

**Huom! Tenttisuorituksen arvosteleminen edellyttää, että kaikki kolme koti-
tehtävää ovat hyväksytysti suoritettut ennen tenttiä.**

Tehtävä 1 (10p)

- (a) Määrittele seuraavat käsitteet: *disjunctiivinen normaalimuoto*, *täydellinen todistusjärjestelmä* ja *yleisin unifioija*. (3 × 2p)
- (b) Mitä tarkoitetaan merkinnällä $\phi \underline{\vee} \psi$?
Osoita yksityiskohtaisesti, että jos $\models \phi \underline{\vee} \psi$, niin $\models \neg \phi \underline{\vee} \neg \psi$. (4p)

Tehtävä 2 (10p) Todista semanttisilla tauluilla seuraavat väittämät:

- (a) $\models (A \rightarrow B \vee C) \leftrightarrow (\neg B \wedge \neg C \rightarrow \neg A)$
- (b) $\{\forall x \exists y (P(x) \rightarrow Q(y)), \forall x P(x)\} \models \exists z Q(z)$

Semanttisten taulujen tulee sisältää kaikki välivaiheet !!!

Tehtävä 3 (10p) Johda lauseelle

$$\neg \forall x \exists y (\exists z R(y, z) \rightarrow \exists v R(x, v))$$

Prenex-normaalimuoto sekä mahdollisimman yksinkertainen klausuulimuoto (eli klausuulijoukko S) ja osoita S toteutumattomaksi resoluutiolla.

Tehtävä 4 (10p) Esitetään kirjaimista a ja b koostuvat merkkijonot “”, “ a ”, “ b ”, “ aa ”, “ ab ”, “ ba ”, “ bb ”, ... muuttujattomilla termeillä

$$e, a(e), b(e), a(a(e)), a(b(e)), b(a(e)), b(b(e)), \dots,$$

jotka rakentuvat vakiosymbolista e , joka tarkoittaa tyhjää merkkijonoa “”, ja yksi-paikkaisista funktioista $a(x)$ ja $b(x)$, joiden ajatellaan liittävän vastaavan kirjaimen a tai b merkkijonon x alkuun. Täten $a(b(e))$ tulkitaan $a(b(\text{""})) = a(\text{“}b\text{”}) = \text{“}ab\text{”}$.

- (a) Määrittele predikaatti $AB(x) = \text{“merkkijono } x \text{ on muotoa } abab \dots ab, \text{ missä merkkijono } ab \text{ toistuu } n \geq 0 \text{ kertaa”}$ predikaattilogiikalla siten, että määritelmäsi kattaa kaikki äärelliset merkkijonot edellä kuvatulla tavalla esitettynä.
- (b) Anna laimellesi määritelmälle Σ malli $\mathcal{S} \models \Sigma$, jonka perusteella

$$\Sigma \not\models AB(b(a(e))).$$

Tehtävä 5 (10p)

Selitä, kuinka ehtolauseelle

$$\text{if}(B) \text{ then } \{C_1\} \text{ else } \{C_2\}$$

voidaan muodostaa *heikoin esiehto* B_1 annetusta jälkiehdosta B_2 .

Tarkastellaan seuraavaa ohjelmaa Divide:

$$v = 0 ; z = x ; \text{while}(z \geq y) \{ z = z - y ; v = v + 1 \}.$$

Osoita heikoimpia esiehtoja ja sopivaa invarianttia käyttäen, että

$$\models_p [\text{true}] \text{Divide } [v == x / y],$$

missä x / y on osamäärän kokonaisosa jaettaessa x y :llä.