

第一次理论作业参考答案

2.12 用一阶谓词逻辑表示下面的句子 (自己定义合适的谓词)

(3) 不存在一个最大的素数

- 设 $P(x)$ 表示 x 为素数, $G(x, y)$ 表示 x 大于等于 y , 则表示为:
- $\neg \exists x (P(x) \wedge \forall y (P(y) \rightarrow G(x, y)))$

(4) 任意一个实数都有比它大的整数

- 设 $R(x)$ 表示 x 为实数, $Z(x)$ 表示 x 为整数, $G(x, y)$ 表示 x 大于 y , 则表示为:
- $\forall x (R(x) \rightarrow \exists y (Z(y) \wedge G(y, x)))$

(5) 并不是所有的学生都选修了历史和生物

- 设 $S(x)$ 表示 x 为学生, $H(x)$ 表示 x 选修了历史, $B(x)$ 表示 x 选修了生物, 则表示为:
- $\neg \forall x (S(x) \rightarrow (H(x) \wedge B(x)))$

(7) 只有一个学生历史和生物考试都不及格

- 设 $S(x)$ 表示 x 为学生, $H(x)$ 表示 x 历史考试及格, $B(x)$ 表示 x 生物考试及格, 则表示为:
- $\exists x (S(x) \wedge \neg H(x) \wedge \neg B(x) \wedge \forall y (S(y) \wedge \neg H(y) \wedge \neg B(y) \rightarrow x = y))$

(10) 星期六, 所有的学生或者去参加误会了, 或者工作去了, 但是没有两者都去的

- 设 $S(x)$ 表示 x 为学生, 设 $D(x)$ 表示 x 星期六参加舞会, $W(x)$ 表示 x 星期六工作去了, 则表示为:
- $\forall x (S(x) \rightarrow ((D(x) \wedge \neg W(x)) \vee (\neg D(x) \wedge W(x))))$

2.24 把下面的表达式转换为字句形式

(1) $((\exists x)P(x) \vee (\exists x)Q(x)) \rightarrow (\exists x)[P(x) \vee Q(x)]$

答案1:

- 消去蕴含符号: $\neg((\exists x)P(x) \vee (\exists x)Q(x)) \vee (\exists x)[P(x) \vee Q(x)]$
- 否定内移: $((\forall x)\neg P(x) \wedge (\forall x)\neg Q(x)) \vee (\exists x)[P(x) \vee Q(x)]$
- 变量标准化: $((\forall x)\neg P(x) \wedge (\forall y)\neg Q(y)) \vee (\exists z)[P(z) \vee Q(z)]$
- 消去存在量词: $((\forall x)\neg P(x) \wedge (\forall y)\neg Q(y)) \vee P(a) \vee Q(a)$
- 求前束范式: $\forall x \forall y ((\neg P(x) \wedge \neg Q(y)) \vee P(a) \vee Q(a))$
- 把母式化为合取范式: $\forall x \forall y ((\neg P(x) \vee P(a) \vee Q(a)) \wedge (\neg Q(x) \vee P(a) \vee Q(a)))$
- 子句化:
 - $\neg P(x) \vee P(a) \vee Q(a)$
 - $\neg Q(x) \vee P(a) \vee Q(a)$

答案2:

- 消除蕴含符号: $\neg((\exists x)P(x) \vee (\exists x)Q(x)) \vee (\exists x)[P(x) \vee Q(x)]$
- \neg 内移: $((\forall x)\neg P(x) \wedge (\forall x)\neg Q(x)) \vee (\exists x)[P(x) \vee Q(x)]$
- 变量标准化: $((\forall x)\neg P(x) \wedge (\forall y)\neg Q(y)) \vee (\exists z)[P(z) \vee Q(z)]$
- 把量词集中在公式左边: $\forall x\forall y\exists z(\neg P(x) \wedge \neg Q(y)) \vee (P(z) \vee Q(z))$
- 消去存在量词: $\forall x\forall y(\neg P(x) \wedge \neg Q(y)) \vee (P(f(x,y)) \vee Q(f(x,y)))$
- 把母式化为合取范式: $\forall x\forall y[\neg P(x) \vee P(f(x,y)) \vee Q(f(x,y))] \wedge [\neg Q(y) \vee P(f(x,y)) \vee Q(f(x,y))]$
- 隐略去前束式: $[[\neg P(x) \vee P(f(x,y)) \vee Q(f(x,y))] \wedge [\neg Q(y) \vee P(f(x,y)) \vee Q(f(x,y))]]$
- 把母式用子句集表示: $\{\neg P(x) \vee P(f(x,y)) \vee Q(f(x,y)), \neg Q(y) \vee P(f(x,y)) \vee Q(f(x,y))\}$
- 变量分离标准化: $\{\neg P(x_1) \vee P(f(x_1,y_1)) \vee Q(f(x_1,y_1)), \neg Q(y_2) \vee P(f(x_2,y_2)) \vee Q(f(x_2,y_2))\}$

