

# LOGIKA ÉS ÉRVELÉSTECHNIKA

Készült a TÁMOP-4.1.2-08/2/a/KMR-2009-0041 pályázati projekt keretében  
Tartalomfejlesztés az ELTE TáTK Közgazdaságtudományi Tanszékén  
az ELTE Közgazdaságtudományi Tanszék  
az MTA Közgazdaságtudományi Intézet  
és a Balassi Kiadó  
közreműködésével

Készítette: Mittelholcz Iván

Szakmai felelős: Mittelholcz Iván

2011. február



# Logika és érveléstechnika

6. hét

## Elsőrendű logika 2.

Mittelholcz Iván

Készült a következő mű felhasználásával:

*Ruzsa Imre–Máté András: Bevezetés a modern logikába. Osiris, 1997.*

### Értékelés

#### Interpretáció kibővítése

**változó értékelése:** szabad változóhoz faktuális értéket rendelünk  
(a tárgyalási univerzum valamely elemét)

- az értékelést mindig adott interpretáció *függelékeként* készítjük el
  - elsőrendű interpretáció: tárgyalási univerzum; predikátumok terjedelme; nevek jelölete
- a változók értékelésével a nyitott mondatok is igazságértéket kapnak
- a változók *értékelésével* megadható a kvantifikált mondatok igazságfeltétele

#### Igazságfeltételek

**univerzális állítás**  $\forall x(A)$  adott interpretáció mellett igaz, ha  $x$ -nek nincs olyan értékelése, amire  $A$  hamis lesz;  $\forall x(A)$  hamis, ha van ilyen értékelés.

**egzisztenciaállítás**  $\exists x(A)$  adott interpretáció mellett igaz, ha  $x$ -nek van olyan értékelése, amire  $A$  igaz lesz;  $\exists x(A)$  hamis, ha nincs ilyen értékelés.

#### Megjegyzések

- alapesetben  $A$  olyan nyitott mondat, amelyben  $x$ -nek szabad előfordulása van
- azonban  $A$  zárt mondat is lehet

#### **zárt mondat kvantifikálása**

$\forall x(okos(Janka))$

## Változók névvel helyettesítése

Helyettesítés:

- ha  $A$  formula, akkor  $A^{a/x}$  jelöli az  $A$  formulát, amiben  $x$   $A$ -ban lévő szabad előfordulásait ' $a$ ' névvel helyettesítjük
  - $A^{a/x}$  nem ugyanaz, mint az *értékelés* – egy individuumnak több neve is lehet
  - ha  $A$ -ban nincs  $x$ -nek szabad előfordulása, akkor  $A^{a/x} \Leftrightarrow A$

Következtetések:

- ha mindenre igaz,  $a$ -ra is igaz:  $\forall x(A) \Rightarrow A^{a/x}$
- ha  $a$ -ra igaz, akkor van amire igaz:  $A^{a/x} \Rightarrow \exists x(A)$
- összevonva:  $\forall x(A) \Rightarrow \exists x(A)$ 
  - feltétel: a tárgyalási univerzum nem lehet üres ( $U \neq \emptyset$ )

## Kvantifikált állítások

### Összetett kvantifikált mondatok 1.

Leggyakoribb típusok

#### univerzális állítás

*Minden holló fekete.*

- hamis akkor, ha van olyan holló, amely nem fekete
- *Minden holló fekete.*  $\Leftrightarrow$  *Minden fekete holló.*
- kondicionálissal formaizálva:  $F(x)$ :  $x$  fekete;  $H(x)$ :  $x$  holló

$$\forall x(F(x) \supset H(x))$$

- predikátumterjedelmeket tekintve:  $F \subseteq H$ , azaz  $F$  minden eleme  $H$ -nak is eleme

### Összetett kvantifikált mondatok 2.

#### egzisztenciaállítások

*Van olyan holló, amely fekete.*

- igaz akkor, ha van (legalább egy) valami, ami holló és fekete
- *Van olyan holló, amely fekete.*  $\Leftrightarrow$  *Van olyan fekete (valami), ami holló.*
- konjunkcióval formalizálva:  $F(x)$ :  $x$  fekete;  $H(x)$ :  $x$  holló

$$\exists x(F(x) \& H(x))$$

- predikátum terjedelmeket tekintve:  $F \cap H \neq \emptyset$ , azaz  $F$  és  $H$  nem diszjunkt halmazok, van közös elemük

