x\,(P(x) \land Q(x)) \to \exists x\,(P(x) \lor Q(x))}\,{\to}I^2$$

(**5**箇所あるzのところはxや他の変数でも可．$\land E$の結論となっている$Q(z)$は$P(z)$でもよい．)

目次

- 述語論理の自然演繹体系 **(2):** ∃の推論
- 述語論理の自然演繹体系: ∀と ∃の推論の演習
- 述語論理の自然演繹体系 **(3):** 等号に関する推論

∀と ∃の推論を使った証明図の演習

演習 **14.7.** 以下の述語論理式の証明図を示せ.

(1) $\forall x\, P(x) \to \exists x\, P(x)$
(2) $\forall x\, (\forall y\, R(x, y) \to \exists y\, R(x, y))$
(3) $\forall x\, \exists y\, (P(x, y) \to P(y, x))$
(4) $\forall x\, (P(x) \to Q(x)) \to \exists x\, P(x) \to \exists x\, Q(x)$

(1)

$$\dfrac{\dfrac{\dfrac{[\forall x\, P(x)]^1}{P(z)}\,\forall E}{\exists x\, P(x)}\,\exists I}{\forall x\, P(x) \to \exists x\, P(x)}\,{\to}I^1$$

(zのところはどのような項を使ってもよい.)

(2)

$$\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{[\forall y\, R(x, y)]^1}{R(x, z)}\,\forall E}{\exists y\, R(x, y)}\,\exists I}{\forall y\, R(x, y) \to \exists y\, R(x, y)}\,{\to}I^1}{\forall x\, (\forall y\, R(x, y) \to \exists y\, R(x, y))}\,\forall I$$

(zのところはどのような項を使ってもよい.)

(3)

$$\dfrac{\dfrac{\dfrac{[P(x, x)]^1}{P(x, x) \to P(x, x)}\,{\to}I^1}{\exists y\, (P(x, y) \to P(y, x))}\,\exists I}{\forall x\, \exists y\, (P(x, y) \to P(y, x))}\,\forall I$$

(4)

$$\dfrac{\dfrac{[\exists x\, P(x)]^2 \qquad \dfrac{\dfrac{\dfrac{[\forall x\, (P(x) \to Q(x))]^3}{P(z) \to Q(z)}\,\forall E \quad [P(z)]^1}{Q(z)}\,{\to}E}{\exists x\, Q(x)}\,\exists I}{\dfrac{\exists x\, Q(x)}{\exists x\, P(x) \to \exists x\, Q(x)}\,{\to}I^2}\,\exists E^1}{\forall x\, (P(x) \to Q(x)) \to \exists x\, P(x) \to \exists x\, Q(x)}\,{\to}I^3$$

(zのところはxや他の変数でも可.)

目次

- 述語論理の自然演繹体系 **(2):** ∃の推論
- 述語論理の自然演繹体系: ∀と ∃の推論の演習
- 述語論理の自然演繹体系 **(3):** 等号に関する推論

自然演繹体系 **(3):** 等号に関する推論

(15) 反射律

$$\dfrac{}{\forall x\, (x \approx x)}\,\mathrm{REFL}$$

(16) 代入法則

$$\dfrac{\begin{matrix}\vdots \\ s \approx t\end{matrix} \qquad \begin{matrix}\vdots \\ [x := s](A)\end{matrix}}{[x := t](A)}\,\mathrm{SUBST}$$

ここで, s, tは任意の項を表わす.

代入法則は, $s \approx t$が証明されているとき, 任意の述語論理式に含まれるsの部分をtに置き替えてよい, という推論になっている. 推論規則の形から, tに置き替えるsの部分は1箇所でもよいし, 複数箇所でもよい.

等号に関する推論規則を用いて証明できる述語論理式の例

対称律

$\forall x\, \forall y\, (x \approx y \to y \approx x)$

推移律

$\forall x\, \forall y\, \forall z\, (x \approx y \land y \approx z \to x \approx z)$

関数記号に関する合同性 ($f \in F_n$とする)

$\forall x_1 \cdots \forall x_n\, \forall y_1 \cdots \forall y_n$
$(x_1 \approx y_1 \land \cdots \land x_n \approx y_n \to f(x_1, \ldots, x_n) \approx f(y_1, \ldots, y_n))$

述語記号に関する合同性 ($P \in \mathcal{P}_n$とする)

$\forall x_1 \cdots \forall x_n\, \forall y_1 \cdots \forall y_n$
$(x_1 \approx y_1 \land \cdots \land x_n \approx y_n \to P(x_1, \ldots, x_n) \to P(y_1, \ldots, y_n))$

なお, 代入法則の代わりに, これらの推論規則全体を, 等号に関する推論規則として採用することもできる.

