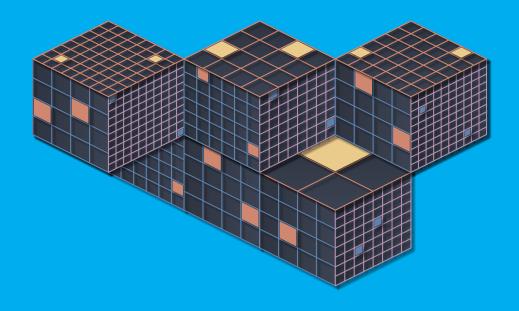
ESPORT NYELV

Paszigráfia Rapszódia



Pasigraphy Rhapsody
ESPORTS LANGUAGE

Az esport kultúra nyelve

PaRa programozói kézikönyv

The Language of the Esports Culture

PaRa Programmer's Guide

Bátfai Norbert batfai.norbert@inf.unideb.hu Információ Technológia Tanszék, Debreceni Egyetem

Bátfai Nándor Benjámin batfai.nandi@gmail.com Debreceni Egyetem Kossuth Lajos Gyakorló Általános Iskola

2019. szeptember 30.

Kivonat

A Paszigráfia Rapszódia (Bátfai, 2019c), vagy röviden PaRa egy olyan mesterséges nyelv kialakítására törekvő kezdeményezés, mely lehetővé teszi a homunkulusz és a mesterséges homunkulusz közötti kommunikációt, ergó ez az esport kultúra nyelve (Bátfai, 2019b). A PaRa nyelvi mondatok előállításának első lépése a természetes nyelvi mondatok átírása egy elsőrendű logikai (FOL) nyelvre, melyből a PaRa mondat előállítása már automatizálható (Bátfai, 2019a). Ez a dokumentum a FOL nyelvi fordításban és az erre épűlő automatizálást támogató szoftverek használatában segíti a leendő PaRa fejlesztőket.

Abstract

The Pasigraphy Rhapsody (Bátfai, 2019c), or shortly PaRa (from it's Hungarian name Paszigráfia Rapszódia) is an initiative to develop an artificial language that is intended to allow communication between the Homunculus and the Artificial Homunculus, ergo, it is the language of the esport culture (Bátfai, 2019b). The first step of the production of PaRa sentences is to translate natural language sentences to First-Order Logic (FOL) sentences from which the PaRa sentences can be produced automatically (Bátfai, 2019a). This document helps future developers in FOL translating and in using automation software based on it.

Tartalomjegyzék

| 1. | Bevezetés | 2 |
|----|---|----|
| 2 | Introduction | 4 |
| | 2.1. Emberek, egerek, macskák és kutyák | 4 |
| | 2.2. A számok világa | 6 |
| | 2.3. Változatosság | 7 |
| | 2.4. Prolog-ban a család | |
| | 2.5. Irodalom | 13 |
| 3. | Gyakorlás | 14 |
| | 3.1. Open Source Car Intelligence | 14 |
| 4. | Esport nyelv | 15 |
| Hi | ivatkozások | 15 |

1. Bevezetés

Az esport kultúra a donaldi (Donald, 2001) epizodikus, mimetikus, mitikus és teoretikus kultúrális szintek elképzelt következő fázisa (Bátfai, 2019b), (Bátfai et al., 2019). A teoretikus szinten kifejlődhetett a neumanni értelemben vett ?önreprodukáló automata?, a központi idegrendszerrel és az emberi kultúrával, mint hordozóval összemérhető bonyolultságú értelmező program, a homunkulusz, amelyet mindannyian, mint a saját tudatunkat tapasztalunk meg. Amikor mesterséges intelligenciát szeretnénk létrehozni, akkor ezt a folyamatot akarjuk megismételni, ezért tekinthetjük ezt úgy, hogy a homunkulusz törekszik egy mesterséges homunkulusz kialakítására. Ezzel ennek a donaldi víziónak szeretnénk megfelelni: ?az elme új architektúráját építjük meg, olyat, amely hatékonyabb reprezentációs eszközökkel rendelkezik, és képes saját magát megérteni? (Donald, 2001, 328).

