

Tarskijev svet ali zabavno učenje logike s pomočjo računalniškega programa



SMILJANA GARTNER

→ **Filozofija v Preseku!?! Kaj pa imajo skupnega analitična filozofija, matematika, slovenščina, angleščina, psihologija, kibernetika, umetna inteligenca in računalništvo? Tarskijev svet – računalniški program, ki na drugačen, zabaven in kratkočasen način razjasni logiko prvega reda. Ta program lahko na svoj način pomaga pri razumevanju in učenju logike prvega reda, pri izboljšanju razumevanja maternega in tujega jezika pa tudi pri razumevanju vseh ostalih znanosti.**

Če ste se kdaj spraševali, kaj imajo skupnega analitična filozofija in matematika, je odgovor – logiko. Od antičnih Grkov pa vse do Gottloba Fregeja¹ je bila logika vezni člen med analitičnimi filozofi in matematiki. Takrat so bili filozofi matematiki in matematiki analitični filozofi, če naštejemo zgolj nekatere: Pitagora, Zenon, Sokrat, Aristotel, G. W. Leibniz, I. Kant, I. Newton, B. Russell, C. S. Peirce, W. V. O. Quine, R. Descartes, J. Lukasiewicz, B. Pascal, H. Putnam, A. Tarski. Logika v splošnem pomenu je prav tako vezni člen ostalih znanosti, saj vse temeljijo na pravilnem sklepanju in argumentaciji, t. j. na določenih standardih racionalnosti. Četudi se materija v različnih znanostih razlikuje, se metoda znanosti ne.

¹Gottlob Frege (1848–1925): 1879 *Pojmovni zapis*; 1884 *Die Grundlagen der Arithmetik: eine logisch-mathematische Untersuchung über den Begriff der Zahl*; 1892 (3)/1903: *Osnove aritmetike I in Osnove aritmetike II*.

Danes seveda lahko govorimo tudi o filozofski logiki in matematični logiki kot o dveh različnih vedah – prva je zavezana naravnemu jeziku in naravnemu jeziku misli, druga pa lahko preide v popolno abstrakcijo. Sprejemanje osnovnih načel logike oz. logika v splošnem pa je skupni element, ne zgolj matematike in analitične filozofije, temveč vseh ostalih znanosti, ki jo priznavajo kot osnovno metodo dela.

Kaj imata skupnega logika in računalništvo? Ena izmed skupnih točk so računalniški programi, ki pomagajo razumeti in razjasniti logična pravila izpeljevanja, presojo pravilnosti ali nepravilnosti sklepanja. Pomagajo razumeti, kakšna je povezava med jezikom, ki ga uporabljamo ljudje pri sporazumevanju (t. i. naravni jezik) in jezikom logike.

Glede na pravkar prebrano in glede na to, da je spoznavanje uporabe računalniških programov za poučevanje in učenje logike eden izmed dveh operativnih ciljev v učnem načrtu izbirnega predmeta Logika (za 9. razred), bomo v tem članku predstavili računalniški program, ki nosi ime že prej omenjenega analitičnega filozofa in matematika Alfreda Tarskija.² Računalniški program lahko razjasni izjavni in predikatni račun oz. lahko pomaga pri razumevanju in učenju logike jezika prvega reda. Preden pa predstavimo program, še na kratko o tem, kaj je logika prvega reda.

²Tarskijev svet ni računalniški program, ki bi ga napisal A. Tarski (1902–1983), temveč je poimenovan po tem poljskem logiku, ki je med drugim tudi definiral (meta)logični in (meta)matematični pojem, pojem deduktivnega sistema. Tarskijev svet (izvorni program) sta napisala Rick Wong in Rolf van Widenfelt pod vodstvom Steva Lovinga. Kasneje je doživel veliko nadgradenj, prvo večjo sta pripravila J. Barwise in J. Etchemendy leta 1992.

Logika prvega reda

Vzemimo naslednje izjave in jih prevedimo iz naravnega jezika v jezik logike oziroma jih simbolizirajmo:

- (i) Sneži.
- (ii) Če sneži, grem na Pohorje.
- (iii) Vsi ljudje so smrtni. Sokrat je človek. Torej, Sokrat je smrten.
- (iv) Nekateri sošolci niso športniki.
- (v) Obstaja vsaj ena lastnost, ki jo ima Anej in vsaj ena, ki je nima.
- (vi) Anej in Rok imata popolnoma enake lastnosti.

