

数理逻辑 2020 春期末试卷参考答案

Made by TA in 2021SP

1. 判断题

- (1) 正确, 因为已知任两条 L 中的公理都无法推出第三条.
- (2) 正确, 由相容的定义可知.
- (3) 正确, 可以归纳证明.
- (4) 错误, E 的任何相容扩充 (包括 K_N) 仍然有非正规模型
- (5) 错误, 取解释域 $M = \{\mathbb{N}, \emptyset, \overline{R}\}$. 其中, \mathbb{N} 为自然数集, $(\overline{x}, \overline{y}) \in \overline{R}$ 当且仅当 $\overline{x} > 1$ 且 $\overline{y} > 1$. 显然 M 不是原公式的模型.
- (6) 正确
- (7) 正确, 定理证明中构造的 p 为 “ p 在 K_N 中不可证”. 最后得出 p 是真命题.

2. 简答题

开放性问答, 没有标准答案, 大家想到什么就写什么吧.

3. 直接证明

$$\vdash (\neg p \rightarrow p) \rightarrow (q \rightarrow p)$$

思路:

如果是间接证明, 可以用 否定肯定律 和 L1, 经过 HS 规则得到结果, 即

1. $(\neg p \rightarrow p) \rightarrow p$ 否定肯定律
2. $p \rightarrow (q \rightarrow p)$ L1
3. $(\neg p \rightarrow p) \rightarrow (q \rightarrow p)$ 1,2,HS

但是这里要求的是直接证明, 所以只好老老实实推了.

借用2020春季学期的助教写的否定肯定律的19步直接证明, 有

- (1) $\neg p \rightarrow (\neg \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow \neg p)$ (L1)
- (2) $(\neg \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)))$ (L3)
- (3) $((\neg \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)))) \rightarrow (\neg p \rightarrow ((\neg \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))))$ (L1)
- (4) $\neg p \rightarrow ((\neg \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))))$ (2) (3) MP
- (5) $(\neg p \rightarrow ((\neg \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow \neg p) \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)))) \rightarrow ((\neg p \rightarrow (\neg \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow \neg p) \rightarrow (\neg p \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))))$ (L2)
- (6) $(\neg p \rightarrow (\neg \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow \neg p) \rightarrow (\neg p \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))))$ (4) (5) MP
- (7) $\neg p \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)))$ (1) (6) MP
- (8) $(\neg p \rightarrow (p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)))) \rightarrow ((\neg p \rightarrow p) \rightarrow (\neg p \rightarrow \neg (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))))$ (L2)

(9) $(\neg p \rightarrow p) \rightarrow (\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)))$ (7) (8) MP
 (10) $(\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p)$ (L3)
 (11) $((\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p)) \rightarrow ((\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p))$ (L1)
 (12) $(\neg p \rightarrow p) \rightarrow ((\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p))$ (10) (11) MP
 (13) $((\neg p \rightarrow p) \rightarrow ((\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p))) \rightarrow (((\neg p \rightarrow p) \rightarrow (\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)))) \rightarrow ((\neg p \rightarrow p) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p)))$ (L2)
 (14) $((\neg p \rightarrow p) \rightarrow (\neg p \rightarrow \neg(p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)))) \rightarrow ((\neg p \rightarrow p) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p))$ (12) (13) MP
 (15) $(\neg p \rightarrow p) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p)$ (9) (14) MP
 (16) $((\neg p \rightarrow p) \rightarrow ((p \rightarrow (\neg p \rightarrow p)) \rightarrow p)) \rightarrow (((\neg p \rightarrow p) \rightarrow (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))) \rightarrow ((\neg p \rightarrow p) \rightarrow p))$ (L2)
 (17) $((\neg p \rightarrow p) \rightarrow (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))) \rightarrow ((\neg p \rightarrow p) \rightarrow p)$ (15) (16) MP
 (18) $(\neg p \rightarrow p) \rightarrow (p \rightarrow (\neg p \rightarrow p))$ (L1)
 (19) $(\neg p \rightarrow p) \rightarrow p$ (17) (18) MP \square

然后根据 HS 规则的直接证明:

- | | |
|--|--------|
| 1. $p \rightarrow q$ | 已知 |
| 2. $q \rightarrow r$ | 已知 |
| 3. $(q \rightarrow r) \rightarrow (p \rightarrow (q \rightarrow r))$ | L1 |
| 4. $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ | 2,3,MP |
| 5. $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$ | L2 |
| 6. $(p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)$ | 4,5,MP |
| 7. $p \rightarrow r$ | 1,6,MP |

只要把上述 HS 直接证明中的 p 换成 $\neg p \rightarrow p$, q 换成 p , r 换成 $q \rightarrow p$ 即可.

4. 推理题

设原子命题 X_1, X_2, X_3 分别代表第一个、第二个、第三个箱子里有金子.