## Következtetés univerzális állítással

### példa

*Minden ember halandó.*

*Szókratész ember.*

*Szókratész halandó.*

- formalizálva:  $\{\forall x(E(x) \supset H(x)), E(sz)\} \Rightarrow H(sz)$
- $\forall x(A) \Rightarrow A^{a/x}$  alapján  
 $\{\forall x(E(x) \supset H(x))\} \Rightarrow E(sz) \supset H(sz)$
- modus ponens:  $\{E(sz) \supset H(sz), E(sz)\} \Rightarrow H(sz)$

## Összetett kvantifikált állítások tagadása

### univerzális állítás tagadása

*Nem minden holló fekete.*

*Van olyan holló, amely nem fekete.*

- halmazokkal:  $H \setminus F \neq \emptyset$
- formalizálva:  $\sim \forall x(H(x) \supset F(x)) \Leftrightarrow \exists x(H(x) \& \sim F)$

### egzisztenciaállítás tagadása

*Nincs fehér holló.*

*Minden holló nem fehér.*

- halmazokkal:  $A \cap B = \emptyset$
- formalizálva:  $\sim \exists x(H(x) \& F(x)) \Leftrightarrow \forall x(H(x) \supset \sim F(x))$

## Az univerzális állítás furcsaságai

Ha a kondicionális előtagjának predikátumterjedelme üres, akkor az univerzális állítás igaz.

### példák

*Minden alma finom.*

- $U =$  a kosár
- nincs alma a kosárban

*Minden pegazusnak két szárnya van.*

- ha az előtag üres terjedelmű, akkor akkor az előtag hamis
- hamis előtagú kondicionális mindig igaz
- az univerzális állítás is igaz lesz (nincs olyan értékelés, ami mellett a kondicionális hamis lenne)

## A furcsaságok haszna

- normatív állítások akkor is igazak lehetnek, ha senki nem tartja be őket

### normatív állítások

*Jó tett helyébe jót várj.*

- szűk tárgyalási univerzumban is igazak a törvényszerűségek

### szűk tárgyalási univerzum

*Akinek rossz az érettségije, az nem tanulhat tovább.* ( $U$  olyan osztály, ahol mindenki jól érettségizett)

- ha mégis fel akarjuk használni következtetésben, hogy nincs üres terjedelmű előtag, akkor egy plusz premisszát kell felvenni (a „*Minden alma finom*” mellé „*Van almá*”-t)

## Stiláris változatok – univerzális állítás

### fordított formalizálás

*Mindenki bűnös, aki fűre lép.*

minden x-re: fűrelép(x)  $\supset$  bűnös(x)

### határozott névelő

*A kecske párosujjú patás.*

### határozatlan névelő

*Ha egy háromszög derékszögű, akkor a befogók négyzetének összege egyenlő az átfogó négyzetével.*

### bármely, akármely

*Akárki megmondhatja, hol van a kastély.*

*Bármelyik háromszög belső szögeinek összege 180 fok.*

## Stiláris változatok – univerzális állítás

### csak aki

*A fűre csak a kertészek léphetnek.*

*Csak aki kertész, léphet a fűre.*

*Aki nem kertész, nem léphet a fűre.*

minden x-re: fűre léphet(x)  $\supset$  kertész(x)

### hatókör

*Ha mindenki otthon marad, dühös leszek.*

(minden x-re: otthon marad(x))  $\supset$  dühös lesz(én)

## Stiláris változatok – egzisztenciaállítás

### számosság

*Csak egy legény van a gáton.*

*Van egy legény a gáton.*

*Néhány legény van a gáton*

- egzisztenciaállítással a „legalább egy”-et tudjuk kifejezni
- ha fel akarjuk használni, hogy pontosan egy, vagy több mint egy dologról teszünk állítást, akkor formalizálhatunk egzisztenciális állítással – az információvesztés nem számít
- ha fel akarjuk használni, hogy pontosan egy, vagy több mint egy dologról állítunk valamit, akkor plusz premisszára van szükségünk