Miért kellene ehhez egy új donaldi átmenet? A matematikában, az emberiség legstabilabbnak tartott építményében felbukkanó ellentmondások kapcsán elindult kutatások egyértelművé tették, hogy a mitikus (beszélt nyelvi) kultúra szintjén ezeket nem lehet feloldani. Az elméleti kultúra szintjén, a matematikai logika nyelvén lehet egyáltalán érdemben beszélni róluk. Lássuk konkrét példákat is ellentmondásokra! A (Dragálin & Buzási, 1996) könyvet követve a következő két antinómiát mutatjuk be: ha még nem vagy benne a logikában, akkor az Evbulid paradoxont (kék pirula¹) olvasd most csak el, jópár hét múlva gyere lapozz vissza

¹Ha nem tudod, mi a kék és mi a piros pirula, akkor ideje megnézni a Mártix című mozit!

Evbulid paradoxon, i.e. IV. század

Azt mondom: ?Hazudok.? Két lehetőség van:

- Ha igazat mondok (nem hazudok), akkor hazudok.
- Ha hazudok (hazudom, hogy hazudok), akkor igazat mondok.

(Dragálin & Buzási, 1996, 183)

a Russel antinómia bemutatására (piros pirula²)!

Russel paradoxon, i.sz. XX. század

Az M^+ naív halmazelmélet formális axiomatikus elméletben a $\forall z(z \in \{y|\varphi(y)\} \equiv \varphi(z))$ absztrakció axiómából kiindulva, a $\varphi(z) = \neg(z \in z)$ absztrakciót alkalmazva

$$M^+ \vdash \forall z (z \in \{x | x \notin x\} \equiv z \notin z)$$

amiből a $\{x|x\notin x\}$ Russel halmazról a

$$M^+ \vdash \{x | x \notin x\} \in \{x | x \notin x\} \equiv \{x | x \notin x\} \notin \{x | x \notin x\}$$

törvény vezethető le.

Viszont pusztán abból, hogy $\vdash \neg (A \equiv \neg A)$ vagy a $\{x | x \notin x\} \in \{x | x \notin x\} \equiv \{x | x \notin x\} \notin \{x | x \notin x\}$ formula tagadását tovább alakítva (az M^+ logikai axiómáit felhasználva) kapjuk, hogy

$$M^+ \vdash \neg(\{x | x \notin x\} \in \{x | x \notin x\} \equiv \{x | x \notin x\} \notin \{x | x \notin x\})$$

Ezzel az ekvivalenciát és annak tagadását is levezettük az M^+ elméletben, tehát az M^+ elmélet nem ellentmondásmentes. Ez a Russel antinómia (Dragálin & Buzási, 1996, 182).

Mi persze nem a matematika megalapozása körüli csatákba történő bekapcsolódásra gyúrunk, hanem egy univerzális mesterséges nyelvet szeretnénk széles körben elterjeszteni. Ezért a legjobb fegyverünkhöz nyúlunk, ami van: a matek legősibb, de mai formájában legmodernebb ágához, a matematikai logikához. Ezzel most egyetemeken találkoznak a matematikus és informatikus hallgatók. A donaldi idézett vízió megvalósításához ezen megtanulni beszélni az első lépés a mi olvasatunkban. S mivel az egyetem egy nyelv szempontjából nem tömegbázis, a

(Szendrei, 1986, 16)

 $^{^2}$ Jóval polulárisabban, mondjuk egy algebra kurzus szintjén azt mondanánk, hogy Cantor óta vannak ugye a halmazok, például a $H=\{1,2,3\}$ és általában bármely összességet tekinthetünk halmaznak. Ennek a H halmaznak egy tulajdonsága, hogy elemként önmagát nem tartalmazza, azaz $H\notin H.$ Vegyük most az összes halmazok halmazát, mivel ez minden halmazt tartalmaz, így önmagát is, azaz feltéve, hogy A-val jelöljük, ez a tulajdonság jellemzi: $A\in A.$ Majd tekintsük azt a halmazt, amely az összes ilyen tulajdonsággal nem rendelkező halmazt tartalmazza, tehát azokat, amelyek önmagukat elemként nem tartalmazzák, jelölésében legyen ez a D halmaz. Kérdés, hogy D eleme-e D-nek, tehát önmagát tartalmazza-e elemként?

