

# Logical Equivalences

## Example 2

**Show that  $(\neg q \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow \neg p$  is a tautology using logical equivalences (Modus Tollens).**

- $(\neg q \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow \neg p \equiv (\neg q \wedge (\neg p \vee q)) \rightarrow \neg p$  :  
Conditional as a disjunction
- $(\neg q \wedge (\neg p \vee q)) \rightarrow \neg p \equiv ((\neg q \wedge \neg p) \vee (\neg q \wedge q)) \rightarrow \neg p$  :Distributive Law
- $((\neg q \wedge \neg p) \vee (\neg q \wedge q)) \rightarrow \neg p \equiv ((\neg q \wedge \neg p) \vee F) \rightarrow \neg p$  :  
 $(\neg q \wedge q)$  is a contradiction.

- $((\neg q \wedge \neg p) \vee F) \rightarrow \neg p \equiv (\neg q \wedge \neg p) \rightarrow \neg p$

Identity Laws

- $(\neg q \wedge \neg p) \rightarrow \neg p \equiv \neg(\neg q \wedge \neg p) \vee \neg p$

Conditional as a disjunction

- $\neg(\neg q \wedge \neg p) \vee \neg p \equiv (q \vee p) \vee \neg p$

De Morgan's Law

- $(q \vee p) \vee \neg p \equiv q \vee (p \vee \neg p)$

Associative Law

- $q \vee (p \vee \neg p) \equiv q \vee T$   
 $p \vee \neg p$  is a tautology

- $q \vee T \equiv T$

Domination Law