

# **Matematička logika u računarstvu**

5. čas: Teorema kompaktnosti.

---

## Do sada...

**Lindenbaumova teorema.** Svaka konzistentna teorija  $\Sigma$  ima potpuno proširenje.

**Definicija.** Konzistentna  $\mathcal{L}$ -teorija je *Henkinova* ako za svaku  $\mathcal{L}$ -formulu  $\varphi$  sa jednom slobodnom promenljivom  $x$  postoji  $c \in \mathcal{C}$  tako da:

$$\Sigma \vdash (\exists x) \varphi \rightarrow \varphi[c/x].$$

**Lema.** Neka je  $\Sigma$  konzistentna  $\mathcal{L}$ -teorija. Tada postoji proširenje jezika  $\mathcal{L}^* \supseteq \mathcal{L}$  konstantama i Henkinovo  $\mathcal{L}^*$ -proširenje  $\Sigma^*$  teorije  $\Sigma$ . Štaviše, proširenje jezika možemo da izaberemo tako da  $|\mathcal{L}^*| = |\mathcal{L}|$ .

### Teorema (Henkinova konstrukcija)

Neka je  $\Sigma$  potpuna i Henkinova  $\mathcal{L}$ -teorija. Tada  $\Sigma$  je zadovoljiva. Štaviše,  $\Sigma$  ima model kardinalnosti najviše  $|\mathcal{L}|$ .

# Henkinova konstrukcija

**1. korak.** Na  $\mathcal{C}$  definišemo ekvivalenciju  $\sim$  sa  $c \sim d$  akko  $\Sigma \vdash c = d$ . Uzmemو M = {[c] | c ∈ C}; jasno  $|M| \leq |\mathcal{L}|$ .

**2. korak.** Na  $M$  definišemo  $\mathcal{L}$ -strukturu  $\mathcal{M}$  sa:

- $c^{\mathcal{M}} = [c]$ ;
- $f^{\mathcal{M}}([c_1], \dots, [c_{n_f}]) = [c]$  akko  $\Sigma \vdash f(c_1, \dots, c_{n_f}) = c$ ;
- $([c_1], \dots, [c_{n_R}]) \in R^{\mathcal{M}}$  akko  $\Sigma \vdash R(c_1, \dots, c_{n_R})$ .

**3. korak.** Za term  $t$  bez promenljivih,  $t^{\mathcal{M}} = [c]$  akko  $\Sigma \vdash t = c$ .

**4. korak.** Za rečenicu  $\varphi$ ,  $\mathcal{M} \models \varphi$  akko  $\Sigma \vdash \varphi$ .

Iz 4. koraka direktno sledi  $\mathcal{M} \models \Sigma$ .

# Gedelova teorema potpunosti

## **Gedelova teorema potpunosti (1929.)**

Teorija  $\Sigma$  je konzistentna akko  $\Sigma$  je zadovoljiva.

Predstavljen je Henkinov dokaz iz 1949.

# Gedelova teorema potpunosti

## Gedelova teorema potpunosti (1929.)

Teorija  $\Sigma$  je konzistentna akko  $\Sigma$  je zadovoljiva.

Predstavljen je Henkinov dokaz iz 1949.

## Posledica

Za teoriju  $\Sigma$  i rečenicu  $\varphi$  važi:  $\Sigma \vdash \varphi$  akko  $\Sigma \models \varphi$ .

# Gedelova teorema potpunosti

## Gedelova teorema potpunosti (1929.)

Teorija  $\Sigma$  je konzistentna akko  $\Sigma$  je zadovoljiva.

Predstavljen je Henkinov dokaz iz 1949.

### Posledica

Za teoriju  $\Sigma$  i rečenicu  $\varphi$  važi:  $\Sigma \vdash \varphi$  akko  $\Sigma \models \varphi$ .

### Posledica (Donja Levenheim-Skolem-Tarski teorema)

Konzistentna  $\mathcal{L}$ -teorija  $\Sigma$  ima model kardinalnosti najviše  $|\mathcal{L}|$ .

# Teorema kompaktnosti

## Teorema kompaktnosti (Gedel 1930, Malcev 1936.)

Teorija  $\Sigma$  je zadovoljiva akko  $\Sigma$  je konačno zadovoljiva (svaka konačna podteorija od  $\Sigma$  je zadovoljiva).

# Teorema kompaktnosti

## Teorema kompaktnosti (Gedel 1930, Malcev 1936.)

Teorija  $\Sigma$  je zadovoljiva akko  $\Sigma$  je konačno zadovoljiva (svaka konačna podteorija od  $\Sigma$  je zadovoljiva).

### Tvrđenje

Ako teorija  $\Sigma$  ima proizvoljno velike konačne modele,  $\Sigma$  ima i beskonačan model.

# Teorema kompaktnosti

## Teorema kompaktnosti (Gedel 1930, Malcev 1936.)

Teorija  $\Sigma$  je zadovoljiva akko  $\Sigma$  je konačno zadovoljiva (svaka konačna podteorija od  $\Sigma$  je zadovoljiva).

