

人工智能

3.10. 证明: 设 $P(x)$: x 是经济学家. $Q(x)$: x 对企业经营很有研究
 $R(x)$: x 是大学数学系的毕业生.

由①知: $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$

由②知: $\exists x (P(x) \wedge R(x))$

\therefore 存在个体 c , $P(c) \wedge R(c) \Rightarrow P(c) \Rightarrow Q(c)$

$\therefore R(c)$ 和 $Q(c)$ 同时成立. 即 $R(c) \wedge Q(c)$

$\therefore \exists x (R(x) \wedge Q(x)) \quad \therefore \sim$ 得证.

3.14. 解: (1). $S = \{P \vee Q, \neg P \vee Q, P \vee \neg Q, \neg P \vee \neg Q\}$

对 $P \vee Q$ 和 $\neg P \vee Q$ 归结得到 Q . 对 $P \vee \neg Q$ 和 $\neg P \vee \neg Q$ 归结得到 $\neg Q$.

再对 Q 和 $\neg Q$ 归结得到空子句 NIL . \therefore 该子句集 S 不可满足.

(2). $S = \{P(y) \vee Q(y), \neg P(f(x)) \vee R(a)\}$

解: 子句中 P 的参数 y 与 $f(x)$ 无法通过代换统一

不存在合适的替换使互补文字消去.

\therefore 不能归结出空子句 \therefore 该子句集 S 是可满足的.

(3). $S = \{\neg P(x) \vee Q(x), \neg P(y) \vee R(y), P(a), S(a), \neg S(z) \vee R(z)\}$

解: 对 $\neg P(x) \vee Q(x)$ 和 $P(a)$, 通过合一替换 $\{x/a\}$ 归结得到 $Q(a)$

对 $\neg P(y) \vee R(y)$ 和 $P(a)$, 通过合一替换 $\{y/a\}$ 归结得到 $R(a)$.

对 $S(a)$ 和 $\neg S(z) \vee R(z)$, 通过合一替换 $\{z/a\}$ 归结得到 $R(a)$.

无法归结出空子句. \therefore 该子句集 S 是可满足的

(4). $S = \{\neg P(x) \vee \neg Q(y) \vee \neg L(x, y), P(a), \neg R(z) \vee L(a, z), R(b), Q(b)\}$

解: 对 $\neg P(x) \vee \neg Q(y) \vee \neg L(x, y)$ 和 $P(a)$, 通过置换 $\{x/a\}$ 归结得到 $\neg Q(y) \vee \neg L(a, y)$.

再对 $\neg Q(y) \vee \neg L(a, y)$ 和 $Q(b)$, 通过 $\{y/b\}$ 归结得到 $\neg L(a, b)$

再对 $\neg L(a, b)$ 和 $\neg R(z) \vee L(a, z)$ 通过置换 $\{z/b\}$ 归结得到 $\neg R(b)$.

$\neg R(b)$ 和 $R(b)$ 归结得到空子句 NIL . 该子句集 S 不可满足.

$$(15). S = \{P(x) \vee Q(x) \vee R(x), \neg P(y) \vee R(y), \neg Q(a), \neg R(b)\}$$

解: 对 $\neg P(y)$ 和 $P(y)$ 和 $\neg R(b)$ 通过 $\{y/b\}$ 得 $\neg P(b)$.

对 $P(x) \vee Q(x) \vee R(x)$ 和 $\neg P(b) \dots \{b/x\} \dots Q(b) \vee R(b)$

无法进一步归结出空子句. \therefore 该子句集 S 是可满足的

$$3.15. (1). F_1: (\exists x)(\exists y)P(x,y) \quad G: (\forall y)(\exists x)P(x,y)$$

$$\text{证明: } \neg G = (\forall x)(\forall y)\neg P(x,y)$$

由 $F_1 = (\exists x)(\exists y)P(x,y) \therefore \exists$ 个体 c 和 $d, P(c,d)$.

又: $\neg G$ 中 $P(x,y)$ 恒不成立. 与 F_1 推出的情况矛盾.

$\therefore G$ 是 F_1 的逻辑结论.

$$(2). F_1: (\exists x)(P(f(x)) \wedge Q(f(b))) \quad G: P(f(a)) \wedge P(y) \wedge Q(y)$$

$$\text{证明: } \neg G = \neg P(f(a)) \vee \neg P(y) \vee \neg Q(y)$$

$$F_1: (\exists x)(P(f(x)) \wedge Q(f(b))) \Rightarrow \exists \text{ 个体 } c, \text{ 使 } P(f(c)) \wedge Q(f(b))$$

无法推出 F_1 与 $\neg G$ 矛盾.