[•] $D \in D \Rightarrow D \notin D$

[•] $D \notin D \Rightarrow D \in D$

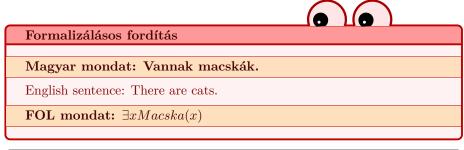
megtanulásának és a modern matematikai gondolkodás elterjesztésének eszközei a tömegesen játszott elektronikus játékok lehetnek. Ez a Paszigráfia Rapszódia létrehozásának motivációja, hogy legyen egy olyan matematikai logikai alapú mesterséges, de természetesen a nemzeti anyanyelveinkre épülő nyelvünk, amely játékok alapjául is szolgálhat, s még egyben a tudomány egyetemes nyelve is lehet.

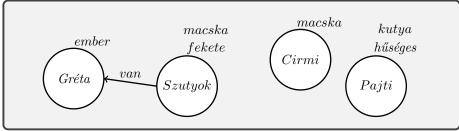
Az elektronikus játékok térnyerése egyértelmű tendencia, a szülő, nagyszülő nem érti mit jelent a játékfogyasztás megugrása vagy, hogy mi az esport. Talán nagy rendezettségű szellemi táplálék, amire a játékos agya mohón veti rá magát (Bátfai, 2018). Mindenesetre ha sikerülne PaRa alapú játékokkal tömeges szinten játszani, az az idézett donaldi vízió mentén olyan szinten fejleszthetné tovább az emberiség kognitív szintjét, amihez képes a nagyszülői esport ?értetelenkedés? eltörpül.

2 Introduction

The esports culture (Bátfai, 2019b), (Bátfai et al., 2019) is a next imagined phase of Donald's (Donald, 2001) episodic, mimetic, mythic and theoretical stages of cognitive evolution.

2.1. Emberek, egerek, macskák és kutyák





A $\exists x Macska(x)$ mondat olvasása: ?Létezik olyan x, hogy macska x? vagy röviden csak ?Létezik x, macska x?. Itt az x változó helyére odaképzelhetünk konkrét objektumokat a a modellből, s ha azok valóban macskák, akkor a Macska() prédikátum ezt majd igaznak állítja.

A $\exists x Macska(x)$ mondat azt mondja, hogy ?Vannak macskák?. Ez az állítás az egyik modelben lehet igaz (ott, ahol valóban vannak macskák) egy másik modelben meg, ahol nincsenek macskák, ott hamis.

Cirmi macska

Cirmi is a cat

Macska(Cirmi)

A Macska(Cirmi) mondatban nincs változó, hanem egy **konstansról** beszél, konkrétan azt mondja, hogy ?Cirmi egy macska?.

Cirmi és Szutyok macskák

Cirmi and Szutyok are cats

 $Macska(Cirmi) \wedge Macska(Szutyok)$

A $Macska(Cirmi) \wedge Macska(Szutyok)$ mondat azt állítja, hogy ?Cirmi is egy macska meg Szutyok is az? vagy ami ugyanaz: ?Cirmi is egy macska és Szutyok is egy macska?.

Megtorpanhatunk, amikor ?Az egerek nem macskák? mondatot szeretnénk lefordítani. Mert hogyan kell lefordítani, hogy ?Az?? Sehogyan, mert a fordítás nem szótár alapon mechanikusan történik, hanem a gondolkodásmód megváltoztatásával! Eképpen: ?Minden olyan objektum, ami ha egér, akkor ebből következik, hogy nem lehet macska?. S ennek már megadhatjuk akár a szó szerinti fordítását is a használt elsőrendű logikai (First Order Logic, FOL) nyelven:

Az egerek nem macskák

Mice are not cats.

