

人工智能

3-10. 证明：设 $P(x) = x \text{ 是经济学家}$. $Q(x) = x \text{ 对企业经营很有研究}$
 $R(x) = x \text{ 是大学数学系的毕业生}$.

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 $R(c) \wedge Q(c)$

$\therefore \exists x (R(x) \wedge Q(x))$ $\therefore \sim \text{得证.}$

3-14. 解：(1). $S = \{PVQ, \neg PVQ, PV \neg Q, \neg PV \neg Q\}$

对 PVQ 和 $\neg PVQ$ 归结得到 Q . 对 $PV \neg Q$ 和 $\neg PV \neg Q$ 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 $P(a)$, 通过合一置换 $\{x/a\}$ 归结得到 $Q(a)$

对 $\neg P(y) \vee R(y)$ 和 $P(a)$, 通过合一置换 $\{y/a\}$ 归结得到 $R(a)$.

对 $S(a)$ 和 $\neg S(z) \vee R(z)$, 通过合一置换 $\{z/a\}$ 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. \therefore 该子句集 S 不可满足.

$$(5) \cdot S = \{ P(x) \vee Q(x) \vee R(x), \neg P(y) \vee R(y), \neg Q(a), \neg R(b) \}$$

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 $\neg P(b)$... $\{b/x\}$... $\neg Q(b) \vee R(b)$

无法进一步归结出空子句. \therefore 该子句集 S 是可满足的

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

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

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

\therefore 在 $\neg G$ 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.

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

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

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

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: $\text{Pass}(x)$: x 通过历史考试. $\text{Lottery}(x)$: x 中彩票

$\text{Happy}(x)$: x 是快乐的. $\text{Study}(x)$: x 背学习. $\text{Lucky}(x)$: x 是幸运的.

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

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

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

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

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

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

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

$F_4: \{\neg \text{Lucky}(x) \vee \text{Lottery}(x)\}$ $\neg G: \{\neg \text{Happy}(\text{John})\}$
 $\therefore S = \{\neg \text{Pass}(x) \vee \neg \text{Lottery}(x) \vee \text{Happy}(x), \neg \text{Study}(x) \vee \text{Pass}(x),$
 $\neg \text{Lucky}(x) \vee \text{Pass}(x), \neg \text{Study}(\text{John}), \text{Lucky}(\text{John}),$
 $\neg \text{Lucky}(x) \vee \text{Lottery}(x), \neg \text{Happy}(\text{John})\}$
 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
 2. S 不可满足. $\therefore (F_1 \wedge F_2 \wedge F_3 \wedge F_4) \rightarrow G$ 为真.
 $\because \text{John}$ 是快乐的.

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

$A: \text{Crim}(\text{赵}) \vee \text{Crim}(\text{钱})$ $B: \text{Crim}(\text{钱}) \vee \text{Crim}(\text{孙})$
 $C: \text{Crim}(\text{孙}) \vee \text{Crim}(\text{李})$ $D: \neg \text{Crim}(\text{赵}) \vee \neg \text{Crim}(\text{孙})$
 $E: \neg \text{Crim}(\text{钱}) \vee \neg \text{Crim}(\text{李})$
 $\overset{A}{\text{A:}} \text{Crim}(\text{赵}) \vee \text{Crim}(\text{钱})$ 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 $B: \text{Crim}(\text{钱})$ 和 $\text{Crim}(\text{钱}) \vee \neg \text{Crim}(\text{孙})$ 归结得: $\text{Crim}(\text{钱})$ ①. $\therefore \text{钱}$ 是
 ① 代入 $E: \neg \text{Crim}(\text{李})$ ②. $\because \text{李}$ 不是
 ② 代入 $C: \text{Crim}(\text{孙})$. ③ $\because \text{孙}$ 是
 ③ 代入 $D: \neg \text{Crim}(\text{赵})$ $\therefore \text{赵}$ 不是.
 综上所述: 钱和孙是.

- 3.2) · 简单: $Like(x, y)$: 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. $\forall y (Easy(y) \rightarrow Like(\text{小李}, y))$ ③. $\forall y (Eng(y) \rightarrow Difficult(y))$
②. $\forall y (Difficult(y) \rightarrow \neg Like(\text{小李}, y))$ ④. $\forall y (Phy(y) \rightarrow Easy(y))$ ⑤. $\forall y (\neg Like(\text{小李}, y) \rightarrow Like(\text{小吴}, y))$
⑥. $Phy(Phy200)$ ⑦. $Eng(Eng300)$
(i). 对 ④ 和 ⑥ ... $\{y / Phy200\}$... 得 $Easy(Phy200)$ ⑧
由 ③ 和 ⑧ 得: $Easy(Phy200) \rightarrow Like(\text{小李}, Phy200)$
∴ $Like(\text{小李}, Phy200)$. ∵ 小李喜欢 $Phy200$ 课程.
(ii). 由 ⑦ 和 ③ ... $\{y / Eng300\}$... 得: $Difficult(Eng300)$. ⑨.
由 ⑨ 和 ② ... $\rightarrow Like(\text{小李}, Eng300)$. ⑩.
由 ④ 和 ⑤ 得: $Like(\text{小吴}, Eng300)$. ∵ 小吴喜欢.