

Uvod u interaktivno dokazivanje teorema

Vežbe 2

Zadatak 1 Zapisivanje logičkih formula (nastavak)

(a) Zapisati sledeće rečenice u logici prvog reda i dokazati njihovu ispravnost.

(a.1) Ako "šta leti to ima krila i lagano je" i "šta pliva, to nema krila", onda "šta pliva, to ne leti"

lemma

$$\begin{aligned} & (\forall x. \text{Leti } x \longrightarrow \text{Krila } x \wedge \text{Lagano } x) \wedge \\ & (\forall x. \text{Pliva } x \longrightarrow \neg \text{Krila } x) \longrightarrow \\ & (\forall x. \text{Pliva } x \longrightarrow \neg \text{Leti } x) \end{aligned}$$

by auto

(a.2) Ako postoji cipela koja u svakom trenutku odgovara svakoj nozi, onda za svaku nogu postoji cipela koja joj u nekom trenutku odgovara i za svaku nogu postoji trenutak takav da postoji cipela koja joj u tom trenutku odgovara.

lemma

$$\begin{aligned} & (\exists \text{ cipela. } \forall \text{ trenutak. } \forall \text{ noga. } \text{Odgovara cipela trenutak noga}) \longrightarrow \\ & (\forall \text{ noga. } \exists \text{ cipela. } \exists \text{ trenutak. } \text{Odgovara cipela trenutak noga}) \wedge \\ & (\forall \text{ noga. } \exists \text{ trenutak. } \exists \text{ cipela. } \text{Odgovara cipela trenutak noga}) \end{aligned}$$

by auto

(b) Pokazati da je rečenica P logička posledica rečenica P1, P2, P3.

(b.1)

P: Andrija voli da pleše.

P1: Svako ko je srećan voli da peva.

P2: Svako ko voli da peva, voli da pleše.

P3: Andrija je srećan.

lemma

$$\begin{aligned} & (\forall x. \text{Srecan } x \longrightarrow \text{Peva } x) \wedge \\ & (\forall x. \text{Peva } x \longrightarrow \text{Plese } x) \wedge \\ & \text{Srecan Andrija} \longrightarrow \\ & \text{Plese Andrija} \end{aligned}$$

by auto

(b.2)

P: Svako dete voli da se igra.

P1: Svaki dečak voli da se igra.

P2: Svaka devojčica voli da se igra.

P3: Dete je dečak ili je devojčica.

lemma

$$\begin{aligned}
& (\forall x. Decak\ x \longrightarrow Igra\ x) \wedge \\
& (\forall x. Devojcica\ x \longrightarrow Igra\ x) \wedge \\
& (\forall x. Dete\ x \longrightarrow Decak\ x \vee Devojcica\ x) \longrightarrow \\
& (\forall x. Dete\ x \longrightarrow Igra\ x)
\end{aligned}$$
by *auto*

(c) Na jeziku logike prvog reda zapisati sledeće rečenice i dokazati da su skupa nezadovoljive.

- Svaka dva brata imaju zajedničkog roditelja.
- Roditelj je stariji od deteta.
- Postoje braća.
- Nijedna osoba nije starija od druge.

lemma

$$\begin{aligned}
& (\forall x. \forall y. \exists z. Brat\ x\ y \longrightarrow Roditelj\ x\ z \wedge Roditelj\ y\ z) \wedge \\
& (\forall x. \forall y. Roditelj\ x\ y \longrightarrow Stariji\ y\ x) \wedge \\
& (\exists x. \exists y. Brat\ x\ y) \wedge \\
& (\neg (\exists x. \exists y. Stariji\ x\ y)) \longrightarrow
\end{aligned}$$
*False***by** *auto***Zadatak 2** *Silogizmi*

Barbara (AAA-1)

All men are mortal. (MaP)

All Greeks are men. (SaM)

— All Greeks are mortal. (SaP)

lemma *Barbara:*

$$\begin{aligned}
& (\forall x. Man\ x \longrightarrow Mortal\ x) \wedge \\
& (\forall x. Greek\ x \longrightarrow Man\ x) \longrightarrow \\
& (\forall x. Greek\ x \longrightarrow Mortal\ x)
\end{aligned}$$
by *auto*

Celarent (EAE-1)

Similar: Cesare (EAE-2)

No reptiles have fur. (MeP)

All snakes are reptiles. (SaM)

— No snakes have fur. (SeP)

lemma *Celarent:*

$$\begin{aligned}
& (\nexists x. Reptile\ x \wedge Fur\ x) \wedge \\
& (\forall x. Snake\ x \longrightarrow Reptile\ x) \longrightarrow \\
& (\nexists x. Snake\ x \wedge Fur\ x)
\end{aligned}$$
by *auto*

Ferioque (EIO-1)

No homework is fun. (MeP)

Some reading is homework. (SiM)

— Some reading is not fun. (SoP)

lemma *Ferioque*:

$$\begin{aligned} & (\nexists x. \textit{Homework } x \wedge \textit{Fun } x) \wedge \\ & (\exists x. \textit{Reading } x \wedge \textit{Homework } x) \longrightarrow \\ & (\exists x. \textit{Reading } x \wedge \neg \textit{Fun } x) \end{aligned}$$

by *auto*

Bocardo (OAO-3)

Some cats are not pets. (MoP)

All cats are mammals. (MaS)

— Some mammals are not pets. (SoP)

lemma *Bocardo*:

$$\begin{aligned} & (\exists x. \textit{Cat } x \wedge \neg \textit{Pet } x) \wedge \\ & (\forall x. \textit{Cat } x \longrightarrow \textit{Mammal } x) \longrightarrow \\ & (\exists x. \textit{Mammal } x \wedge \neg \textit{Pet } x) \end{aligned}$$

by *auto*

Barbari (AAI-1)

