

# Tentti(1) MAT-02650 Algoritmimatematiikka

## 9.5. 2017 Kaarakka

Vastaa jokaiseen kysymykseen ja perustele vastauksesi huolellisesti! Tentissä ei saa käyttää muistiinpanoja, kirjallisuutta eikä laskinta. HUOM. Tehtävät EIVÄT ole vaikeusjärjestyksessä!

Kirjoita kaikkiin papereihin selkeästi nimesi, opiskelijanumerosi ja myös koulutusohjelmasi.

Muistathan antaa palautetta Kaiku-järjestelmän kautta saadaksesi opintosuorituksen.

1. (a) (3 pistettä) Olkoon  $A = \{1, 2, 3\}$  ja  $R : A \leftrightarrow A$ ,  $S : A \leftrightarrow A$ ,  $T : A \leftrightarrow A$ , missä

$$R = \{\langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 1, 1 \rangle\}, S = \{\langle 2, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle\} \text{ ja } T = \{\langle 3, 1 \rangle, \langle 3, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle\}.$$

Laske

$$|(R \circ S) \cap (R \circ T)|.$$

- (b) (3 pistettä) Tarkastellaan relaatiota  $R : \mathbb{Z} \leftrightarrow \mathbb{Z}$ , missä  $aRb$  jos ja vain jos  $a + b$  on parillinen. Jos  $R$  on ekvivalenssirelaatio, niin todista se tai jos  $R$  ei ole ekvivalenssirelaatio, niin todista se.

2. (a) (3 pistettä) Olkoon  $f : [1, \infty) \rightarrow \mathbb{N}_0$ , ja  $f(x) = \lfloor \log_2(x) \rfloor$ .

- \* Onko  $f$  injektio? (lyhyt perustelu)
- \* Onko  $f$  surjektio? (lyhyt perustelu)
- \* Laske  $f(a)$ , kun  $a = 16\sqrt{2}$ .

- (b) (3 pistettä) Muuta lause  $\neg p \vee q$  täyteen (täydelliseen) disjunktiiviseen normaalimuotoon (DNF).

3. (a) (3 pistettä) Osoita raja-arvotarkastelun avulla, että  $(n^2 + 2)^2 = o(n^5)$ .

- (b) (3 pistettä) Osoita määritelmän nojalla, että  $n^3 - 4n + 2017 = \Omega(n^3)$ .

4. Osoita tautologioita ja päätelysääntöjä käyttäen (ilman totuustaulua), että

$$\left( (\neg C \vee \neg D) \wedge (A \rightarrow C) \wedge (B \rightarrow D) \right) \rightarrow \neg A \vee \neg B$$

on pätevä teoria.

Loogisia ekvivalensseja eli tautologioita

Negaatio	Disjunktio	Konjunktio	Implikaatio	Ekvivalenssi
$\neg\neg p = p$	$p \vee \text{t} = \text{t}$ $p \vee e = p$ $p \vee p = p$ $p \vee \neg p = \text{t}$	$p \wedge \text{t} = p$ $p \wedge e = e$ $p \wedge p = p$ $p \wedge \neg p = e$	$p \rightarrow \text{t} = \text{t}$ $p \rightarrow e = \neg p$ $\text{t} \rightarrow p = p$ $e \rightarrow p = \text{t}$ $p \rightarrow p = \text{t}$ $p \rightarrow q = \neg p \vee q$ $p \rightarrow q = \neg q \rightarrow \neg p$	$p \leftrightarrow q = (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

Vaihdantalait	Liitääntälait	Osittelulait
$p \wedge q = q \wedge p$	$p \wedge (q \wedge r) = (p \wedge q) \wedge r$	$p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$
$p \vee q = q \vee p$	$p \vee (q \vee r) = (p \vee q) \vee r$	$p \vee (q \wedge r) = (p \vee q) \wedge (p \vee r)$

De Morganin lait	Absorptio
$\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$	$p \wedge (p \vee q) = p$
$\neg(p \vee q) = \neg p \wedge \neg q$	$p \vee (p \wedge q) = p$
	$p \wedge (\neg p \vee q) = p \wedge q$
	$p \vee (\neg p \wedge q) = p \vee q$

Inferenssisääntöjä

MP	MT	Conj	Simp
$\frac{A, A \rightarrow B}{\therefore B}$	$\frac{A \rightarrow B, \neg B}{\therefore \neg A}$	$\frac{A, B}{\therefore A \wedge B}$	$\frac{A \wedge B}{\therefore A}$
Add	DS	HS	
$\frac{A}{\therefore A \vee B}$	$\frac{A \vee B, \neg B}{\therefore A}$	$\frac{A \rightarrow B, B \rightarrow C}{\therefore A \rightarrow C}$	

muista rajoitukset

UI	UG	EG	EI
$\frac{\forall x W(x)}{\therefore W(t)}$	$\frac{W(t)}{\therefore \forall x W(x)}$	$\frac{W(t)}{\therefore \exists x W(x)}$	$\frac{\exists x W(x)}{\therefore W(t)}$

Ekvivalensseja

$\neg \forall x W(x) = \exists x \neg W(x)$	$\neg \exists x W(x) = \forall x \neg W(x)$
$\exists x (A(x) \vee B(x)) = \exists x A(x) \vee \exists x B(x)$	$\forall x (A(x) \wedge B(x)) = \forall x A(x) \wedge \forall x B(x)$
$\exists x (A(x) \rightarrow B(x)) = \forall x A(x) \rightarrow \exists x B(x)$	$\forall x \forall y W(x, y) = \forall y \forall x W(x, y)$
$\exists x \exists y W(x, y) = \exists y \exists x W(x, y)$	

$\forall x (C \vee A(x)) = C \vee \forall x A(x)$	$\forall x (C \wedge A(x)) = C \wedge \forall x A(x)$
$\exists x (C \vee A(x)) = C \vee \exists x A(x)$	$\exists x (C \wedge A(x)) = C \wedge \exists x A(x)$
$\forall x (C \rightarrow A(x)) = C \rightarrow \forall x A(x)$	$\exists x (C \rightarrow A(x)) = C \rightarrow \exists x A(x)$
$\forall x (A(x) \rightarrow C) = \exists x A(x) \rightarrow C$	$\exists x (A(x) \rightarrow C) = \forall x A(x) \rightarrow C$

Implikaatioita

$\forall x A(x) \Rightarrow \exists x A(x)$	$\exists x (A(x) \wedge B(x)) \Rightarrow \exists x A(x) \wedge \exists x B(x)$
$\forall x A(x) \vee \forall x B(x) \Rightarrow \forall x (A(x) \vee B(x))$	$\forall x (A(x) \rightarrow B(x)) \Rightarrow \forall x A(x) \rightarrow \forall x B(x)$
$\exists y \forall x W(x, y) \Rightarrow \forall x \exists y W(x, y)$	