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
$\neg(A \lor B) \leftrightarrow (\neg A \land \neg B)$
$\neg(A \land B) \leftrightarrow (\neg A \lor \neg B)$

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

Teorēma 2.6.4
$(A \to B) \leftrightarrow (\neg A \lor B)$

Distributīvie likumi
$(A \lor B) \land C \leftrightarrow (A \land C) \lor (B \land C)$
$(A \land B) \lor C \leftrightarrow (A \lor C) \land (B \lor C)$

Normālformas:

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

2. Skolema normālforma. Izslēdzam visus eksistences kvantorus ($\exists x$), aizvietojam x ar funkcijām $f(...)$, kur to argumenti ir visi mainīgie un universālkvantoriem ($\forall r$) **pa kreisi** no x.
   Piemēram, $\forall r \exists x \forall y \exists z$, x aizvieto ar $f(r)$, t.i., $x \leftarrow f(r)$, un $z \leftarrow g(r, y)$

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

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