

# Logiikka I

Åsa Hirvonen

Matematiikan ja tilastotieteen laitos  
Helsingin yliopisto

10.3.2014

# L-malli

Jos  $L$  on aakkosto,  $L$ -malli on jono

$$\mathcal{M} = (M, P_0^{\mathcal{M}}, P_1^{\mathcal{M}}, \dots, R_0^{\mathcal{M}}, R_1^{\mathcal{M}}, \dots, c_0^{\mathcal{M}}, c_1^{\mathcal{M}}, \dots)$$

missä

- $M$  on mallin *universumi*,
- $P_i^{\mathcal{M}}$  on predikaattisymbolin  $P_i$  tulkinta mallissa  $\mathcal{M}$ ,
- $R_i^{\mathcal{M}}$  on relaatio-symbolin  $R_i$  tulkinta mallissa  $\mathcal{M}$ ,
- $c_i^{\mathcal{M}}$  on vakio-symbolin  $c_i$  tulkinta mallissa  $\mathcal{M}$ .

# Esimerkki $L$ -mallista

## Esimerkki

Olkoon  $L = \{P_0, R_0, c_0\}$ . Tällöin  $L$ -mallissa on universumi, osajoukko, kaksipaikkainen relaatio ja vakio, esimerkiksi:

$$\mathcal{M} = (\mathbb{N}, \mathbb{P}, <, 7)$$

# $L$ -atomikaavat

Aakkoston  $L$  atomikaavat muodostuvat seuraavasti:

- 1 Jos  $t$  ja  $u$  ovat  $L$ -termejä, niin  $t = u$  on  $L$ -atomikaava.
- 2 Jos  $R \in L$  on  $n$ -paikkainen relaatiosymboli ja  $t_0, \dots, t_{n-1}$  ovat  $L$ -termejä, niin  $R(t_0, \dots, t_{n-1})$  on  $L$ -atomikaava.

# Esimerkkejä $L$ -atomikaavoista

## Esimerkki

Olkoon  $L = \{P_0, R_0, c_0\}$ . Tällöin  $L$ -atomikaavoja ovat esimerkiksi

- $x_0 = x_1$
- $c_0 = x_0$
- $P_0(x_8)$
- $P_0(c_0)$
- $R_0(x_0, x_1)$
- $R_0(c_0, c_0)$

# L-kaavat

## Määritelmä

Olkoon  $L$  aakkosto.  $L$ -kaavat ovat äärellisiä merkkijonoja, jotka on muodostettu seuraavien ehtojen mukaan:

- 1  $L$ -atomikaavat ovat  $L$ -kaavoja.
- 2 Jos  $A$  on  $L$ -kaava, niin  $\neg A$  on  $L$ -kaava.
- 3 Jos  $A$  ja  $B$  ovat  $L$ -kaavoja, niin

$$(A \wedge B), (A \vee B), (A \rightarrow B) (A \leftrightarrow B)$$

ovat  $L$ -kaavoja.

- 4 Jos  $A$  on  $L$ -kaava ja  $x_i$  on muuttuja, niin  $\forall x_i A$  ja  $\exists x_i A$  ovat  $L$ -kaavoja.

# Tulkintafunktiot

## Määritelmä

Olkoon  $L$  aakkosto ja  $\mathcal{M}$   $L$ -malli.  $\mathcal{M}$ -tulkintafunktio on funktio

$$s : \{x_i : i \in \mathbb{N}\} \rightarrow \text{dom}(\mathcal{M}).$$

Siis tulkintafunktio antaa jokaiselle muuttujalle arvon: alkion mallin universumista.

# $L$ -termi

Tässä vaiheessa kurssia  $L$ -termejä ovat

- muuttujat
- aakkoston  $L$  vakiosymbolit



# Termin arvo

Olkoon  $L$  aakkosto ilman funktiosymboleja,  $\mathcal{M}$   $L$ -malli,  $s$   $\mathcal{M}$ -tulkintafunktio ja  $t$   $L$ -termi. Termin  $t$  arvo tulkintafunktiolla  $s$ ,  $t^{\mathcal{M}}\langle s \rangle$ , on

$$t^{\mathcal{M}}\langle s \rangle = \begin{cases} s(x_i) & \text{jos } t = x_i \\ c_i^{\mathcal{M}} & \text{jos } t = c_i \end{cases}$$

# Atomikaavan toteutuminen

## Määritelmä

Olkoon  $L$  aakkosto,  $\mathcal{M}$   $L$ -malli ja  $s$   $\mathcal{M}$ -tulkintafunktio.