1. Prvi in drugi primer simboliziramo na naslednji način:

- (i) S
- (ii) $(S \Rightarrow P)$

V obeh primerih govorimo o *izjavnem računu* oz. o sistemu propozicionalne ali stavčne logike. S stavčnim konstantam (S, P), z logičnimi konstantami (vezniki oz. izjavnimi povezavami (npr. in (\wedge); če, potem (\Rightarrow); negacija (\neg)) in z oklepaji tvorimo sistem izjavne logike, pri čemer upoštevamo sintaktična in semantična pravila, t. j. pripis resničnostne vrednosti. Slednje za primer (i) in (ii) pomeni:

(i)

S
1
0

(ii)

S	P	$(S \Rightarrow P)$
1	1	1
1	0	0
0	1	1
0	0	1

ali drugače, iz tabele (ii) je razvidno, da je izjava »Če sneži, grem na Pohorje.« neresnična le v enem primeru (razvidno iz vrstice dve), če je S resničen (1) in P neresničen (0).

(iii) in (iv) primer lahko simboliziramo v sistemu propozicionalne logike, in sicer:

- (iii) $(\check{C} \Rightarrow S), \check{C} \therefore S$
- (iv) $(S \Rightarrow \neg \check{S})$

Simbolizacija tretjega primera je pravilna, saj se simbolizacija $(\check{C} \Rightarrow S)$ v logiščini, kot jo imenuje Šuster (2000), prebere: »Če si človek, potem si smrten.« ali »Vsi ljudje so smrtni.«. To je ekvivalentno našemu izvornemu primeru.

Poglejmo si sedaj četrti primer. Le-tega bi v logiščini prebrali »Če si sošolec, potem nisi športnik.« ali »Vsi sošolci niso športniki.«, kar ni ekvivalentno našemu izvornemu primeru (»Nekateri sošolci niso športniki«). Iz tega izpeljemo, da je naša simbolizacija nepravilna in da je potrebna vpeljava dodatnih izraznih oblik, ki bi nam omogočale izražati notranjo strukturo izjav. To imenujemo *predikatni račun* ali predikatna logika, saj vpeljemo oblike, ki nam omogočajo izražati predikate oz. odnose med n-rečmi (sneži, grem na hrib, je športnik, je večji od) ter ločevanje med individualnimi predikati in subjekti. Slednje so lahko individualne konstante (imenske) (a, b, c) in individualne spremenljivke (x, y, z). Tako sta simbolizaciji za tretji in četrti primer, ko vpeljemo univerzalni kvantifikator (\forall) za »vsi« in eksistencialni kvantifikator (\exists) za »nekateri« ter dodamo pravilom izjavnega računa pravila predikatnega računa spremenljivko: x ; konstanto: s ; predikatne črke: \check{C}, S, \check{S} , takšna:

- (iii) $(\forall x)(\check{C}(x) \Rightarrow S(x)), \check{C}s \therefore Ss$
- (iv) $(\exists x)(S(x) \wedge \neg \check{S}(x))$

V logiščini tako preberemo tretji primer: »Za vsak x velja, če je x človek, potem je x smrten. Sokrat je človek, torej je Sokrat smrten.« in četrti primer »Obstaja vsaj en takšen x , ki je sošolec in ni športnik«, kar je ekvivalentno naši izvorni propoziciji v naravnem jeziku narekovanju »Nekateri sošolci niso športniki.« Če bi še želeli s pomočjo pravil naravne dedukcije dokazati sklep, bi v obeh primerih (v izjavnem in predikatnem dokazu) to naredili na naslednji način:



-
- (1) $\check{C} \Rightarrow S$ predpostavka
 - (2) \check{C} predpostavka
 - (3) S 1, 2 MP (pravilo Modus ponens)