$$(2) (\forall x)P(x) \rightarrow (\exists x)[(\forall z)Q(x,z) \vee (\forall z)R(x,y,z)]$$

答案1:

- 消去蕴含符号: $\neg(\forall x)P(x) \vee (\exists x)[(\forall z)Q(x,z) \vee (\forall z)R(x,y,z)]$
- 否定内移: $(\exists x)\neg P(x) \vee (\exists x)[(\forall z)Q(x,z) \vee (\forall z)R(x,y,z)]$
- 变量标准化: $(\exists x)\neg P(x) \vee (\exists u)[(\forall z)Q(u,z) \vee (\forall w)R(u,y,w)]$
- 消去存在量词: $\neg P(a) \vee (\forall z)Q(b,z) \vee (\forall w)R(b,y,w)$
- 求前束范式: $\forall z\forall w(\neg P(a) \vee Q(b,z) \vee R(b,y,w))$
- 把母式化为合取范式: 同上
- 子句化:
 - $\neg P(a) \vee Q(b,z) \vee R(b,y,w)$

答案2:

- 消除蕴含符号: $\neg(\forall x)P(x) \vee (\exists x)[(\forall z)Q(x,z) \vee (\forall z)R(x,y,z)]$
- \neg 内移: $(\exists x)\neg P(x) \vee (\exists x)[(\forall z)Q(x,z) \vee (\forall z)R(x,y,z)]$
- 变量标准化: $((\exists x)\neg P(x)) \vee (\exists u)[(\forall z)Q(u,z) \vee (\forall v)R(u,y,v)]$
- 把量词集中在公式左边: $\exists x\exists u\forall z\forall v(\neg P(x) \vee Q(u,z) \vee R(u,y,v))$
- 若x、z受自由变量y影响:
 - 消去存在量词: $(\neg P(f(y)) \vee Q(g(y),z) \vee R(g(y),y,v))$
 - 把母式用子句集表示: $\{\neg P(f(y)) \vee Q(g(y),z) \vee R(g(y),y,v)\}$
- 若x、z不受自由变量y影响:
 - 消去存在量词: $(\neg P(a) \vee Q(b,z) \vee R(b,y,v))$
 - 把母式用子句集表示: $\{\neg P(a) \vee Q(b,z) \vee R(b,y,v)\}$

$$(3) (\forall x)[P(x) \rightarrow (\forall y)[(\forall z)Q(x,y) \rightarrow \neg(\forall z)R(x,y,z)]]$$

- 消除蕴含符号: $(\forall x)[\neg P(x) \vee (\forall y)[\neg(\forall z)Q(x, y) \vee \neg(\forall z)R(x, y, z)]]$
- \neg 内移: $(\forall x)[\neg P(x) \vee (\forall y)[(\exists z)\neg Q(x, y) \vee (\exists z)\neg R(x, y, z)]]$
- 变量标准化: $(\forall x)[\neg P(x) \vee (\forall y)[(\exists z)\neg Q(x, y) \vee (\exists u)\neg R(x, y, u)]]$
- 把量词集中在公式左边: $\forall x\forall y\exists z\exists u[\neg P(x) \vee [\neg Q(x, y) \vee \neg R(x, y, u)]]$
- 消去存在量词: $\forall x\forall y[\neg P(x) \vee [\neg Q(x, y) \vee \neg R(x, y, f(x, y))]]$
- 把母式化为合取范式: $\forall x\forall y[\neg P(x) \vee \neg Q(x, y) \vee \neg R(x, y, f(x, y))]$
- 隐略去前束式: $[\neg P(x) \vee \neg Q(x, y) \vee \neg R(x, y, f(x, y))]$
- 把母式用子句集表示: $\{\neg P(x) \vee \neg Q(x, y) \vee \neg R(x, y, f(x, y))\}$

