

APS — Lógica e Matemática Discreta

Giovanna Barros Scalco e Gustavo Nicácio

Professor: Felipe Resina

Objetivo

Aplicar os conceitos de Lógica de Primeira Ordem para representar formalmente o universo do jogo Undertale, utilizando predicados, funções e quantificadores. Em seguida, demonstrar deduções naturais com base nas regras lógicas e, depois, implementar o modelo em Prolog.

Cenário Escolhido: Undertale

No universo de Undertale, humanos e monstros coexistem em um mundo em que as ações dos personagens determinam diferentes rotas narrativas: Pacifista, Neutra e Genocida, em que depende do número de monstros que o personagem decide enfrentar. Para esta atividade pode-se modelar logicamente as relações entre personagens.

Modelagem Lógica

Predicado	Significado
$H(x)$	x é humano
$M(x)$	x é monstro
$D(x)$	x tem determinação
$P(x)$	x está trilhando a rota pacifista
$N(x)$	x está trilhando a rota neutra
$G(x)$	x está trilhando a rota genocida

Relação	Significado
---------	-------------

$C(x,y)$	x é pai/mãe de y
$K(x,y)$	x matou y
$S(x,y)$	x poupou y
$F(x,y)$	x é amigo de y

Constante	Representa
f	Flowey
s	Sans
t	Toriel

Fórmulas em Lógica de Primeira Ordem

1. $\forall x(H(x) \wedge \forall y(M(y) \wedge K(x, y)) \wedge \neg \exists z(M(z) \wedge S(x, z)) \rightarrow G(x))$
 2. $\forall x(H(x) \wedge \exists y S(x, y) \rightarrow P(x) \vee N(x))$
 3. $\forall x(H(x) \wedge \exists y K(x, y) \rightarrow G(x) \vee N(x))$
 4. $\forall x(H(x) \wedge \exists y K(x, y) \wedge \exists z S(x, z) \rightarrow N(x))$
 5. $\forall x(D(x) \rightarrow H(x) \vee M(x) \vee x = f)$
 6. $\forall x(H(x) \wedge G(x) \wedge S(x, s) \rightarrow K(s, x))$
 7. $\forall x((H(x) \wedge \neg M(x)) \vee (\neg H(x) \wedge M(x)))$
 8. $\forall x \forall y \exists z((C(x, y) \wedge K(z, y)) \rightarrow \neg F(x, z))$
 9. $\forall x \forall y(H(x) \wedge M(y) \wedge P(x) \rightarrow F(y, x))$
 10. $\exists x(M(x) \wedge \forall y(H(y) \wedge S(x, y)) \rightarrow x = t)$
-

Dedução Natural

Para o caso 7:

$\forall x((H(x) \wedge \neg M(x)) \vee (\neg H(x) \wedge M(x)))$ deve chegar em $\forall x H(x) \rightarrow \forall x(\neg M(x))$

Se todos são humanos, então nenhum é monstro

1. $\forall x((H(x) \wedge \neg M(x)) \vee (\neg H(x) \wedge M(x)))$
2. $\forall x H(x)$ sup
3. $(x_0) H(x_0)$ $\forall e2$
4. $(H(x_0) \wedge \neg M(x_0)) \vee (\neg H(x_0) \wedge M(x_0))$ $\forall e1$
5. $H(x_0) \wedge \neg M(x_0)$ sup
6. $\neg M(x_0) \wedge e5$
7. $\neg H(x_0) \wedge M(x_0)$ sup
8. $\neg H(x_0) \wedge e7$
9. $M(x_0) \wedge e7$
10. $H(x_0)$
11. $\neg H(x_0) \neg 8,10$
12. $\neg M(x_0) \neg e$
13. $\neg M(x_0) \vee e3 (5-6)(7-12)$
14. $\forall x \neg M(x)$ $\forall i (3-16)$
15. $\forall x H(x) \rightarrow \forall x \neg M(x) \rightarrow i (2-17)$
16. $\forall x H(x) \rightarrow \forall x \neg M(x)$