由于只有一个箱子中有金子, 则有约束条件

$$X_1 \rightarrow \neg X_2 \wedge \neg X_3 = 1 \quad (1)$$

$$X_2 \rightarrow \neg X_1 \wedge \neg X_3 = 1 \quad (2)$$

$$X_3 \rightarrow \neg X_1 \wedge \neg X_2 = 1 \quad (3)$$

又因为三句画中只有一句是真话, 因此有约束条件

$$\neg X_2 \rightarrow \neg X_2 \wedge \neg \neg X_1 = 1 \quad (4)$$

$$X_2 \rightarrow \neg \neg X_2 \wedge \neg \neg X_1 = 1 \quad (5)$$

$$\neg X_1 \rightarrow \neg \neg X_2 \wedge \neg X_2 = 1 \quad (6)$$

逐个尝试, 得到仅有 $(X_1, X_2, X_3) = (1, 0, 0)$ 时, 满足约束. 即第一个箱子里有金子.

5. K 中证明

$$\vdash \forall x_1 \forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2)) \rightarrow (\exists x_1 R_1(x_1) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1))$$

这里的题干中应该加一个条件: 关系 R_1 为一元关系.

以下可以从 $\{\forall x_1 \forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2))\}$ 中可证:

1. $\forall x_1 \forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2))$ 已知
2. $\forall x_1 \forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2)) \rightarrow \forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2))$ K4
3. $\forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2))$ 1,2,MP
4. $\forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2)) \rightarrow (R_1(x_1) \rightarrow \forall x_2 R_1(x_2))$ 课本P76命题1的 1°
(由于关系 R_1 为一元关系, 因此 x_2 不在 $R_1(x_1)$ 中自由出现.)
5. $R_1(x_1) \rightarrow \forall x_2 R_1(x_2)$ 3,4,MP
6. $\forall x_2 R_1(x_2) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1)$ 课本P77命题2的 1°
(由于关系 R_1 为一元关系, 因此 x_1 不在 $R_1(x_2)$ 中出现.)
7. $R_1(x_1) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1)$ 5,6,MP
8. $\forall x_1 (R_1(x_1) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1))$ 7,Gen
9. $\forall x_1 (R_1(x_1) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1)) \rightarrow (\exists x_1 R_1(x_1) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1))$ 课本P77命题2的 3°
(x_1 不在 $\forall x_1 R_1(x_2)$ 中自由出现.)
10. $\exists x_1 R_1(x_1) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1)$ 8,9,MP

即有 $\{\forall x_1 \forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2))\} \vdash \exists x_1 R_1(x_1) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1)$.

又因为上述证明中所用的 Gen 变元 x_1, x_2 不在 $\forall x_1 \forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2))$ 中自由出现, 因此由演绎定理, $\vdash \forall x_1 \forall x_2 (R_1(x_1) \rightarrow R_1(x_2)) \rightarrow (\exists x_1 R_1(x_1) \rightarrow \forall x_1 R_1(x_1))$

6. K_N 中证明

$$K_N \vdash \bar{0} \times x \approx \bar{0}$$

证明序列如下:

1. $\bar{0} \times \bar{0} \approx \bar{0}$ N5
2. $\bar{0} \times x' \approx \bar{0} \times x + \bar{0}$ N6

$$3. \quad \bar{0} \times x + \bar{0} \approx \bar{0} \times x$$

N3

$$4. \quad \bar{0} \times x' \approx \bar{0} \times x + \bar{0} \rightarrow (\bar{0} \times x + \bar{0} \approx \bar{0} \times x \rightarrow \bar{0} \times x' \approx \bar{0} \times x)$$

课本P107命题2的3° (传递性)

$$5. \quad \bar{0} \times x + \bar{0} \approx \bar{0} \times x \rightarrow \bar{0} \times x' \approx \bar{0} \times x$$

2,4,MP

$$6. \quad \bar{0} \times x' \approx \bar{0} \times x$$

3,5,MP

$$7. \quad \bar{0} \times x' \approx \bar{0} \times x \rightarrow (\bar{0} \times x \approx \bar{0} \rightarrow \bar{0} \times x' \approx \bar{0})$$

课本P107命题2的3° (传递性)

$$8. \quad \bar{0} \times x \approx \bar{0} \rightarrow \bar{0} \times x' \approx \bar{0}$$

6,7,MP

$$9. \quad \forall x(\bar{0} \times x \approx \bar{0} \rightarrow \bar{0} \times x' \approx \bar{0})$$

8,Gen

$$10. \quad \bar{0} \times \bar{0} \approx \bar{0} \rightarrow (\forall x(\bar{0} \times x \approx \bar{0} \rightarrow \bar{0} \times x' \approx \bar{0}) \rightarrow \forall x(\bar{0} \times x \approx \bar{0}))$$

N7

$$11. \quad \forall x(\bar{0} \times x \approx \bar{0} \rightarrow \bar{0} \times x' \approx \bar{0}) \rightarrow \forall x(\bar{0} \times x \approx \bar{0}) \quad 1,10,MP$$

$$12. \quad \forall x(\bar{0} \times x \approx \bar{0})$$

9,11,MP

$$13. \quad \forall x(\bar{0} \times x \approx \bar{0}) \rightarrow \bar{0} \times x \approx \bar{0}$$

K4

$$14. \quad \bar{0} \times x \approx \bar{0}$$

12,13,MP