

Forma Clausal na Lógica de Predicados

Como já vimos na lógica proposicional, as formas normais são muito úteis e importantes em vários domínios de aplicação. Na lógica de predicados também ocorre o mesmo, ou seja, as formas normais possuem um papel importante em diversas aplicações e técnicas específicas. A Forma Normal Conjuntiva FNC é o foco da nossa aula de hoje.

Considerando que na demonstração da validade de argumentos da Lógica de Predicados o princípio da Resolução é uma das técnicas mais utilizadas. E considerando ainda, que o princípio da resolução está fortemente relacionado com a FNC, torna-se importante o estudo da forma normal conjuntiva em nossa disciplina.

Na lógica de predicados a FNC está muito ligada ao conceito de Forma Normal Prenex (FNP). Uma fórmula bem formada α da lógica de predicados é dita na Forma Normal Prenex se segue o formato:

$$(Q_1 X_1) (Q_2 X_2) \dots (Q_n X_n) M$$

Além disso, diz-se que uma fórmula bem formada α está na FNC sse α está na FNP e M for uma conjunção de disjunções de literais.

Para se obter a FNC de uma fórmula bem formada pode-se utilizar os seguintes passos de transformação, a partir de uma fórmula bem formada α qualquer:

1º passo) Eliminar Variáveis Livres

2º passo) Eliminar Quantificadores Redundantes

3º passo) Renomear Variáveis Quantificadas Mais de uma Vez

4º passo) Remover Equivalências (bicondicionais) e Implicações (condicionais)

5º passo) Eliminar Negações com alcance sobre operadores

6º passo) Eliminar Quantificadores Existenciais (processo de Skolemização)

7º passo) Obter a Forma Normal Prenex e Eliminar os Quantificadores Universais

8º passo) Colocar a Matriz da FNP na Forma Normal Conjuntiva

Exemplo:

$$\begin{aligned}
 & \neg (\exists x \forall y (\varphi(z) \rightarrow q(x) \rightarrow \forall y (q(x) \wedge q(y)))) \\
 1^{\circ}) & \neg (\exists x (\forall y (\exists z (\varphi(z) \rightarrow q(x) \rightarrow \forall y (q(x) \wedge q(y))))) \\
 & \text{foi eliminada a variável livre } z. \\
 2^{\circ}) & \neg (\exists x (\forall y (\exists z (\varphi(z) \rightarrow q(x) \rightarrow (q(x) \wedge q(y))))) \\
 & \text{foi eliminado um dos quantificadores } \forall y. \\
 3^{\circ}) & \neg (\exists x (\forall y (\exists z ((\varphi(z) \rightarrow q(x)) \rightarrow (q(x) \wedge q(y))))) \\
 & \text{não há mais o que fazer para esta fórmula.} \\
 4^{\circ}) & \neg (\exists x (\forall y (\exists z ((\varphi(z) \rightarrow q(x)) \rightarrow (q(x) \wedge q(y))))) \\
 & \quad \quad \quad \boxed{(\neg \varphi(z) \vee q(x)) \vee (q(x) \wedge q(y))} \\
 4^{\circ}) & \neg (\exists x (\forall y (\exists z \neg (\neg \varphi(z) \vee q(x)) \vee (q(x) \wedge q(y)))) \\
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 5^{\circ}) & \neg (\exists x (\alpha_1)) \\
 & \forall x \neg (\alpha_1) \\
 & \forall x \neg (\forall y (\alpha_2)) \\
 & \forall x \exists y \neg (\alpha_2) \\
 & \forall x \exists y \neg (\exists z (\alpha_3)) \\
 & \forall x \exists y \forall z \neg (\alpha_3) \\
 & \forall x \exists y \forall z \neg ((\neg \varphi(z) \vee q(x)) \vee (q(x) \wedge q(y))) \text{ De Morgan} \\
 & \forall x \exists y \forall z \neg ((\neg \varphi(z) \vee q(x)) \wedge \neg (q(x) \wedge q(y))) \text{ De Morgan} \\
 & \forall x \exists y \forall z ((\neg \varphi(z) \vee q(x)) \wedge (\neg q(x) \vee \neg q(y)))
 \end{aligned}$$

$$\begin{array}{l}
 \left. \begin{array}{l}
 6^{\circ}) \forall x \forall z ((\neg p(z) \vee q(x)) \wedge (\neg q(x) \vee \neg q(f(x, z))) \models \\
 7^{\circ}) \forall x \forall z ((\neg p(z) \vee q(x)) \wedge (\neg q(x) \vee \neg q(f(x, z)))) \\
 \hookrightarrow ((\neg p(z) \vee q(x)) \wedge (\neg q(x) \vee \neg q(f(x, z)))) \\
 8^{\circ}) ((\neg p(z) \vee q(x)) \wedge (\neg q(x) \vee \neg q(f(x, z)))) \quad \text{Skolemização} \\
 \hline
 \end{array} \right\} \\
 \text{P para quinta: fazer 3} \\
 \text{itens do exercício 23.}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{l}
 \forall x (\exists y p(x) \wedge q(y)) \\
 \forall x (p(x) \wedge q(f(x))) \\
 \exists x (p(x) \vee q(y)) \\
 p(a) \vee q(y)
 \end{array}$$

Exercício 23. Com base nos 8 passos descritos acima, encontre a Forma Normal Conjuntiva de todas as fórmulas bem formadas dadas abaixo.

