

前束范式

一个谓词公式, 如果它的所有量词均出现在公式的最前端, 而它们的作用域延伸到整个谓词公式的尾端, 则称该谓词公式为**前束范式**。

前束范式具有以下形式:

$$Q_1x_1Q_2x_2 \cdots Q_kx_kB$$

其中, 每个 $Q_i \in \{\forall, \exists\} (1 \leq i \leq k)$, B 为不含量词的谓词公式。

如果谓词公式中无量词, 那么它也是前束范式。例如:

$$\neg A(x) \vee B(x).$$

例:

$$\begin{aligned} & \forall x \exists y \exists z (\neg P(x) \rightarrow (Q(y) \rightarrow R(z, y))) \\ & \quad \forall x \forall y (S(x, w) \vee T(y)) \\ & \quad \quad U(x, y) \end{aligned}$$

是前束范式。

而:

$$\begin{aligned} & \forall x F(x, y) \rightarrow \exists y G(y) \\ & \quad \forall x \exists z C(x, z) \wedge V(z) \end{aligned}$$

都不是前束范式。

前束范式存在定理:任何谓词公式均存在其等价的前束范式。

化谓词公式为前束范式方法是:

- 1.将公式中的联结词全部转化为 \neg , \wedge 和 \vee .
- 2.将否定联结词向谓词公式内深入,使之直接位于原子谓词公式之前。
- 3.利用换名规则和代入规则使所有约束变元符号均不相同,自由变元与约束变元的符号也不相同。
- 4.利用等价式将量词逐个移至谓词公式的前端。

例: 将一阶逻辑公式 $\forall xP(x) \rightarrow \exists xQ(x)$ 转化为前束范式。

解:

$$\begin{aligned} & \forall xP(x) \rightarrow \exists xQ(x) \\ \Leftrightarrow & \forall xP(x) \rightarrow \exists yQ(y) \\ \Leftrightarrow & \neg \forall xP(x) \vee \exists yQ(y) \\ \Leftrightarrow & \exists x(\neg P(x)) \vee \exists yQ(y) \\ \Leftrightarrow & \exists x(\neg P(x) \vee \exists yQ(y)) \\ \Leftrightarrow & \exists x\exists y(\neg P(x) \vee Q(y)) \\ \Leftrightarrow & \exists x\exists y(P(x) \rightarrow Q(y)) \end{aligned}$$

也可以这样转化:

$$\begin{aligned} & \forall xP(x) \rightarrow \exists xQ(x) \\ \Leftrightarrow & \neg \forall xP(x) \vee \exists xQ(x) \\ \Leftrightarrow & \exists x\neg P(x) \vee \exists xQ(x) \\ \Leftrightarrow & \exists x(\neg P(x) \vee Q(x)) \end{aligned}$$

一阶逻辑公式的前束范式并不唯一。

例: 将一阶逻辑公式

$$\neg(\forall xP(x, y) \wedge \forall xQ(x, z)) \rightarrow \exists yR(y, x)$$

转化为前束范式:

$$\begin{aligned} & \neg(\forall xP(x, y) \wedge \forall xQ(x, z)) \rightarrow \exists yR(y, x) \\ \Leftrightarrow & (\forall xP(x, y) \wedge \forall xQ(x, z)) \vee \exists yR(y, x) \\ \Leftrightarrow & \forall x((P(x, y) \wedge Q(x, z)) \vee \exists yR(y, x)) \\ \Leftrightarrow & \forall u((P(u, y) \wedge Q(u, z)) \vee \exists vR(v, x)) \\ \Leftrightarrow & \forall u\exists v((P(u, y) \wedge Q(u, z) \vee R(v, x)) \end{aligned}$$

一个前束范式,若其不含量词的部分为析取范式,称为**前束析取范式**;若其不含量词的部分为合取范式,称为**前束合取范式**。

例: $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge Q(x))$ 是前束合取范式。

$\forall x \exists y \exists z ((R(x, y, z) \wedge S(x)) \vee Q(x))$ 是前束析取范式。

定理:任何谓词公式均可化为与其等价的前束析取范式或前束合取范式。

将一阶逻辑公式转化为前束析取范式或前束合取范式的方法是:

