

FUNDAÇÃO GETULIO VARGAS  
ESCOLA DE MATEMÁTICA APLICADA - FGV/EMAp  
CURSO DE GRADUAÇÃO EM MATEMÁTICA APLICADA

**Semântica Computacional com Wordnet**

por

Guilherme Paulino Passos

Rio de Janeiro

2016

FUNDAÇÃO GETULIO VARGAS  
ESCOLA DE MATEMÁTICA APLICADA - FGV/EMAp  
CURSO DE GRADUAÇÃO EM MATEMÁTICA APLICADA

Semântica Computacional com Wordnet

”Declaro ser o único autor do presente projeto de monografia que refere-se ao plano de trabalho a ser executado para continuidade da monografia e ressalto que não recorri a qualquer forma de colaboração ou auxílio de terceiros para realizá-lo a não ser nos casos e para os fins autorizados pelo professor orientador”

---

**Guilherme Paulino Passos**

**Orientador: Prof. Dr. Alexandre Rademaker**

Rio de Janeiro

2015

**GUILHERME PAULINO PASSOS**

**Semântica Computacional com Wordnet**

“Monografia apresentada à Escola de Matemática Aplicada - FGV/EMAp como requisito parcial para a obtenção do grau de Bacharel em Matemática Aplicada.”

Aprovado em \_\_\_\_ de \_\_\_\_\_ de \_\_\_\_ .

Grau atribuído à Monografia: \_\_\_\_ .

---

**Professor Orientador: Prof. Dr. Alexandre Rademaker**

**Escola de Matemática Aplicada**

**Fundação Getulio Vargas**

---

**Professor Tutor: Prof. Dr. Paulo Cezar Pinto Carvalho**

**Escola de Matemática Aplicada**

**Fundação Getulio Vargas**



## **DEDICATÓRIA**

Aos meus pais, Fabio e Lucia, e à minha irmã, Juliana.

## AGRADECIMENTOS

À minha família, por todo amor e apoio, bem como por acreditar em minhas escolhas.

Ao Professor Alexandre Rademaker, por toda a orientação, solicitude e auxílio, bem como por guiar nos caminhos da Lógica e apontar os atuais problemas dignos de serem atacados.

Aos professores da Escola de Matemática Aplicada da Fundação Getúlio Vargas, pelas lições as quais a cada dia têm sua importância confirmada, bem como aos demais professores da Fundação Getúlio Vargas cujas aulas tive a oportunidade de frequentar. Agradeço também aos funcionários da FGV, por garantir o bom andamento da estrutura, algo que apenas sentimos quando não temos. Todos estes personagens fizeram do curso ainda melhor do que minhas já altas expectativas.

Agradeço à Fundação Getúlio Vargas pela oportunidade e suporte no aprendizado e na pesquisa. Agradeço também aos Professores Renato Rocha Souza e Flávio Codeço Coelho pelo projeto de iniciação científica, minha primeira ocasião de trabalho unindo a Matemática ao Direito.

Aos amigos da FGV, pela companhia nos momentos leves ou duros da formação; a cooperação de vocês tornou estes momentos mais vívidos e divertidos.

Aos demais colegas e amigos que me encorajaram e estiveram presentes para divertir, trocar idéias e avançar juntos.

By means of this, once a reasoning in morality, physics, medicine, or metaphysics is reduced to these terms or characters, one will be able to apply to it at any moment a numerical test, so that it will be impossible to be mistaken if one does not so desire. This is perhaps one of the most important discoveries ever made.

*Gottfried Wilhelm Leibniz. A project and attempts for reaching some certainty in order to end a large number of disputes and to advance the art of inventing*

## **RESUMO**

O estudo matemático e computacional da linguagem natural passa por grandes avanços nas últimas décadas, motivado pela melhoria nas técnicas e pelas aplicações práticas. A parte semântica não é exceção, tendo sido a semântica formal um modo de abordá-la, usando lógica formal e teoria de modelos. Neste trabalho estudamos a área de semântica computacional, o lado computacional da semântica formal, revisando alguns de seus modelos e métodos básicos tais como apresentados por Blackburn e Bos (2005). Tais técnicas incluem o uso de representações subespecificadas e de provadores de teorema já disponíveis e bem desenvolvidos. Realizamos alguns dos exercícios apresentados pelos autores, expandindo a sintaxe e a semântica de um sistema inicial. Especialmente, integramos o sistema à Wordnet, um banco de dados léxicos, fornecendo um grande vocabulário dotado de informação semântica.

Palavras-chave: Semântica computacional. Processamento de linguagem natural. Lógica.



## **ABSTRACT**

Mathematical and computational studies of natural language has been advancing largely in the last decades, prompted by development on techniques and by practical applications. The semantical side is no exception, being approached by formal semantics, which uses formal logic and model theory. This work studies computational semantics, a computational view on formal semantics. We revise some of its basic models and methods as they are presented by Blackburn e Bos (2005). These techniques include underspecified representations and the use of powerful off-the-shelf theorem provers. We do some exercises, improving syntax and semantics of an initial system. Particularly, we integrate the system to Wordnet, an lexical database, providing a large vocabulary endowed with semantical information.

**Keywords:** Computational semantics. Natural language processing. Logic.

# Sumário

|          |  |           |
|----------|--|-----------|
| <b>1</b> | <b>Introdução</b>                                    | <b>10</b> |
| 1.1      | Estudo Formal e Computacional da Linguagem . . . . . | 10        |
| 1.2      | Proposta do Trabalho . . . . .                       | 12        |
| 1.3      | Estrutura do Texto . . . . .                         | 15        |
| 1.4      | Prolog . . . . .                                     | 15        |
| <b>2</b> | <b>Representação semântica</b>                       | <b>18</b> |
| 2.1      | Lógica de Primeira Ordem . . . . .                   | 18        |
| 2.2      | Sintaxe e representação de expressões . . . . .      | 22        |
| 2.3      | Arquitetura da Gramática . . . . .                   | 24        |
| 2.4      | Cálculo Lambda . . . . .                             | 26        |
| 2.4.1    | Dificuldades – Ambigüidades de Escopo . . . . .      | 28        |
| 2.5      | Armazenamento de Cooper . . . . .                    | 30        |
| 2.5.1    | Dificuldades . . . . .                               | 34        |
| 2.6      | Armazenamento de Keller . . . . .                    | 36        |
| 2.7      | <i>Hole Semantics</i> . . . . .                      | 39        |
| <b>3</b> | <b>Curt – Sistema de Diálogo e Wordnet</b>           | <b>46</b> |
| 3.1      | Wordnet . . . . .                                    | 48        |
| 3.2      | Arquitetura do Curt . . . . .                        | 49        |
| 3.3      | Integrando à Wordnet . . . . .                       | 57        |
| <b>4</b> | <b>Conclusão</b>                                     | <b>65</b> |
| 4.1      | Trabalhos futuros . . . . .                          | 65        |
| <b>5</b> | <b>Referências</b>                                   | <b>67</b> |

## Todo list

|  |    |
|--|----|
| Legendas:  | 9  |
| to do  | 9  |
| fixed  | 9  |
| updated  | 9  |
| Rodapé atualizado  | 10 |
| espaçamento corrigido  | 11 |
| Troquei o “ <i>apesar de</i> ” por “ <i>a despeito de</i> ” para evitar repetição com a frase anterior. Destaquei o que está sendo contraposto   | 12 |
| Explicação básica sobre Prolog   | 15 |
| Corrigido  | 19 |
| Melhor ou mais confuso?  | 21 |
| $x$ -variantes   | 21 |
| Mudei o item 6.  |    |
| Já as $x$ variantes já estavam definidas em 2.5, mas destaquei isto lá.  | 22 |
| Atualizado   | 23 |
| Atualizado   | 24 |
| Corrigido  | 35 |
| É melhor esta reformulação, em que apresento diretamente o problema intuitivo do resultado, ou deixa como estava, porém adicionando (na seção em que introduzo a lógica) uma definição formal de variável livre e de sentença? | 35 |
| Estava faltando a explicação abaixo  | 35 |
| Atualizado   | 47 |
| Fiz essa subseção apresentando a Wordnet, depois falo de Curt e então explico como foi integrado   | 48 |
| Atualizado   | 49 |
| Trouxe para cá, eliminando a seção que existia. Deixo esse conteúdo ou elimino?  | 57 |
| Atualizado   | 65 |

Legendas:

to do

fixed

updated

# 1 Introdução

## 1.1 Estudo Formal e Computacional da Linguagem

Linguagem natural é o termo utilizado para se referir à linguagem humana que não foi criada através de um planejamento consciente, como o Português, o Inglês, o Japonês, entre outras. O termo se contrapõe às linguagens construídas, como o Esperanto, e às linguagens formais, tais como as linguagens de programação ou linguagens lógicas.

Nas últimas décadas, o estudo computacional da linguagem natural passou por intenso desenvolvimento. Isto se deu pelo crescimento e grande aproximação (ou mesmo fusão) de áreas em diferentes departamentos, como Linguística Computacional, em Linguística, e Processamento de Linguagem Natural (*Natural Language Processing*, ou simplesmente NLP), em Computação (Jurafsky e Martin, 2009, pp. xxi, 10).<sup>1</sup>

Exemplos bem sucedidos de aplicações são a Siri, uma assistente do sistema operacional iOS que interage com o usuário utilizando linguagem natural; serviços de tradução automática, como o do Google, que apresentam constante melhora; e também diversas empresas relacionadas a inteligência de marketing ou empresarial (*marketing intelligence* e *business intelligence*) destinadas a fazer análise de dados a partir de textos em linguagem natural.

O uso de modelos matemáticos de diferentes formas e tradições foi um passo essencial para o desenvolvimento da ciência, bem como para a levar o conhecimento adquirido a aplicações. Historicamente, ocorreu uma tensão (ou, ao menos, um distanciamento) entre dois paradigmas em NLP: o simbólico e o probabilístico.

Tal divisão existiu de modo particularmente notável do fim da década de 50 ao

---

<sup>1</sup>Preferimos a visão que diferencia conceitualmente a Linguística Computacional do Processamento de Linguagem Natural. A primeira seria o estudo da linguagem humana através de modelos computacionais. Seria, portanto, de interesse científico, buscando explicação e compreensão do fenômeno. Já a segunda seria a disciplina de métodos computacionais relacionados à linguagem para resolução de problemas práticos. Assim, seria uma disciplina de engenharia, voltada para a aplicação (Smith). Isto, entretanto, não significa que sejam comunidades apartadas ou que os métodos utilizados sejam distintos. A diferença conceitual na prática apenas se realiza por uma distinção de enfoque ou de finalidade.

Se contrapondo a isto, há a visão de que Linguística Computacional e Processamento de Linguagem Natural representariam a mesma área, ou mesmo outra segundo a qual um campo estaria incluído no outro. Por exemplo, Grishman (1986, pp. 1–9) utiliza o nome “Linguística Computacional” para incluir tanto a abordagem de finalidade científica quanto a de finalidade prática.

fim da de 60. Desta época, do paradigma simbólico participaram o trabalho de Noam Chomsky em linguagens formais e sintaxe gerativa, o trabalho de lingüistas e cientistas da computação em algoritmos de análise sintática (*parsing*), bem como os da área de inteligência artificial, como sistemas baseados em lógica formal e correspondência de padrões (*pattern matching*), influenciados pelo famoso *Logic Theorist* (Teórico Lógico) de Allen Newell, Herbert Simon e Cliff Shaw, um exemplo de sistema baseado em lógica e raciocínio automático.

espaçamento  
corrigido

Para Manning e Schütze (1999, pp. 4–7), esta tradição é representativa da escola do racionalismo, no embate filosófico entre racionalismo e empirismo. Aqui, racionalismo é a posição segundo a qual é possível, de modo significativo, adquirir conceitos e conhecimento independentemente da experiência dos sentidos (Markie, 2015). No caso em questão, conhecimento lingüístico.

Na tradição estocástica, dois exemplos são o trabalho de Bledson e Browning de um sistema bayesiano para reconhecimento ótico de caracteres, bem como o uso de métodos bayesianos por Mosteller e Wallace para atribuir autoria de trechos d’*O Federalista*. Já nas décadas de 70 e 80, houve grande desenvolvimento de algoritmos de reconhecimento de fala, como o uso de Cadeias Ocultas de Markov (Jurafsky e Martin, 2009, pp.10–11).

Assim, Manning e Schütze (1999, pp. 4–7) apresentam esta linha como representativa do empirismo – pressupondo menos conhecimento inato e ressaltando o aprendizado a partir de exemplos.

Métodos de lingüística computacional e processamento de linguagem natural foram aplicados para as mais diversas sub-áreas da lingüística. Algumas delas são: a fonologia (estudo dos sons), a morfologia (o estudo da formação e composição de palavras), a sintaxe (o estudo de como as palavras se combinam para formar orações e frases), a semântica (o estudo do significado) e a pragmática (o estudo de como o contexto influencia no significado) (Eijck e Unger, 2010, p. 2).

