

# Logiikka I

Åsa Hirvonen

Matematiikan ja tilastotieteen laitos  
Helsingin yliopisto

17.3.2014

# Vapaat ja sidotut muuttujat

Vertaile muuttujan  $x$  roolia kaavoissa

$$R(x, y) \quad \text{ja} \quad \exists x R(x, y)$$

Toisen toteutuminen riippuu tulkintafunktion  $x$ :lle antamasta arvosta, toisen ei.

Kaavassa  $R(x, y)$   $x$  on *vapaa*, kaavassa  $\exists x R(x, y)$  *sidottu*.

# Kvanttorin vaikutusalue

## Määritelmä

Kvanttorin *vaikutusalue* kaavassa  $A$  on se  $A$ :n alikaava, jossa kyseinen kvanttori on pääoperaattori.

## Esimerkki

Allaolevissa kaavoissa kvanttorin  $\forall x$  vaikutusalue on alleviivattu:

$$\frac{\forall x(R_0(x, y) \rightarrow R_1(z, x))}{\forall x R_0(x, y) \rightarrow R_1(z, x)}$$

# Vapaa / sidottu muuttujaesiintymä

## Määritelmä

Muuttujan  $x$  esiintymä on *sidottu*, jos se esiintyy kvanttorin  $\exists x$  tai  $\forall x$  vaikutusalueella. Muuttujaesiintymä on *vapaa*, jos se ei ole sidottu. Kvanttori  $\forall x$  tai  $\exists x$  *sitoo* kaikki muuttujan  $x$  vapaat esiintymät vaikutusalueellaan.

# Vapaa / sidottu muuttujaesiintymä

## Esimerkki

Kaavassa  $R(x, y)$  kaikki muuttujaesiintymät ovat vapaita.

Kaavassa  $\exists x R(x, y)$ ,  $x$  on sidottu,  $y$  vapaa.

Kaavassa  $\forall y (R(x, y) \rightarrow \exists x R(x, y))$ ,  $x$ :n ensimmäinen esiintymä on vapaa, muut sidottuja,  $y$  on sidottu.

Kaavassa  $\forall x \forall y (R(x, y) \rightarrow \exists x R(x, y))$  kvanttori  $\forall x$  sitoo  $x$ :n *vapaan* esiintymän kaavassa

$$\forall y (R(x, y) \rightarrow \exists x R(x, y)).$$

Se ei vaikuta myöhempisiin esiintymiin, koska ne ovat jo sidottuja.

# Lauseet

## Määritelmä

Kaava, jossa ei esiinny vapaita muuttujia, on *lause* tai *suljettu kaava*.

Esimerkkejä lauseista:

- $\forall x x = x$
- $\forall x \forall y R(x, y)$
- $P(c)$

## Lemma

*Olkoon  $A$  on  $L$ -kaava ja  $\mathcal{M}$   $L$ -malli. Jos  $s$  ja  $s'$  ovat kaksi tulkintafunktiota, joilla  $s(x_i) = s'(x_i)$  kaikilla muuttujilla  $x_i$ , jotka esiintyvät vapaina kaavassa  $A$ , niin  $\mathcal{M} \models_s A$ , jos ja vain jos  $\mathcal{M} \models_{s'} A$ .*

Todistus harjoitustehtävänä.

# Lauseiden riippumattomuus valitusta tulkintafunktiosta

## Seuraus

*Jos  $A$  on lause, niin  $\mathcal{M} \models A$  jos ja vain jos  $\mathcal{M} \models_s A$  jollakin  $\mathcal{M}$ -tulkintafunktiolla  $s$ .*



# Määriteltävyys

- keskeinen logiikan käsite
- Mitä kaavojen avulla voi malleissa “nähdä”?
- kaavat määrittelevät joukkoja, relaatioita, alkioita, . . .