2.27 对下述公式集合执行合一算法，判断是否可合一，如果可以合一，请给出最一般的合一。

$$(1) S = \{P(a, x, f(g(y))), P(z, h(z, u), f(u))\}$$

可合一，其最一般合一如下：

- 置 $k = 0, W_0 = S, \delta_0 = \varepsilon$
- W_0 未合一，差异集合为 $D_0 = \{a, z\}$
- D_0 中存在变量 $v_0 = z$ 和常量 $t_0 = a$
- 令 $\delta_1 = \delta_0 \circ \{a/z\} = \{a, z\}$ ，有
 $W_1 = \{P(a, x, f(g(y))), P(z, h(z, u), f(u))\} \{a, z\} = \{P(a, x, f(g(y))), P(a, h(a, u), f(u))\}$
- W_1 未合一，差异集合为 $D_1 = \{x, h(a, u)\}$
- D_1 中存在元素 $v_1 = x, t_1 = h(a, u)$ ，并且变量 x 不出现在 $h(a, u)$
- 令 $\delta_2 = \delta_1 \circ \{h(a, u)/x\} = \{a/z, h(a, u)/x\}$ ，有
 $W_2 = \{P(a, x, f(g(y))), P(a, f(a), f(u))\} \{f(a)/x\} = \{P(a, h(a, u), f(g(y))), P(a, h(a, u), f(u))\}$
- W_2 未合一，差异集合为 $D_2 = \{g(y), u\}$
- D_2 中的变量 $v_2 = u$ 不出现在 $t_2 = g(y)$ 中
- 令 $\delta_3 = \delta_2 \circ \{g(y)/u\} = \{a/z, h(a, g(y))/x, g(y)/u\}$ ，有
 $W_3 = \{P(a, f(a), f(g(y))), P(a, h(a, u), f(u))\} \{g(y)/u\} = \{P(a, h(a, g(y)), f(g(y)))\}$
- W_3 只含一个元素，因此 $\delta_3 = \{a/z, h(a, g(y))/x, g(y)/u\}$ 是 W 的最一般合一

$$(2) S = \{P(f(a), g(s)), P(y, y)\}$$

不可合一，理由如下：

- 置 $k = 0, W_0 = S, \delta_0 = \varepsilon$
- W_0 未合一，差异集合为 $D_0 = \{f(a), y\}$
- D_0 中存在变量 $v_0 = y$ 和常量 $t_0 = f(a)$
- 令 $\delta_1 = \delta_0 \circ \{f(a)/y\}$ ，有
 $W_1 = \{P(f(a), g(s)), P(y, y)\} \{f(a), y\} = \{P(f(a), g(s)), P(f(a), f(a))\}$
- W_1 未合一，差异集合为 $D_2 = \{g(s), f(a)\}$
- D_2 中两个元素均为常量，没有变量，因此可以得到 S 是不可合一的

$$(3) S = \{P(a, x, h(g(z))), P(z, h(y), h(y))\}$$

可合一，其最一般合一如下：

- 置 $k = 0, W_0 = S, \delta_0 = \varepsilon$
- W_0 未合一，差异集合为 $D_0 = \{a, z\}$
- D_0 中存在变量 $v_0 = z$ 和常量 $t_0 = a$
- 令 $\delta_1 = \delta_0 \circ \{a/z\} = \{a, z\}$ ，有

$$W_1 = \{P(a, x, h(g(z))), P(z, h(y), h(y))\}\{a, z\} = \{P(a, x, h(g(a))), P(a, h(y), h(y))\}$$
- W_1 未合一，差异集合为 $D_1 = \{x, h(y)\}$
- D_1 中存在元素 $v_1 = x, t_1 = h(y)$ ，并且变量 x 不出现在 $h(y)$
- 令 $\delta_2 = \delta_1 \circ \{h(y)/x\} = \{a/z, h(y)/x\}$ ，有

$$W_2 = \{P(a, x, h(g(a))), P(a, h(y), h(y))\}\{h(y)/x\} = \{P(a, h(y), h(g(a))), P(a, h(y), h(y))\}$$
- W_2 未合一，差异集合为 $D_2 = \{g(a), y\}$
- D_2 中的变量 $v_2 = y$ 不出现在 $t_2 = g(a)$ 中
- 令 $\delta_3 = \delta_2 \circ \{g(a)/y\} = \{a/z, h(g(a))/x, g(a)/y\}$ ，有

$$W_3 = \{P(a, h(y), h(g(a))), P(a, h(y), h(y))\}\{g(a)/y\} = \{P(a, h(g(a)), h(g(a))), P(a, h(g(a)), h(g(a)))\}$$
- W_3 只含一个元素，因此 $\delta_3 = \{a/z, h(g(a))/x, g(a)/y\}$ 是 W 的最一般合一