Em particular, uma linha de estudos de semântica é a chamada *semântica de teoria de modelos* ou *semântica formal*. Este método busca descrever o significado de linguagem natural através de um modelo, uma estrutura abstrata que codifica a informação passada. Particularmente, são usados modelos formais, isto é, matematicamente bem definidos. Um fundamento por trás deste método é como se segue: Entre as funções da linguagem, está a de descrever a maneira que o mundo é (ou de comunicar tais descrições). Neste uso,

uma afirmação feita em linguagem é *sobre* algo; em particular, usualmente algo do mundo real. Caso a afirmação corretamente reflita o modo pelo qual o mundo é, é dita *verdadeira*. Se não, é *falsa*. Dada a importância do uso da linguagem para troca de informações a respeito do mundo, em particular para a razão prática – decisões sobre como agir –, pareceria razoável que coubesse a uma teoria da semântica descrever a relação entre o significado de expressões e a determinação de sua verdade ou falsidade, colocando este aspecto como central. Um modo de realizar esta descrição seria pelo uso de modelos. Estes seriam uma representação abstrata do mundo, de modo que a relação entre a linguagem e a descrição do mundo possa ser feita de um modo tratável (Kamp e Reyle, 1993, pp. 11–13).

Esse método é devido a Richard Montague, sendo a realização específica feita pelo mesmo hoje conhecida como *Gramática de Montague*. Montague foi um lógico e, com efeito, seu trabalho utilizou métodos da lógica para a descrição da linguagem natural. Em lógica, também a definição de significado (ou de verdade) se utiliza de modelos: a noção de modelo foi construída para definir os conceitos de verdade e de consequência lógica. O fundamento não é muito diferente: um modelo é uma representação abstrata de um estado de coisas no mundo. Apesar disto, o uso da lógica em linguagem não foi de acordo com a visão comum da época, segundo a qual as linguagens naturais não seriam sistemáticas o suficiente; com efeito, as lógicas formais teriam sido desenvolvidas exatamente para permitir a comunicação de afirmações científicas de um modo rigoroso, que seria impossível para a linguagem natural. A despeito de tal resistência da época, o próprio criador da lógica de primeira ordem, o alemão Gottlob Frege, foi um precursor de idéias centrais da análise lingüística baseada em modelos. (Kamp e Reyle, 1993, pp. 12,16–17,21–23).

## 1.2 Proposta do Trabalho

Este é um trabalho na área de semântica computacional, em um sentido estrito. Denotamos aqui *semântica computacional* como a área que busca construir representações formais de modo algorítmico para o significado de expressões de linguagem natural (Kamp, 2010, p. ix). Incluímos também na área o uso dessas representações para realizar inferências, isto é, extrair conclusões. É, assim, uma versão computacional da semântica formal.

Em mais detalhes, no estudo computacional da semântica, uma idéia central é a de que é possível capturar o significado de expressões de linguagem natural a partir de estru-

Troquei o “apesar de” por “a despeito de” para evitar repetição com a frase anterior. Destaquei o que está sendo contraposto

turas formais. Como vimos, isto é a definição do campo de semântica formal. O intuito é relacionar estruturas lingüísticas com conhecimento sobre o mundo, que é representado de alguma maneira. São todas questões da semântica formal: a escolha de qual modo de representar, quais as propriedades da representação e como associar palavras e frases a estruturas. O uso de estruturas formais tem utilidade para lingüistas por permitir que discutam significado de modo mais rigoroso, menos ambíguo (Blackburn e Bos, 2005, p. xii).

Um modo de expandir o emprego de tais estruturas é caminhar em direção à semântica computacional, buscando realizar as tarefas da semântica formal por uso de um computador. Isso expande a utilidade de modelos formais para além da análise por um humano. As representações formais tornam possível que um computador consiga acessar o significado e trabalhar com ele, o utilizando para finalidade distintas. Em especial, para a atividade de *inferência*, isto é, tornar explícita informação que estava implícita. Portanto, são objetivos centrais da área a automatização de construção de representações a partir de textos em linguagem natural, bem como a automatização da extração de inferências a partir de representações formais já feitas.

Aqui, seguimos o livro de Blackburn e Bos (2005), revisando seu conteúdo e realizando alguns de seus exercícios. Os autores apresentam código em Prolog para os desenvolvimentos feitos no texto.

Nosso trabalho é feito por modificações no código original dos autores, estando disponível em:

<https://github.com/GPPassos/computational-semantics>

Em particular, ao fim integramos o sistema Curt, apresentado pelos autores, à Wordnet. A Wordnet é um banco de dados do léxico inglês, sendo uma fonte adequada de informação semântica de diversas palavras, para integração ao conhecimento do sistema (Fellbaum, 1998).

Para o português, há disponível a OpenWordnet-PT, trabalho de Paiva et al. (2012). Esta ferramenta é apropriada para uma versão em português deste desenvolvimento. Entretanto, para tal projeto, passa a ser necessária uma gramática do português, isto é, um analisador sintático. Uma primeira opção seria utilizar um analisador disponível. Isto exigiria um maior desenvolvimento dos módulos semânticos e de sua interrelação com a sintaxe, para garantir compatibilidade. Uma segunda opção seria desenvolver uma gramática

própria, utilizando o mesmo mecanismo que de Blackburn e Bos (2005). Contudo, isto ensinaria um estudo próprio da sintaxe, além das construções semânticas aqui estudadas. Desse modo, o inglês será a linguagem-objeto deste texto.

Do ponto de vista científico, a semântica computacional traz novos métodos para explorar a teoria da semântica formal. Exemplos podem ser testados em grande quantidade, permitindo melhor verificação empírica e simulações. Já da visão das aplicações, o processamento da semântica ainda é um desafio, oferecendo novos métodos de valor. Um processamento semântico adequado é útil para diversas tarefas, como para sistemas de responder questões, extração de informações, resumo automático de textos, tradução automática, entre outros (Dagan et al., 2012, pp. 1–2,10–14).

Assim, a utilidade da teoria e dos métodos pode ser colocado em teste tanto através do poder explicativo em linguagens naturais, quanto pela utilidade em aplicações práticas. A respeito da questão semântica, há uma série de desafios chamada *PASCAL Recognizing Textual Entailment (RTE) Challenges*. Neles, são apresentados exemplos de *implicação textual (textual entailment)*:

Dados dois fragmentos de texto, a tarefa é reconhecer se o significado de um pode ser inferido a partir do significado do outro. Mais especificamente, dado um par de expressões textuais —  $T$ , o texto base, e  $H$ , a hipótese — dizemos que  $T$  acarreta  $H$  se o significado de  $H$  pode ser inferido do significado de  $T$ , de acordo com o que seria tipicamente interpretado por falantes da língua (Dagan et al., 2006, p. 1). Apesar desta definição parecer problemática, há resultados que mostram que existe consistência suficiente nos julgamentos humanos, validando a proposta (Dagan et al., 2012, p. 3). Dois exemplos estão na tabela 1.

Versões mais avançadas dos métodos estudados aqui foram utilizadas para atacar o problema em Bos e Markert (2005) e Bos e Markert (2006), inclusive com resultados de precisão superiores aos do melhor resultado feito durante a RTE-1 (Dagan et al., 2012, p. 89).



| Texto   | Hipótese  | Implicação Textual |
|---|---|--------------------|
| Sessões no Clube Caverna pagaram aos Beatles £15 à noite e £5 na hora do almoço.  | Os Beatles tocaram no Clube Caverna na hora do almoço.  | Verdadeiro         |
| A American Airlines começou a demitir centenas de comissários de bordo na terça-feira após um juiz ter rejeitado a proposta da União de bloquear as perdas de empregos. | A American Airlines chamará de volta centenas de comissários de bordo para aumentar o número de vôos que opera. | Falso              |

Tabela 1: Implicação Textual

### 1.3 Estrutura do Texto

No capítulo 2, apresentaremos o modelo de representação semântica. Usaremos a lógica de primeira ordem como linguagem formal para capturar frases completas. Isto será complementado com ferramentas que permitam uma combinação mais natural do significado de partes para formar as sentenças, o que será feito formalmente. Também apresentamos representações mais complexas, desenvolvidas para resolver as chamadas ambigüidades des escopo.

Já no capítulo 3, exibiremos a combinação dos métodos de representação e de inferência no Curt, um pequeno sistema de diálogo desenvolvido por Blackburn e Bos (2005). Também mostraremos a integração por nós realizada deste sistema com a Wordnet.

Por fim, no capítulo 4, apresentaremos conclusões e próximos passos possíveis nesta linha de trabalho.

### 1.4 Prolog

Prolog é uma linguagem baseada no paradigma de programação em lógica. A implementação de Prolog que utilizamos foi SWI-Prolog (Wielemaker et al., 2012).

Explicação  
básica sobre  
Prolog

```
deus (zeus) .  
deus (hades) .  
deus (poseidon) .  
poderoso (X) :- deus (X) .
```

Figura 1

Um programa Prolog é uma coleção de  *fatos e regras*, descrevendo algumas relações relevantes (Blackburn et al., 2006, p. 7). Um exemplo de programa Prolog pode ser visto na figura 1. Partes desse programa são fatos, como **deus (zeus)**, que afirma que Zeus é um deus. Há também uma regra, **poderoso (X) :- deus (X)**, segundo a qual se algo for um deus, então é poderoso.

Esses programas são utilizados realizando *consultas*. Uma consulta é uma pergunta sobre a informação disponível no sistema. Supondo nosso programa da figura 1, exemplos de consulta podem ser vistos na figura 2. Em uma delas, perguntamos se Zeus é um deus, o que o Prolog responde positivamente, pois isto é afirmado no programa. Na outra, perguntamos se Zeus é poderoso. Neste caso, temos a regra de que, se algo é um deus, então é poderoso. Como Zeus é um deus, fato afirmado no programa, podemos concluir que é poderoso. Este tipo de raciocínio é o que está implementado na linguagem. Por fim, perguntamos se Hércules é poderoso, o que o Prolog nos responde negativamente. Isto ocorre pois nosso programa não fala nada sobre Hércules: como não sabe, ele fracassa na busca de uma dedução de que Hércules é poderoso. Ao fracassar, o Prolog responde à pergunta negativamente. O que falha em ser provado é considerado falso, um conceito denominado *negação por falha* (Sterling e Shapiro, 1994, p. 113-115; Blackburn et al., 2006, seção 10.3).

Note que fizemos uso de uma variável **X** na regra presente em nosso programa. Variáveis são iniciadas por letra maiúscula ou por um caractere de underline “\_”. Elas também podem ser utilizadas em consultas, como na figura 3. Neste caso, o Prolog não nos responde apenas com **true** ou **false**, mas sim realizando a *unificação* de variáveis. Isto é, tenta-se instanciar uma variável em um outro termo de modo que a relação perguntada seja verdadeira. Na figura 3, é pedido um objeto **X** que seja um deus, identificando-se Zeus. Porém, existe o mecanismo de *backtracking* - uma escolha feita pode ser tentada novamente, resultando em uma nova possibilidade. Através disso, identifica-se também

```
?- deus(zeus) .
```

```
true.
```

```
?- poderoso(zeus) .
```

```
true.
```

```
?- poderoso(hercules) .
```

```
false.
```

Figura 2

Hades e Poseidon (Blackburn et al., 2006, seção 2.2)

```
?- deus(X) .
```

```
X = zeus;
```

```
X = hades;
```

```
X = poseidon.
```

Figura 3

## 2 Representação semântica

Desejamos associar a cada expressão de linguagem natural um significado formal, simbólico. Além disso, desejamos fazê-lo de modo algorítmico, que possa ser reproduzido por um computador. Portanto, um primeiro passo importante é encontrar um modo adequado de representar o significado, que satisfaça nossos objetivos lingüísticos, bem como que seja manipulável por nossas ferramentas computacionais.

A linguagem formal que utilizaremos para representar o significado de frases é *lógica de primeira ordem*. Jurafsky e Martin (2009, pp. 500–506) apresentam como propriedades interessantes para representações: verificabilidade, não-ambigüidade, existência de uma forma canônica, capacidade de inferência, uso de variáveis e expressividade. Para estes autores, a lógica de primeira ordem possui base computacional válida para verificabilidade, inferência e expressabilidade, sendo um sistema bem compreendido e bastante flexível. Além disso, afirmam que sua característica mais atrativa é o baixo número de compromissos sobre a representação: o mundo representado consistir em objetos, propriedades destes objetos e relações entre eles. (Jurafsky e Martin, 2009, p. 509)

Blackburn e Bos (2005, pp. 44–50) destacam as capacidades de inferência e de representação da lógica de primeira ordem. A respeito da inferência, foram criadas ferramentas de dedução automática e de construção de modelos, ambas utilizadas neste trabalho. Sendo a lógica mais estudada, há disponível uma variedade de tais ferramentas em nível sofisticado, o que é uma vantagem sobre outros formalismos. Os autores também destacam a facilidade de incorporação de conhecimento preliminar na lógica de primeira ordem. Já sobre a representação, os autores apontam sua extensão. Não negam que há restrições<sup>2</sup>, mas destacam que, em razão de sua flexibilidade, modelos são capazes de ilustrar “virtualmente qualquer coisa que achemos interessante” (Blackburn e Bos, 2005, p. 48).

### 2.1 Lógica de Primeira Ordem

Definiremos formalmente a sintaxe e a semântica da lógica de primeira ordem. Por sintaxe, queremos dizer as fórmulas bem formadas da linguagem, enquanto por semântica,

---

<sup>2</sup>Particularmente, apontam dificuldades com quantificadores da linguagem natural como “ao menos” (“*most*”).

o modelo matemático de seu significado. Assim como linguagens naturais possuem sintaxe e semântica, a lógica de primeira ordem, como linguagem formal, também possui suas regras de formação e seu significado, com a vantagem da precisão matemática. Nossa apresentação será breve. Para uma introdução à lógica clássica (incluindo de primeira ordem) com uma motivação lingüística, recomendamos Gamut (1991). Para um aprofundamento matemático, recomendamos Enderton (2001).