対称律

$$\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{[z \approx y]^1 \qquad \dfrac{\dfrac{}{\forall x\, (x \approx x)}\,\mathrm{REFL}}{z \approx z}\,\forall E}{y \approx z}\,\mathrm{SUBST}}{z \approx y \to y \approx z}\,{\to}I^1}{\forall y\, (z \approx y \to y \approx z)}\,\forall I}{\forall x\, \forall y\, (x \approx y \to y \approx x)}\,\forall I$$

推移律

$$\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{[x \approx y \land y \approx z]^2}{x \approx y}\,\land E \qquad \dfrac{[x \approx z]^1}{x \approx z \to x \approx z}\,{\to}I^1}{y \approx z \to x \approx z}\,\mathrm{SUBST} \qquad \dfrac{[x \approx y \land y \approx z]^2}{y \approx z}\,\land E}{x \approx z}\,{\to}E}{x \approx y \land y \approx z \to x \approx z}\,{\to}I^2}{\forall z\, (x \approx y \land y \approx z \to x \approx z)}\,\forall I}{\forall y\, \forall z\, (x \approx y \land y \approx z \to x \approx z)}\,\forall I}{\forall x\, \forall y\, \forall z\, (x \approx y \land y \approx z \to x \approx z)}\,\forall I$$

関数記号に関する合同性

$$
\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{[x_1 \approx y_1 \wedge \cdots \wedge x_n \approx y_n]^1}{\vdots}\,\wedge\mathrm{E}}{x_n \approx y_n}\,\wedge\mathrm{E} \qquad \dfrac{\overset{\vdots}{x_{n-1} \approx y_{n-1}} \qquad \dfrac{\dfrac{\overset{\vdots}{x_1 \approx y_1} \quad \dfrac{\dfrac{}{\forall x\,(x \approx x)}\,\mathrm{REFL}}{f(x_1,\ldots,x_n) \approx f(x_1,\ldots,x_n)}\,\forall\mathrm{E}}{\vdots}\,\mathrm{SUBST}}{}}{f(x_1,\ldots,x_n) \approx f(y_1,\ldots,y_{n-1},x_n)}\,\mathrm{SUBST}}{f(x_1,\ldots,x_n) \approx f(y_1,\ldots,y_n)}\,\mathrm{SUBST}}{x_1 \approx y_1 \wedge \cdots \wedge x_n \approx y_n \to f(x_1,\ldots,x_n) \approx f(y_1,\ldots,y_n)}\,{\to}\mathrm{I}^1}{\vdots}\,\forall\mathrm{I}}{\forall x_1 \cdots \forall x_n\, \forall y_1 \cdots \forall y_n\,(x_1{\approx}y_1 \wedge \cdots \wedge x_n{\approx}y_n \to f(x_1,\ldots,x_n){\approx}f(y_1,\ldots,y_n))}\,\forall\mathrm{I}
$$

述語記号に関する合同性

$$
\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{\dfrac{[x_1 \approx y_1 \wedge \cdots \wedge x_n \approx y_n]^2}{\vdots}\,\wedge\mathrm{E}}{x_n \approx y_n}\,\wedge\mathrm{E} \qquad \dfrac{\overset{\vdots}{x_{n-1} \approx y_{n-1}} \qquad \dfrac{\dfrac{\overset{\vdots}{x_1 \approx y_1} \quad [P(x_1,\ldots,x_n)]^1}{\vdots}\,\mathrm{SUBST}}{}}{P(y_1,\ldots,y_{n-1},x_n)}\,\mathrm{SUBST}}{P(y_1,\ldots,y_n)}\,\mathrm{SUBST}}{P(x_1,\ldots,x_n) \to P(y_1,\ldots,y_n)}\,{\to}\mathrm{I}^1}{x_1 \approx y_1 \wedge \cdots \wedge x_n \approx y_n \to P(x_1,\ldots,x_n) \to P(y_1,\ldots,y_n)}\,{\to}\mathrm{I}^2}{\vdots}\,\forall\mathrm{I}}{\forall x_1 \cdots \forall x_n\, \forall y_1 \cdots \forall y_n\,(x_1{\approx}y_1 \wedge \cdots \wedge x_n{\approx}y_n \to P(x_1,\ldots,x_n){\to}P(y_1,\ldots,y_n))}\,\forall\mathrm{I}
$$

まとめ

- 述語論理の自然演繹体系
  - ∃の導入規則と 除去規則
  - ∃の導入規則における 項の置き 換え
  - ∃の除去規則における 変数条件
  - 等号に関する 規則