$\therefore G$ 不是 F_1 的逻辑结论

3.18. 证明: 设谓词: $Pass(x)$: x 通过历史考试. $Lottery(x)$: x 中彩票

$Happ(x)$: x 是快乐的. $Study(x)$: x 肯学习 $Lucky(x)$: x 是幸运的.

$$\text{已知: } F_1: \forall x((Pass(x) \wedge Lottery(x)) \rightarrow Happ(x))$$

$$F_2: \forall x((Study(x) \vee Lucky(x)) \rightarrow \forall y Pass(y))$$

$$F_3: \neg Study(John) \wedge Lucky(John) \quad F_4: \forall x(Lucky(x) \rightarrow Lottery(x))$$

$$G: Happ(John) \quad \text{将 } F_1, F_2, F_3, F_4 \text{ 和 } \neg G \text{ 化为子句集.}$$

$$F_1: \{ \neg Pass(x) \vee \neg Lottery(x) \vee Happ(x) \}$$

$$F_2: \{ \neg Study(x) \vee Pass(x), \neg Lucky(x) \vee Pass(x) \}.$$

$$F_3: \{ \neg Study(John), Lucky(John) \}$$

$F_4: \{\neg \text{Lucky}(x) \vee \text{Lottery}(x)\} \quad \neg G: \{\neg \text{Happy}(\text{John})\}$

$\therefore S = \{\neg \text{Pass}(x) \vee \neg \text{Lottery}(x) \vee \text{Happy}(x), \neg \text{Study}(x) \vee \text{Pass}(x),$

$\neg \text{Lucky}(x) \vee \text{Pass}(x), \neg \text{Study}(\text{John}), \text{Lucky}(\text{John}),$

$\neg \text{Lucky}(x) \vee \text{Lottery}(x), \neg \text{Happy}(\text{John})\}$

对 $\neg \text{Lucky}(x) \vee \text{Pass}(x)$ 和 $\text{Lucky}(\text{John}) \dots \{x/\text{John}\} \dots \text{Pass}(\text{John})$

$\neg \text{Lucky}(x) \vee \text{Lottery}(x)$ 和 $\text{Lucky}(\text{John}) \dots \{x/\text{John}\} \dots \text{Lottery}(\text{John})$

$\neg \text{Pass}(x) \vee \neg \text{Lottery}(x) \vee \text{Happy}(x), \text{Pass}(\text{John}), \text{Lottery}(\text{John}) \dots$

$\{x/\text{John}\}$ 得到 $\text{Happy}(\text{John})$

$\text{Happy}(\text{John})$ 和 $\neg \text{Happy}(\text{John})$ 归结得空子句

$\therefore S$ 不可满足. $\therefore (F_1 \wedge F_2 \wedge F_3 \wedge F_4) \rightarrow G$ 为真.

$\therefore \text{John}$ 是快乐的.

3.20. 解: 设 $\text{Crim}(x)$ 表示 x 是盗窃犯.

$A: \text{Crim}(\text{赵}) \vee \text{Crim}(\text{钱}) \quad B: \text{Crim}(\text{钱}) \vee \text{Crim}(\text{孙})$

$C: \text{Crim}(\text{孙}) \vee \text{Crim}(\text{李}) \quad D: \neg \text{Crim}(\text{赵}) \vee \neg \text{Crim}(\text{孙})$

$E: \neg \text{Crim}(\text{钱}) \vee \neg \text{Crim}(\text{李})$

$\overset{A}{x} \text{Crim}(\text{赵}) \vee \text{Crim}(\text{钱})$ 和 $\overset{D}{\neg \text{Crim}(\text{赵})} \vee \neg \text{Crim}(\text{孙})$ 归结得: $\text{Crim}(\text{钱}) \vee \neg \text{Crim}(\text{孙})$

对 $B: \text{Crim}(\text{钱}) \vee \text{Crim}(\text{孙})$ 和 $\text{Crim}(\text{钱}) \vee \neg \text{Crim}(\text{孙})$ 归结得: $\text{Crim}(\text{钱})$ ①. \therefore 钱是

①代入 $E: \neg \text{Crim}(\text{李})$ ②. \therefore 李不是

②代入 $C: \text{Crim}(\text{孙})$. ③ \therefore 孙是

③代入 $D: \neg \text{Crim}(\text{赵})$ \therefore 赵不是.

综上所述: 钱和孙是.

3.21. 解: $like(x, y)$: x 喜欢 y $Difficult(y)$: y 是难的课程

$Easy(y)$: y 是容易的课程 $Eng(y)$: y 是工程类课程 $Phy(y)$: y 是物理类课程

由题意: ①. $\forall y (Easy(y) \rightarrow like(小李, y))$

②. $\forall y (Difficult(y) \rightarrow \neg like(小李, y))$ ③. $\forall y (Eng(y) \rightarrow Difficult(y))$

④. $\forall y (Phy(y) \rightarrow Easy(y))$ ⑤. $\forall y (\neg like(小李, y) \rightarrow like(小吴, y))$

⑥. $Phy(Phy200)$ ⑦. $Eng(Eng300)$

11). 对④和⑥... $\{y/Phy200\}$... 得 $Easy(Phy200)$ ⑧

由③和⑧得: $Easy(Phy200) \rightarrow like(小李, Phy200)$

$\therefore like(小李, Phy200)$. \therefore 小李喜欢 $Phy200$ 课程.

12). 由⑦和③... $\{y/Eng300\}$... 得: $Difficult(Eng300)$. ⑨.

由⑨和②... $\neg like(小李, Eng300)$. ⑩.

由⑩和⑤得: $like(小吴, Eng300)$. \therefore 小吴喜欢.