Corrigido

A linguagem usada é definida a partir de um vocabulário. Um vocabulário consiste em três conjuntos de símbolos: um de predicados, um de funções e um de constantes. Cada um desses conjuntos é um conjunto de palavras, em que cada palavra é associada a um número, dito sua *aridade*. No caso do conjunto de constantes, a aridade de cada elemento é 0.<sup>3</sup>

Assim, assumimos que possuímos o seguinte conjunto de símbolos:

1. Símbolos Lógicos:

- (a) parênteses: ( , )
- (b) conectivos:  $\neg$ ,  $\rightarrow$ ,  $\wedge$ ,  $\vee$  (“*não*”, “*se ... então*”, “*e*”, “*ou*”, respectivamente)
- (c) quantificadores:  $\forall$ ,  $\exists$  (“*para todo*”, “*existe*”)
- (d) para variáveis:  $x, y, z, \dots$  (um conjunto infinito delas)
- (e) igualdade:  $=$  (“*igual*”)

2. Símbolos não lógicos:

- (a) um conjunto de símbolos de predicados
- (b) um conjunto de símbolos de constantes
- (c) um conjunto de símbolos de funções

Com este vocabulário, podemos definir inicialmente o que são termos: expressões que se referem a “objetos”. A definição possui uma cláusula recursiva. Para ilustrar, se *mother* é uma função de aridade 1, querendo dizer uma função que atribui a cada pessoa a sua mãe, e se *mia* é uma constante representando a pessoa de nome “*Mia*”, então *mother(mia)* é o termo que se refere à mãe de Mia.

---

<sup>3</sup>Mais precisamente, podemos dizer que são conjuntos de pares ordenados (*palavra*, *aridade*).

**Definição 2.1** (Termo).

1. Se  $x$  é uma variável,  $x$  é um termo.
2. Se  $c$  é uma constante,  $c$  é um termo.
3. Se  $t_1, \dots, t_n$  são  $n$  termos e  $f$  é um símbolo de função de aridade  $n$ , então  $f(t_1, \dots, t_n)$  é um termo.

Definidos os termos, podemos falar das fórmulas atômicas – estas são as fórmulas mais básicas de nossa linguagem formal. Como o nome sugere (ao menos por sua etimologia grega), podemos pensar em uma fórmula atômica como uma afirmação irredutível a outra.

**Definição 2.2** (Fórmula atômica).

1. Se  $p$  é um predicado de aridade  $n$  e  $t_1, \dots, t_n$  são  $n$  termos, então  $p(t_1, \dots, t_n)$  é uma fórmula atômica.
2. Se  $t_1$  e  $t_2$  são termos, então  $t_1 = t_2$  é uma fórmula atômica.

Possuindo fórmulas atômicas, podemos criar fórmulas mais complexas, a partir dos conectivos e quantificadores.

**Definição 2.3** (Fórmula).

1. Se  $\phi$  é uma fórmula atômica, então  $\phi$  é uma fórmula.
2. Se  $\phi$  e  $\psi$  são fórmulas, então  $\neg\phi$ ,  $(\phi \rightarrow \psi)$ ,  $(\phi \vee \psi)$  e  $(\phi \wedge \psi)$  são fórmulas.
3. Se  $x$  é uma variável e  $\phi$  é uma fórmula, então  $\forall x(\phi)$  e  $\exists x(\phi)$  são fórmulas.

Com isto, está definida a sintaxe da linguagem. Podemos então definir a semântica, o “significado matemático” que fundamenta a lógica de primeira ordem e sobre o qual os conceitos de “verdade” e “consequência lógica” são definidos. Fundamental será a noção de *modelo*, que pode ser pensado como um “retrato” do mundo que está sendo descrito, como uma “situação”. Matematicamente, modelos são definidos através de conjuntos (e relações).

**Definição 2.4** (Modelo). Um modelo é um par  $(D, F)$  em que  $D$ , chamado *domínio*, é um conjunto não vazio e  $F$  é uma função, dita função de interpretação, tal que:

1.  $F$  associa cada símbolo de constante do vocabulário a um elemento de  $D$ .
2. se  $f$  é um símbolo de função de aridade  $n$ ,  $F$  associa  $f$  a uma função  $f^F : D^n \rightarrow D$ .
3. se  $p$  é um símbolo de predicado de aridade  $n$ ,  $F$  associa  $p$  a um conjunto  $p^F \subseteq D^n$ .

É de se notar que variáveis são a única espécie de símbolo que constitui termo que não aparece na definição 2.4. Isto é, até este momento, uma função de interpretação consegue associar um termo a um elemento do domínio, mas apenas se tal termo não tiver nenhuma variável em sua composição. A intuição para isto é de que um símbolo de constante representa um objeto definido do mundo (identificado pela função de interpretação), enquanto símbolos de função representam funções bem definidas no domínio. Por sua vez, uma variável não corresponde naturalmente a qualquer elemento. Como indicado pelo próprio nome, ela pode variar.

Melhor ou mais confuso?

Desse modo, para as variáveis existem as funções de atribuição, que associam cada variável a um objeto do modelo. Blackburn e Bos (2005, p. 12) assemelham as funções de atribuição a “contextos”, comparando-as a pronomes indefinidos: se uma variável é um termo que, em princípio, não está relacionado a um objeto em específico, essa relação pode ser definida pelo contexto.

**Definição 2.5** (Atribuição e  $x$ -variante). Uma (função de) atribuição  $g$  em um modelo  $(D, F)$  é uma função das variáveis no domínio  $D$ . Se  $x$  for uma variável, uma atribuição  $g'$  é dita uma  $x$ -variante quando, para toda variável  $y$  distinta de  $x$ ,  $g'(y) = g(y)$ .

$x$ -variantes

Com modelos e funções de atribuição correspondentes, podemos montar a interpretação dos termos, associando cada termo a um objeto: um elemento do domínio.

**Definição 2.6** (Interpretação). Seja  $t$  um termo,  $M = (D, F)$  um modelo e  $g$  uma atribuição em  $M$ . A interpretação  $I_F^g$  de  $t$  com respeito a  $M$  e  $g$  é definida indutivamente por:

1. se  $t$  é uma variável,  $I_F^g(t) = g(t)$ .
2. se  $t$  é uma constante,  $I_F^g(t) = F(t)$ .
3. se  $t$  é  $f(t_1, \dots, t_n)$ , onde  $f$  é um símbolo de função e  $t_1, \dots, t_n$  são termos, então  $I_F^g(t) = f^F(I_F^g(t_1), \dots, I_F^g(t_n))$ .

Com isto, o significado das fórmulas atômicas é construído através da identificação do predicado aplicado aos termos com a existência ou inexistência da relação correspondente entre a interpretação de cada termo. As fórmulas com conectivos possuem seu significado definido pela relação lógica usual. Além disso, as fórmulas com o quantificador existencial (“ $\exists$ ”) é verdade quando a fórmula vale para alguma atribuição (ou, podemos dizer, algum contexto) para a variável quantificada. Por sua vez, com o quantificador universal (“ $\forall$ ”), quando a fórmula vale para qualquer atribuição (qualquer contexto) para a variável quantificada. Por fim, a igualdade entre termos é verdade em um modelo e uma atribuição quando os dois termos são representados como o mesmo objeto (elemento do domínio):

**Definição 2.7** (Satisfação). Sejam  $M = (D, F)$  um modelo,  $g$  uma atribuição em  $M$  e  $\phi$  e  $\psi$  fórmulas. Então, a relação de satisfabilidade  $\models$  é definida indutivamente:

1.  $M, g \models p(t_1, \dots, t_n)$  se e somente se  $(I_F^g(t_1), \dots, I_F^g(t_n)) \in F(p)$ , em que  $p$  é um símbolo de predicado e  $t_1, \dots, t_n$  são termos.
2.  $M, g \models t_1 = t_2$  se e somente se  $I_F^g(t_1)$  é igual a  $I_F^g(t_2)$ , em que  $t_1$  e  $t_2$  são termos.
3.  $M, g \models \neg\phi$  se e somente se não for verdade que  $M, g \models \phi$ .
4.  $M, g \models \phi \wedge \psi$  se e somente se  $M, g \models \phi$  e  $M, g \models \psi$ .
5.  $M, g \models \phi \vee \psi$  se e somente se  $M, g \models \phi$  ou  $M, g \models \psi$ .
6.  $M, g \models \phi \rightarrow \psi$  se e somente se não for verdade que  $M, g \models \phi$  ou for verdade que  $M, g \models \psi$ .
7.  $M, g \models \exists x(\phi)$  se e somente se existir uma  $x$ -variante  $g'$  de  $g$  tal que  $M, g' \models \phi$ .
8.  $M, g \models \forall x(\phi)$  se e somente se para toda  $x$ -variante  $g'$  de  $g$ ,  $M, g' \models \phi$ .

Mudei o item 6.

Já as  $x$  variantes já estavam definidas em 2.5, mas destaquei isto lá.

## 2.2 Sintaxe e representação de expressões

Ainda que tenhamos escolhido a lógica de primeira ordem para ser a linguagem das representações semânticas para frases, isto não nos informa qual deve ser a representação semântica de palavras e expressões menores. Frases completas podem ser correspondidas



a fórmulas, mas isto é insuficiente. Talvez algumas possibilidades poderiam ser feitas através de termos, mas não está de todo claro qual seria o significado de uma expressão como “*to run*” (“*correr*”) ou “*that walks*” (“*que anda*”).

Atualizado

Presente já no desenvolvimento inicial da semântica formal, adotaremos o *Princípio da Composicionalidade*, usualmente atribuído a Gottlob Frege (Blackburn e Bos, 2005, p. 94).

Segundo este princípio, o significado de expressões complexas é função das expressões mais simples que a compõem. Em um exemplo como “*Caim kills Abel*”, isto nos informa que o significado desta frase depende do significado de “*Caim*”, “*kills*” e “*Abel*”. Entretanto, isto não nos diz como funciona esta dependência, ou a função que leva o significado das expressões simples ao da expressão complexa.

Por exemplo, podemos entender que o significado de “*kills*” é o predicado binário  $kill(\dots, \dots)$ , onde convencionamos que o primeiro argumento é o agressor (isto é, aquele que mata) e o segundo argumento é a vítima (aquele que é morto). Também podemos entender os significados de “*Caim*” e “*Abel*” como as constantes *caim* e *abel*, respectivamente. Assim, apesar de  $kill(abel, caim)$  ser formada com o significado destes três termos, respeitando a composicionalidade, esta não é a expressão que queremos, e sim  $kill(caim, abel)$ .

O que nos falta é a *sintaxe*. A sintaxe é o conjunto de regras e processos que organizam a estrutura de frases (Eijck e Unger, 2010, p. 2). Assim, as palavras em uma frase existem em relação a uma certa estrutura, que é essencial para capturar o significado. No inglês, com a estrutura usual de *Sujeito - Verbo - Predicado*, entendemos que “*Caim kills Abel*” significa  $kill(caim, abel)$ , e não  $kill(abel, caim)$ .

Para nos atermos mais nos desenvolvimentos semânticos, utilizamos uma sintaxe simples: a gramática é implementada pelo mecanismo de Gramática de Cláusulas Definidas (*Definite Clause Grammar* - DCG). A análise sintática é feita na forma de uma árvore cujos nós que são folhas são categorias sintáticas básicas (tais como sujeito (*noun*), verbo transitivo (*transitive verb*) e quantificador (*quantifier*, considerado caso particular de *determiner*). Já os nós que não são folhas representam categorias sintáticas complexas (tais como sintagma nominal (*noun phrase*) ou sintagma verbal (*verb phrase*) (Blackburn e Bos, 2005, p. 58).

Um exemplo de tal árvore, para a frase “*Caim kills Abel*”, seria como na figura 4.

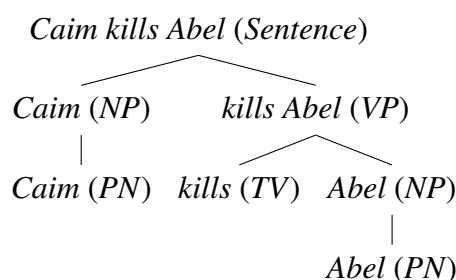


Figura 4

Aqui, temos as classes sintáticas:

*NP* – *noun phrase* (sintagma nominal)

*PN* – *proper noun* (nome próprio)

*VP* – *verb phrase* (sintagma verbal)

*TV* – *transitive verb* (verbo transitivo)

A decomposição sintática parece linguisticamente razoável. Resta saber, assim, como podemos elaborar a construção da semântica de uma frase completa a partir de tal análise sintática e dos significados dos termos mais elementares. No exemplo, a decomposição da frase no sintagma nominal “*Caim*” e no sintagma verbal “*kills Abel*” deve ser associada com *caim* ser o primeiro argumento em *kill(caim, abel)*. Ou seja,

Atualizado

devemos construir a contraparte semântica de nossa gramática.