### Tvrđenje

Ako teorija  $\Sigma$  ima proizvoljno velike konačne modele,  $\Sigma$  ima i beskonačan model.

### Gornja Levenhajm-Skolem-Tarski teorema

Neka  $\Sigma$  ima beskonačan model i neka  $\kappa \geq |\mathcal{L}|$ . Tada  $\Sigma$  ima model kardinalnosti  $\kappa$ .

## Primene kompaktnosti

**Primer.** Graf je  $k$ -obojiv akko je svaki njegov konačan podgraf  $k$ -obojiv.

## Primene kompaktnosti

**Primer.** Graf je  $k$ -obojiv akko je svaki njegov konačan podgraf  $k$ -obojiv.

**Primer.** Svako parcijalno uređenje se može proširiti do linearног uređenja.

## Primene kompaktnosti

**Primer.** Graf je  $k$ -obojiv akko je svaki njegov konačan podgraf  $k$ -obojiv.

**Primer.** Svako parcijalno uređenje se može proširiti do linearног uređenja.

**Primer.** Postoji nearhimedovo uređeno polje.

## Primene kompaktnosti

**Primer.** Graf je  $k$ -obojiv akko je svaki njegov konačan podgraf  $k$ -obojiv.

**Primer.** Svako parcijalno uređenje se može proširiti do linearног uređenja.

**Primer.** Postoji nearhimedovo uređeno polje.

**Primer.** Klasa konačnih grupa nije aksiomatizabilna.

## Primene kompaktnosti

**Primer.** Graf je  $k$ -obojiv akko je svaki njegov konačan podgraf  $k$ -obojiv.

**Primer.** Svako parcijalno uređenje se može proširiti do linearног uređenja.

**Primer.** Postoji nearhimedovo uređeno polje.

**Primer.** Klasa konačnih grupa nije aksiomatizabilna.

**Primer.** Klasa beskonačnih grupa nije konačno aksiomatizabilna.

## Primene kompaktnosti

**Primer.** Graf je  $k$ -obojiv akko je svaki njegov konačan podgraf  $k$ -obojiv.

**Primer.** Svako parcijalno uređenje se može proširiti do linearног uređenja.

**Primer.** Postoji nearhimedovo uređeno polje.

**Primer.** Klasa konačnih grupa nije aksiomatizabilna.

**Primer.** Klasa beskonačnih grupa nije konačno aksiomatizabilna.

**Primer.** Klasa torzionih grupa nije aksiomatizabilna.

## Definicija

- Teorija  $\mathcal{L}$ -strukture  $\mathcal{M}$  je teorija:

$$\text{Th}(\mathcal{M}) = \{\varphi\text{-rečenica} \mid \mathcal{M} \models \varphi\}.$$

- $\mathcal{L}$ -strukture  $\mathcal{M}$  i  $\mathcal{N}$  su elementarno ekvivalentne,  $\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ , ako  $\text{Th}(\mathcal{M}) = \text{Th}(\mathcal{N})$ .

## Definicija

- Teorija  $\mathcal{L}$ -strukture  $\mathcal{M}$  je teorija:

$$\text{Th}(\mathcal{M}) = \{\varphi\text{-rečenica} \mid \mathcal{M} \models \varphi\}.$$

- $\mathcal{L}$ -strukture  $\mathcal{M}$  i  $\mathcal{N}$  su elementarno ekvivalentne,  $\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ , ako  $\text{Th}(\mathcal{M}) = \text{Th}(\mathcal{N})$ .

**Komentar.** Teorija  $\Sigma$  je potpuna akko  $\Sigma = \text{Th}(\mathcal{M})$  za neku strukturu  $\mathcal{M}$ . Takođe,  $\mathcal{N} \models \text{Th}(\mathcal{M})$  akko  $\mathcal{N} \equiv \mathcal{M}$ .

## Definicija

- Teorija  $\mathcal{L}$ -strukture  $\mathcal{M}$  je teorija:

$$\text{Th}(\mathcal{M}) = \{\varphi\text{-rečenica} \mid \mathcal{M} \models \varphi\}.$$

- $\mathcal{L}$ -strukture  $\mathcal{M}$  i  $\mathcal{N}$  su elementarno ekvivalentne,  $\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ , ako  $\text{Th}(\mathcal{M}) = \text{Th}(\mathcal{N})$ .

**Komentar.** Teorija  $\Sigma$  je potpuna akko  $\Sigma = \text{Th}(\mathcal{M})$  za neku strukturu  $\mathcal{M}$ . Takođe,  $\mathcal{N} \models \text{Th}(\mathcal{M})$  akko  $\mathcal{N} \equiv \mathcal{M}$ .

**Lema.** Ako  $\mathcal{M} \cong \mathcal{N}$ , onda  $\mathcal{M} \equiv \mathcal{N}$ .

Obratno važi ako je  $\mathcal{M}$  konačna, i ne važi ako je  $\mathcal{M}$  beskonačna.