

一阶逻辑，ZFC 集合论，Gödel 不完备定理

请在 10 月 10 日课前提交纸质作业。

1. (15 分) 考虑一阶逻辑，它的变元是 x, y, \dots ，谓词是 P_{11}, P_{12}, \dots ，这里， P_{ij} 是有 i 个元的谓词中的第 j 个。例如 P_{22} 就是二元谓词中的第 2 个。考虑公式 $\phi = \exists x \forall y P_{22}(x, y)$, $\psi = \forall y \exists x P_{22}(x, y)$ 。

(1) 用一阶逻辑的自然演绎（有 $\forall I, \forall E$ 规则，“ \exists ”是“ $\neg \forall \neg$ ”的简记）推导出 $\vdash \phi \rightarrow \psi$ 。

(2) 证明： $\phi \rightarrow \psi$ 是有效的，即对于任意解释 I ，都有 $I \models \phi \rightarrow \psi$ 。

(3) 给一个语义解释 I ，说明 $\psi \rightarrow \phi$ 不是有效的。

2. (10 分) 考虑 ZFC 集合论，它的变元是 x, y, \dots ，谓词是 P_{11}, P_{12}, \dots 以及 $\in, =$ 。

(1) “存在且唯一”的符号是 $\exists!$ ，请用 ZFC 公式给出它的定义。也就是说，给一个公式 $\phi(x, A)$ ，使得 $\phi(x, A)$ 表示 $\exists! x A(x)$ ，读作“存在唯一的 x 使 $A(x)$ 成立”。

(2) 利用第一问的记号，给出二元关系 R 是从集合 X 到集合 Y 的函数关系的 ZFC 公式定义。

提示：第二问的公式中允许使用集合论的常用符号，例如交 \cap 、并 \cup 、包含 \subseteq 、笛卡尔积 \times 、序对 (x, y) 、子集符号 $\{x \in X : \phi(x)\}$ ，幂集符号 2^X 等。

3. (15 分) 考虑 ZFC 集合论，本题讨论正则公理。

(1) 证明，不存在一对互相包含的集合 x, y 。即证明 $\forall x \forall y \neg(x \in y \wedge y \in x)$ 。

(2) 证明，不存在一系列集合 $x_0, x_1, \dots, x_n, \dots$ 满足 $\forall i \in \mathbb{N}, x_{i+1} \in x_i$ 。

(3) 在保留 ZFC 中其它公理的前提下，证明前一问的命题可以推出正则公理。

4. (5 分) 在这个问题中，我们试图构造一个比 ZFC 更近完备的形式系统。

令 Ω 表示 ZFC 使用的字母表允许出现的所有不含自由变量的合式公式 (well-formed formula)，可以写为 $\Omega = \{\varphi_1, \varphi_2, \dots\}$ 。

用以下方式递归定义 T_i, F_i, Γ_i ：

- 令 T_0 表示所有 ZFC 可以推理演绎得到的命题。令 $F_0 := \{\text{“}\varphi\text{”} | \text{“}\neg\varphi\text{”} \in T_0\}$ 表示 T_0 中命题的否命题，也就是 ZFC 可以“否定”的命题。根据 Gödel 的不完备定理，我们知道或者 $T_0 \cap F_0 \neq \emptyset$ (不一致)，或者 $T_0 \cup F_0 \not\subseteq \Omega$ (不完备)。
- 令 $\Gamma_0 = \emptyset$ 。
- 如果 $\varphi_i \in T_{i-1} \cup F_{i-1}$ ，那么定义 $T_i := T_{i-1}, F_i := F_{i-1}, \Gamma_i := \Gamma_{i-1}$ 。
- 如果 $\varphi_i \notin T_{i-1} \cup F_{i-1}$ ，那么定义 $\Gamma_i := \Gamma_{i-1} \cup \{\varphi_i\}$ 。令 T_i 表示所有 ZFC + Γ_i 可以推理演绎得到的命题。令 F_i 表示所有 ZFC + Γ_i 可以“否定”的命题。

不难看出， $T_i \supseteq T_{i-1}, F_i \supseteq F_{i-1}, \Gamma_i \supseteq \Gamma_{i-1}$ 并且 $T_{i-1} \cap F_{i-1} = \emptyset \implies T_i \cap F_i = \emptyset$ 。令 $\Gamma = \bigcup_i \Gamma_i$ ，那么 $T = \bigcup_i T_i$ 是所有 ZFC + Γ 可以推理演绎得到的命题， $F = \bigcup_i F_i$ 是所有 ZFC + Γ 可以“否

定”的命题. 且 $T \cup F \supseteq \Omega$. 也就是说, 如果把 Γ 中的命题都作为公理加入 ZFC, 可以在不破坏一致性的同时获得完备性.

判断上述结论是否违反了 Gödel 不完备定理. 如果是, 请指出证明中的错误. 如果否, 请解释.