

# Tentamen Logica en Modelleren

27 oktober 2010

**Opgave 1.** (6 + 6 punten)

Leid met natuurlijke deductie af:

- (a)  $(\neg p \vee q) \rightarrow r, \neg(r \vee s) \vdash \neg q$
- (b)  $\neg(p \wedge \neg r), q \vee \neg r, p \rightarrow \neg q \vdash \neg p$

**Opgave 2.** (4 + 4 + 4 punten)

Beschouw de formule  $\phi: \forall x(Rxy \rightarrow \neg \exists yRyx)$

- (a) Teken de parse tree van  $\phi$ .
- (b) Onderstreep in de formule  $\phi$  alle vrije variabelen.
- (b) Bekijk het model  $\mathcal{M}$  met als domein  $A = \{1, 2, 3, 4\}$  en met  $R^{\mathcal{M}} = <$ .  
Geef voor de vrije variabele(n) van  $\phi$  een look-up functie  $\ell$  zodat  $\mathcal{M} \models_{\ell} \phi$ .

**Opgave 3.** (5 + 5 punten)

Leidt met natuurlijke deductie af:

- (a)  $\forall x(Px \wedge Qx) \vdash \forall xPx$
- (b)  $\forall xPx, \neg \exists x(Px \wedge Qx) \vdash \neg \exists xQx$

**Opgave 4.** (8 punten)

De volgende semantische implicatie is ongeldig. Laat dit zien door het aangeven van een tegenmodel.

$$\exists x \exists y \exists z (x \neq y \wedge x \neq z \wedge y \neq z) \models \exists x \exists y ((Px \leftrightarrow Qx) \wedge (Py \leftrightarrow Qy))$$

**Opgave 5.** (4 + 4 + 4 punten)

Vertaal de onderstaande zinnen in de taal van de predikatenlogica. Gebruik daarbij de vertaalsleutel

Kxy: x is een kind van y

Wx: x werkt

Gxy: x kent y

Tx: x is thuis

a: Anna

b: Barbara

c: Chris

- (a) Als al haar kinderen thuis zijn, dan werkt Anna niet.
- (b) Chris kent al Anna's kinderen.
- (c) Chris kent al Anna's kinderen, behalve Barbara.

**Opgave 6.** (4 + 4 punten)

In een database van de post bevindt zich een tabel *Brieven* met kolommen *Id*, *Datum*, *Afzender*, *Geadresseerde*, waarin alle verzonden brieven worden geadministreerd.

In het relatiemodel representeren we deze tabel door het predikaatsymbool  $B$ , zodat  $B(x, y, z, w)$  uitdrukt:

“ $x$  is de identifier van een brief die op dag  $y$  door  $z$  aan  $w$  is verstuurd”

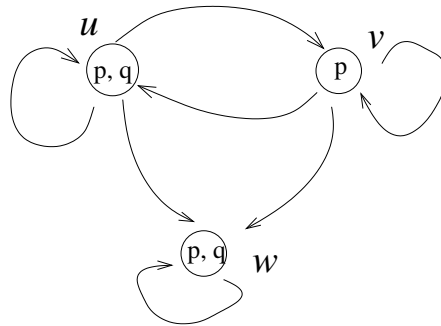
Anna wordt aangeduid met de constante  $a$ .

Geef queries in de vorm van formules met een vrije variabele  $x$  naar:

- (a) de dagen  $x$  waarop Anna geen brief heeft verstuurd.
- (b) de personen  $x$  die wel eens een brief aan Anna hebben gestuurd, maar aan niemand anders.

**Opgave 7.** (6 + 4 + 4 punten)

Gegeven is het Kripke model  $\mathcal{M} = (W, R, L)$  met als onderliggend frame  $\mathcal{F} = (W, R)$ , getekend in het volgende plaatje.



(a) Ga na voor welke werelden  $x$  geldt:

(i)  $\mathcal{M}, x \Vdash \Diamond(p \wedge q) \rightarrow (p \wedge q)$

(ii)  $\mathcal{M}, x \Vdash \Box q \rightarrow \Box(p \wedge q)$

Motivering is niet vereist.

(b) Geef als dat mogelijk is een labelingfunctie  $L'$  op het frame  $\mathcal{F}$ , zodanig dat voor het Kripke-model  $\mathcal{M}' = (W, R, L')$  geldt:  $\mathcal{M}' \not\models \Diamond\Diamond p \rightarrow \Diamond p$ . Als zo'n  $L'$  niet bestaat geef dan kort aan waarom niet.

(c) Geef als dat mogelijk is een labelingfunctie  $L''$  op het frame  $\mathcal{F}$ , zodanig dat voor het Kripke-model  $\mathcal{M}'' = (W, R, L'')$  geldt:  $\mathcal{M}'' \not\models \Diamond p \rightarrow \Box p$ . Als zo'n  $L''$  niet bestaat geef dan kort aan waarom niet.

**Opgave 8.** (6 punten)

We willen een programma  $P$  dat, werkend op integers, als effect heeft dat de outputwaarden van de variabelen  $y$  en  $z$  respectievelijk groter en kleiner zijn dan de inputwaarde van  $x$ , en dat de waarde van  $x$  onveranderd laat.

Specificeer dit gedrag met behulp van een Hoare triple.

[NB: Je hoeft het programmatje zelf niet te schrijven.]

**Opgave 9.** (4 + 4 punten)

(a) Beredeneer met behulp van de correctheidsstelling van de predikatenlogica dat een verzameling formules  $\Sigma$  die *syntactisch inconsistent* is, d.w.z., waarvoor geldt dat  $\Sigma \vdash \perp$ , geen model  $\mathcal{M}$  heeft met  $\mathcal{M} \models \Sigma$ .

(b) We hebben een éénplaatsige predikaatletter  $P$  en constanten  $c_1, c_2, c_3, \dots$ , en definiëren daarmee de (oneindige) verzameling formules

$$\Sigma = \{\neg P(c_1), P(c_2) \rightarrow P(c_1), P(c_3) \rightarrow P(c_2), P(c_4) \rightarrow P(c_3), \dots\}$$

Is de verzameling formules  $\Sigma$  syntactisch consistent? Motiveer je antwoord.

*Het tentamencijfer is (het totaal aantal punten plus 10) gedeeld door 10.*