- 1.将公式中的联结词全部转化为 \neg, \wedge 和 \vee .
- 2.将公式化为前束范式。
- 3.利用分配律将公式进一步转化为前束析取范式或前束合取范式。

例: 求 $\forall x(F(x) \vee H(y)) \rightarrow \forall yG(x, y)$ 的前束合取范式。

解:

$$\begin{aligned} & \forall x(F(x) \vee H(y)) \rightarrow \forall yG(x, y) \\ \Leftrightarrow & \neg \forall x(F(x) \vee H(y)) \vee \forall yG(x, y) \\ \Leftrightarrow & \exists x \neg(F(x) \vee H(y)) \vee \forall yG(x, y) \\ \Leftrightarrow & \exists v \neg(F(v) \vee H(y)) \vee \forall wG(x, w) \\ \Leftrightarrow & \exists v(\neg(F(v) \vee H(y)) \vee \forall wG(x, w)) \\ \Leftrightarrow & \exists v \forall w(\neg(F(v) \vee H(y)) \vee G(x, w)) \\ \Leftrightarrow & \exists v \forall w((\neg F(v) \wedge \neg H(y)) \vee G(x, w)) \\ \Leftrightarrow & \exists v \forall w(\neg F(v) \vee G(x, w)) \wedge (\neg H(y) \vee G(x, w)) \end{aligned}$$

例：求 $\forall x \exists y (P(x, y) \wedge Q(x)) \wedge \forall x (\exists z R(z, x) \rightarrow S(w))$ 的前束析取范式。

$$\begin{aligned}
 & \text{解：} \forall x \exists y (P(x, y) \wedge Q(x)) \wedge \forall x (\exists z R(z, x) \rightarrow S(w)) \\
 & \Leftrightarrow \forall x \exists y (P(x, y) \wedge Q(x)) \wedge \forall x (\neg \exists z R(z, x) \vee S(w)) \\
 & \Leftrightarrow \forall x \exists y (P(x, y) \wedge Q(x)) \wedge \forall x (\forall z \neg R(z, x) \vee S(w)) \\
 & \Leftrightarrow \forall x (\exists y (P(x, y) \wedge Q(x)) \wedge \forall z (\neg R(z, x) \vee S(w))) \\
 & \Leftrightarrow \forall x \exists y ((P(x, y) \wedge Q(x)) \wedge \forall z (\neg R(z, x) \vee S(w))) \\
 & \Leftrightarrow \forall x \exists y \forall z ((P(x, y) \wedge Q(x)) \wedge (\neg R(z, x) \vee S(w))) \\
 & \quad \Leftrightarrow \forall x \exists y \forall z ((P(x, y) \wedge Q(x) \wedge \neg R(z, x)) \\
 & \quad \quad \vee (P(x, y) \wedge Q(x) \wedge S(w)))
 \end{aligned}$$

例: 求 $\forall x(\exists y(A(x, y) \wedge B(x)) \rightarrow \exists zC(y, z))$ 的前束合取范式和前束析取范式。

解:

$$\begin{aligned} & \forall x(\exists y(A(x, y) \wedge B(x)) \rightarrow \exists zC(y, z)) \\ \Leftrightarrow & \forall x(\neg \exists y(A(x, y) \wedge B(x)) \vee \exists zC(y, z)) \\ \Leftrightarrow & \forall x(\forall y(\neg A(x, y) \vee \neg B(x)) \vee \exists zC(y, z)) \\ \Leftrightarrow & \forall x(\forall \boxed{w}(\neg A(x, \boxed{w}) \vee \neg B(x)) \vee \exists zC(y, z)) \\ \Leftrightarrow & \forall x \forall w \exists z(\neg A(x, w) \vee \neg B(x) \vee C(y, z)) \end{aligned}$$