# Määriteltävä osajoukko

## Määritelmä

Olkoon  $L$  aakkosto ja  $\mathcal{M}$   $L$ -malli. Universumin osajoukko  $P \subseteq M$  on *määriteltävä osajoukko mallissa*  $\mathcal{M}$ , jos on olemassa  $L$ -kaava  $A$ , jossa vain  $x_0$  esiintyy vapaana, ja jolla

$$P = \{a \in M : \mathcal{M} \models_s A \text{ kaikilla tulkintafunktioilla } s, \\ \text{joilla } s(x_0) = a\}.$$

Tällöin  $A$  *määrittelee*  $P$ :n mallissa  $\mathcal{M}$ .

Kaava määrittelee osajoukon, joka koostuu kaikista kaavaa toteuttavista alkioista.

# Huomautus

Määritelmässä ehdon

$$P = \{a \in M : \mathcal{M} \models_s A \text{ kaikilla tulkintafunktioilla } s, \\ \text{joilla } s(x_0) = a\}.$$

tilalle olisimme voineet kirjoittaa

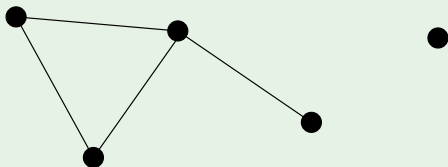
$$P = \{a \in M : \mathcal{M} \models_s A \text{ jollakin tulkintafunktioilla } s, \\ \text{jolla } s(x_0) = a\}.$$

Miksi?

# Määriteltävä osajoukko

## Esimerkki

Olkoon  $L = \{E\}$  ja olkoon  $\mathcal{G}$  seuraava verkko.



Minkä osajoukon kaava

$$\forall y \forall z ((xEy \wedge xEz) \rightarrow y = z)$$

määrittelee verkossa  $\mathcal{G}$ ?

# Määriteltävistä osajoukoista

Annetussa mallissa määriteltävien osajoukkojen joukko on suljettu

- äärellisten yhdisteiden
- äärellisten leikkausten
- komplementoinnin

suhteen, eli muodostaa boolean algebran. Miksi?

# Määriteltävä (kaksipaikkainen) relaatio

## Määritelmä

Olkoon  $L$  aakkosto ja  $\mathcal{M}$   $L$ -malli. Relaatio  $R \subseteq M^2$  on *määriteltävä relaatio mallissa*  $\mathcal{M}$ , jos on olemassa  $L$ -kaava  $A$ , jossa vain  $x_0$  ja  $x_1$  esiintyvät vapaina, ja jolla

$$R = \{(a, b) \in M^2 : \mathcal{M} \models_s A \text{ kaikilla tulkintafunktioilla } s, \\ \text{joilla } s(x_0) = a \text{ ja } s(x_1) = b\}.$$

Tällöin  $A$  *määrittelee*  $R$ :n mallissa  $\mathcal{M}$ .

Kaava määrittelee relaation, joka koostuu kaikista kaavaa toteuttavista alkiopareista.

# Määriteltävä relaatio

Yleisemmin jos  $L$  on aakkosto ja  $\mathcal{M}$   $L$ -malli, niin  $n$ -paikkainen relaatio  $R \subseteq M^n$  on *määriteltävä mallissa*  $\mathcal{M}$ , jos on olemassa  $L$ -kaava  $A$ , jossa vain  $x_0, \dots, x_{n-1}$  esiintyvät vapaina, ja jolla

$$R = \{(a_0, \dots, a_{n-1}) \in M^n : \mathcal{M} \models_s A \text{ kaikilla tulkinta-}$$

funktioilla  $s$ , joilla  $s(x_i) = a_i$   
kaikilla  $i < n\}$ .

# Määriteltävä relaatio

## Esimerkki

Olkoon  $L = \{<\}$  ja  $\mathcal{M} = (\{1, 2, 3, 4, 5\}, <)$ , jossa  $<$  on lukujen tavanomainen järjestys. Mikä kaava määrittelee rasteilla merkityn relaation alla olevassa kuvassa?

5	•	•	•	•	×
4	•	•	•	×	×
3	•	•	×	×	×
2	•	×	×	×	×
1	×	×	×	×	×
	1	2	3	4	5