- i) $\exists X (p(Z) \vee q(X)) \leftrightarrow \forall Y (q(X) \wedge q(Y))$
 $\exists X (\exists Z p(Z) \vee q(X)) \leftrightarrow \forall Y (\exists X q(X) \wedge q(Y))$
 $\exists X (\exists Z p(Z) \vee q(X)) \leftrightarrow \forall Y (\exists W q(W) \wedge q(Y))$
 $\exists X [[(\exists Z p(Z) \vee q(X)) \rightarrow \forall Y (\exists W q(W) \wedge q(Y))] \wedge [\forall Y (\exists W q(W) \wedge q(Y)) \rightarrow (\exists Z p(Z) \vee q(X))]]]$
 $\exists X [[\neg(\exists Z p(Z) \vee q(X)) \vee \forall Y (\exists W q(W) \wedge q(Y))] \wedge [\neg \forall Y (\exists W q(W) \wedge q(Y)) \vee (\exists Z p(Z) \vee q(X))]]]$
 $\exists X [[(\neg \exists Z p(Z) \wedge \neg q(X)) \vee \forall Y (\exists W q(W) \wedge q(Y))] \wedge [\exists Y \neg (\exists W q(W) \wedge q(Y)) \vee (\exists Z p(Z) \vee q(X))]]]$
 $[[((\forall Z \neg p(Z) \wedge \neg q(a)) \vee \forall Y (q(f(Y)) \wedge q(Y))) \wedge [(\neg q(b) \vee \neg q(c)) \vee (p(d) \vee q(a))]]]$
 $\forall Z \forall Y [[(\neg p(Z) \wedge \neg q(a)) \vee (q(f(Y)) \wedge q(Y))] \wedge [(\neg q(b) \vee \neg q(c)) \vee (p(d) \vee q(a))]]]$
 $[[((\neg p(Z) \wedge \neg q(a)) \vee (q(f(Y)) \wedge q(Y))) \wedge [(\neg q(b) \vee \neg q(c)) \vee (p(d) \vee q(a))]]]$
- ii) $\exists X ((p(Z) \vee q(X)) \leftrightarrow \exists Y (q(X) \wedge q(Y)))$
iii) $\exists X ((p(Z) \vee q(X)) \leftrightarrow \forall Y (q(X) \wedge q(Y)))$
iv) $\forall X (\exists Z (p(Z) \vee q(X)) \vee \forall Y (q(X) \wedge q(Y)))$
v) $\exists X (p(Z) \vee q(X)) \leftrightarrow \forall Y (q(X) \wedge q(Y))$
vi) $\neg(\exists X (\forall Y (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow \forall Y (q(X) \wedge q(Y))))))$
vii) $\forall X, \forall Y (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
viii) $\forall X, \forall Y, \forall Z (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow \exists Y (q(X) \wedge q(Y))))$
ix) $\forall X, \forall Y, \forall Z (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow \exists Y (q(X) \wedge q(Y))))$
x) $\forall X, \forall Y, \exists Z (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow \exists Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xi) $\forall X, \exists Y, \exists Z (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow \forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xii) $\forall X, \forall Y, \forall Z (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow \exists Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xiii) $\forall X, \exists Y (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xiv) $(\exists X (\exists Y (p(Z) \rightarrow q(X) \rightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xv) $(\exists X (\forall Y (p(Z) \leftrightarrow q(X) \vee (\forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xvi) $\neg(\exists X (\forall Y (p(Z) \vee q(X) \leftrightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xvii) $(\exists X (\exists Y (p(Z) \leftrightarrow q(X) \vee (\forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xviii) $\neg(\exists X (\exists Y (p(Z) \vee q(X) \leftrightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xix) $(\forall X (\forall Y (p(Z) \leftrightarrow q(X) \vee (\forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$
xx) $\neg(\exists X (\forall Y (p(Z) \vee q(X) \leftrightarrow (\forall X \forall Y (q(X) \wedge q(Y))))$

- xxi) $(\exists X (p(Z) \vee q(X)) \leftrightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y)))) \leftrightarrow q(X) \vee (\forall Y (q(X) \wedge q(Y)))$
- xxii) $(\exists X (\forall Y \neg(p(Z) \rightarrow q(X)) \vee (\forall Y (q(W) \wedge q(Z))) \rightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y)))))$
- xxiii) $(\forall X (\forall Y (p(Z) \rightarrow q(Z)) \rightarrow (\forall Y (q(Z) \wedge q(Z)))))$
- xxiv) $\neg(\exists X (p(Z) \vee q(X)) \leftrightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y)))) \leftrightarrow q(X) \vee (\forall Y (q(X) \wedge q(Y)))$
- xxv) $\neg(\exists X (\forall Y \neg(p(Z) \rightarrow q(X)) \vee (\forall Y (q(W) \wedge q(Z))) \rightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y)))))$
- xxvi) $\neg(\forall X (\forall Y (p(Z) \rightarrow q(Z)) \rightarrow (\forall Y (q(Z) \wedge q(Z)))))$
- xxvii) $\neg(\exists X (\exists Y (p(Z) \rightarrow q(X)) \rightarrow (\forall Y (q(X) \wedge q(Y)))))$