Nesot negācijas zīmi pāri kvantoriem, kvantori mainās uz pretējiem.
$\neg(\forall x F(x)) \leftrightarrow \exists x \neg F(x)$
$\neg(\exists x F(x)) \leftrightarrow \forall x \neg F(x)$

1. un 2. de Morgāna likums
$\neg(A \vee B) \leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B)$
$\neg(A \wedge B) \leftrightarrow (\neg A \vee \neg B)$

Dubulta negācijas likumi
$\neg\neg A \leftrightarrow A$

Teorēma 2.6.4
$(A \rightarrow B) \leftrightarrow (\neg A \vee B)$

Distributīvie likumi
$(A \vee B) \wedge C \leftrightarrow (A \wedge C) \vee (B \wedge C)$
$(A \wedge B) \vee C \leftrightarrow (A \vee C) \wedge (B \vee C)$

Normālformas:

1. Priekšējā normālforma (Prenex normalform) kvantori izteiksme sākumā
   $\forall x \exists y ... \forall z ... (A(x, y) \vee B(z) \wedge C(x) ...)$

2. Konjunktīvā normālforma UN-i ($\wedge$) no VAI-iem ($\vee$) no predikātiem ($P(x, y, ...)$). Pie predikātiem var būt negācijas ($\neg P(x, y, ...)$).
   $(A(x) \vee \neg B(y)) \wedge (A(x) \vee \neg P(y) \vee C(z)) \wedge (\neg A(x) \vee B(y) \vee X(z1))$

3. Klausulu forma. Konjuktīvās normālformas VAI-i katrs jaunā rindā - klauzulā. (Aizvietot $\wedge$ ar komatu un jaunu rindu)
   $(A(x) \vee \neg B(y))$,
   $(A(x) \vee \neg P(y) \vee C(z))$,
   $(\neg A(x) \vee B(y) \vee X(z1))$