## 2.3 Arquitetura da Gramática

Blackburn e Bos (2005, p. 86) apontam três princípios a serem observados na construção da gramática: modularidade – divisão da gramática em componentes com finalidades bem definidas e que interagem de modo transparente –, extensibilidade – ser fácil de complementá-la – e reusabilidade – capacidade de reaproveitar grandes partes da gramática, mesmo alterando as representações semânticas.

Para seguí-los, o método usado foi dividir a gramática segundo dois critérios: se o componente trata do léxico ou de regras gramaticais (isto é, combinando expressões para criar outras maiores) e se é sintático ou semântico. Assim, um dos componentes da gramática é um léxico que enumera as palavras e expressões aceitas, afirmando determinadas propriedades. Um segundo trata da semântica dos léxicos, isto é, da representação semântica dada a palavras individualmente ou expressões básicas (aqui, isto é principalmente feito se utilizando da classificação sintática, isto é, a classe sintática e a palavra

em si determinam a semântica). Um terceiro item trata das regras da sintaxe, isto é, da classificação sintática de expressões complexas a partir da classificação de termos menos (incluindo aspectos como concordância de gênero ou número). Ademais, um quarto componente trata das regras semânticas, isto é, como combinar o significado de expressões menores para formar o significado de expressões maiores. Por fim, utilizamos uma quinta parte que se utiliza de todas as anteriores para fazer a relação entre o texto recebido e a representação semântica desejada. Um exemplo pode ser visto na tabela 2, tratando do exemplo da representação semântica mais simples, a do cálculo lambda, que veremos a seguir.

| LAMBDA.PL | sintaxe           | semântica         |
|-----------|-------------------|-------------------|
| léxico    | ENGLISHLEXICON.PL | SEMLEXLAMBDA.PL   |
| gramática | ENGLISHGRAMMAR.PL | SEMRULESLAMBDA.PL |

Tabela 2: Gramática para semântica lambda

Ao alterarmos a representação semântica, de fato nossas principais alterações estarão nos componentes semânticos.

Seguiremos o desenvolvimento de Blackburn e Bos (2005) dos diferentes módulos semânticos. Um primeiro modelo ilustrará um formalismo fundamental para composição de significados, o cálculo lambda. Para que a relação deste formalismo com o significado seja isolada de outros mecanismos usados posteriormente, ele será apresentado isoladamente em um primeiro lugar. Além disto, neste modelo inicial cada frase será associada a exatamente uma fórmula em lógica de primeira ordem, enquanto palavras e expressões menores serão associadas a um outro tipo de fórmula - fórmulas do cálculo lambda.

A seguir, para sanar alguns de seus problemas, um passo de abstração será tomado. Expressões e frases não necessariamente serão associadas a exatamente uma fórmula, mas sim a um conjunto delas. Isto são as ditas *representações subespecificadas*. Há uma variedade de métodos para representações subespecificadas e aqui veremos três, mas exploraremos essencialmente representantes de dois grupos. Os dois grupos serão vistos para o estudo de abordagens distintas para o problema da subespecificação. (Blackburn e Bos, 2005, p. 150–153)

O primeiro método será o de armazenamentos, a ser introduzido em sua versão mais simples, o armazenamento de Cooper. Veremos como isto é uma melhora, mas ainda não

o bastante. Após isto, ele será aprimorado pelo armazenamento de Keller.

Do segundo grupo, veremos a *hole semantics*, um formalismo essencialmente diferente, baseado em restrições, devido a Bos (1996).

## 2.4 Cálculo Lambda

Para realizar um método sistemático de composição dos significados, é introduzido o formalismo do *cálculo lambda*. Aqui, ele será uma extensão da linguagem da lógica de primeira ordem. Dois símbolos novos serão introduzidos: o símbolo de abstração “ $\lambda$ ” e o de aplicação “ $@$ ”.

O símbolo “ $\lambda$ ” será um operador sobre variáveis, permitindo a “captura” das mesmas, do mesmo modo a que um quantificador (como “ $\forall$ ”). Por exemplo, sendo  $man(x)$  uma fórmula de primeira ordem,  $\lambda x.man(x)$  é uma fórmula do nosso cálculo lambda, em que a variável  $x$  está capturada pelo operador  $\lambda$ ; alternativamente,  $\lambda x.$  está *abstraindo sobre  $x$* .

Por sua vez, o símbolo “ $@$ ”, que conecta duas fórmulas de cálculo lambda, representa uma *aplicação*. Assim, se  $F$  e  $A$  são duas fórmulas de cálculo lambda,  $F@A$  é também uma fórmula de cálculo lambda, chamada uma *aplicação funcional* de  $F$  em  $A$ , ou uma aplicação na qual  $F$  é um *funtor* e  $A$  é o *argumento*. Por exemplo, em  $(\lambda x.man(x))@john$ , o funtor é  $\lambda x.man(x)$  e o argumento é  $john$ .

Uma expressão de aplicação funcional representa o comando de aplicar o argumento no funtor, que usualmente será prefixado por uma abstração. A interpretação desse comando é: retire o prefixo de abstração do funtor e, em toda ocorrência da variável abstraída, a substitua pelo argumento da aplicação. Por exemplo, em  $(\lambda x.man(x))@john$ , o funtor é  $\lambda x.man(x)$  e a interpretação do comando é de retirar o prefixo  $\lambda x.$  e substituir toda ocorrência de  $x$  no funtor pelo argumento  $john$ , o que produz o resultado de  $man(john)$ . Transformar uma aplicação em sua fórmula resultante após o processo de aplicação é uma operação chamada de  $\beta$ -redução,  $\beta$ -conversão ou  $\lambda$ -conversão (Blackburn e Bos, 2005, p. 67).

Destacamos que aplicações podem ser subfórmulas de outras fórmulas, com a  $\beta$ -redução da fórmula maior sendo a  $\beta$ -redução de suas subfórmulas, bem como que não é necessário ser um termo ou uma variável para ser um argumento de uma aplicação. Ademais, convencionaremos que o operador  $@$  possui precedência em relação ao opera-

dor  $\lambda$ . Outra convenção será a de que o operador  $@$  se associa à direita. Deste modo, devemos ler  $\lambda P.P@z$  como  $\lambda P.(P@z)$ , enquanto  $(\lambda P.\lambda Q.P)@x@y$  deve ser lido como  $((\lambda P.\lambda Q.P)@x)@y$ .

Veja este exemplo: É bem formada a fórmula  $(\lambda P.P@mia)@(\lambda x.woman(x))$ . Em uma primeira etapa de  $\beta$ -redução, chegamos à fórmula  $(\lambda x.woman(x))@mia$  e aí, mais uma vez realizando a operação, chegamos à sua  $\beta$ -redução final  $woman(mia)$ .

Um cuidado a se ter é que pode ser necessário trocar o símbolo das variáveis em uma aplicação. É suficiente trocar todas as variáveis ligadas (isto é, capturadas por um operador) do funtor por variáveis novas, não utilizadas até então. A operação de substituir todas as variáveis ligadas por outras é chamada de  $\alpha$ -conversão, enquanto se uma fórmula pode ser gerada através de  $\alpha$ -conversão de outra, as duas fórmulas são ditas  $\alpha$ -equivalentes. Para um exemplo em que não realizar a  $\alpha$ -conversão antes de uma  $\beta$ -conversão pode gerar problemas, basta realizar a  $\beta$ -conversão da seguinte expressão:  $(\lambda x.\exists y.not\_equal(x,y))@y$ . O resultado incorreto seria  $\exists y.not\_equal(y,y)$ , enquanto o resultado adequado seria  $\exists y.not\_equal(z,y)$ .

Desse modo, temos o cálculo lambda como uma “linguagem de cola”, permitindo fazer composições de expressões até gerar verdadeiras expressões de primeira ordem. A abordagem então é criar, de algum modo, a representação semântica a nível de léxico (isto é, a nível de classes sintáticas básicas), bem como montar a representação semântica a nível da gramática, pela composição de termos mais simples, de algum modo compatível com a semântica a nível lexical. Vejamos alguns exemplos:

Para nomes próprios (*proper names*), a semântica é:  $\lambda u.u@symbol$ , onde *symbol* representa o símbolo do nome próprio (por exemplo, *john*).

Por sua vez, para verbos transitivos temos a semântica  $\lambda k.\lambda y.k@(\lambda x.symbol(y,x))$ , onde mais uma vez *symbol* representa o símbolo específico da palavra (por exemplo, *kill*).

Pensemos agora no sintagma verbal (*verb phrase*) “*kills Abel*”. Um modo natural de pensar na composição é, sendo *A* a expressão semântica de “*kill*” e *B*, a de “*Abel*”,

realizar a aplicação  $A@B$ . Com efeito, fazendo isso teríamos:

$$\begin{aligned}
& (\lambda k. \lambda y. k @ (\lambda x. kill(y, x))) @ \lambda u. u @ abel \\
& \lambda y. ((\lambda u. u @ abel) @ (\lambda x. kill(y, x))) \\
& \lambda y. (\lambda x. kill(y, x) @ abel) \\
& \lambda y. kill(y, abel)
\end{aligned}$$

Agora, podemos juntar o sintagma nominal (e também nome próprio) “*Caim*” e o sintagma verbal “*kills Abel*”, aplicando a semântica do segundo na do primeiro, de onde teríamos:

$$\begin{aligned}
& (\lambda u. u @ caim) @ (\lambda y. kill(y, abel)) \\
& (\lambda y. kill(y, abel)) @ caim \\
& kill(caim, abel)
\end{aligned}$$

Assim, chegamos a uma representação da frase “*Caim kills Abel*” que é uma expressão de lógica de primeira ordem, utilizando o cálculo lambda como ferramenta para composição sistemática do sentido de expressões menores.

#### 2.4.1 Dificuldades – Ambigüidades de Escopo

Apesar deste método produzir resultados interessantes, ele não é suficiente. Uma característica particular é que, do modo que realizamos, cada decomposição sintática está associada a apenas uma possibilidade semântica. Isto não quer dizer que o modelo até então não consegue tratar de ambigüidades.

Em primeiro lugar, as ambigüidades lexicais podem ser tratadas colocando em nosso sistema todos os sentidos possíveis de determinada expressão. Assim, homógrafos (palavras com a mesma grafia mas significados distintos) podem ser considerados como entradas distintas em nosso banco de dados da semântica lexical. Devido ao mecanismo de *backtracking* da linguagem Prolog, todas as possibilidades são facilmente geradas, fazendo com que a simples adição da entrada lexical é suficiente para que este tipo de ambigüidade seja capturado. De fato, é disto que nos beneficiamos em nossa integração com a Wordnet, explorada na seção 3.3.

Em segundo lugar, ambigüidades por diferentes possibilidades de decomposição sintática de uma mesma frase também podem ser tratadas pelo modelo até então. Novamente, a implementação se beneficia do mecanismo de *backtracking* do Prolog, de modo

que diferentes decomposições sintáticas e seus significados associados podem ser gerados sucessivamente<sup>4</sup>.

Entretanto, podemos apontar um tipo de ambigüidade que, até então, nosso modelo é incapaz de tratar: as ditas *ambigüidades de escopo* (Blackburn e Bos, 2005, p. 105-109). As ambigüidades de escopo são melhor explicadas através de exemplos.

Analisemos a frase:

*“Every man loves a woman.”*

Esta frase parece ter duas interpretações possíveis: na primeira, para cada homem existe uma mulher amada por aquele. Possivelmente, são mulheres distintas. Já na segunda leitura, existe uma mulher específica que é amada por todos os homens.

Essa dúvida parece ser gerada pelo *escopo* dos quantificadores “every” e “a”. Caso o quantificador “every” seja *mais externo* (ou *out-scoping*) ao quantificador “a”, então teremos a primeira leitura. Neste caso, também dizemos que o quantificador “every” tem *escopo sobre* o quantificador “a”. Por outro lado, caso o quantificador “a” tenha escopo sobre o quantificador “every”, a leitura será a segunda. Isto é, em nossa semântica, a primeira leitura seria representada por

$$\forall x(man(x) \rightarrow \exists y(woman(y) \wedge love(x, y)))$$

O quantificador existencial está “dentro do alcance” do quantificador universal. Já na segunda leitura ocorreria o contrário, sendo:

$$\exists y(woman(y) \wedge \forall x(man(x) \rightarrow love(x, y)))$$

Perceba que, ao que parece, as ambigüidades de escopo não são geradas por, realmente, análises sintáticas distintas, mas sim por uma dificuldade de atribuição de significado à uma decomposição sintática em particular.

---

<sup>4</sup>Para um exemplo, pode ser testada a frase “*If John walks then John dances and Mia smokes*” usando KELLERSTORAGE.PL. Modificamos a gramática para que esse tipo de exemplo pudesse ser analisado, sendo a ambigüidade capturada pela diferença na análise sintática. São gerados dois resultados: *and(imp(walk(john), dance(john)), smoke(mia))* e *imp(walk(john), and(dance(john), smoke(mia)))*.