 $\forall x (Eger(x) \supset \neg Macska(x))$

A $\forall x$ olvasása: ?Minden x?. Itt az x helyére a modell összes objektumát kell odaképzelnünk. A \neg a tagadás, olvasása ?nem?, a \supset az implikáció (logikai következmény), olvasása ?akkor? vagy ?-ből következik?. Egészen pontosan: $Eger(x) \supset \neg Macska(x)$ annyit mond, hogy ?ha x egér akkor x nem macska? vagy ?ha x egér akkor ebből következik, hogy x nem macska?.

Gyakori hiba ?A kutyák hűségesek? mondat ilyen fordítása: $\forall x(Kutya(x) \land Hűséges(x))$, mert ez azt mondja, hogy $\forall xKutya(x) \land \forall yHűséges(y)$ azaz minden objektum kutya és minden objektum hűséges. Mi viszont nem ezt akartuk mondani, hanem csak a kutyákkal foglalkozva azt, hogy ha egy objektum kutya, akkor hűséges, tehát a helyes fordítás:

A kutyák hűségesek

Dogs are loyal

 $\forall x(Kutya(x) \supset H \H{u} s \acute{e} ges(x))$

Az ?és?-es konstrukció inkább az egzisztenciális kvantort jellemzi, a

Vannak hűséges kutyák

There are loval dogs

 $\exists x (Kutya(x) \land H \H{u}s \'eges(x))$

azt fejelzi ki, amit állít a természetes nyelvi mondat. Itt az implikáció használata lenne a hiba: $\exists x(Kutya(x) \supset Hűséges(x))$, mert a ?Vannak hűséges kutyák? nem igaz egy olyan modellben, ahol kutya például egyáltalán nincs, mivel a $\exists x(Kutya(x) \land Hűséges(x))$ formulához ebben a világban nem találnánk olyan objektumot, amire az is igaz, hogy kutya, meg az is, hogy hűséges, mivel ugye kutya nincs benne…viszont ebben a kutyátlan modellben, ha mondjuk van benne egy hűséges egér, akkor a $\exists x(Kutya(x) \supset Hűséges(x))$ simán igaz, mert az implikáció igazságtáblája ilyen:

| Kutya(x) | Hűsé $ges(x)$ | $Kutya(x) \supset H \H{u}s\'{e}ges(x)$ |
|----------|---------------|--|
| igaz | igaz | igaz |
| igaz | hamis | hamis |
| hamis | igaz | igaz |
| hamis | hamis | igaz |

csak akkor hamis, ha az előtag igaz, az utótag hamis (a hűséges egérre a harmadik sor vonatkozna).

Méginkább rámutat a gondolkodásmód megváltoztatásának szükségességére, ha a következő két mondat fordításán dolgozunk: ?A macskák a háztetőn vannak? és a ?Csak a macskák vannnak a háztetőn?.

A macskák a háztetőn vannak

Cats are on the roof

 $\forall x (Macska(x) \supset Tet \H{o}n Van(x))$

?A macskák a tetőn vannak? azt jelenti, hogy ?ha x macska akkor x a tetőn van?, a FOP mondat ennek tükörfordítása. Ha viszont ott a ?csak? szócska, akkor már azt jelenti, hogy ha felmegyek a padlásra, félretolok egy cserepet és leveszek egy jószágot, akkor egy macska lesz a kezemben, Tehát, ha a tetőn van x akkor macska x, egyszerűen helyet cserélt az implikáció két tagja és ez a fordítás:

Csak a macskák vannak a háztetőn

Only cats are on the roof

 $\forall x (Tet "on Van(x)) \supset Macska(x))$

2.2. A számok világa

Nem fogunk most sokat időzni itt, de a következő két példa tanulmányozása segíteni fogja a következő rész megértését.

Minden természetes számnál van nagyobb természetes szám

For every natural numbers there exists a greater one

 $\forall x \exists y (x < y)$

Csak a két azonos hatókörű kvantor sorrendét változtatjuk a formulában:

Van legnagyobb természetes szám

There is the greatest natural number

 $\exists y \forall x (x < y)$

Hasonló szerkezetű mondatok az Apja(x, y), x-nek Apja az y prédikátummal:

Minden embernek van apja

Every man has a father

 $\forall x \exists y Apja(x,y)$

Létezik mindenki apja

There exists the father of every man

 $\exists y \forall x Apja(x,y)$

2.3. Változatosság

Az ? Akárki bagózik, mindenki egészségének rovására megy? (vagy nagyjából ? Ha valaki dohányzik, mindenki egészségét veszélyezteti?, ? Bárki bagózik, mindenkinek romlik az egészsége?, ...) mondat fordításaival mutassuk meg, hogy a matematikai gondolkodásmód sajátos, de változatosságával is tud gyönyörködtetni.