Para o caso 8:

$$\forall x \forall y \exists z ((C(x,y) \wedge K(z,y)) \rightarrow \neg F(x,z))$$

1. $\forall x \forall y ((C(x,y) \wedge K(f,y)) \rightarrow \neg F(x,f))$
2. $\exists x (C(t,x) \wedge K(f,x))$
3. $C(t,c) \wedge K(f,c)$ (3e, c)
4. $(C(t,c) \wedge K(f,c)) \rightarrow \neg F(t,f)$ (4e 1)
5. $C(t,c)$ (Ae 3)
6. $K(f,c)$ (Ae 3)
7. $\neg F(t,f)$ (→e 4,3)
8. $\neg F(t,f)$ (3e 2,3-7)

Implementação em Prolog

github: <https://github.com/scalcogigi/aps-matematica-discreta-prolog.git>

```

:- discontiguous killed/2.

%%% CONSTANTES
alias(f, flowey).
alias(s, sans).
alias(t, toriel).

%%% FATOS

% Humanos
human(frisk).

% Monstros
monster(sans).
monster(papyrus).
monster(asgore).
```

```

monster(toriel).
monster(undyne).
monster(mettaton).
monster(flowey).

% Relações familiares
parent(toriel, frisk).           % Toriel é figura materna de Frisk
parent(asgore, frisk).           % Asgore é figura paterna de Frisk

% Determinação
determined(frisk).
determined(undyne).
determined(flowey).

% Ações
killed(frisk, undyne).
spared(frisk, papyrus).
spared(toriel, frisk).

%%%%% HELPERS

exists_killed_monster(X) :- killed(X, Y), monster(Y).
exists_spared_monster(X) :- spared(X, Y), monster(Y).

%  $\forall y (M(y) \wedge K(x,y))$ 
killed_all_monsters(X) :-
    \+ ( monster(Y), \+ killed(X, Y) ) .

%  $\neg \exists z (M(z) \wedge S(x,z))$ 
spared_no_monster(X) :-
    \+ ( monster(Z), spared(X, Z) ) .

%  $\forall y (H(y) \wedge S(x,y))$ 
spares_all_humans_conj(X) :-
    \+ ( human(Y), \+ spared(X, Y) ) .

%%%%% FÓRMULAS (1-10)

%%%%% FÓRMULA 1

```

```
%  $\forall x (\text{H}(x) \wedge \forall y (\text{M}(y) \wedge \text{K}(x, y)) \wedge \neg \exists z (\text{M}(z) \wedge \text{S}(x, z)) \rightarrow \text{G}(x))$ 
genocidal(X) :-  

    human(X),  

    killed_all_monsters(X),  

    spared_no_monster(X).
```

%%%% FÓRMULA 2

```
%  $\forall x (\text{H}(x) \wedge \exists y \text{S}(x, y) \rightarrow \text{P}(x) \vee \text{N}(x))$ 
% (satisfieta indiretamente via definições de P e N)
```

%%%% FÓRMULA 3

```
%  $\forall x (\text{H}(x) \wedge \exists y \text{K}(x, y) \rightarrow \text{G}(x) \vee \text{N}(x))$ 
% (satisfieta indiretamente via definições de G e N)
```

%%%% FÓRMULA 4

```
%  $\forall x (\text{H}(x) \wedge \exists y \text{K}(x, y) \wedge \exists z \text{S}(x, z) \rightarrow \text{N}(x))$ 
neutral(X) :-  

    human(X),  

    exists_killed_monster(X),  

    exists_spared_monster(X).
```

%%%% REGRAS ÚTEIS

```
% Pacifista: não matou ninguém e poupou alguém
pacifist(X) :-  

    human(X),  

    \+ exists_killed_monster(X),  

    exists_spared_monster(X).
```