All men are mortal. (MaP)

All Greeks are men. (SaM)

— Some Greeks are mortal. (SiP)

lemma *Barbari*:

$$\begin{aligned} & (\forall x. \textit{Man } x \longrightarrow \textit{Mortal } x) \wedge \\ & (\forall x. \textit{Greek } x \longrightarrow \textit{Man } x) \wedge \\ & (\exists x. \textit{Greek } x) \longrightarrow \\ & (\exists x. \textit{Greek } x \wedge \textit{Mortal } x) \end{aligned}$$

by *auto*

Celaront (EAO-1)

No reptiles have fur. (MeP)

All snakes are reptiles. (SaM)

— Some snakes have no fur. (SoP)

lemma *Celaront*:

$$\begin{aligned} & (\nexists x. \textit{Reptile } x \wedge \textit{Fur } x) \wedge \\ & (\forall x. \textit{Snake } x \longrightarrow \textit{Reptile } x) \wedge \\ & (\exists x. \textit{Snake } x) \longrightarrow \\ & (\exists x. \textit{Snake } x \wedge \neg \textit{Fur } x) \end{aligned}$$

by *auto*

Camestros (AEO-2)

All horses have hooves. (PaM)

No humans have hooves. (SeM)

— Some humans are not horses. (SoP)

lemma *Camestros*:

$(\forall x. \text{Horse } x \longrightarrow \text{Hooves } x) \wedge$
 $(\nexists x. \text{Human } x \wedge \text{Hooves } x) \wedge$
 $(\exists x. \text{Human } x) \longrightarrow$
 $(\exists x. \text{Human } x \wedge \neg \text{Horse } x)$

by *auto*

Felapton (EAO-3)

No flowers are animals. (MeP)

All flowers are plants. (MaS)

— Some plants are not animals. (SoP)

lemma *Felapton*:

$(\nexists x. \text{Flower } x \wedge \text{Animal } x) \wedge$
 $(\forall x. \text{Flower } x \longrightarrow \text{Plant } x) \wedge$
 $(\exists x. \text{Flower } x) \longrightarrow$
 $(\exists x. \text{Plant } x \wedge \neg \text{Animal } x)$

by *auto*

Zadatak 3 *Raymond M. Smullyan: Logical Labyrinths*

Edgar Aberkrombi je bio antropolog koji se interesovao za logiku i socijologiju laganja i govorenja istine. Jednog dana je odlučio da poseti ostrvo vitezova i podanika. Stanovnike ovog ostrva delimo na one koji uvek govore istinu *vitezove* i one koji uvek govore laži *podanike*. Dodatno, na ostrvu žive samo vitezovi i podanici. Aberkrombi susreće stanovnike i želi da prepozna ko je od njih vitez, a ko je podanik.

1. Svaka osoba će odgovoriti potvrdno na pitanje: Da li si ti vitez?

lemma *no-one-admit-knaves*:

assumes $k \longleftrightarrow (k \longleftrightarrow \text{yes})$

shows *yes*

using *assms*

by *auto*

1.1 Aberkrombi je razgovarao sa tri stanovnika ostrva, označimo ih sa A, B i C. Pitao je stanovnika A: "Da li si ti vitez ili podanik?" A je odgovorio ali nerazgovetno pa je Aberkrombi pitao stanovnika B: "Šta je A rekao?" B je odgovorio: "Rekao je da je on podanik." Tada se uključila i osoba C i rekla: "Ne veruj mu, on laže!" Da li je osoba C vitez ili podanik?

lemma *Smullyan-1-1*:

assumes $kA \longleftrightarrow (kA \longleftrightarrow \text{yes}A)$

and $kB \longleftrightarrow \neg \text{yes}A$

and $kC \longleftrightarrow \neg kB$

shows kC

using *assms*

by *auto*

1.2 Aberkrombi je pitao stanovnika A koliko među njima trojicom ima podanika. A je opet odgovorio nerazgovetno, tako da je Aberkrombi pitao stanovnika B šta je A rekao. B je rekao da je A rekao da su tačno dvojica podanici. Ponovo je stanovnik C tvrdio da B laže. Da li je u ovoj situaciji moguće odrediti da li je C vitez ili podanik?

definition *exactly-two* :: $\text{bool} \Rightarrow \text{bool} \Rightarrow \text{bool} \Rightarrow \text{bool}$ **where**

$exactly-two\ x\ y\ z \longleftrightarrow ((x \wedge y) \vee (y \wedge z) \vee (z \wedge x)) \wedge \neg (x \wedge y \wedge z)$

lemma *Smullyan-1-2:*

assumes $kA \longleftrightarrow (exactly-two\ (\neg kA)\ (\neg kB)\ (\neg kC) \longleftrightarrow yesA)$

and $kB \longleftrightarrow yesA$

and $kC \longleftrightarrow \neg kB$

shows kC

using *assms*

unfolding *exactly-two-def*

by *auto*

1.3 Da li se zaključak prethodnog tvrđenja menja ako B promeni svoj odgovor i kaže da je A rekao da su tačno dva od njih vitezovi?

lemma *Smullyan-1-3:*

assumes $kA \longleftrightarrow (exactly-two\ kA\ kB\ kC \longleftrightarrow yesA)$

and $kB \longleftrightarrow yesA$

and $kC \longleftrightarrow \neg kB$

shows $\neg kC$

using *assms*

unfolding *exactly-two-def*

by *auto*