

# Oblig 3

## inf1080

Elsie Mestl

September 1, 2015

### Oppgave 4.8:

En tautologi er et uttrykk som alltid er sann uavhengig av hva inputen er.  
En kontradiksjon er et uttrykk som alltid er usant uavhengig av input

d

$P$	$Q$	$P \rightarrow Q$	$(P \rightarrow Q) \wedge \neg Q$	$((P \rightarrow Q) \wedge \neg Q) \rightarrow \neg P$
T	T	T	F	T
T	F	F	F	T
F	T	T	F	T
F	F	T	T	T

Ser at hele kolonnen til høyre alltid er sann, har dermed at uttrykket er en tautologi.

e

$$\neg(P \vee Q) \wedge (\neg Q \vee R) \wedge (\neg R \vee P) = \neg P \wedge \neg Q \wedge (\neg Q \vee R) \wedge (\neg R \vee P)$$

Utrykket er hverken en kontradiksjon eller en tautologi da avhengig av hva P og R er så er uttrykket enten sant eller usant

f

$$(\neg(P \vee Q)) \wedge P = \neg P \wedge \neg Q \wedge P$$

En kontradiksjon siden P kan ikke være både sann og usann til samme tid

### Oppgave 5.5:

Bevis:

$$(P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow R) \rightarrow (P \rightarrow R)$$

### a Direktebevis:

*Proof.* Setter dermed inn i en sannhetsverditabell og ser at:

$P$	$Q$	$R$	$A = P \rightarrow Q$	$B = Q \rightarrow R$	$A \wedge B$	$P \rightarrow R$	$A \wedge B \rightarrow (P \rightarrow R)$
T	T	T	T	T	T	T	T
T	T	F	T	F	F	F	T
T	F	T	F	T	F	T	T
T	F	F	F	T	F	F	T
F	T	T	T	T	T	T	T
F	T	F	T	F	F	T	T
F	F	T	T	T	T	T	T
F	F	F	T	T	T	T	T

Siden den siste kolumnen alltid er sann har vi at utsagnet vårt alltid vil stemme  $\square$

### c Motsigelsesbevis:

*Proof.* Anta at uttrykket  $(P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow R)$  er usant. Da har vi at både  $P \rightarrow Q$  og  $Q \rightarrow R$  er usanne.  $P \rightarrow Q$  er kun usann når P er sann og Q er usann. Mens  $Q \rightarrow R$  er kun usann når Q er sann og R er usann. Får her en motsigelse, for vi ser at for at begge uttrykkene skal være usanne samtidig må Q både være sann og usann. Dette går ikke og vi har en motsigelse. Altså må antagelsen vår i begynnelsen være feil og uttrykket stemmer.  $\square$