Akárki bagózik, mindenki egészségének rovására megy

If anyone smoke then everyone's health is at risk

 $\forall x (Bag\'{o}zik(x) \supset \forall y Eg\'{e}szs\'{e}geRomlik(y))$

Akárki bagózik, mindenki egészségének rovására megy

If anyone smoke then everyone's health is at risk

 $\forall y (\exists x Bag \acute{o} zik(x) \supset Eg \acute{e} sz \acute{e} ge Rom lik(y))$

De figyeljük meg, hogy ha az egzisztenciális kvantor hatókörét kicsit megváltoztatjuk: a $\exists x Bagózik(x)$ helyett most legyen a $\exists x (Bagózik(x) \supset EgészségeRomlik(y))$, akkor a jelentés hogyan változik: itt már minden y-nak ugyanattól az x-től romlik az egészsége.

Mindenkihez van valaki, aki ha bagózik, árt neki.

For everyone there is somebody who, if he smokes then he will endanger his health

 $\forall y (\exists x (Bag\acute{o}zik(x) \supset Eg\acute{e}szs\acute{e}geRomlik(y)))$

Ezt megérteni a számok világa pont $\forall x\exists y(x < y)$ formulája mintájára lehet, mert kvantorok hasonló helyzetben vannak a most vizsgált $\forall y(\exists x(Bag\acute{o}zik(x)\supset Eg\acute{e}sz\acute{e}geRomlik(y)))$ esetben. Ami ugye azt mondja, hogy mindenkihez van olyan, aki ha bag\acute{o}zik, akkor az árt neki. Véve az alábbi 4 személyes modellt

| y akinek árt | x aki ha bagózik |
|--------------|------------------|
| Norbi | Matyi |
| Nándi | Gréta |
| Gréta | Nándi |
| Matyi | Nándi |

láthatjuk, hogy ebben a modellben ez igaz állítás lenne, viszont a $\exists x Bagózik(x) \supset \forall y EgészségeRomlik(y)$ meg nem lenne, mert nem lenne olyan személy, aki ha bagózik, az mindenkinek ártana, mivel az ártás csak az iménti tábla szerint menne.

Térjünk még vissza az eredeti ?Akárki bagózik, mindenki egészségének rovására megy? mondathoz és adjunk további formalizálási alternatívákat!

Akárki bagózik, mindenki egészségének rovására megy

If anyone smoke then everyone's health is at risk

 $\forall x (\forall y (Bag\acute{o}zik(x) \supset Eg\acute{e}szs\acute{e}geRomlik(y)))$

Akárki bagózik, mindenki egészségének rovására megy

If anyone smoke then everyone's health is at risk

 $\forall y (\forall x (Bag\'{o}zik(x) \supset Eg\'{e}szs\'{e}geRomlik(y)))$

Akárki bagózik, mindenki egészségének rovására megy

If anyone smoke then everyone's health is at risk

 $\exists x Bag\'ozik(x) \supset \forall y Eg\'eszs\'egeRomlik(y)$

Visszatérve az egerek és macskák világába:

Az egerek utálják a macskákat

Mice hate cats

 $\forall x (E(x) \supset \forall y (M(y) \supset U(x,y)))$

Az egerek utálják a macskákat

Mice hate cats

 $\forall x (\forall y ((E(x) \land M(y)) \supset U(x,y)))$

A V(x,y) prédikátum azt mondja, hogy ?x birtokol y?, ?van x-nek y-ja?.

