

# 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

- $\forall x( H(x) \wedge \forall y( M(y) \wedge K(x, y) ) \wedge \neg \exists z( M(z) \wedge S(x, z) ) \rightarrow G(x) )$
- $\forall x( H(x) \wedge \exists y S(x, y) \rightarrow P(x) \vee N(x) )$
- $\forall x( H(x) \wedge \exists y K(x, y) \rightarrow G(x) \vee N(x) )$
- $\forall x( H(x) \wedge \exists y K(x, y) \wedge \exists z S(x, z) \rightarrow N(x) )$
- $\forall x( D(x) \rightarrow H(x) \vee M(x) \vee x = f )$
- $\forall x( H(x) \wedge G(x) \wedge S(x, s) \rightarrow K(s, x) )$
- $\forall x( (H(x) \wedge \neg M(x)) \vee (\neg H(x) \wedge M(x)) )$
- $\forall x \forall y \exists z( (C(x, y) \wedge K(z, y)) \rightarrow \neg F(x, z) )$
- $\forall x \forall y( H(x) \wedge M(y) \wedge P(x) \rightarrow F(y, x) )$
- $\exists x( M(x) \wedge \forall y( H(y) \wedge S(x, y) ) \rightarrow x = t )$

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

---

## Implementação em Prolog

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

```
:- disjointous 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

```

```
%  $\forall x ( H(x) \wedge \forall y ( M(y) \wedge K(x,y) ) \wedge \neg \exists z ( M(z) \wedge S(x,z) ) \rightarrow G(x) )$ 
```

```
genocidal(X) :-
```

```
    human(X),  
    killed_all_monsters(X),  
    spared_no_monster(X).
```

```
%%%% FÓRMULA 2
```

```
%  $\forall x ( H(x) \wedge \exists y S(x,y) \rightarrow P(x) \vee N(x) )$ 
```

```
% (satisfeita indiretamente via definições de P e N)
```

```
%%%% FÓRMULA 3
```

```
%  $\forall x ( H(x) \wedge \exists y K(x,y) \rightarrow G(x) \vee N(x) )$ 
```

```
% (satisfeita indiretamente via definições de G e N)
```

```
%%%% FÓRMULA 4
```

```
%  $\forall x ( H(x) \wedge \exists y K(x,y) \wedge \exists z S(x,z) \rightarrow N(x) )$ 
```

```
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
```

```
%  $\forall x ( D(x) \rightarrow H(x) \vee M(x) \vee x = f )$ 
```

```
determined_is_h_or_m_or_f(X) :-
```

```
    determined(X),  
    ( human(X)  
    ; monster(X)  
    ; alias(f, X)  
    ).
```

```
%%%% FÓRMULA 6
```

```
%  $\forall x ( H(x) \wedge G(x) \wedge S(x, s) \rightarrow K(s, x) )$ 
```

```
killed(sans, X) :-
```

```

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

%%% FÓRMULA 7
%  $\forall x ( (H(x) \wedge \neg M(x)) \vee (\neg H(x) \wedge M(x)) )$ 
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
%  $\forall x \forall y ( H(x) \wedge M(y) \wedge P(x) \rightarrow F(y, x) )$ 
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 inimizado (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 poupados;

**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 mantêm 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.