

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

$(\forall x. \text{Leti } x \longrightarrow \text{Krila } x \wedge \text{Lagano } x) \wedge$

$(\forall x. \text{Pliva } x \longrightarrow \neg \text{Krila } x) \longrightarrow$

$(\forall x. \text{Pliva } x \longrightarrow \neg \text{Leti } x)$

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

$(\exists \text{ cipela}. \forall \text{ trenutak}. \forall \text{ noga}. \text{Odgovara cipela trenutak noga}) \longrightarrow$

$(\forall \text{ noga}. \exists \text{ cipela}. \exists \text{ trenutak}. \text{Odgovara cipela trenutak noga}) \wedge$

$(\forall \text{ noga}. \exists \text{ trenutak}. \exists \text{ cipela}. \text{Odgovara cipela trenutak noga})$

by *auto*

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

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

$(\forall x. \text{Srecan } x \longrightarrow \text{Peva } x) \wedge$

$(\forall x. \text{Peva } x \longrightarrow \text{Plese } x) \wedge$

$\text{Srecan Andrija} \longrightarrow$

Plese Andrija

by *auto*

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

$(\forall x. \text{Decak } x \longrightarrow \text{Igra } x) \wedge$

$$\begin{aligned}
& (\forall x. \text{Devojica } x \longrightarrow \text{Igra } x) \wedge \\
& (\forall x. \text{Dete } x \longrightarrow \text{Decak } x \vee \text{Devojica } x) \longrightarrow \\
& (\forall x. \text{Dete } x \longrightarrow \text{Igra } x)
\end{aligned}$$

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

$$\begin{aligned}
& (\forall x. \forall y. \exists z. \text{Brat } x y \longrightarrow \text{Roditelj } x z \wedge \text{Roditelj } y z) \wedge \\
& (\forall x. \forall y. \text{Roditelj } x y \longrightarrow \text{Stariji } y x) \wedge \\
& (\exists x. \exists y. \text{Brat } x y) \wedge \\
& (\neg (\exists x. \exists y. \text{Stariji } x y)) \longrightarrow
\end{aligned}$$

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*:

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

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*:

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

by *auto*

Ferioque (EIO-1)

No homework is fun. (MeP)

Some reading is homework. (SiM)

— Some reading is not fun. (SoP)

lemma *Ferioque*:

$(\neg (\exists x. \text{Homework } x \longrightarrow \text{Fun } x)) \wedge$
 $(\exists x. \text{Reading } x \wedge \text{Homework } x) \longrightarrow$
 $(\exists x. \text{Reading } x \wedge \neg \text{Fun } x)$

by *auto*

Bocardo (OAO-3)

Some cats are not pets. (MoP)

All cats are mammals. (MaS)

— Some mammals are not pets. (SoP)

lemma *Bocardo*:

$(\exists x. \text{Cat } x \wedge \neg \text{Pet } x) \wedge$
 $(\forall x. \text{Cat } x \longrightarrow \text{Mammal } x) \longrightarrow$
 $(\exists x. \text{Mammal } x \wedge \neg \text{Pet } x)$

by *auto*

Barbari (AAI-1)

All men are mortal. (MaP)

All Greeks are men. (SaM)

— Some Greeks are mortal. (SiP)

lemma *Barbari*:

$(\forall x. \text{Man } x \longrightarrow \text{Mortal } x) \wedge$
 $(\forall x. \text{Greek } x \longrightarrow \text{Man } x) \wedge$
 $(\exists x. \text{Greek } x) \longrightarrow$
 $(\exists x. \text{Greek } x \wedge \text{Mortal } x)$

by *auto*

Celarent (EAO-1)

No reptiles have fur. (MeP)

All snakes are reptiles. (SaM)

— Some snakes have no fur. (SoP)

lemma *Celarent*:

$(\neg (\exists x. \text{Reptile } x \wedge \text{Fur } x)) \wedge$
 $(\forall x. \text{Snake } x \longrightarrow \text{Reptile } x) \wedge$
 $(\exists x. \text{Snake } x) \longrightarrow$
 $(\exists x. \text{Snake } x \wedge \neg \text{Fur } x)$

by *auto*

Camestros (AEO-2)

All horses have hooves. (PaM)

No humans have hooves. (SeM)

— Some humans are not horses. (SoP)

lemma *Camestros*:

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

by *auto*

Felapton (EAO-3)

No flowers are animals. (MeP)

All flowers are plants. (MaS)

— Some plants are not animals. (SoP)

lemma *Felapton*:

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

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 Aberkombi 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 Aberkombi 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 Aberkombi je pitao stanovnika A koliko među njima trojicom ima podanika. A je opet odgovorio nerazgovetno, tako da je Aberkombi 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* :: $bool \Rightarrow bool \Rightarrow bool \Rightarrow bool$ **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*