## Azonosság

### Azonosság 1.

#### ismerkedés

*Mindenki megismerkedett mindenkivel.* – Pl. egy party-n

- formalizálva:  $\forall x \forall y (\text{megismerkedett}(x)(y))$
- hiba: magát már mindenki ismerte
- azonosság predikátummal:  $\forall x \forall y (\sim x = y \supset \text{megismerkedett}(x)(y))$

- hiba: nem mondunk semmit arról, ha  $x$  azonos  $y$ -nal
- bikondicionálissal:  $\forall x \forall y (\sim x = y \equiv megismerkedett(x)(y))$

Megjegyzés: az azonosság nem ugyanaz, mint az egyenlőség (pl. két szög lehet egyenlő, de nem azonos)  $a = b$  igaz akkor, és csak akkor, ha  $a$  és  $b$  faktuális értéke azonos

### Azonosság 2.

logikai igazság: minden individuum azonos önmagával

- $\Rightarrow a = a$
- $\Rightarrow \forall x (x = x)$  – nem séma!
- a logikai igazságok nem fejeznek ki információt: a világ bármely állapota esetén igazak

információ: több név is jelölheti ugyan azt az individuumot

- $a = b$

#### példa

*Magyarország legmagasabb pontja a Kékestető.*

- nem logikai igazságok: a világ különböző állapotait képesek kifejezni

következtetés:

- $\{F(a), a = b\} \Rightarrow F(b)$
- ez csak extenzionális környezetben igaz! (pl. függő beszédben nem)

### Számosság

Legalább

- legalább egy dologra:  $\exists x (Fx)$
- legalább két dologra:  $\exists x \exists y (x \neq y \& Fx \& Fy)$
- legalább három dologra:  $\exists x \exists y \exists z (x \neq y \& x \neq z \& y \neq z \& Fx \& Fy)$
- rövidítve:  $\exists_n x (Fx)$  - legalább  $n$  dologra

Pontosan

- pontosan egy dologra:  $\exists x \forall y (Fy \equiv x = y)$  – unicitás
- pontosan két dologra:  $\exists x_1 \exists x_2 (x_1 \neq x_2 \& \forall y (Fy \equiv (y = x_1 \vee y = x_2)))$
- unicitás rövidítése:  $\exists! x (Fx)$
- általános rövidítés:  $\exists_n !x (Fx)$  – pontosan  $n$  dologra

A természetes számok kifejezhetőek azonossággal, számokra hivatkozás nélkül!

# Deskripció

## Problémák a deskripcióval

### példa

A nő, akivel Jenő teniszezik, csak kezdőkkel teniszezik.  
Jenő kezdő.

- ha következtetést akarunk levonni a deskripcióból, nem formalizálhatjuk tulajdonnévként

### **névként formalizálva**

csak-kezdőkkel-teniszezik(az, akivel Jenő teniszezik)

minden  $x$ -re:  $\text{teniszezik}(x)(\text{azzal, akivel Jenő teniszezik}) \supset \text{kezdő}(x)$

## Deskripció kiküszöbölése

Két lehetőség:

- *deskriptor* operátor bevezetése (nyitott mondatból képez nevet)
- átfogalmazás mondattá
  - ezt motiválja az értékrés elkerülése is

Deskripciót tartalmazó mondatok átfogalmazása egzisztenciális állításokká:

- „A jelenlegi francia király kopasz.”  $\Leftrightarrow$  van egy és csak egy jelenlegi francia király, és az kopasz
- Formalizálva:  $\exists x(\forall y(Fy \equiv y = x))$  (egzisztenciális formula)  $\exists x(\forall y(Fy \equiv y = x) \& Kx)$  (állítás)

### Feladatok 1.

Formalizáld az alábbi kvantifikált mondatokat:

- Minden bogár rovar, de nem minden rovar bogár.
- Nincsen rózsza a tövis nélkül.

Hogyan formalizálnád az alábbi mondatokat azonosságperdikátum segítségével?

- Janka vagy Jenőhöz megy feleségül, vagy senkihez.
- Géza csak Jenőt és Jankát ismeri.
- Ha két zsvány beszélget, akkor egy harmadik harmadik hallgat.

### Feladatok 2.

Formalizáld az alábbi, deskripciót tartalmazó mondatokat!

- A nővérem Győrben él és rendőr.
- A Győrben élő nővérem rendőr.