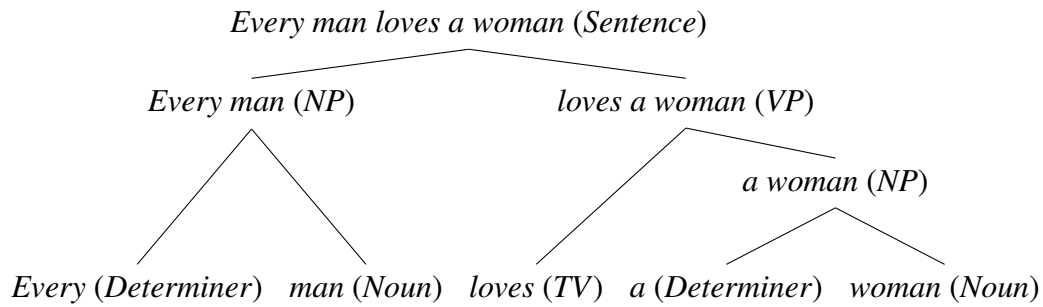


Figura 5: Árvore Sintática

Com efeito, na gramática que utilizamos, esta frase seria decomposta sintaticamente segundo a figura 5. Para as duas interpretações, a decomposição sintática é a mesma, mostrando que o problema é semântico.

Que o nosso sistema atual não é capaz de representar esse tipo de ambigüidade pode ser visto pelo fato de que a representação semântica é única, dados o sentido dos termos mais simples e a decomposição sintática. Precisamos, assim, aprimorar o modelo.

Para termos um olhar em direção à solução, podemos notar que a ocorrência de quantificadores gera seus problemas na função sintática de sintagma nominal (*noun phrase*), pois a combinação quantificador e substantivo (*determiner + noun*) ocorre apenas nela. Isso sugere que alteremos o modo pelo qual tratamos a semântica dos sintagmas nominais com quantificadores.

## 2.5 Armazenamento de Cooper

Para o problema das ambigüidades de escopo, a solução computacional proposta é o uso de *armazenamentos*. Nesta abordagem, a representação semântica de cada expressão deixa de ser a de uma simples fórmula em cálculo lambda, para ser a de uma representação de múltiplas formas possíveis.

Em particular, começaremos com o *armazenamento de Cooper*. Esta é uma técnica desenvolvida por Robin Cooper para lidar com ambigüidades de escopo de quantificadores (Blackburn e Bos, 2005, p. 113). Intuitivamente, a idéia está em adicionar a possibilidade de substituir uma representação mais detalhada de um sintagma nominal por uma nova variável e “armazenar” a representação completa deste sintagma nominal para uso posterior. Ao fim, as representações podem ser “resgatadas” do armazenamento, em qualquer ordem. Ao se “resgatar” uma representação após alguma outra, o quantificador



do sintagma nominal resgatado posteriormente poderá ter escopo mais externo do que um quantificador da representação “resgatada” anteriormente. Desse modo, ao se possibilitar os “resgates” em ordens distintas, diferentes representações são formadas.

Agora cada expressão (isto é, cada nó da árvore de análise sintática (*parse*)) é associada a uma  $n$ -upla chamada “armazenamento”. O primeiro elemento do armazenamento será uma fórmula de cálculo lambda, bem como antes. É uma representação “nuclear” da expressão. Com efeito, chamaremos este elemento de *núcleo* do armazenamento. Por sua vez, os outros elementos da  $n$ -upla serão pares  $(\beta, i)$ , em que  $\beta$  é uma representação semântica para um sintagma nominal e  $i$  é um índice para este sintagma. Estes pares são denominados *operadores de ligação indexados* (*indexed binding operators*).

Com mais detalhes, *a priori* as representações não diferem muito de como eram. Os nós das folhas, não sendo nenhum um sintagma nominal quantificado, são análogos ao modo anterior, sendo armazenamentos com apenas uma entrada. Já um nó não-terminal pode ter sua representação montada de um modo “usual”: ele tem como núcleo uma combinação dos núcleos de cada um de seus filhos na árvore; isto é, é a combinação dos núcleos dos armazenamentos dos termos que compõem a expressão mais complexa. Esta combinação é exatamente do mesmo modo como era feito até então. O restante do armazenamento do nó não-terminal é a justaposição (*append*) do restante dos armazenamentos de cada um dos termos filhos. Em suma: quando a expressão é composta por outras na análise sintática, tudo ocorre de modo análogo a como ocorria na representação “pura” por cálculo lambda, preservando os operadores de ligação indexados de todas as sub-expressões que compõem a expressão maior.

Caso o nó não-terminal não seja um sintagma nominal quantificado, a representação “usual” é a sua única possível. Entretanto, o processo possui uma diferença quando o nó não-terminal é um sintagma nominal quantificado. Além da composição “usual” para outros nós, há uma segunda representação possível. Isso merece ser destacado:

#### **Armazenagem (Cooper)**

Seja o armazenamento  $\langle \phi, (\beta, j), \dots, (\beta', k) \rangle$  a representação semântica “usual” para um sintagma nominal quantificado. O armazenamento  $\langle \lambda u. (u @ z_i), (\phi, i), (\beta, j), \dots, (\beta', k) \rangle$ , onde  $i$  é um índice único<sup>5</sup> também é uma representação para este sintagma nominal quantificado.

Isto significa que sintagmas nominais quantificados podem ter suas representações montadas de dois modos. Neste ponto, nosso algoritmo terá uma escolha de aplicar ou não a regra de armazenagem. Ao se desejar saber a representação de uma frase em específico, esperamos que nosso sistema nos retorne todas as representações possíveis. Perceba também que a regra não é recursiva. Há apenas duas opções: manter a representação “usual” ou realizar a operação de armazenagem.

Após todo este processo, teremos uma frase cuja representação é um armazenamento. É necessário lidar com isto de algum modo, pois o que desejamos é que uma frase possa ser representada por expressões de lógica de primeira ordem, não por um armazenamento. Aqui é que poderemos “resgatar” nossos operadores de ligação indexado, que foram previamente armazenados. Para isso, usaremos a seguinte regra de resgate:

**Resgate (Cooper)**

Sejam  $\sigma_1$  e  $\sigma_2$  duas seqüências (possivelmente vazias) de operadores de ligação. Se o armazenamento  $\langle \phi, \sigma_1, (\beta, i), \sigma_2 \rangle$  a uma frase (*sentence*), então o armazenamento  $\langle \beta @ \lambda z_i. \phi, \sigma_1, \sigma_2 \rangle$  também é associado a esta frase.

Um armazenamento composto apenas por um núcleo, após sucessivas aplicações da regra de resgate, será uma fórmula bem formada de primeira ordem, como desejávamos.

Para visualizarmos este processo, vamos para o exemplo da figura 5, a árvore de análise sintática para a frase “*Every man loves a woman*”. Construindo os significados a partir das folhas e subindo, uma das possíveis árvores que podemos alcançar está na figura 6.

Agora, o que resta é converter o armazenamento representativo da frase completa nas possíveis fórmulas de primeira ordem através da operação de resgate.

---

<sup>5</sup>isto é, não utilizado até então

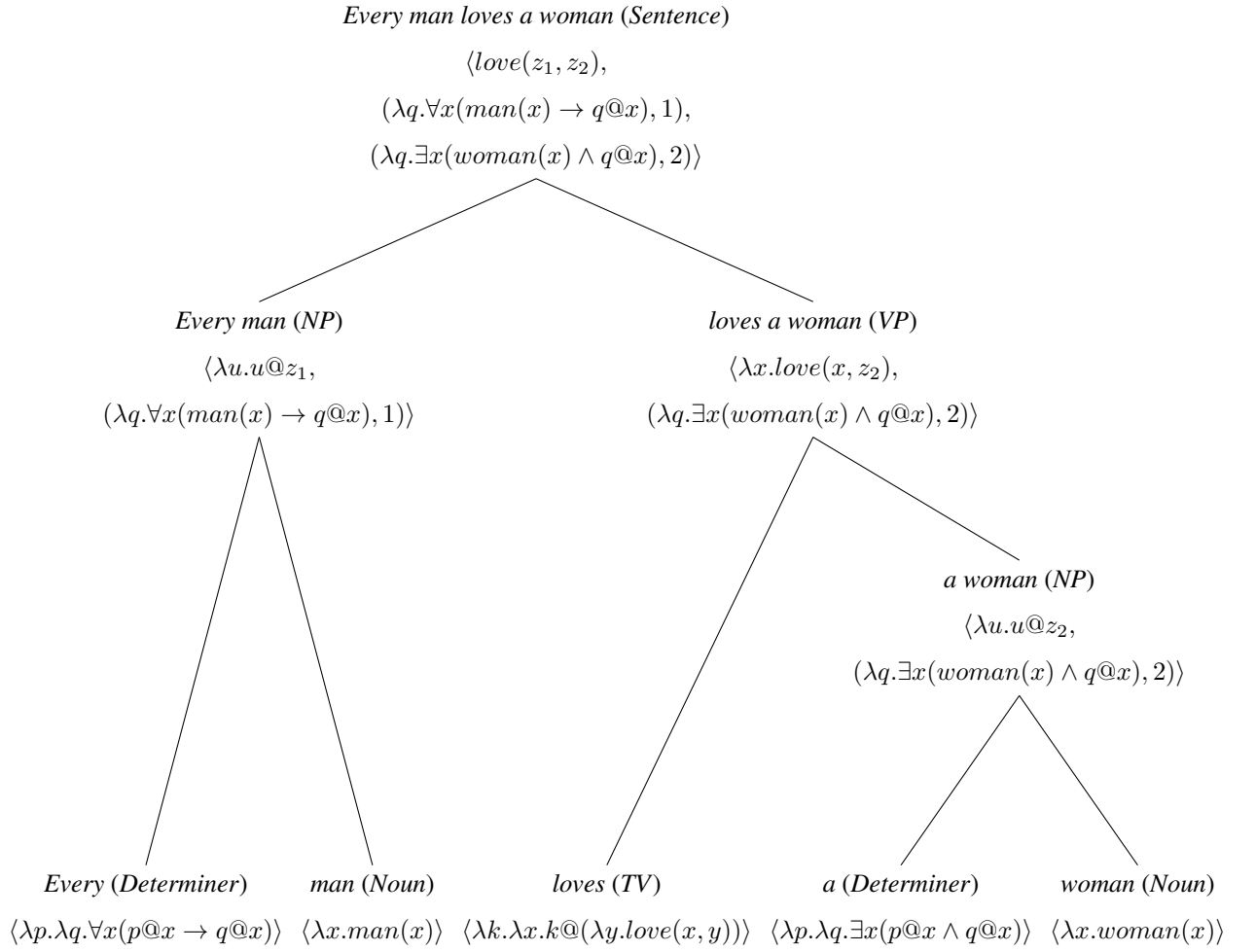


Figura 6: Semântica de Cooper

Inicialmente:

$$\langle \text{love}(z_1, z_2), (\lambda q. \forall x(\text{man}(x) \rightarrow q@x), 1), (\lambda q. \exists x(\text{woman}(x) \wedge q@x), 2) \rangle$$

Resgatando o operador de ligação 1:

$$\langle \lambda q. \forall x(\text{man}(x) \rightarrow q@x)@(\lambda z_1. \text{love}(z_1, z_2)), (\lambda q. \exists x(\text{woman}(x) \wedge q@x), 2) \rangle$$

$\beta$ -convertendo:

$$\langle \forall x(\text{man}(x) \rightarrow \text{love}(x, z_2)), (\lambda q. \exists x(\text{woman}(x) \wedge q@x), 2) \rangle$$

Resgatando o operador de ligação 2:

$$\langle (\lambda q. \exists x(\text{woman}(x) \wedge q@x))@(\forall x(\text{man}(x) \rightarrow \text{love}(x, z_2))) \rangle$$

$\alpha$ -convertendo e  $\beta$ -convertendo:

$$\langle \exists x(\text{woman}(x) \wedge \forall y(\text{man}(y) \rightarrow \text{love}(y, x))) \rangle$$

Assim, chegamos a uma das duas interpretações: a de que todos os homens amam uma mesma mulher. Se resgatarmos o operador de ligação 2 e só depois resgatarmos o operador de ligação 1, teremos a outra leitura:  $\forall y(\text{man}(y) \rightarrow \exists x(\text{woman}(x) \wedge \text{love}(y, x)))$ , isto é, para cada homem, existe alguma mulher tal que ele a ame.

Portanto, desenvolvemos um método sistemático que pode capturar as ambigüidades de escopo, produzindo as leituras possíveis. O que nos resta agora é a pergunta: será que nosso método é de fato capaz de capturar todas as ambigüidades de escopo? Infelizmente, iremos apontar duas frases nas quais o método não é suficiente.

### 2.5.1 Dificuldades

A primeira frase é: “*Every criminal with a gun is dangerous.*” Aplicando nosso método, teremos os seguintes resultados:

1.  $\forall x((\text{criminal}(x) \wedge \exists y(\text{gun}(y) \wedge \text{with}(x, y))) \rightarrow \text{dangerous}(x))$
2.  $\exists y(\text{gun}(y) \wedge \forall x(\text{criminal}(x) \wedge \text{with}(x, y) \rightarrow \text{dangerous}(x)))$

$$3. \forall x((criminal(x) \wedge with(x, y)) \rightarrow \exists z(gun(z) \wedge dangerous(x)))$$

Apesar dos resultados 1 e 2 serem perfeitamente razoáveis, sendo as interpretações que desejávamos, a interpretação 3 possui uma variável  $x$  que não está dentro do escopo do quantificador universal  $\forall x$ . Assim, em  $dangerous(x)$ , ao fim da fórmula, tal  $x$  não está formalmente identificado com o  $x$  quantificado que ocorre em  $criminal(x)$ , perdendo o conteúdo semântico de que o criminoso seria perigoso. Isso nos mostra que há um problema com o nosso método. Como isso surgiu?