%%%% FÓRMULA 5

```
%  $\forall x (\text{D}(x) \rightarrow \text{H}(x) \vee \text{M}(x) \vee x = f)$ 
determined_is_h_or_m_or_f(X) :-  

    determined(X),  

    ( human(X)  

    ; monster(X)  

    ; alias(f, X)  

    ).
```

%%%% FÓRMULA 6

```
%  $\forall x (\text{H}(x) \wedge \text{G}(x) \wedge \text{S}(x, s) \rightarrow \text{K}(s, x))$ 
killed(sans, X) :-
```

```

human(X),
genocidal(X),
spared(X, S).

%%% FÓRMULA 7
%  $\forall x (\text{H}(x) \wedge \neg M(x)) \vee (\neg H(x) \wedge M(x))$ 
integrity_human_not_monster(X) :- human(X), \+ monster(X).
integrity_monster_not_human(X) :- monster(X), \+ human(X).

%%% FÓRMULA 8
%  $\forall x \forall y \exists z (C(x,y) \wedge K(z,y) \rightarrow \neg F(x,z))$ 
not_friend(X, Z) :- parent(X, Y), killed(Z, Y).
not_friend(Z, X) :- parent(X, Y), killed(Z, Y).

%%% FÓRMULA 9
%  $\forall x \forall y (\text{H}(x) \wedge M(y) \wedge P(x) \rightarrow F(y,x))$ 
friend(Y, X) :-
    human(X),
    monster(Y),
    pacifist(X),
    \+ not_friend(Y, X).

%%% FÓRMULA 10
%  $\exists x (\forall y (M(x) \wedge H(y) \wedge S(x,y)) \rightarrow x = t)$ 
is_toriel(X) :-
    monster(X),
    spares_all_humans_conj(X),
    alias(t, X).

%%% CONSULTAS DE EXEMPLO

% 1. Ver rota de Frisk (fórmulas 1-4)
% ?- route(frisk, R).
route(X, genocidal) :- genocidal(X).
route(X, pacifist) :- pacifist(X).
route(X, neutral) :- neutral(X).

% 2. Integridade de tipos (fórmula 7)

```

```

% ?- integrity_human_not_monster(frisk),
integrity_monster_not_human(sans).

% 3. Relação de inimizade (fórmula 8)
% ?- not_friend(toriel, frisk).

% 4. Amizade (fórmula 9)
% ?- friend(papyrus, frisk).

% 5. Monstro que poupa todos os humanos (fórmula 10)
% ?- is_toriel(toriel).

```

O programa foi estruturado em quatro partes principais:

Constantes e fatos: definem humanos, monstros, relações familiares e ações do jogo;

Predicados auxiliares: funções para checar condições, como monstros mortos ou poupadados;

Fórmulas previamente definidas: traduções das proposições lógicas apresentadas na APS para a sintaxe de Prolog.

Consultas: exemplos de execução para verificar os comportamentos esperados.

A modelagem segue a lógica proposta, permitindo testar rotas definidas como genocida, neutra ou pacifista

Consultas e resultados esperados

```

% ?- route(frisk, R).           → R = neutral.
% ?- integrity_human_not_monster(frisk). → true.
% ?- not_friend(toriel, frisk).    → false.
% ?- friend(papyrus, frisk).      → false.
% ?- is_toriel(toriel).           → true

```

- Frisk segue a rota neutra (matou e poupou monstros);
- Humanos e monstros mantém integridade de tipo;
- Toriel não é inimiga de Frisk e poupa todos os humanos;
- O comportamento geral está de acordo com as fórmulas lógicas definidas.

Portanto, o modelo *Prolog* desenvolvido cumpre o objetivo de representar logicamente as relações e ações do universo *Undertale*, demonstrando como a lógica de predicados pode ser aplicada para simular cenários narrativos e verificar formalmente propriedades definidas por fórmulas matemáticas.