

MAT-02650 Algoritmimatematiikka / Hirvonen

Tentti 14.10.2014

Ei laskimia tai kirjallista materiaalia. Kaavakokoelma kääntöpuolella.

Missään tehtävässä pelkän lopputuloksen esittäminen ei riitä, vaan vastauspaperin tulee sisältää päättely, jolla lopputulokseen päädytään.

1. Olkoon $A = \{1, 3, 6, 8\}$. Määritellään joukossa $A \times A$ relaatiot R ja S siten, että

aRb jos ja vain jos b on luvun a tekijä eli $b|a$

aSb jos ja vain jos $a \bmod b \neq 0$

(a) Esitä alkioittain joukko $R^{-1} \cap S$.

(b) Muodosta yhdistetty relaatio $R \circ S$. Onko se refleksiivinen? Onko symmetrinen? Onko transitiiivinen?

2. Onko alla esitetty $f : (-\frac{5}{2}, \infty) \rightarrow (-\infty, \frac{3}{2})$ injektio? Entä surjektio? Jos on, perustele asiaa injektion ja surjektion määritelmien mukaisesti. Jos f on bijektio, esitä käänteisfunktion lauseke.

$$f(x) = \frac{3x}{2x+5}.$$

3. (a) Todista, että jos $n \in \mathbb{N}$, niin 4 on luvun $1 + (-1)^n (2n - 1)$ tekijä.

(b) Olkoon $a \in \mathbb{Q}$ ja $b \in \mathbb{R} - \mathbb{Q}$. Todista epäsuoralla todistuksella, että $a + b \in \mathbb{R} - \mathbb{Q}$.

4. Todista alla oleva teoria loogisen päättelyn keinoin ILMAN totuustaulua.

$$(A \rightarrow (B \vee C)) \wedge (B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C).$$

$$\begin{aligned} 1 + (-1)^n (2n - 1) &= 1 + (-1)^n \cdot 2n - (-1)^n = 1 + (-1)^n \cdot 2n + (-1)^{n+1} \\ &= 1 + (-1)^n \cdot 2n + (-1)^{n+1} \end{aligned}$$

Loogisia ekvivalensseja eli tautologioita

Negaatio	Disjunktio	Konjunktio	Implikaatio
$\neg\neg p = p$	$p \vee t = t$ $p \vee e = p$ $p \vee p = p$ $p \vee \neg p = t$	$p \wedge t = p$ $p \wedge e = e$ $p \wedge p = p$ $p \wedge \neg p = e$	$p \rightarrow t = t$ $p \rightarrow e = \neg p$ $t \rightarrow p = p$ $e \rightarrow p = t$ $p \rightarrow p = t$ $p \rightarrow q = \neg p \vee q$ $p \rightarrow q = \neg q \rightarrow \neg p$ $\neg(p \rightarrow q) = p \wedge \neg q$

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

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

Inferenssisääntöjä

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

muista rajoitukset

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

Ekvivalensseja

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

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

Implikaatioita

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

$$\begin{aligned}
 &(\neg B \vee C) \wedge (B \vee C) \\
 &(C \vee \neg B) \wedge (C \vee B) \\
 &C \vee (\neg B \wedge B)
 \end{aligned}$$