Realizando nosso procedimento e optando sempre por colocar a representação do sintagma nominal no armazenamento, ficaremos com a seguinte representação:

$$\begin{aligned} &\langle dangerous(z_2), \\ &(\lambda P. \exists x(gun(x) \wedge P@x, 1)) \\ &(\lambda Q. \forall x((criminal(x) \wedge with(x, z_1)) \rightarrow Q@x, 2)) \rangle \end{aligned}$$

Se resgatarmos antes a representação de “a gun”, isto é, o operador de ligação indexado por 1, teremos, após a beta-redução:

$$\begin{aligned} &\langle \exists x(gun(x) \wedge dangerous(z_2)), \\ &(\lambda Q. \forall x((criminal(x) \wedge with(x, z_1)) \rightarrow Q@x, 2)) \rangle \end{aligned}$$

Ao realizar a redução manualmente, já é possível perceber que há algo errado, pois a aplicação  $P@x$  no operador de ligação indexado por 1 ocorre de modo trivial, não havendo variáveis a substituir. Dito de outro modo, a variável  $z_1$  apenas ocorre dentro do operador de ligação indexado por 2, que ainda não foi resgatado, de modo que o resgate anterior do operador indexado por 1 se torna defeituoso.

Podemos conferir que ocorreu um problema, pois levando até o fim iremos aplicar o operador de ligação restante e chegaremos ao resultado inadequado.

$$\langle \forall x((criminal(x) \wedge with(x, z_1)) \rightarrow \exists y(gun(y) \wedge dangerous(x))) \rangle$$

Isto nos mostra o problema de sintagmas nominais aninhados, que proíbe que a ordem dos resgates seja feita de modo arbitrário.

Corrigido

É melhor esta reformulação, em que apresento diretamente o problema intuitivo do resultado, ou deixa como estava, porém adicionando (na seção em que introduzo a lógica) uma definição formal de variável livre e de sentença?

Estava faltando a explicação abaixo

Por sua vez, a segunda frase é: “*Every man doesn’t love a woman*”. A presença da negação traz elementos interessantes. Em primeiro lugar, ela em si é uma fonte possível de ambigüidades de escopo. Por exemplo, uma interpretação possível é a de que, para cada homem, não é verdade que existe uma mulher a qual ele ame. Ou seja, nesta interpretação, cada homem não ama todas as mulheres. Outra interpretação é aquela de que, para cada homem, existe uma mulher a qual ele não ame. Isto quer dizer que para todo homem há ao menos uma mulher não amada por ele. Nestas duas interpretações, a quantificação “*todo homem*” possui escopo mais externo. Entretanto, na primeira, a negação tem um escopo mais externo do que o quantificador existencial “*uma mulher*”, sendo uma negação da existência. Já na segunda interpretação, ao contrário, o quantificador existencial de “*mulher*” é mais externo que a negação, sendo a afirmação de existência de uma mulher satisfazendo a negação de uma propriedade (qual seja, ser amada). Portanto, a negação também gera ambigüidades de escopo.

Entretanto, o método de armazenamento de Cooper não tratou a negação de nenhum modo especial. Além disso, esse exemplo mostra o interesse em manter a operação de armazenamento como opcional. Esta frase pode ser interpretado de seis modos:

1.  $\neg \forall x (man(x) \rightarrow \exists y (woman(y) \wedge love(x, y)))$
2.  $\neg \exists y (woman(y) \wedge \forall x (man(x) \rightarrow love(x, y)))$
3.  $\forall x (man(x) \rightarrow \neg \exists y (woman(y) \wedge love(x, y)))$
4.  $\exists y (woman(y) \wedge \neg \forall x (man(x) \rightarrow love(x, y)))$
5.  $\forall x (man(x) \rightarrow \exists y (woman(y) \wedge \neg love(x, y)))$
6.  $\exists y (woman(y) \wedge \forall x (man(x) \rightarrow \neg love(x, y)))$

Apesar disso, nosso método apenas gerará três desses modos: 3, 5 e 6. Assim, a presença da negação de fato afeta a capacidade de nosso sistema produzir todas as interpretações.

## 2.6 Armazenamento de Keller

Para lidar especificamente com o primeiro problema do armazenamento de Cooper, Bill Keller propôs uma alteração: permitir armazenamentos aninhados. Assim, cada operador de ligação passa a ser composto não mais por uma fórmula de cálculo lambda e um

índice único, mas sim por um armazenamento e um índice único. Isto altera a regra de armazenagem:

#### **Armazenagem (Keller)**

Sendo  $\sigma$  uma seqüência (possivelmente vazia) de operadores de ligação, se o armazenamento  $\langle \phi, \sigma \rangle$  é a representação semântica “usual” para um sintagma nominal quantificado, então o armazenamento  $\langle \lambda u. (u @ z_i), (\langle \phi, \sigma \rangle, i) \rangle$ , onde  $i$  é um índice único, também é uma representação para este sintagma nominal quantificado.

Por sua vez, também o resgate é alterado. Um operador de ligação só pode ser resgatado para aplicação do núcleo do armazenamento se todos os armazenamentos externos a ele já tiverem sido aplicados. Isto garante que, caso os sintagmas nominais estejam aninhados, então o sintagma nominal mais interno só terá seu operador resgatado após o resgate do sintagma nominal mais externo, evitando o tipo de problema que observamos. Portanto, nossa regra é:

#### **Resgate (Keller)**

Sejam  $\sigma$ ,  $\sigma_1$  e  $\sigma_2$  seqüências (possivelmente vazias) de operadores de ligação. Se o armazenamento  $\langle \phi, \sigma_1, ((\beta, \sigma), i), \sigma_2 \rangle$  é uma representação para uma frase (*sentence*), então  $\langle (\beta @ \lambda z_i. \phi), \sigma_1, \sigma, \sigma_2 \rangle$  também o é.

Podemos então aplicar este método para o nosso exemplo da figura 7.

Agora, realizando a extração, podemos fazê-la apenas de um modo:  $\exists x (gun(x) \wedge \forall y ((criminal(y) \wedge with(y, x)) \rightarrow dangerous(y)))$ . Isto é a interpretação correta, não tendo sido gerado nenhum problema. As outras opções de (não-)extração funcionam de modo semelhante.

Assim, o problema dos sintagmas nominais é resolvido. Apesar disso, o segundo problema apontado, do escopo das negações, persiste. As interpretações geradas são as mesmas de antes, pelo armazenamento de Cooper. Portanto, o método de Keller aprimora os resultados de Cooper, sem resolver todas os obstáculos gerados por ambigüidades de escopo.

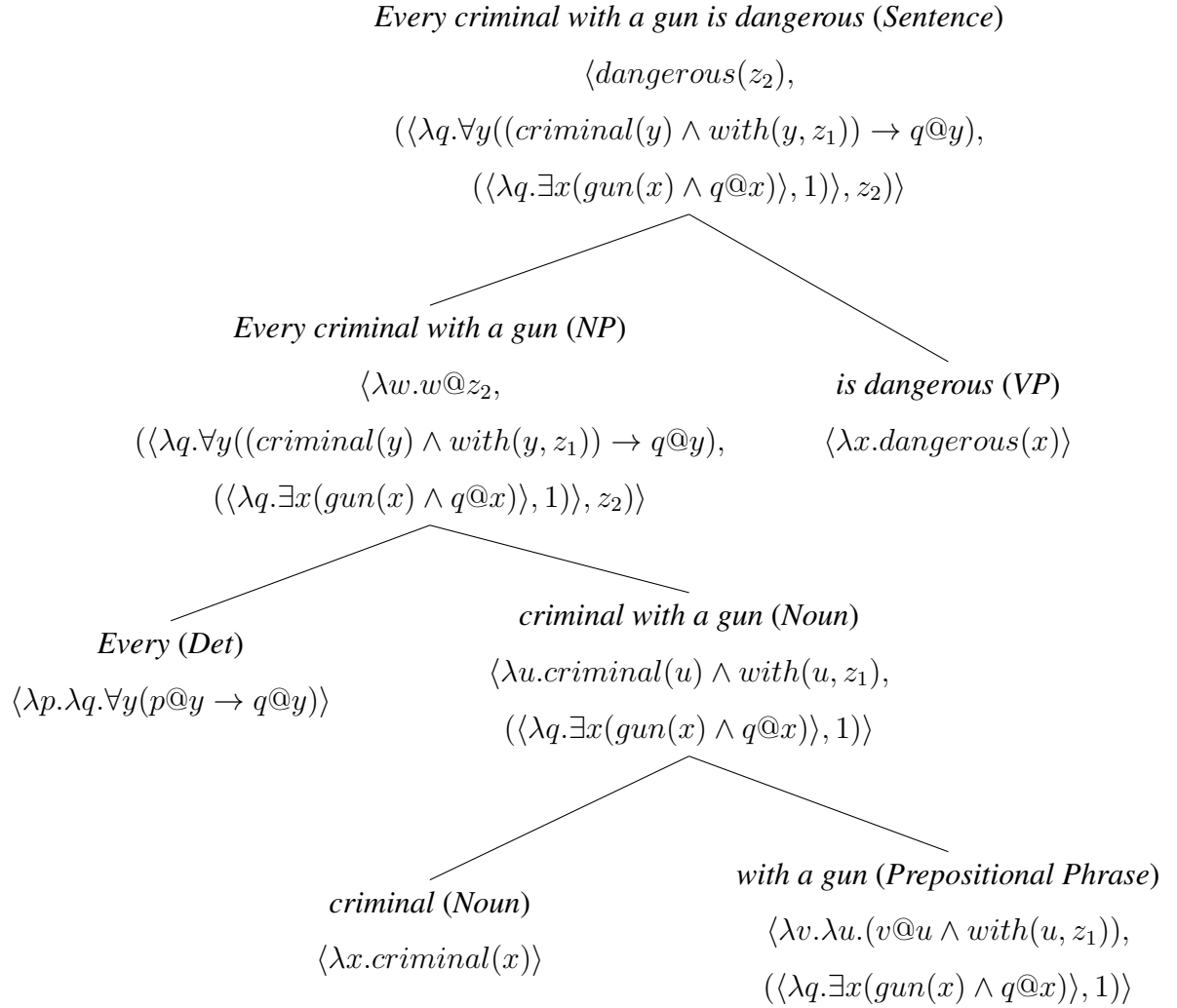


Figura 7: Semântica de Cooper

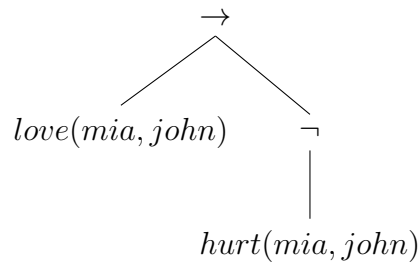


## 2.7 *Hole Semantics*

Apesar de ser possível criar um novo mecanismo para capturar a ambigüidade de escopo gerada pela negação<sup>6</sup>, abordagens *ad hoc* para novas dificuldades fere a extensibilidade da gramática, criando uma falta de harmonização dos métodos usados, possivelmente proliferando uma diversidade de construções muito distintas entre si. Precisamos, então, de uma abordagem mais uniforme. Além disto, nos falta um modo mais flexível de representar os sentidos possíveis. O método do armazenamento possibilita a representação de diversos sentidos de modo compacto, mas não nos permite adicionar restrições arbitrárias em cima dos sentidos possíveis. Tal método foi limitado às possibilidades criadas pelos quantificadores. Contudo, podemos precisar de algo mais geral. Em razão destas dificuldades, analisaremos uma outra forma de representação semântica, não baseada em armazenamentos, denominada *Hole Semantics*.

Assim como nos métodos baseados em armazenamentos, uma frase não será associada a uma expressão de primeira ordem, mas a uma representação abstrata, que então é associada a um conjunto de expressões em primeira ordem. Entretanto, o modo pelo qual isso é feito aqui é distinto. Em *Hole Semantics*, uma idéia essencial é a de *restrições*: podemos pensar na representação como um conjunto de restrições, de modo que qualquer fórmula de primeira ordem que satisfaça as restrições será uma interpretação possível para a frase (Blackburn e Bos, 2005, p. 129). A representação será referida por representação subespecificada (*USR*, de *underspecified representation*).

Uma fórmula de primeira ordem possui uma decomposição única como uma árvore, em razão pelo modo como é montada. Por exemplo, para a frase “*If Mia loves John then Mia does not hurt John*” tem associada à sua semântica a fórmula  $\text{love}(\text{mia}, \text{john}) \rightarrow (\neg \text{hurt}(\text{mia}, \text{john}))$ , que pode ser decomposta na árvore:



---

<sup>6</sup>Com efeito, em nosso repositório apresentamos no arquivo `NEGATIONKELLERSTORAGE.PL` uma alteração neste sentido.

As restrições serão sobre o modo de construir a fórmula. Dito de outro modo, a USR será um modo de falar a respeito da árvore de cada interpretação possível. Ao invés de montarmos uma única árvore (o que corresponderia a uma única fórmula), a USR pode ser pensada como uma “árvore incompleta”, isto é, uma árvore com “buracos”, justificando o nome desse método. Entretanto, estes buracos não poderão ser preenchidos de qualquer modo, havendo relações de *dominância*. Um buraco deverá dominar um nó quando estiver acima do mesmo na representação da árvore. A partir daí, as subfórmulas irão compôr a fórmula completa através de um “preenchimento” dos buracos. Este “preenchimento” será feito *encaixando* algum nó (junto com sua sub-árvore) no buraco.