2.33 用归结法证明 $A_1 \wedge A_2 \wedge A_3 \rightarrow B$

答案1：

其中, $A_1 = \forall x((P(x) \wedge \neg Q(x)) \rightarrow \exists y(W(x, y) \wedge V(y)))$

$A_2 = \exists x\{P(x) \wedge U(x) \wedge \forall y(W(x, y) \rightarrow U(y))\}$

$A_3 = \neg \exists x(Q(x) \wedge U(x))$

$B = \exists x(V(x) \wedge U(x))$

解: 证明:

- 将 A_1 转换为子句集合:
 - 消除蕴含符号: $\forall x(\neg(P(x) \wedge \neg Q(x)) \vee \exists y(W(x, y) \wedge V(y)))$
 - \neg 内移: $\forall x((\neg P(x) \vee Q(x)) \vee \exists y(W(x, y) \wedge V(y)))$
 - 把量词集中在公式左边: $\forall x \exists y((\neg P(x) \vee Q(x)) \vee (W(x, y) \wedge V(y)))$
 - 消去存在量词: $\forall x((\neg P(x) \vee Q(x)) \vee (W(x, f(x)) \wedge V(f(x))))$
 - 把母式化为合取范式: $\forall x((\neg P(x) \vee Q(x) \vee W(x, f(x))) \wedge (\neg P(x) \vee Q(x) \vee V(f(x))))$
 - 隐略去前束式: $((\neg P(x) \vee Q(x) \vee W(x, f(x))) \wedge (\neg P(x) \vee Q(x) \vee V(f(x))))$
 - 把母式用子句表示: $\{\neg P(x) \vee Q(x) \vee W(x, f(x)), \neg P(x) \vee Q(x) \vee V(f(x))\}$
 - 变量分离标准化: $\{\neg P(x_1) \vee Q(x_1) \vee W(x_1, f(x_1)), \neg P(x_2) \vee Q(x_2) \vee V(f(x_2))\}$
- 把 A_2 转换为子句集合:
 - 消除蕴含符号: $\exists x[P(x) \wedge U(x) \wedge \forall y(\neg W(x, y) \vee U(y))]$
 - 把量词集中在公式左边: $\exists x \forall y[P(x) \wedge U(x) \wedge (\neg W(x, y) \vee U(y))]$
 - 消去存在量词: $\forall y[P(a) \wedge U(a) \wedge (\neg W(a, y) \vee U(y))]$
 - 隐略去前束式: $[P(a) \wedge U(a) \wedge (\neg W(a, y) \vee U(y))]$
 - 把母式用子句表示: $\{P(a), U(a), \neg W(a, y) \vee U(y)\}$
- 把 A_3 转化为子句集合:
 - \neg 内移: $\forall x(\neg Q(x) \vee \neg U(x))$
 - 隐略去前束式: $(\neg Q(x) \vee \neg U(x))$
 - 把母式用子句表示: $\{\neg Q(x) \vee \neg U(x)\}$
- 把 $\neg B$ 化为子句集合:
 - \neg 内移: $\forall x(\neg V(x) \vee \neg U(x))$
 - 隐略去前束式: $(\neg V(x) \vee \neg U(x))$
 - 把母式用子句表示: $\{\neg V(x) \vee \neg U(x)\}$
- 则有 $A_1 \wedge A_2 \wedge A_3 \wedge \neg B$ 的子句集合为:

$$S = \{\neg P(x_1) \vee Q(x_1) \vee W(x_1, f(x_1)), \neg P(x_2) \vee Q(x_2) \vee V(x_2), P(a), U(a), \neg W(a, y) \vee U(y), \neg Q(x) \vee \neg U(x), \neg V(x) \vee \neg U(x)\}$$

- 归结证明 S 是不可满足的:
 - (1) $\neg P(x_1) \vee Q(x_1) \vee W(x_1, f(x_1))$
 - (2) $\neg P(x_2) \vee Q(x_2) \vee V(f(x_2))$
 - (3) $P(a)$
 - (4) $U(a)$
 - (5) $\neg W(a, y) \vee U(y)$
 - (6) $\neg Q(x) \vee \neg U(x)$
 - (7) $\neg V(x) \vee \neg U(x)$
 - (8) $\neg P(a) \vee Q(a) \vee U(f(a))$ 由 (1)、(5) 归结得到
 - (9) $\neg P(a) \vee Q(a) \vee \neg U(f(a))$ 由 (2)、(7) 归结得到
 - (10) $\neg P(a) \vee Q(a)$ 由 (8)、(9) 归结得到
 - (11) $Q(a)$ 由 (3)、(10) 归结得到
 - (12) $\neg Q(a)$ 由 (4)、(6) 归结得到
 - (13) \square 由 (11)、(12) 归结得到

