

Ekstraoppgaver 3

Oppgave 1

Vis ved deduksjon at premissene impliserer konklusjonen

	Premisser	Konklusjon
a)	$(\forall x) (Rx \supset \neg Gx)$ $(\forall y) (By \vee Gy)$ $(\forall x) Rx$	$(\forall y) By$
b)	$(\forall x) (Hx \supset Gx)$ Ha	$(\exists x) Gx$
c)	$(\forall x) (\forall y) (Mxa \supset Fay)$	$(\forall y) (Mya \supset Fay)$
d)	$(\forall x) (\forall y) (Gxy \supset Fy)$	$(\exists y) (\neg Fy \supset (\forall x \neg Gxy))$

Oppgave 2

Disse krever bruk av eksistensiell instansiering¹. Da lønner det seg nesten alltid å bruke den regelen så tidlig som mulig.

Vis ved deduksjon at premissene impliserer konklusjonen

	Premisser	Konklusjon
a)	$(\exists y) (\forall x) Fxy$	$(\forall x) (\exists y) Fxy$
b)	$(\forall x) (\forall y) Lxy$ $(\exists x) (\forall y) (Lxy \supset Gxy)$	$(\exists x) (\forall y) Gxy$
c)	$(\exists x) (\forall y) Gxy$ $(\forall y) (\forall x) (Gyx \supset Fxy)$	$(\forall y) (\exists x) Fyx$

Oppgave 3

Angi en tolkning der alle skjemaene blir sanne.

- a) $(\exists x) Fx$
 $(\exists x) Hx \cdot Gx$
 $(\forall x) (Fx \cdot Hx \supset \neg Gx)$
 $(\forall x) (Hx \vee \neg Fx)$

¹ Strengt tatt går det an uten, men da blir deduksjonene mye mer kompliserte. I så fall må man bruke teknikken "reductio ad absurdum": å anta det motsatte av det man skal bevise, for så å utlede noe som er usant, og bruke "modus tollens" – se evt. Goldfarb s. 187

$$\begin{aligned}
 \text{b) } & (\exists y) Gy \\
 & (\forall y) (Gy \supset ((\exists x) Fx \vee (\exists x) Hx)) \\
 & (\forall x) ((Fx \vee Hx) \supset (\exists y) \neg Gy \cdot \neg(Fy \vee Gy)) \\
 & (\forall x) [(Gx \cdot (Fx \vee Hx)) \supset (\forall y) Gy]
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \text{c) } & (\forall x) (\exists y) (Fx \supset Gyx) \\
 & \neg(\exists x) Gxx \\
 & (\exists x) (\exists y) (Fx \cdot (Gxy \cdot \neg Gyx))
 \end{aligned}$$

(Denne er kanskje litt vrien.)