

MAT-02650 Algoritmimatematiikka / Hirvonen

Tentti 21.10.2016

Ei laskimia tai kirjallista materiaalia. Kaavakokoelma käänköpuolella.

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

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

$$\begin{aligned} aRb &\quad \text{jos ja vain jos } b \text{ on luvun } a \text{ tekijä eli } b|a \\ aSb &\quad \text{jos ja vain jos } a \bmod b \neq 0 \end{aligned}$$

- (a) Esitä alkioittain joukko $R^{-1} \cap S$.
- (b) Muodosta yhdistetty relaatio $R \circ S$. Onko se refleksiivinen? Onko symmetrinen? Onko transitiivinen?
2. (a) Olkoon $A = \{0, 1, 2, 3, 4, 5\}$. Onko funktio $f : A \rightarrow A$, $f(x) = (5x) \bmod 6$ injektio? Entä surjektio?
- (b) Merkitään $+ (x, y) = x + y$ ja $\text{div}(x, y) = \frac{x}{y}$. Sievennä (kaikki välivaiheet esittäen) $f(3, 4)$, kun
- $$f = \text{div} \circ (+ \circ (\text{div}, \text{div} \circ \langle 2, 1 \rangle), 1).$$
3. Alla on erään teorian inferenssitodistus ilman perusteluita. Kopioi tämä vastauspaperiisi ja täydennä puuttuvat perustelut. Mikä teoria tässä on todistettu?

1. $A \rightarrow B$ _____
2. $B \rightarrow C$ _____
3. $\neg(A \rightarrow C)$ _____
4. $A \wedge \neg C$ _____
5. A _____
6. B _____
7. $\neg C$ _____
8. $\neg B$ _____
9. $B \wedge \neg B$ _____
10. e _____
11. $A \rightarrow C$ _____

M.O.T. 1.,2.,11. CP

4. (a) Todista, että kahden peräkkäisen kokonaislувun summa on parillinen.
- (b) Todista induktiotodistuksella, että $n(n+1)(n+2)$ on jaollinen kaudella kaikille $n \in \mathbb{N}$.

Loogisia ekvivalensseja eli tautologioita

Negaatio	Disjunktio	Konjunktio	Implikaatio	Ekvivalenssi
$\neg\neg p = p$	$p \vee t = t$	$p \wedge t = p$	$p \rightarrow t = t$	$p \leftrightarrow q = (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$
	$p \vee e = p$	$p \wedge e = e$	$p \rightarrow e = \neg p$	
	$p \vee p = p$	$p \wedge p = p$	$t \rightarrow p = p$	
	$p \vee \neg p = t$	$p \wedge \neg p = e$	$e \rightarrow p = t$	De Morganin lait
			$p \rightarrow p = t$	$\neg(p \wedge q) = \neg p \vee \neg q$
			$p \rightarrow q = \neg p \vee q$	$\neg(p \vee q) = \neg p \wedge \neg q$
			$p \rightarrow q = \neg q \rightarrow \neg p$	

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

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

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