

2020年度 数理論理学

講義資料(13)

青戸 等人 (知能情報システムプログラム)

∀の除去規則の適用する際の注意.

推論規則の結論部 $[x := t](A)$ では, 代入を実行している. このため, 代入に関する注意事項を思い出すこと.

演習 13.1. 以下の ∀E の適用例が正しいかどうか述べよ.

$$\frac{\forall x \forall y P(x, y)}{\frac{\forall y P(0, y)}{P(0, 0)} \forall E} \quad \frac{\forall x \forall y P(x, y)}{\frac{\forall y P(x, y)}{P(x, y)} \forall E} \quad \frac{\forall x \forall y P(x, y)}{\frac{\forall y P(z, y)}{P(z, z)} \forall E}$$

$$\frac{\forall x \forall y P(x, y)}{\frac{\forall y P(x, y)}{P(x, x)} \forall E} \quad \frac{\forall x \forall y P(x, y)}{\frac{\forall y P(y, y)}{P(y, y)} \forall E} \quad \frac{\forall x \forall y P(x, y)}{\frac{\forall z P(y, z)}{P(y, y)} \forall E}$$

3/10

目次

- 述語論理の自然演繹体系(1): ∀の推論

∀の導入規則の適用例と注意

∀の導入規則の適用例.

$$\frac{x \times 1 \approx x}{\forall x (x \times 1 \approx x)} \forall I$$

ただし, このような推論が成立するのは, x に関する仮定が何もされていない時のみ.

推論規則の条件

「 x が自由に出現する仮定は, 全て除去されているとする」

はこれを保証する.

4/10

自然演繹体系(1): ∀の推論

述語論理の自然演繹体系は, 命題論理の自然演繹体系に \forall, \exists のそれぞれについての導入規則, 除去規則, 等号に関する推論規則を追加することによって得られる.

(11) ∀の導入

$$\frac{\vdash A}{\forall x A} \forall I$$

ただし, x が自由に出現する仮定は, 全て除去されているとする.

(12) ∀の除去

$$\frac{\vdash \forall x A}{[x := t](A)} \forall E$$

ここで, t は任意の項を表す.

∀の導入規則の正しくない適用例.

$$\frac{x \approx 0}{\forall x (x \times 1 \approx 0)} \forall I$$

この場合, 除去されていない仮定 $[x \approx 0]$ のなかに, 変数 x の自由な出現があるのでダメ. もしこのようなことを許したとすると, ∀E 規則と合わせて,

$$\frac{\vdash \forall x (x \times 1 \approx 0)}{\frac{\vdash x \approx 0}{\frac{x \times 1 \approx 0}{1 \times 1 \approx 0}} \forall E}$$

のような証明が出来てしまうため, 明らかにおかしい.

5/10

∀の除去規則の適用例と注意

∀の除去規則の適用例.

(1)

$$\frac{\vdash \forall x (x \approx x)}{0 \approx 0} \forall E$$

(2)

$$\frac{\vdash \forall x (0 \approx x \times 0)}{0 \approx s(0) \times 0} \forall E$$

演習 13.2. 以下の ∀I の適用例が正しいかどうか述べよ.

$$\frac{\vdash \forall y (P(x) \wedge Q(y))}{\frac{\vdash P(x) \wedge Q(z)}{\vdash \forall x (P(x) \wedge Q(z))} \forall I} \quad \frac{\vdash \forall y (P(x) \wedge Q(y))}{\frac{\vdash P(x) \wedge Q(z)}{\vdash \forall z (P(x) \wedge Q(z))} \forall I} \quad \frac{\vdash \forall y (P(x) \wedge Q(y))}{\frac{\vdash P(x) \wedge Q(z)}{\vdash \forall y (P(x) \wedge Q(z))} \forall I}$$

$$\frac{\vdash \forall y (P(x) \wedge Q(y))}{\frac{\vdash P(x) \wedge Q(x)}{\vdash \forall x (P(x) \wedge Q(x))} \forall I} \quad \frac{\vdash \forall y (P(y) \wedge Q(y))}{\frac{\vdash P(x) \wedge Q(x)}{\vdash \forall x (P(x) \wedge Q(x))} \forall I} \quad \frac{\vdash \forall y (P(y) \wedge Q(y))}{\frac{\vdash P(y) \wedge Q(y)}{\vdash \forall y (P(y) \wedge Q(y))} \forall I}$$

∀の除去規則は, $\forall x A$ が成立していれば, A の x のところに何を代入しても成立する, という推論. これは, $\forall x A$ の意味を考えると, 自然な推論.

2/10

6/10

$\forall I, \forall E$ を用いた証明図の例.

$$\frac{\frac{\frac{[\forall x \forall y P(x, y)]^1}{\forall y P(x, y)} \forall E}{\frac{P(x, y)}{\forall x P(x, y)}} \forall I}{\forall y \forall x P(x, y) \rightarrow \forall y \forall x P(x, y)} \rightarrow I^1 \quad \frac{\frac{[\forall x P(x)]^1}{P(y)} \forall E}{\frac{\forall y P(y)}{\forall y P(y)}} \forall I}{\forall x P(x) \rightarrow \forall y P(y)} \rightarrow I^1$$

$((\forall y P(y)) \wedge (\forall z Q(z))) \rightarrow (\forall x (P(x) \wedge Q(x)))$

$$\frac{\frac{\frac{[\forall y P(y) \wedge \forall z Q(z)]^1}{\forall y P(y)} \wedge E}{\frac{P(y)}{\forall x P(x)}} \forall E}{\frac{\frac{P(x)}{\forall z Q(z)} \forall E}{\frac{Q(x)}{\forall x (P(x) \wedge Q(x))}} \forall I}}{\frac{\forall x (P(x) \wedge Q(x))}{\forall y P(y) \wedge \forall z Q(z) \rightarrow \forall x (P(x) \wedge Q(x))}} \rightarrow I^1}$$

7/10

9/10

演習 13.3. 以下の証明図は正しいか? 正しくないなら, どこが誤っている推論ステップが指摘せよ.

$$\frac{\frac{\frac{[\forall x P(x, x)]^1}{P(y, z)} \forall E}{\frac{\forall z P(y, z)}{\forall y \forall z P(y, z)}} \forall I}{\forall x P(x, x) \rightarrow \forall y \forall z P(y, z)} \rightarrow I^1$$

まとめ

- 述語論理の自然演繹体系(1)

\forall の導入規則と除去規則

\forall の導入規則における変数条件

演習 13.4. $\forall y P(y) \wedge \forall z Q(z) \rightarrow \forall x (P(x) \wedge Q(x))$ の省略されている括弧を補え. また, その証明図を書け.

8/10

10/10