 - (1) $(\forall x)(\check{C}(x) \Rightarrow S(x))$ predpostavka
 - (2) $\check{C}s$ predpostavka
 - (3) $(\check{C}s \Rightarrow Ss)$ 1, OUK (pravilo opustitve)
 - (4) Ss 3, 2, MP (univ. kvan)

Glede na to, da pravkar opisani sistem predikativne logike vključuje zgolj tiste variable, ki se vežejo na individuum (a vsebuje predikate, spremenljivke, kvantifikatorja in konstante), imenujemo to vrsto logike **logika prvega reda**. Kar pa se kvantifikatorja in spremenljivke ne nanašata zgolj na individuum, temveč tudi na same predikate, lastnosti, ali ko želimo izpostaviti določene (različne) lastnosti ali celo lastnosti lastnosti oz. imajo predikati za objekt ponovno predikat, pa govorimo o logiki višjega reda, kar prikazujeta zadnja dva primera.

2. Če primer pet in šest prevedemo iz naravnega jezika v jezik logike višjega reda, dobimo:

(v) $\exists LLa \wedge \exists L \neq La$

(vi) $\forall L(La \Leftrightarrow Lr)$

V logiščini bi šesti primer zvenel »Za vsako lastnost velja, če in samo če jo ima Anej, jo ima Rok.« Takšna simbolizacija pa sedaj ne vključuje zgolj individuum, temveč tudi lastnosti (L) in lastnosti lastnosti.

Predstavili smo tri vrste logike, pri čemer nas bo v nadaljevanju zanimala predvsem logika prvega reda. Ta se kot temeljni umetni jezik pojavlja v filozofiji in računalništvu, hkrati pa pomeni osnovo za razumevanje strukture naravnega jezika ter (ne)logičnosti le-tega.

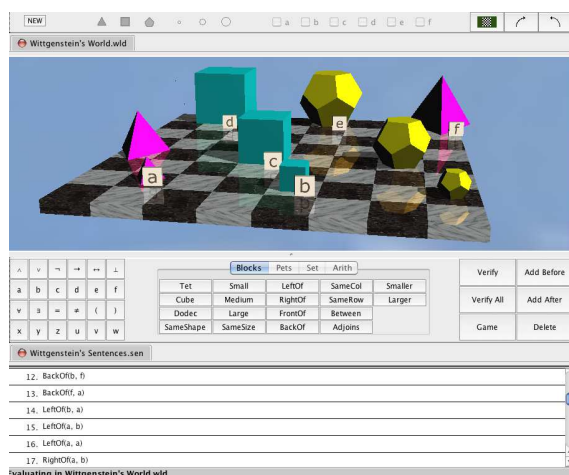
V nadaljevanju predstavljen program Tarskijev svet je program, ki nam pomaga razumeti pomen izjavnega in predikatnega računa oz. razumeti logiko prvega reda.

Tarskijev svet³

Program Tarskijev svet omogoča, da se najprej spoznamo s samim delovanjem programa, tako da nam ponudi že izdelane svete (File > Open > T > W > Exercise Files) z že ponujenimi stavki. Tako se lahko lotimo Aristotelovih stavkov (ang. Aristotle's Sentences), Bolzanovega sveta, Peanovih stavkov in sveta, Fregejevih in Carnapovih stavkov, Boole-ovih stavkov in sveta pa tudi Wittgensteinovega sveta in Wittgensteinovih stavkov. V nadaljevanju članka si bomo najprej ogledali predikatni račun brez kvantifikatorjev, nato pa predikatni račun s kvantifikatorji.

A. Predikatni račun (brez kvantifikatorjev) v Tarskijevem svetu

Ko odpremo datoteko Wittgensteinovi stavki in datoteko Wittgensteinov svet, se nam odpre naslednja slika:

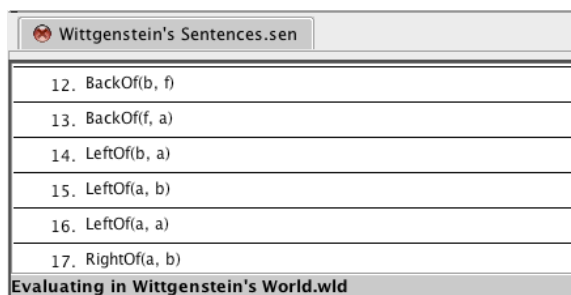


SLIKA 1. Wittgensteinov svet z Wittgensteinovimi stavki

Geometrijska telesa na plošči so Wittgensteinov svet. Nad svetom je orodna vrstica z gumbi za spreminjanje ali dodajanje geometrijskih teles (v nadaljevanju objektov): kocke, tetraedra in dodekaedra,

