

Ekstraoppgaver 2 – Løsningsforslag

Oppgave 1

a) For eksempel: $Fx = x$ er en tiger, $Gx = x$ er et kattedyr
(og utallige andre muligheter)

b) For eksempel: $UD = \{1,2,3\}$ $F = \{1,2\}$ $G = \{1,2,3\}$

(De eneste som ikke går er hvis F inneholder noen som ikke er i G , eller hvis F eller G er tom.)

c) For eksempel: $UD = \{1,2,3\}$ $F = \{1,2\}$ $G = \{3\}$

d) For eksempel: $UD = \{1,2,3\}$ $F = \{1,2\}$ $G = \{2,3\}$

Oppgave 2

Hvis premissene og negasjonen av konklusjonen er utilfredsstillbare sammen, så er slutningen en gyldig slutning. Så vi forsøker å vise at det nevnte sett av skjemaer er utilfredsstillbart.

a)

Skjemaer:

$(\forall x) (Fx \supset Gx)$	(premiss)
$(\exists x) Fx$	(premiss)
$\neg(\exists x) Gx$	(negasjon av konklusjon)

Vi må omforme det siste skjemaet – vi må bare ha skjemaer som begynner med (\exists) eller (\forall) , så vi får:

Skjemaer:

$(\forall x) (Fx \supset Gx)$	(premiss)
$(\exists x) Fx$	(premiss)
$(\forall x) \neg Gx$	(negasjon av konklusjon)

Så skal vi generere en liste av instanser, etter reglene i metoden. Det er et eksistensskjema – så den gir den første instansen. Vi får/trenger bare en instanseringsvariabel (for vi har bare ett \exists skjema), og dermed bare en instans per universelle skjema.

Instansliste:

Fx
 $Fx \supset Gx$
 $\neg Gx$

Nå skal disse sjekkes for utsagnslogisk tilfredsstillbarhet, f.eks. i sannhetstabell¹. (Her kan Fx behandles som et atomært utsagn (som en utsagnsbokstav) og Gx som en annen).

Gx	Fx	-Gx	Fx \supset Gx
s	s	u	s
s	u	u	s
u	s	s	u
u	u	s	s

Instansene er ikke sanne samtidig i noe tilfelle, så de er utilfredsstillbare, og slutningen er gyldig.

b)

Skjemaer:

$\neg(\exists x)(\neg Fx \cdot Gx)$ (premiss)
 $(\exists x) Gx$ (premiss)
 $\neg(\exists x) Fx$ (negasjon av konklusjon)

Skjemaer - omformet:

$(\forall x) \neg(\neg Fx \cdot Gx)$ (premiss)
 $(\exists x) Gx$ (premiss)
 $(\forall x) \neg Fx$ (negasjon av konklusjon)

Instansliste:

Ga
 $\neg(\neg Fa \cdot Ga)$
 $\neg Fa$

Sjekk for utsagnslogisk forenlighet:

Fa	Ga	-Fa	-Fa \cdot Ga	$\neg(\neg Fa \cdot Ga)$
s	s	u	u	s
s	u	u	u	s
u	s	s	s	u
u	u	s	u	s

Instansene kan ikke være sanne samtidig – slutningen er gyldig.

¹ Vi trenger ikke nødvendigvis bruke sannhetstabell her, men det er en oversiktlig metode. Et uformelt argument om at instansene er uforenlige/utilfredsstillbare er også tilstrekkelig.

c)

Skjemaer:

$(\forall x) (Gx \supset Hx)$ (premiss)
 $(\forall x) (Hx \supset Fx)$ (premiss)
 $\neg(\forall x) (Gx \supset Fx)$ (negasjon av konklusjon)

Skjemaer omformet:

$(\forall x) (Gx \supset Hx)$ (premiss)
 $(\forall x) (Hx \supset Fx)$ (premiss)
 $(\exists x) \neg(Gx \supset Fx)$ (negasjon av konklusjon)

Instansliste:

$\neg(Ga \supset Fa)$
 $Ga \supset Ha$
 $Ha \supset Fa$

Sjekk for utsagnslogisk forenlighet:

Fa	Ga	Ha	$Ga \supset Fa$	$Ga \supset Ha$	$Ha \supset Fa$	$\neg(Ga \supset Fa)$
s	s	s	s	s	s	u
s	s	u	s	u	s	u
s	u	s	s	s	s	u
s	u	u	s	s	s	u
u	s	s	u	s	u	s
u	s	u	u	u	s	s
u	u	s	s	s	u	u
u	u	u	s	s	s	u

Instansene kan ikke være sanne samtidig – slutningen er gyldig.