

# Oblig 5

## Oppgave 1

$$\neg(p \wedge q \wedge r) \Leftrightarrow \neg p \vee \neg q \vee \neg r$$

$p$	$q$	$r$	$p \wedge q \wedge r$	$\neg p$	$\neg q$	$\neg r$	$\neg p \vee \neg q \vee \neg r$	$\neg(p \wedge q \wedge r)$
S	S	S	S	F	F	F	F	F
S	S	F	F	F	T	S	S	S
S	F	S	F	F	S	F	S	S
S	F	F	F	F	S	S	S	S
F	S	S	F	S	F	F	S	S
F	S	F	F	S	F	S	S	S
F	F	S	F	S	S	F	S	S
F	F	F	F	S	S	S	S	S

Utnira sannhetstabellen over  
ser vi at utregningene er logisk-  
ekvivalente, dvs at De Morgans lov  
dermed fungerer for tre utsagn

Identiske

## Oppgave 2

$$\begin{array}{l} \text{I. } (p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \\ \text{II. } (p \vee q) \rightarrow r \end{array}$$

$p$	$q$	$r$	$p \rightarrow r$	$q \rightarrow r$	$p \wedge q$	$(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r)$	$p \vee q$	$(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \wedge (p \vee q) \rightarrow r$
S	S	S	S	S	S	S	S	S
S	S	F	F	F	F	F	F	F
S	F	S	S	S	F	F	S	S
S	F	F	F	F	F	F	S	F
F	S	S	S	S	F	F	S	S
F	S	F	S	F	F	F	F	F
F	F	S	S	S	F	F	S	S
F	F	F	S	S	F	F	S	S

Utnira sannhetstabellen over ser  
vi at utregningene er logisk ekvivalente.

Identiske

## Oblig 3

### Oppgave 3

$$(p \rightarrow q) \vee (q \rightarrow p)$$

Utrykket er en  
tautologi

p	q	$p \rightarrow q$	$q \rightarrow p$	$(p \rightarrow q) \vee (q \rightarrow p)$
S	S	S	S	S
S	F	F	S	S
F	S	S	F	S
F	F	S	S	S

Alltid sann

### Oppgave 4

$$(p \vee (q \wedge \neg q)) \Leftrightarrow p$$

p	q	$\neg q$	$q \wedge \neg q$	$p \vee (q \wedge \neg q)$
S	S	F	F	S
S	F	S	F	S
F	S	F	F	F
F	F	S	F	F

Utrykket er en tautologi  
etter som  $(p \vee (q \wedge \neg q)) = p$

Identisk

### Oppgave 5

$$p \rightarrow q$$

$$\text{a)} \quad \neg p \rightarrow \neg q$$

$$\text{b)} \quad p \quad q \quad p \rightarrow q \quad \neg p \quad \neg q \quad \neg p \rightarrow \neg q$$

p	q	$p \rightarrow q$	$\neg p$	$\neg q$	$\neg p \rightarrow \neg q$
S	S	S	F	S	S
S	F	F	F	S	F
F	S	S	T	F	S
F	F	S	T	T	S

Ut ifra sannhetstabellen  
kan vi se at  
 $p \rightarrow q \Leftrightarrow \neg p \rightarrow \neg q$

Identisk

# Oblig 5

## [oppgave 6]

a) Hvis vinden løyser, så blir regattaen avlyst

↳ Hvis regattaen ikke blir avlyst, så løyse ikke vinden

b) Hvis flyet ikke blir forsinket, så rekker Ole både fotballkampen og et vindbesøk

↳ Hvis Ole ikke rekker fotballkampen og et vindbesøk, så blir flyet forsinket

c) Dersom Pernille har pengene så kan hun kjøpe en bok eller en ringperm

↳ Hvis hun ikke kan kjøpe en bok eller ringperm, så har ikke Pernille pengar

d) Safer kan ikke bare hvis Kari har riktig valgt

↳ Hvis Kari ikke har riktig nøkkel, så kan ikke safer ikke

## [oppgave 7]

$$(p \rightarrow q) \wedge [\neg q \wedge (\neg p \vee \neg q)]$$

1. Implikasjonsloven:  $p \rightarrow q \Leftrightarrow \neg p \vee q = (\neg p \vee q) \wedge [\neg q \wedge (\neg p \vee \neg q)]$

2. Distributivitetsloven:  $\neg q \wedge (\neg p \vee \neg q) \Leftrightarrow (\neg q \wedge \neg p) \vee (\neg q \wedge \neg q), \Leftrightarrow (\neg q \wedge \neg p) \vee \neg q$

3. Absorpsjonsloven:  $(\neg q \wedge \neg p) \vee \neg q \Leftrightarrow \neg q = (\neg p \vee q) \wedge \neg q$

4. Distributivitetsloven:  $(\neg p \vee q) \wedge \neg q \Leftrightarrow (\neg q \wedge \neg p) \vee (\neg q \wedge q) = (\neg q \wedge \neg p) \vee F$

5. De Morgan's loven:  $\neg(\neg q \vee p) \Leftrightarrow \neg(\neg q) \wedge \neg p$

Svar: III

## [oppgave 8]

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

1. De Morgan's loven:  $\neg(p \vee (\neg p \wedge q)) \Leftrightarrow \neg p \wedge \neg(\neg p \wedge \neg q)$

2. De Morgan's loven:  $\neg(\neg p \wedge \neg q) \Leftrightarrow p \vee \neg q = \neg p \wedge (p \vee \neg q)$

3. Distributivitetsloven:  $\neg p \wedge (p \vee \neg q) \Leftrightarrow (\neg p \wedge p) \vee (\neg p \wedge \neg q) = F \vee (\neg p \wedge \neg q)$

$$= \neg p \wedge \neg q$$

Svar: III

## Oblig 5

[Oppgave 9]

a) Modus ponens  $\rightarrow p \rightarrow q$   
 $p$   
 $q$

b) Modus tollens  $\rightarrow p \rightarrow q$   
 $\neg q$   
 $\neg p$

c) Syllogismeloven  $\rightarrow p \rightarrow q$   
 $q \rightarrow r$   
 $p \rightarrow r$

a)  $p \rightarrow q$   
 $q$   
 $p$  } Ikke gyldig

b)  $p \rightarrow q$   
 $\neg q$   
 $\neg p$  } Gyldig