

Johdatus automaattien teoriaan

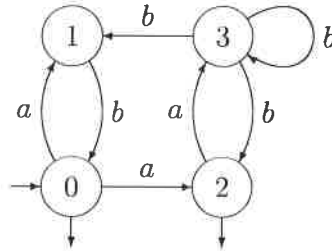
Tentti 6.5. 2019 (3h)

- (a) Olkoon Σ äärellinen aakkosto. Esitä aakkoston Σ sanojen joukolle Σ^* induktiivinen määritelmä
(b) Olkoon $(F_n)_{n=0}^\infty$ ns. Fibonaccin lukujono. Osoita induktiolla, että

$$\sum_{i=0}^{n-1} F_{2i+1} = F_{2n}$$

kaikilla $n \in \mathbb{N}$.

- (a) Esitä Boolean algebran osittaisen järjestyksen \leq määritelmä, ts. anna ehto sille, että $a \leq b$.
(b) Olkoot a ja x Boolean algebran alkioita. Osoita, että jos $x \leq a$ ja $x \leq \bar{a}$, niin $x = 0$.
- (a) Määrittele miten sana hyväksytään 1) deterministisessä äärellisessä automaatissa, ja 2) epädeterministisessä äärellisessä automaatissa. Mitä eroa sanojen hyväksymisessä on näissä kahdessa automaattityypissä?
(b) Muuta alla oleva automaatti deterministiseksi käyttäen osajoukkokonstruktiota. Tunnistettavan kielen pitää pysyä samana.



- (a) Konstruoi deterministinen äärellinen automaatti, joka hyväksyy kielen

$$L = \{w \mid |w|_a \text{ on parillinen}\} \subseteq \{a, b\}^*$$

Huom. Merkintä $|u|_x$ tarkoittaa kirjaimen x lukumäärää sanassa u .

- (b) Osoita, että kieli $L = \{w \in \{a, b\}^* \mid |w|_a < |w|_b\}$ ei ole säännöllinen.

Boolean algebran lait:

- | | |
|---|--|
| (B1) $x + (y + z) = (x + y) + z,$ | (B2) $x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z,$ |
| (B3) $x + y = y + x$ | (B4) $x \cdot y = y \cdot x$ |
| (B5) $x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z),$ | (B6) $x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$ |
| (B7) $x + 0 = x$ | (B8) $x \cdot 1 = x$ |
| (B9) $x + \bar{x} = 1$ | (B10) $x \cdot \bar{x} = 0.$ |