Gréta cicája fekete

Gréta's cat is black

 $\exists x (V(Gr\acute{e}ta, x) \land M(x) \land F(x))$

Gréta cicái feketék

Gréta's cats are black

 $\forall x ((V(Gr\acute{e}ta, x) \land M(x)) \supset F(x))$

Gréta nem minden cicája fekete

Not all of Gréta's cats are black

 $\neg \forall x ((V(\mathit{Gr\'eta}, x) \land M(x)) \supset F(x))$

Gréta nem minden cicája fekete

Not all of Gréta's cats are black

 $\exists x (V(Gr\acute{e}ta, x) \land M(x) \land \neg F(x))$

2.4. Prolog-ban a család

Ebből a tudásbázisból:

| $	ext{F\'erfi}(ext{x})$ |
|---|
| Nándi férfi Matyi férfi Norbi férfi Dodi férfi |
| Nándi is male Matyi is male Norbi is male Dodi is male |
| Férfi(Nándi) Férfi(Matyi) Férfi(Norbi) Férfi(Dodi) |
| |

| Nő(x) |
|---|
| Gréta nő Erika nő Kitti nő |
| Gréta is female Erika is female Kitti is female |
| $N\H{o}(Gr\'{e}ta)$ $N\H{o}(Erika)$ $N\H{o}(Kitti)$ |

Gyereke(gyerek, szülő) Gréta Erika gyereke Gréta Norbi gyereke Nándi Erika gyereke Nándi Norbi gyereke ... Gréta is Erika's child Gréta is Norbi's child Nándi is Erika's child Nándi is Norbi's child ... Gyereke(Gréta, Erika) Gyereke(Gréta, Norbi) Gyereke(Nándi, Erika) Gyereke(Nándi, Norbi) ...

Ebből a tudásbázisból hogyan építjük fel az apa fogalmát?

Az apák a gyerekes férfiak a

 $^a \acute{\mathrm{U}}\mathrm{gy}$ értve, hogy minden gyerekes férfi egy apa.

Fathers are men with children

 $\forall x ((F\acute{e}rfi(x) \land \exists y Gyereke(y,x)) \supset Apa(x))$

Az apák a gyerekes férfiak

Fathers are men with children

 $\forall x (\exists y (F\acute{e}rfi(x) \land Gyereke(y,x)) \supset Apa(x))$

Az apák a gyerekes férfiak

Fathers are men with children

 $\forall x \forall y ((F\acute{e}rfi(x) \land Gyereke(y,x)) \supset Apa(x))$

Talán könnyebb lesz a továbbiakban az alábbi definíciós formában dolgozni:

Apa

Az ?apa? definíciója

The definition of ?apa?

 $Apa(x) \leftrightharpoons F\'{e}rf\!i(x) \land \exists y \, Gyereke(y,x)$

Hogyan írunk át egy ilyen definíciót Prolog nyelvre? Imingyen:

Prolog nyelvre fordítás

Magyar mondat: Apa prédikátum

English sentence: Father predicate

FOL mondat: $Apa(x) \leftrightharpoons F\'{erfi}(x) \land \exists y \, Gyereke(y, x)$

Prolog szabály: apa(X):- férfi(X), gyereke(_Y, X).

Apja(x, y), olvasva Apja(apa, gyerek)

FatherOf(x, y)

 $Apja(x,y) \leftrightharpoons F\acute{e}rfi(x) \land Gyereke(y,x)$

apja(X, Y):- férfi(X), gyereke(Y, X).

Nagyapa(x)

Grandfather(x)

 $Nagyapa(x) \leftrightharpoons \exists y (Apja(x,y) \land (\exists u Anyja(y,u) \lor \exists z Apja(y,z)))$

 $\verb"nagyapa(X):-apja(X, Y), (apja(Y, _U); anyja(Y, _Z)).$

Könnyebb így ?definíció szerint? gondolkozni, ezt demonstrálandóan FOLban így írtuk volna:

${\bf A}$ nagyapák az apák vagy anyák apjai a

 a Úgy értve, hogy mindenki, aki apák vagy anyák apja, az egy nagyapa.

Grandfathers are fathers of fathers

 $\forall x (\exists y (Apja(x,y) \land (\exists u Apja(y,u) \lor \exists z Anyja(y,z))) \supset Nagyapa(x))$

A nagyapák az apák vagy anyák apjai a

 a Úgy értve, hogy mindenki, aki apák vagy anyák apja, az egy nagyapa.