³D. Barker-Plummer, J. Barwise, J. Etchemendy, *Tarski's World: Revised and Expanded*, Stanford: SCLI Publications (2008).

spreminjanje njihove velikosti (majhen, srednji, velik: o, o, O) in označevanje z imenom (a, b, c itd.). Pod svetom so skrajno levo vezniki (\wedge , \vee , \rightarrow itd.), spremenljivke, konstante, kvantifikatorji in oklepaji. Na sredini imamo možnost izbirati med štirimi sklopi, in sicer med geometrijskimi telesi (ang. Bloks), ljubljenci (ang. Pets), množicami (ang. Sets) in aritmetiko (ang. Arith). Skrajno desno so ukazi preveri (ang. Verify), dodaj, briši (ang. Add, Delete) idr. Pod vsem omenjenim sledijo stavki, ki so v tem primeru že zapisani. Tako imamo zapisano naslednje:



SLIKA 2.

Primeri Wittgensteinovih stavkov

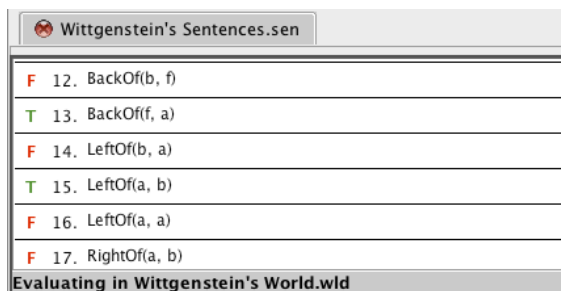
V logiščini predstavljene stavke na sliki 2 preberemo kot:

- 12. $\text{Objekt, imenovan } b, \text{ je za objektom, imenovanim } f.$
- 15. $\text{Objekt, imenovan } a, \text{ je levo od objekta } b.$
- 17. $\text{Objekt, imenovan } a, \text{ je desno od objekta } b.$

Zanima nas, kateri od omenjenih stavkov je resničen (T) in kateri neresničen (F). Imamo dve možnosti, kako to naredimo. Če želimo preveriti posamični stavek, se postavimo na le-tega in kliknemo *Verify* (preveri). Če pa želimo preveriti vse stavke hkrati, kliknemo *Verify All* (preveri vse). Mi smo preverili vse hkrati in dobili naslednjo sliko:

S slike 3 lahko razberemo, da sta 13. in 15. stavek resnična, ostali neresnični, kar se ujema s sliko 1.

V naslednjem koraku bomo že ponujeni Wittgensteinov svet (WW1) spremenili. S kazalnikom gremo na objekt in ga poljubno premikamo. Zamenjali smo položaj objekta *a* in *b*, odstranili *e* in premaknili naprej objekt, imenovan *f*, ter tako dobili Wittgensteinov svet 2 (WW2).



SLIKA 3.

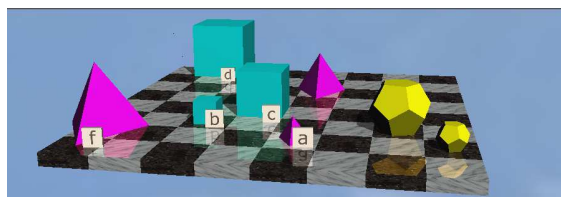
Primeri Wittgensteinovih stavkov

Glede na to, da so stavki ostali nespremenjeni, jih lahko ponovno preverimo. Ker smo prej preverili vse hkrati, bomo sedaj preverili zgolj stavke, ki smo jih izbrali, in sicer stavke številka 12, 15 in 17, ki smo jih že zgoraj zapisali v logiščini. Rezultat je naslednji:

S slike 5 lahko razberemo, da sta 12. in 17. stavek, glede na WW2, resnična (T), 15. pa neresničen (F).