Nos métodos de armazenamentos, a semântica das frases era representada por um vetor que continha um núcleo e os quantificadores guardados em (um aninhamento de) operadores de ligação. Em *Hole Semantics*, nosso modo de representar será bem distinto. Na realidade, nós usaremos uma linguagem lógica para essa representação, chamada *linguagem de representação subespecificada* (URL, do inglês *underspecified representation language*). A linguagem original, que aqui é alguma forma de lógica de primeira ordem, será referida por *linguagem de representação semântica* (SRL, *semantic representation language*). Pode causar algum espanto o fato de que a URL será, ela própria, uma linguagem de primeira ordem! Seu vocabulário será definido do seguinte modo:

1. Predicados binários :NOT e  $\leq$
2. Predicados ternários :IMP, :AND, :OR, :ALL, :SOME e :EQ
3. Cada constante no vocabulário da SRL também é uma constante no vocabulário da URL.
4. Para cada predicado  $n$ -ário *pred* na SRL, :PRED é um predicado  $(n + 1)$ -ário na URL.

A lógica de primeira ordem utilizada é *tipada*, havendo três tipos. O primeiro deles é o dos *buracos*, cujas variáveis serão denotadas por  $h, h', h_1, h_2$ , etc. O segundo é o tipo dos *rótulos*, cujas variáveis são escritas  $l, l', l_1$ , etc. Cada rótulo marcará um vértice na árvore que não é um buraco, sendo um modo de se referir aos símbolos da SRL. Por fim, o terceiro tipo é o das *meta-variáveis*, escritos  $v, v', v_1, v_2$ , etc. As meta-variáveis têm a função de se referir às variáveis da SRL.

Dizemos que algo é um *nó* se for um buraco ou um rótulo. Dizemos que algo é um *meta-termo* da URL caso seja uma *meta-variável* ou uma constante da URL.

Agora, iremos definir as USRs básicas:

1. Se  $l$  é um rótulo e  $h$  é um buraco, então  $l \leq h$  é uma USR básica.
2. Se  $l$  é um rótulo e  $n$  e  $n'$  são nós, então  $l:\text{NOT}(n)$ ,  $l:\text{IMP}(n, n')$ ,  $l:\text{AND}(n, n')$  e  $l:\text{OR}(n, n')$  são USRs básicas.
3. Se  $l$  é um rótulo enquanto  $t$  e  $t'$  são meta-terms, então  $l:\text{EQ}(t, t')$  é uma USR básica.
4. Se  $l$  é um rótulo,  $S$  é um símbolo  $n$ -ário na linguagem SRL e  $t_1, \dots, t_n$  são meta-terms, então  $l:S(t_1, \dots, t_n)$  é uma USR básica.
5. Se  $l$  é um rótulo,  $v$  é uma meta-variável,  $n$  é um nó, então  $l:\text{SOME}(v, n)$  e  $l:\text{ALL}(v, n)$  são USR básicas.
6. Nada mais é uma USR.

Observe aqui que o espaço  $a$  mais criado pela subida de aridade nos predicados e conectivos é preenchido pela variáveis de rótulo. Observe que o item 1 é o único que utiliza o símbolo de  $\leq$ . USRs básicas desta forma são ditas *restrições de dominância*. Por fim, podemos definir o restante das USRs:

1. Toda USR básica é uma USR.
2. Se  $\phi$  é uma USR e  $n$  é um nó, então  $\exists n\phi$  é uma USR.
3. Se  $\phi$  é uma USR e  $v$  é uma meta-variável, então  $\exists v\phi$  é uma USR.
4. se  $\phi$  e  $\psi$  são USRs, então  $\phi \wedge \psi$  é uma USR.
5. Nada mais é uma USR.

É de ser notado que nem todos os conectivos e formas da lógica da primeira ordem foram empregados nesta definição. Na realidade, apenas são fórmulas conjuntos pequenos de formas conjuntivas e existencialmente fechadas. Entretanto, esse fragmento da linguagem é suficiente para nossos propósitos (Blackburn e Bos, 2005, p. 131).

Podemos avançar então para um exemplo. Consideremos a frase “*Mia does not love a man*”. Uma interpretação é aquela na qual Mia não ama um homem específico, que pode ser formalizada como  $\exists x : man(x) \wedge \neg love(mia, x)$ . Outra, é aquela na qual Mia não ama homem algum, isto é,  $\neg(\exists x : man(x) \wedge love(mia, x))$ . Suas árvores estão representadas na figura 8.

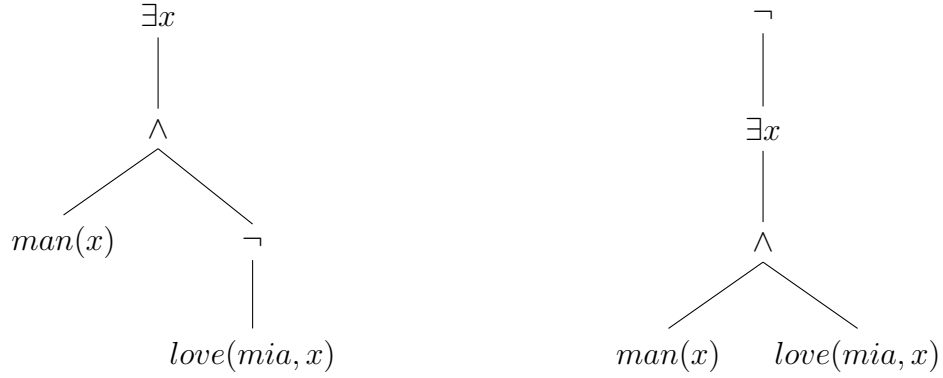


Figura 8

Já a representação subespecificada busca capturar o que há em comum entre as árvores possíveis. A USR desta frase é:

$$\exists h_0 \exists h_1 \exists h_2 \exists l_1 \exists l_2 \exists l_3 \exists l_4 \exists l_5 \exists v_1$$

$$(l_1 : \text{NOT}(h_1) \wedge l_2 : \text{LOVE}(mia, v_1) \wedge l_3 : \text{SOME}(v_1, l_4) \wedge l_4 : \text{AND}(l_5, h_2) \wedge l_5 : \text{MAN}(v_1))$$

Porém, as USRs se tornam melhor compreensíveis através de sua representação gráfica, estando na figura 9 aquela relativa à nossa frase considerada.

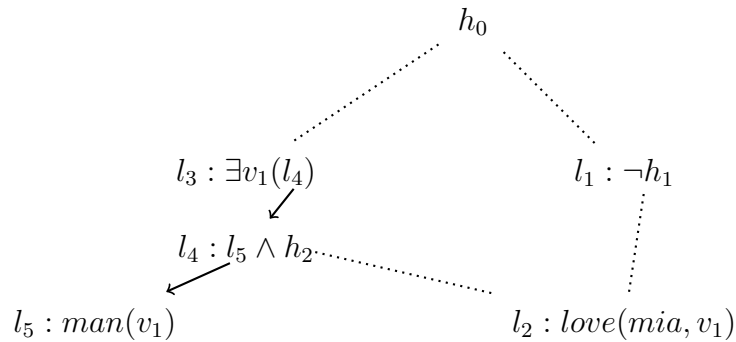


Figura 9

Podemos ver a intuição desta representação. É criado um buraco  $h_0$  correspondente ao nó mais alto da árvore. As linhas pontilhadas representam restrições de dominância entre buracos e nós. Por sua vez, as linhas preenchidas mostram quais nós são pais de outros. A relação de parentesco também representa dominância: se um nó é pai de outro, é certo que o filho não pode ter escopo mais externo que o pai, uma vez que deve ser subfórmula do mesmo. Entretanto, neste caso a posição está fixa: necessariamente a relação de parentesco será aquela. Por sua vez, na dominância entre buracos e nós, não é isto que ocorre. Basta que o nó dominado esteja no escopo do nó dominante, não necessariamente sendo filho do mesmo. Ou seja, basta ser descendente.

Agora, a nossa análise de frases é feita ainda decompondo sintaticamente, e então, para cada termo, criando uma representação na forma de uma USR. Ainda utilizamos o cálculo lambda para fazer combinações de expressões. A representação final da frase é feita por combinações das representações das partes que as constituem. Por exemplo, a representação para o determinante “a” é:

$$\lambda x.\lambda y.\lambda h.\lambda l.\exists h_1\exists l_1\exists l_2\exists l_3\exists v_1$$

$$(l2:ALL(v_1, l_3, \wedge l3:AND(l_1, h_1) \wedge l \leq h_1 \wedge l_2 \leq h \wedge x@v_1@h@l_1 \wedge y@v_1@h@l))$$

Por sua vez, para o substantivo “woman” é:

$$\lambda v.\lambda h.\lambda l.(l:WOMAN(v) \wedge l \leq h)$$

Assim, o sintagma nominal “a woman” fica, aplicando a segunda representação na primeira e beta-reduzindo:

$$\lambda y.\lambda h.\lambda l.\exists h_1\exists l_1\exists l_2\exists l_3\exists v_1$$

$$(l2:ALL(v_1, l_3, \wedge l3:AND(l_1, h_1) \wedge l \leq h_1 \wedge l_2 \leq h \wedge l_1:WOMAN(v_1) \wedge l_1 \leq h \wedge y@v_1@h@l))$$

Definindo as USRs para cada função sintática e o modo de combiná-las, obtemos a USR da frase. Com isto em mãos, precisamos ser capazes de construir as árvores possíveis. Isso é feito por meio de *encaixes*<sup>7</sup>. Para cada buraco, achamos um rótulo candidato para preenchê-lo: este rótulo será encaixado no buraco. Mais formalmente, um encaixe é uma função injetiva dos buracos aos rótulos. Entretanto, nem todo encaixe nos

<sup>7</sup>Em inglês, o termo usado é “plug”, por isso a letra utilizada é *P*.

satisfaz. Evidentemente, queremos satisfazer duas condições: queremos que o resultados seja uma árvore (portanto, acíclica e conexa), bem como queremos que, se existe uma restrição de dominância de um buraco  $H$  sobre um rótulo  $L$  (ou seja, se  $L \leq H$ ), então  $L$  será descendente de  $H$  na árvore.

Para o exemplo que vimos, dois encaixes são possíveis:  $P_1(h_0) = l_1, P_1(h_1) = l_3, P_1(h_2) = l_2$  e  $P_2(h_0) = l_3, P_2(h_1) = l_2, P_2(h_2) = l_1$ .

Assim, duas árvores são formadas, cada uma gerando uma interpretação possível. Pelo encaixe  $P_1$  obtemos a árvore 10. Já pelo  $P_2$ , temos a árvore 11.

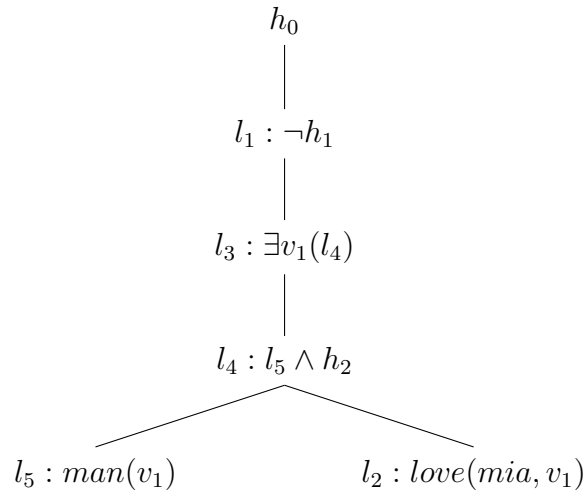


Figura 10:  $P_1$

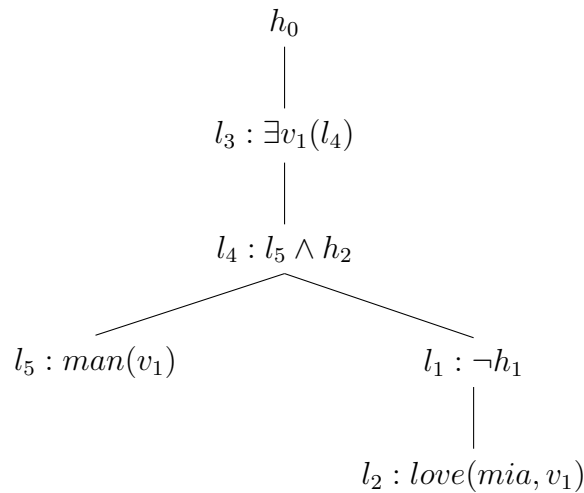


Figura 11:  $P_2$

Com efeito, estas são de fato as árvores que havíamos construído antes, para cada

interpretação.

### 3 Curt – Sistema de Diálogo e Wordnet

De posse dos nossos métodos de representação e de uma gramática capaz de se utilizar deles, precisamos agora extrair informação a partir destas representações. Ou seja, precisamos ser capazes de fazer inferência. Há três importantes tarefas inferenciais que desejamos cumprir.

A primeira é chamada *consulta* (*querying*). Suponha que tenhamos uma representação de como o mundo é – um modelo  $M$ . Este modelo pode ter sido construído de diferentes modos: por um banco de dados pré-existente, extraindo dados por meios diversos (como a partir da leitura de imagens) ou mesmo através de um diálogo. Agora, suponha que tenhamos uma *descrição* do mundo, uma afirmação cujo significado pode ser capturado por uma fórmula  $\phi$ . A tarefa de consulta consiste em verificar se esta descrição é verdadeira no mundo; no nosso caso, no modelo de mundo que temos. Portanto, em saber se  $\phi$  é satisfeita em  $M$ .