Grandfathers are fathers of fathers

 $\forall x (\exists yuz (Apja(x,y) \land (Apja(y,u) \lor Anyja(y,z))) \supset Nagyapa(x))$

A nagyapák az apák vagy anyák apjai

Grandfathers are fathers of fathers

 $\forall xyuz((Apja(x,y) \land (Apja(y,u) \lor Anyja(y,z))) \supset Nagyapa(x))$

Nagyapja(x, y), olvasva Nagyapja(nagyapa, unoka)

GrandfatherOf(x, y)

 $Nagyapa(x, z) \leftrightharpoons (Apja(x, y) \land (Anyja(y, z) \lor Apja(y, z)))$

nagyapja(X, Z):- apja(X, Y), (apja(Y, Z); anyja(Y, Z)).

Feladat: az eddigi példák alapján írd meg az Anya/1, Anyja/2, NagyMama/1, NagyAnyja/2 prédikátumokat és foglald egy teljes, futtatható Prolog kódba, majd tégy fel változatos kérdéseket: listázd például az összes nagyapát! Íme itt a mi megoldásunk: ezen a https://youtu.be/OHEgIYXNakM streamelt videón és a Prolog kódunk:

2.5. Irodalom

Ebben a bevezető részben közérthetően terveztük tárgyalni a (Bátfai, 2019a) doksi útkereséséből kikristályosodó elemeket. Konkrétan itt természetes nyelvű mondatok elsőrendű logikai átírásával foglalkoztunk, ehhez jó kiindulást ad a (Dragálin & Buzási, 1996) és a (Russell & Norvig, 2010) könyv, de szinte bármelyik egyetem logika vagy mesterséges intelligencia kurzusainak anyagai között találunk ilyen példákat.

- Ernest Davis: Guide to Expressing Facts in a First-Order Language, https://cs.nyu.edu/faculty/davise/ai/folguide.pdf
- http://www.cs.gordon.edu/courses/cps331/lectures-2012/Predicate% 20Calculus.pdf
- https://www.cc.gatech.edu/~isbell/classes/2003/cs4600_fall/hwks/ hw3-fol-soln.pdf
- https://www.ics.uci.edu/~rickl/courses/cs-171/cs171-lecture-slides/ 2017_FQ_CS171/chap_8_9_a_FOL_Syntax.pdf
- http://un.uobasrah.edu.iq/lectures/2561.pdf
- https://people.umass.edu/partee/NZ_2006/LING310_TEST1_with_answers% 20.pdf, https://people.umass.edu/partee/NZ_2006/More%20Answers% 20for%20Practice%20in%20Logic%20and%20HW%201.pdf
- https://faculty.washington.edu/smcohen/453/FOLTranslation.pdf

- Pásztorné Varga Katalin, Várterész Magda, Sági Gábor: A matematikai logika alkalmazásszemléletű tárgyalása, https://www.tankonyvtar.hu/hu/tartalom/tamop425/0046_a_matematikai_logika_alkalmazasszemleletu_targyalasa/adatok.html
- Farkas Zsuzsa , Futó Iván , Langer Tamás , Szeredi Péter: Mprolog programozási nyelv
- Aszalós László, Battyányi Péter: Prolog feladatgyűjtemény, http://meskobalazs.progmat.hu/tananyagok/prolog_feladatgyujtemeny/book.html

A bevezetést Prolog átíratokkal zártuk. Prolog tekintetében az éles kipróbálást, kísérletezést ajánljuk, például a https://swish.swi-prolog.org/lapon, ahogyan a https://youtu.be/OHEgIYXNakM streamen mutattuk.