Tarskijev svet omogoča uporabo najrazličnejših kombinacij ponujenih datotek. Navedimo nekatere:

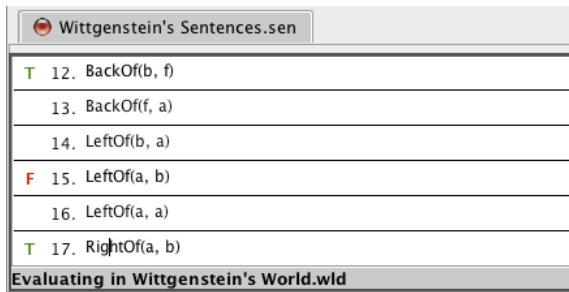
- Odpremo datoteko nekega sveta in stavke z enakim imenom (to smo zgoraj že predstavili: WW1 in Wittgensteinove stavke)
- Lahko spremenimo izbrani svet (WW2) in obdržimo stavke.
- Lahko izberemo določen svet in datoteko stavkov z drugačnim imenom (nor. WW1 in Boolove stavke) ter jih preverjamo.
- Lahko odpremo poljubne stavke, npr. Boolove stavke, in gradimo svet tako, da bodo vsi stavki resnični.
- Lahko odpremo svet in zapisujemo stavke ter jih nato preverimo.



SLIKA 4.

WW2





SLIKA 5.

Preverjeni izbrani Wittgensteinovi stavki

Lahko pa tudi preverjamo, če razumemo prevajanje stavkov naravnega jezika v jezik logike. Postopek je naslednji:

- (i) Najprej odpremo novi svet, ki je brez kakršne-gakoli objekta ali stavka.
- (ii) Izberemo si stavke naravnega jezika.
- (iii) Zapišemo jih v jeziku logike v zavihku za stavke (na sliki 6, »Untitled Sentences«).
- (iv) Postavimo objekte, tako da ustrezajo zapisanim stavkom.
- (v) Sedaj lahko preverimo posamične stavke (izberi *Verify*), vse stavke hkrati (izberi *Verify All*) ali pa preverjamo stavke preko igre (izberi *Game*).

V nadaljevanju bomo prikazali pravkar opisani postopek na konkretnem primeru.

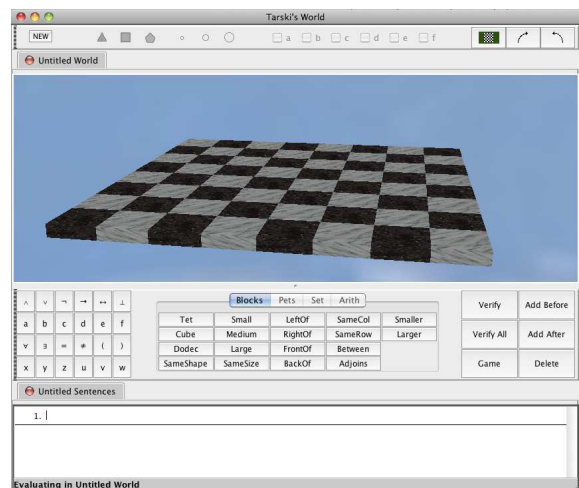
- (i) Ustvarimo novi svet (File > New > New World) Svet, ki smo ga odprli, lahko shranimo. Prav tako stavke, ki jih bomo zapisali. Mi smo oboje shranili kot Gajin svet in kot Gajini stavki.
- (ii) Stavki naravnega jezika, ki jih želimo prevesti, so:
 1. Objekt f je desno od objekta a in levo od objekta b .
 2. Objekt b je ali med objektoma d in e ali pa je od obeh manjši.
 3. Vsaj en izmed objektov a , c in e je kocka.
 4. Če je a tetraeder, potem je pred d -jem.
 5. Če je c majhen in je d dodekaeder, potem ni objekt d niti velik niti majhen.

- (iii) Spodnja slika prikazuje prevedene stavke naravnega jezika v jezik logike.
- (iv) Sedaj postavimo objekte tako, da ustrezajo simbolizaciji na sliki 7: Na koncu še preverimo, ali zapis ustreza prikazanemu svetu oz., ali so Gajini stavki ekvivalentni Gajinemu svetu.
- (v) S slike 9 je razvidno, da so vsi stavki resnični (T).