综上, $A_1 \wedge A_2 \wedge A_3 \rightarrow B$ 得证

答案2:

子句化 A_1 :

- (1) $(\neg P(x), Q(x), W(x, f(x)))$

- (2) $(\neg P(x), Q(x), V(f(x)))$

子句化 A_2 :

- (3) $P(a)$
- (4) $U(a)$
- (5) $(\neg W(a, y), U(y))$

子句化 A_3 :

- (6) $(\neg Q(x), \neg U(x))$

子句化 $\neg B$:

- (7) $(\neg V(x), \neg U(x))$

归结证明 :

- (8) $R[1c, 5a]\{x = a, y = f(a)\} (\neg P(a), Q(a), U(f(a)))$
- (9) $R[7b, 8c]\{x = f(a)\} (\neg P(a), Q(a), \neg V(f(a)))$
- (10) $R[2c, 9c]\{x = a\} (\neg P(a), Q(a))$
- (11) $R[3, 10a]\{ \} Q(a)$
- (12) $R[4, 6b]\{x = a\} \neg Q(a)$
- (13) $R[11, 12]\{ \} \square$

2.39 任何通过了历史考试并中了彩票的人都是快乐的。任何肯学习或幸运的人都可以通过所有考试，小张不学习，但很幸运，任何人只要是幸运的，就能中彩。求证：小张是快乐的。

形式化使用谓词：

- $Person(x) : x$ 是人；
- $Exam(x) : x$ 是考试；
- $Happy(x) : x$ 是快乐的；
- $Pass(x, y) : x$ 通过 y ；
- $Win(x) : x$ 中了彩票；
- $Study(x) : x$ 肯学习；
- $Lucky(x) : x$ 是幸运的。

任何通过历史考试并中了彩票的人都是快乐的

$\forall x (Person(x) \wedge Pass(x, history) \wedge Win(x) \rightarrow Happy(x)).$

子句化：

- (1) $(\neg Person(x), \neg Pass(x, history), \neg Win(x), Happy(x))$

任何肯学习或幸运的人都可以通过所有考试

$$\forall x (Person(x) \wedge (Study(x) \vee Lucky(x)) \rightarrow \forall y (Exam(y) \rightarrow Pass(x, y))).$$

子句化：

- (2) $(\neg Person(x), \neg Study(x), \neg Exam(y), Pass(x, y))$
- (3) $(\neg Person(x), \neg Lucky(x), \neg Exam(y), Pass(x, y))$

小张不学习，但很幸运

$$\neg Study(zhang) \wedge Lucky(zhang).$$

子句化：

- (4) $\neg Study(zhang)$
- (5) $Lucky(zhang)$

任何人只要是幸运的，就能中彩

$$\forall x (Person(x) \wedge Lucky(x) \rightarrow Win(x)).$$

子句化：

- (6) $(\neg Person(x), \neg Lucky(x), Win(x))$

隐含条件：小张是人

- (7) $Person(zhang)$

隐含条件：历史是考试

- (8) $Exam(history)$

结论的否定：否定小张是快乐的

- (9) $\neg Happy(zhang)$

归结证明：

- (10) $R[3a, 7]\{x = zhang\} (\neg Lucky(zhang), \neg Exam(y), Pass(zhang, y))$
- (11) $R[5, 10a]\{\} (\neg Exam(y), Pass(zhang, y))$
- (12) $R[8, 11a]\{y = history\} Pass(zhang, history)$
- (13) $R[6a, 7]\{x = zhang\} (\neg Lucky(zhang), Win(zhang))$
- (14) $R[5, 13a]\{\} Win(zhang)$
- (15) $R[1a, 7]\{x = zhang\} (\neg Pass(zhang, history), \neg Win(zhang), Happy(zhang))$
- (16) $R[12, 15a]\{\} (\neg Win(zhang), Happy(zhang))$

- (17) $R[14, 16a]\{\}$ $Happy(zhang)$
- (18) $R[9, 17]\{\}$ \square