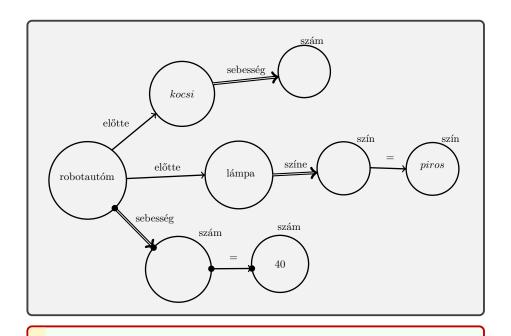
3. Gyakorlás

Maxoljuk ki a családi kapcsolatokat vázoló modellünket a következő relációk beprogramozásával: a Férfi/1, Nő/1 és Gyereke/2 alapú tudásbázisunkat bővítsük az ismert családfánkra, aztán valósítsuk meg ezeket: Szülő/1, Szülője/2, Testvér/2, Féltestvér/2, Unokatestvér/2, Őse/2. Először a ?Prolog nyelvre fordítás? dobozokat készítsd el, majd azokból készítsd a Prolog programot!

Gyakoroljunk tovább, de lépjünk túl a családfa modellünkön!

3.1. Open Source Car Intelligence

Képzeljük el, hogy adott időpillanatokban rendelkezésre áll egy robotautó külső és belső kameráinak képe, melyeket mindenféle mélytanulásos fekete doboz MI és egyéb megoldások felcímkéznek (a sávom közepén vagyok, látok a képen zebrát, a járdán a zebra előtt álló gyalogost, a lámpa piros, az utas felszabadult). Ezekkel a címkékkel eldobható gyors prototípus modelleket alkotunk meg, s a gyakorlást ezeknek a formalizásásával folytatjuk.



4. Esport nyelv

License

```
% Copyright (C) 2019 Norbert Bátfai
% nbatfa@gmail.com, batfai.norbert@inf.unideb.hu
%
% This program is free software: you can redistribute it and/or modify
% it under the terms of the GNU General Public License as published by
% the Free Software Foundation, either version 3 of the License, or
% (at your option) any later version.
%
% This program is distributed in the hope that it will be useful,
% but WITHOUT ANY WARRANTY; without even the implied warranty of
% MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE. See the
% GNU General Public License for more details.
%
% You should have received a copy of the GNU General Public License
% along with this program. If not, see <a href="https://www.gnu.org/licenses/">https://www.gnu.org/licenses/</a>.
```

Hivatkozások

Bátfai, N. (2019a). Construction of the language of the esports culture: A preliminary study (Az esport kultúra nyelvének megalkotása: egy előtanulmány). (Bilingual Hungarian and English documentation https://gitlab.com/nbatfai/pasigraphy-rhapsody/docs)

Bátfai, N. (2019b). Esport culture: a cognitive evolutionary interpretation of artificial intelligence (Esport kultúra: a mesterséges intelligencia kognitive evolúciós értelmezése). (Unpublished Manuscript, Original paper in

- Hungarian https://gitlab.com/nbatfai/pasigraphy-rhapsody/blob/
 master/para/docs/para_prog_guide.pdf)
- Bátfai, N. (2019c). Pasigraphy rhapsody. https://gitlab.com/nbatfai/pasigraphy-rhapsody. GitLab.
- Bátfai, N., Papp, D., Bogacsovics, G., Szabó, M., Simkó, V. S., Bersenszki, M., ... Varga, E. S. (2019). On the notion of number in humans and machines. CoRR, abs/1906.12213. Retrieved from http://arxiv.org/abs/1906.12213
- Bátfai, N. (2018). A játékok és a mesterséges intelligencia mint a kultúra jövője egy kísérlet a szubjektivitás elméletének kialakítására. *Információs Társadalom*, 18(2). Retrieved from http://real.mtak.hu/82472/1/it_2018_2_2_batfai.pdf
- Donald, M. (2001). Az emberi gondolkodás eredete. Osiris Kiadó.
- Dragálin, A., & Buzási, S. (1996). Bevezetés a matematikai logikába. Kossuth Egyetemi Kiadó.
- Russell, S., & Norvig, P. (2010). Artificial intelligence: A modern approach (Third ed.). Pearson Education.
- Szendrei, J. (1986). Algebra és számelmélet. Tankönyvkiadó.

Ne menjen a tanulás a játék rovására!

ESPORT NYELV

Don't learn at the expense of gaming.

ESPORTS LANGUAGE