

Innlevering 3

4.8

D) $((P \rightarrow Q) \wedge \neg Q) \rightarrow \neg P$

P	Q	$(P \rightarrow Q)$	$\neg Q$	$\neg P$	$((P \rightarrow Q) \wedge \neg Q) \rightarrow \neg P$
1	1	1	0	0	$(1 \wedge 0) \rightarrow 0: 0 \rightarrow 0: 1$
1	0	0	1	0	$(0 \wedge 1) \rightarrow 0: 0 \rightarrow 0: 1$
0	1	1	0	1	$(1 \wedge 0) \rightarrow 1: 0 \rightarrow 1: 1$
0	0	1	1	1	$(1 \wedge 1) \rightarrow 1: 1 \rightarrow 1: 1$

$((P \rightarrow Q) \wedge \neg Q) \rightarrow \neg P$ er en tautologi; for alle kombinasjoner av variablene blir formelen 1.

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

P	Q	R	$\neg (P \vee Q)$	$(\neg Q \vee R)$	$(\neg R \vee P)$	$\neg (P \vee Q) \wedge (\neg Q \vee R) \wedge (\neg R \vee P)$
1	1	1	0	-	-	0
1	1	0	0	-	-	0
1	0	1	0	-	-	0
1	0	0	0	-	-	0
0	1	1	0	-	-	0
0	1	0	0	-	-	0
0	0	1	1	1	0	0
0	0	0	1	1	1	1

$\neg (P \vee Q) \wedge (\neg Q \vee R) \wedge (\neg R \vee P)$ er hverken en tautologi eller en kontradiksjon, siden det finnes både variabelkombinasjoner hvor den er sann og kombinasjoner hvor den er usann.

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

P	Q	R	$\neg (P \vee Q)$	$(\neg (P \vee Q)) \wedge P$
1	1	1	0	$0 \wedge 1: 0$
1	1	0	0	$0 \wedge 1: 0$
1	0	1	0	$0 \wedge 1: 0$
1	0	0	0	$0 \wedge 1: 0$
0	1	1	0	$0 \wedge 0: 0$
0	1	0	0	$0 \wedge 0: 0$
0	0	1	1	$1 \wedge 0: 0$
0	0	0	1	$1 \wedge 0: 0$

$((\neg (P \vee Q)) \wedge P)$ er en kontradiksjon, siden det ikke finnes noen kombinasjon av variablene som gjør den sann.

5.5

- Påstand: Hvis $(P \rightarrow Q)$ og $(Q \rightarrow R)$ er sanne, så er $(P \rightarrow R)$ sann

A) Direkte bevis:

Vi vet at det eneste tilfellet hvor $(P \rightarrow R)$ er usann er hvis P er sann og R er usann. Derfor må vi bevise at hvis P er sann, er R sann.

Når $(P \rightarrow Q)$ er sann, og P er sann, må Q være sann. Når $(Q \rightarrow R)$ er sann, og Q er sann, må R være sann. Da vet vi at når P er sann, og $(P \rightarrow Q)$ er sann, og $(Q \rightarrow R)$ er sann, må R være sann. Siden det eneste tilfellet hvor $(P \rightarrow R)$ er usann er at P er sann og R er usann, vet vi at $(P \rightarrow R)$ er sann hvis $(P \rightarrow Q)$ og $(Q \rightarrow R)$ er sanne.

C) Motsigelsesbevis:

Anta at P er sann og R er usann, den eneste kombinasjonen som gjør $(P \rightarrow R)$ usann. Da vet vi at Q er usann (den eneste måten $(Q \rightarrow R)$ er kan være sann hvis R er usann), som betyr at P er usann (den eneste måten $(P \rightarrow Q)$ kan være sann hvis Q er usann). Dette motsier antagelsen om at P er sann.

Contradiction!