Če zapisanih stavkov ne želimo takoj preveriti, se lahko tudi igramo. To pomeni, da kliknemo gumb *Game* (slo. igra), ki nam ponudi igro v obliki kviza. Na vprašanje, ali je stavek št. 1, t. t. »Objekt f je desno od a in levo od b .«, ki smo ga v program zapisali kot » $\text{RightOf}(f, a) \wedge \text{leftOf}(f, b)$ «, resničen ali napačen, smo odgovorili z »napačen«. Posledica tega je, da imamo na desni strani slike 10 zapisan odgovor na naš odgovor, in sicer: »False« (slo. nepravilno).

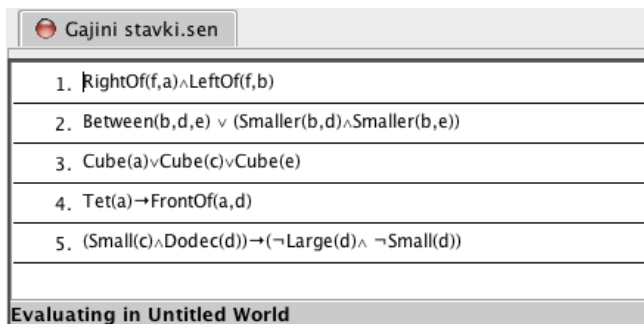
Hkrati nas vpraša, če menimo, da je katerikoli del konjunkcije napačen. Če pritrdimo ter nato izberemo tisti člen konjunkcije, za katerega trdimo, da je napačen, je naš odgovor ponovno nepravilen, zato igro izgubimo.

Sedaj smo si pogledali primere izrazov brez kvantifikatorjev, v nadaljevanju bomo predstavili še uporabo predikatnih izrazov s kvantifikatorji v programu Tarskijev svet.



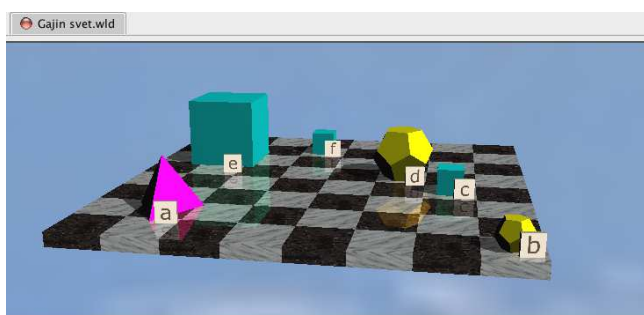
SLIKA 6.

Novi, še neimenovani svet



SLIKA 7.

Simbolizacija



SLIKA 8.

Gajin svet



SLIKA 9.

Preverjanje Gajinih stavkov v Gajinem svetu.



SLIKA 10.

Igra, s katero preverjamo resničnost Gajinih stavkov v Gajinem svetu

B. Predikatni račun (s kvantifikatorji) v Tarskijem svetu

Postopek uporabe predikatnega izraza s kvantifikatorji v programu Tarskijev svet je enak kot postopek uporabe predikatnega izraza brez kvantifikatorjev. Sedaj vpeljemo vse elemente logike prvega reda, t. j. dodamo kvantifikatorje.

(i) Najprej smo naredili poljuben svet in ga poimenovali (Gajin svet 2).

(ii) V jeziku logike prvega reda smo zapisali stavke, ki ustrezajo naslednjim navodilom:

1. Prvi stavek naj opiše velikost vseh tetraedrov.
2. Izrazi, da nekateri dodekaedri niso majhni, kot lahko razbereš iz predstavljenega sveta.
3. Izrazi, da so nekatere velike kocke levo od objekta b in za objektom c .
4. Izrazi, da ima vsaka kocka na desni strani tetraeder.
5. Izrazi, da, če je a dodekaeder, so potem nekateri objekti pred njim.