- 1 Tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $t_1 = t_2$  mallissa  $\mathcal{M}$ , jos

$$t_1^{\mathcal{M}}\langle s \rangle = t_2^{\mathcal{M}}\langle s \rangle.$$

- 2 Jos  $R$  on  $n$ -paikkainen relaationsymboli, tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $R(t_1, \dots, t_n)$  mallissa  $\mathcal{M}$ , jos

$$(t_1^{\mathcal{M}}\langle s \rangle, \dots, t_n^{\mathcal{M}}\langle s \rangle) \in R^{\mathcal{M}}.$$

# Atomikaavan toteutuminen, esimerkki

## Esimerkki

Olkoon  $L = \{P_0\}$  ja  $\mathcal{M} = (\mathbb{N}, \mathbb{P})$ . Tällöin  $\mathcal{M}$ -tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan

$$P_0(x_i)$$

mallissa  $\mathcal{M}$  jos ja vain jos  $s(x_i) \in \mathbb{P}$ .

# Konnektiivit ja kaavan toteutuminen

## Määritelmä

Olkoon  $L$  aakkosto,  $\mathcal{M}$   $L$ -malli ja  $s$   $\mathcal{M}$ -tulkintafunktio.

- 1 Tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $\neg A$  mallissa  $\mathcal{M}$  jos ja vain jos  $s$  ei toteuta kaavaa  $A$  mallissa  $\mathcal{M}$ .
- 2 Tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $(A \wedge B)$  mallissa  $\mathcal{M}$  jos ja vain jos se toteuttaa sekä kaavan  $A$  että kaavan  $B$  mallissa  $\mathcal{M}$ .
- 3 Tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $(A \vee B)$  mallissa  $\mathcal{M}$  jos ja vain jos se toteuttaa ainakin toisen kaavoista  $A$  ja  $B$  mallissa  $\mathcal{M}$ .

# Konnektiivit ja kaavan toteutuminen, jatk.

## Määritelmä

- 4 Tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $(A \rightarrow B)$  mallissa  $\mathcal{M}$  jos ja vain jos se ei toteuta kaavaa  $A$  tai toteuttaa kaavan  $B$  mallissa  $\mathcal{M}$ .
- 5 Tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $(A \leftrightarrow B)$  mallissa  $\mathcal{M}$  jos ja vain jos se joko toteuttaa sekä  $A$ :n että  $B$ :n tai ei toteuta kumpaakaan mallissa  $\mathcal{M}$ .

# Tulkintafunktioiden muuttaminen

## Määritelmä

Olkoon  $\mathcal{M}$   $L$ -malli ja  $s$   $\mathcal{M}$ -tulkintafunktio.

Tulkintafunktio  $s(a/x_i)$  on tulkintafunktio, jolla

$$s(a/x_i)(x_j) = \begin{cases} a & \text{jos } j = i \\ s(x_j) & \text{muulloin.} \end{cases}$$

# Kvanttorit ja kaavan toteutuminen

## Määritelmä

Olkoon  $L$  aakkosto,  $\mathcal{M}$   $L$ -malli ja  $s$   $\mathcal{M}$ -tulkintafunktio. Olkoon  $M = \text{dom}(\mathcal{M})$ .

- 1 Tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $\forall x_i A$  mallissa  $\mathcal{M}$ , jos ja vain jos kaikilla  $a \in M$  tulkintafunktio  $s(a/x_i)$  toteuttaa kaavan  $A$  mallissa  $\mathcal{M}$ .
- 2 Tulkintafunktio  $s$  toteuttaa kaavan  $\exists x_i A$  mallissa  $\mathcal{M}$ , jos ja vain jos on olemassa  $a \in M$ , jolla tulkintafunktio  $s(a/x_i)$  toteuttaa kaavan  $A$  mallissa  $\mathcal{M}$ .