(iii) V tretjem koraku smo stavke zapisali v jeziku logike prvega reda in shranili (Gajini stavki 2). V logiščini bi zapisane stavke prebrali kot:

1. Za vsak x velja, če je x tetraeder, potem je x majhen.
2. Obstaja vsaj en takšen x , da je x dodekaeder in ni majhen.
3. Obstaja vsaj en takšen x , da je ta x kocka in je x velik in je ta x levo od objekta b in je ta x za objektom c .
4. Obstaja vsaj en x , da je ta x tetraeder in za vsak y velja, če je y kocka, potem je x desno od y .

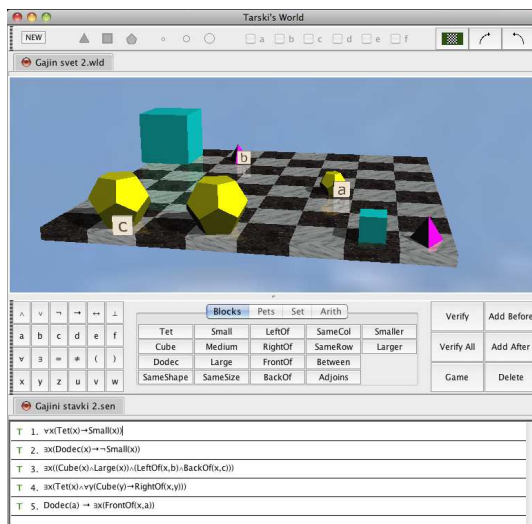




5. Če je a dodekaeder, potem obstaja vsaj en takšen x , ki je pred a -jem.

(iv) Preverili smo vrednost Gajinih stavkov 2 v Gajinem svetu 2 in ugotovili, da so vsi resnični.

Celoten postopek uporabe logike prvega reda oz. predikatnih računov v programu Tarskijev svet, ki smo ga predstavili, je prikazan na sliki 11.



SLIKA 11.
Predikatni račun v programu Tarskijev svet

Zaključek

Tarskijev svet je pomemben predvsem za učenje logike prvega reda, saj je velik poudarek najprej na poznavanju izjavnega računa, nato pa sledi prehod na predikatni račun, ki je največkrat za učeče težje razumljiv. Prednost programa je vsekakor v zanimivem, zabavnem, predvsem pa v drugačnem, učenju, pa tudi, kar je morda še pomembneje, v razumevanju in urjenju.

Seveda ima program tudi pomanjkljivosti; program je v angleškem jeziku, kar zahteva znanje in dobro razumevanje angleščine. To posledično pomeni prevajanje, najprej iz slovenščine v angleščino, nato v jezik logike prvega reda in logiščino. Tako lahko prihaja do napak, ki so predvsem posledica »izgubljenega s prevodom«.

Kot vemo, je sprejemanje osnovnih načel logike skupni element ne zgolj matematike in analitične filozofije, temveč tudi vseh ostalih znanosti. Prav tako vemo, da so računalniški programi, kot je Tarskijev svet. tisti, ki pomagajo razumeti in razjasniti logična pravila izpeljevanja, presojo pravilnosti ali nepravilnosti sklepanja, pomagajo tudi razumeti, kakšna je povezava med jezikom, ki ga uporabljamo ljudje pri sporazumevanju (t. i. naravni jezik), in jezikom logike. Zato smo prepričani, da je Tarskijev svet pomembno orodje vsakega učenca in učitelja.

Literatura

- [1] D. Barker-Plummer, J. Barwise in J. Etchemendy, *Tarski's World: Revised and Expanded*, Stanford: SCLI Publications (2008).
- [2] D. Šuster, *Simbolna logika*, Knjižna zbirka Učbeniki, 2, Maribor, Pedagoška fakulteta (2000).

Križne vsote



→ Naloga reševalca je, da izpolni bele kvadratke s števki od 1 do 9 tako, da bo vsota števk v zaporednih belih kvadratih po vrsticah in po stolpcih enaka številu, ki je zapisano v sivem kvadratu na začetku vrstice (stolpca) nad (pod) diagonalo. Pri tem morajo biti vse številke v posamezni vrstici (stolpcu) različne.

	14	10						
8							9	6
13			16		8	11		
	10			9				
		12						
			11					