A segunda é a tarefa de *verificação de consistência*. Dizemos que uma afirmação ou discurso é consistente quando “faz sentido”, “não é contraditório” ou descreve algo “imaginável” ou “possível”. Por exemplo, é claramente inconsistente dizer que “*João é cego e viu Paula atravessar a rua.*”, afinal, cegos não são capazes de ver. Essa consistência em linguagem natural pode ser capturada pela noção de satisfabilidade em lógica: uma afirmação é consistente exatamente quando sua representação formal é satisfatível, isto é, quando existe um modelo possível para a representação formal.

Já a terceira tarefa é a de *verificação de informatividade*. Se dissermos que “*Zeus é marido de Hera.*”, seria por certo estranho se complementássemos com “*Zeus é casado.*”. A informação contida nesta segunda frase já estava presente na primeira, de modo que fazer a nova afirmação é redundante. Dito de outro modo, a segunda frase não é informativa, ainda que isso seja um diálogo possível (se, por exemplo, queremos realçar o fato de Zeus ser casado). De posse da representação lógica, podemos avaliar a informatividade de uma afirmação pela idéia de consequência lógica: se o significado da nova afirmação for consequência lógica do discurso feito até então, a nova afirmação não é informativa. Formalmente, se nosso discurso até então pode ser representado por uma fórmula  $\phi$  e a afirmação a ser avaliada, pela fórmula  $\psi$ , então não-informatividade ocorre quando  $\phi \models \psi$ . Pelo teorema da dedução, isto equivale a  $\models \phi \rightarrow \psi$ . Assim, a verificação de informatividade equivale à verificação de validade lógica.



É importante de se notar que as duas últimas tarefas são interdefiníveis. Uma fórmula  $\phi$  é consistente se e somente se  $\neg\phi$  é informativa (isto é, logicamente inválida), ao mesmo tempo que  $\phi$  é informativa se e somente se  $\neg\phi$  é consistente.

Computacionalmente, a tarefa de consulta é a mais fácil das três. Ela é decidível, o que significa que existem métodos capazes de resolver o problema. Infelizmente, isto não significa que seja tão fácil: na realidade, é um problema da classe de complexidade PSPACE (Kolaitis, 2007, p. 52).

Atualizado

Já as outras duas tarefas, interdefiníveis, na realidade são *indecidíveis*. Do ponto de vista da tarefa de consistência, uma vez que existe um número infinito de modelos possíveis, a maioria deles sendo infinito, temos um problema de busca computacionalmente complicado (Blackburn e Bos, 2005, pp. 50–54). Isto é um fato que teremos de aceitar: nossos métodos não serão capazes de confirmar a consistência e a informatividade em todos os casos. Isto não será um impedimento para nossos exemplos, mas outras abordagens foram desenvolvidas em lógicas menos complexas, algumas decidíveis, que podem ser vistos como fragmentos da lógica de primeira ordem, como lógicas lógicas de descrição<sup>8</sup>.

Para resolver o par difícil de problemas, teremos duas ferramentas: provadores de teorema e construtores de modelos. Provadores de teorema verificam validade: eles são capazes de achar demonstrações e, caso achem a demonstração de uma fórmula, esta será válida. Entretanto, eles nada dizem sobre invalidade. Por sua vez, construtores de modelo tentam encontrar um modelo que satisfaça a fórmula a ele apresentada. Contudo, a incapacidade de encontrar um modelo não garante que tal modelo não exista (por exemplo, o modelo pode ser infinito ou maior do que considerado pelo construtor). Estes instrumentos são utilizados do seguinte modo: para uma fórmula  $\phi$ , caso uma prova seja achada, saberemos que ela é válida, o que significa que ela é não-informativa, bem como que  $\neg\phi$  é insatisfatível (e assim, inconsistente). Por sua vez, caso um modelo para  $\phi$  seja achado, saberemos que ela é satisfatível (consistente) e que  $\neg\phi$  não é válida, isto é, informativa.

Assim, tome  $\theta$  como representativo do discurso atual. Seja  $\phi$  a representação da nova informação. Caso um provador consiga mostrar a validade de  $\theta \rightarrow (\neg\phi)$ , então a nova afirmação não será consistente com o discurso anterior. Por sua vez, caso consiga mostrar que  $\theta \rightarrow \phi$ , a nova afirmação não será informativa.

<sup>8</sup>Para uma referência a respeito de lógicas de descrição, apontamos Baader et al. (2003).

De outro lado, caso um construtor de modelos consiga encontrar um modelo para  $\theta \wedge \phi$ , então a nova afirmação é consistente com o discurso. Já se encontrar um modelo para  $\theta \wedge (\neg\phi)$ , a afirmação será informativa.

Isto é, provadores de teorema podem fornecer respostas negativas para o teste de informatividade e para o teste de consistência, enquanto construtores de modelos podem fornecer respostas positivas. Há muitos provadores de teorema disponíveis, tais como VAMPIRE de Kovács e Voronkov (2013) e E de Schulz (2013). Neste trabalho, usamos um provador de teoremas e um construtor de modelos prontos, chamados de OTTER e MACE2, respectivamente, já utilizados por Blackburn e Bos (2005). Decidimos também integrar as encarnações mais novas destas ferramentas: PROVER9 e MACE4. (McCune, 2005–2010)

### 3.1 Wordnet

A Wordnet considera quatro categorias sintáticas de palavras: substantivos, verbos, adjetivos e advérbios (Fellbaum, 1998, p. 5). Dentro de cada categoria, os conceitos são distribuídos em conjuntos de sinônimos (*synsets*, de “*synonym sets*”). Entre estes são definidas relações semânticas, como hiponímia (relação de subconjunto), meronímia (relação de ser parte) e implicação. Felizmente, a Wordnet pode ser baixada em um formato já preparado para a linguagem Prolog.

Por exemplo, o arquivo WN\_S.PL apresenta um predicado no formato

**s(synset\_id, w\_num, "word", ss\_type, sense\_number, tag\_count).**

Cada cláusula corresponde a um significado de uma palavra. Os argumentos relevantes para nossa análise são o **synset\_id**, que identifica a qual synset aquele sentido da palavra pertence, **w\_num**, que diz qual o número daquela palavra dentro do synset, **"word"**, que diz qual palavra é e **ss\_type**, que diz a qual categoria sintática aquele synset pertence.

Um pequeno trecho do arquivo é este:

**s(104565375, 1, 'weapon', n, 1, 29).**  
**s(104565375, 2, 'arm', n, 3, 1).**  
**s(105563770, 1, 'arm', n, 1, 104).**

Fiz essa subseção apresentando a Wordnet, depois falo de Curt e então explico como foi integrado

Notamos aqui a palavra “*arm*” tendo um sentido que pertence ao *synset* 104565375, que é o mesmo de um sentido de *weapon*, bem como tendo um outro sentido que pertence ao *synset* 105563770. Consultando o arquivo WN\_G.PL, temos a glosa sobre cada *synset*, isto é, um comentário. O trecho relativo é:

```
g(104565375, 'any instrument or instrumentality used in fighting  
or hunting; ``he was licensed to carry a weapon'' ) .
```

```
g(105563770, 'a human limb; technically the part of the superior limb  
between the shoulder and the elbow but commonly  
used to refer to the whole superior limb' ) .
```

Ou seja, os “*synsets*” correspondem, respectivamente, às palavras “*arma*” e “*braço*”, que são dois sentidos possíveis de “*arm*”. Um outro exemplo é:

```
s(110388924, 1, 'owner' , n, 1, 15) .  
s(110388924, 2, 'proprietor' , n, 1, 11) .  
s(110389398, 1, 'owner' , n, 2, 9) .  
s(110389398, 2, 'possessor' , n, 1, 0) .
```

A palavra “*owner*” possui ao menos dois sentidos: o de “*proprietor*”, representado no *synset* 110388924, bem como o de “*possessor*”, representado no *synset* 110389398. Esta diferenciação também existe no português, onde “*dono*” pode significar tanto “*proprietário*” quanto “*possuidor*”.

## 3.2 Arquitetura do Curt

Estabelecidas as tarefas que desejamos cumprir e como realizá-las com nossas representações semânticas, apresentaremos como fazer isto através do sistema Curt, de Blackburn e Bos (2005). Os exemplos abaixo são de execuções do sistema já integrado à Wordnet, para utilizarmos o vocabulário expandido, mas apenas na seção seguinte explicaremos como tal integração foi feita.

Atualizado

Curt significa “*clever use of reasoning tools*” (“*uso esperto de ferramentas de raciocínio*”). É um sistema no qual o usuário pode fazer afirmações em inglês que serão avaliadas pelo programa. Ele será capaz de fazer nossas tarefas inferenciais, notificando

caso haja algum problema, bem como de construir modelos das informações passadas e de responder algumas perguntas simples.

Curt integra as ferramentas de representação com as de inferência. A arquitetura da leitura e representação é como descrevemos na seção 2.3. Já a tarefa de inferência é principalmente organizada no arquivo `CALLINFERENCE.PL`, colocando o problema em um formato lido pelo provador de teoremas e pelo construtor de modelos.

Curt é um sistema de diálogo rudimentar, no qual o usuário pode fazer afirmações em linguagem natural a serem avaliadas. A cada afirmação, Curt encontra os sentidos possíveis para a frase e tenta integrá-la ao restante de sua leitura do diálogo. Esta é uma fórmula de primeira ordem: quando uma nova frase é dita, para cada interpretação possível é formada uma nova leitura pela junção da leitura anterior com a interpretação da nova frase. Além disso, são encontrados modelos possíveis para cada leitura. Posteriormente, todas as leituras alternativas são descartadas, sendo mantida uma única. Do mesmo modo, apenas é mantido um modelo.

Alguns comandos são possíveis, como **history**, que apresenta a lista das afirmações feitas até então; **readings**, que apresenta as leituras possíveis do diálogo até então; **new**, que recomeça o diálogo, **select**, que permite a escolha de uma das leituras possíveis para ser mantida pelo sistema e **models**, que mostra os modelos construídos para o diálogo.

Nossas ferramentas de inferência são usadas no modo pelo qual Curt lê criticamente as afirmações feitas. Caso uma leitura construída seja inconsistente, ela é descartada. Não havendo nenhuma leitura consistente, o sistema reclamará que não acredita na afirmação feita. Por outro lado, também é avaliada a informatividade. Caso a afirmação sendo feita não seja informativa em relação ao diálogo até então, Curt reclamará que a afirmação feita é óbvia.

Mostremos um exemplo no SensitiveCurt, um modelo de Curt que ainda não utiliza conhecimento preliminar. Por hora, não discutiremos os testes de consistência e informatividade.

```
> John is a gorilla
```

```
Message (consistency checking): mace found a result.
```

```
Message (informativity checking): mace found a result.
```

Curt: OK.

> readings

1 some A (gorilla102480855(A) & john = A)

> models

1 D=[d1]

f(0,c1,d1)

f(1,gorilla102480855,[d1])

f(0,john,d1)

> John eats a banana

Message (consistency checking): mace found a result.

Message (consistency checking): mace found a result.

Message (informativity checking): mace found a result.

Message (informativity checking): mace found a result.

Curt: OK.

> readings

1 (some A (gorilla102480855(A) & john = A)

& some B (banana107753592(B) & eat(john,B)))

2 (some A (gorilla102480855(A) & john = A)

& some B (banana112352287(B) & eat(john,B)))

> models

1 D=[d1]

```

f(0,c1,d1)
f(1,gorilla102480855,[d1])
f(0,john,d1)
f(0,c2,d1)
f(1,banana107753592,[d1])
f(2,eat,[ (d1,d1) ])

```

```

2 D=[d1]
f(0,c1,d1)
f(1,gorilla102480855,[d1])
f(0,john,d1)
f(0,c2,d1)
f(1,banana112352287,[d1])
f(2,eat,[ (d1,d1) ])

```

Nosso sistema identificou dois sentidos possíveis para “*banana*”. Consultando a glosa, veremos que um dos sentidos é a fruta, enquanto o outro sentido é a bananeira, a árvore de banana. O sentido que queremos, de fruta, é **banana107753592**. Entretanto, o que é estranho nos dois modelos formados é que há apenas um elemento no domínio, que é tanto *John* quanto a banana! Nosso sistema é incapaz de dizer que nenhum gorila é uma banana. Teremos de dizer isto a ele:

```
> No gorilla is a banana
```

```

Message (consistency checking): mace found a result.
Message (consistency checking): mace found a result.
Message (consistency checking): mace found a result.
Message (consistency checking): mace found a result.
Message (informativity checking): mace found a result.
Message (informativity checking): mace found a result.
Message (informativity checking): mace found a result.
Message (informativity checking): mace found a result.

```

Curt: OK.

> readings

```
1 ((some A (gorilla102480855(A) & john = A)
   & some B (banana107753592(B) & eat(john,B)))
   & some C (banana107753592(C) &
             ~ some D (gorilla102480855(D) & D = C)))
2 ((some A (gorilla102480855(A) & john = A)
   & some B (banana107753592(B) & eat(john,B)))
   & some C (banana112352287(C) &
             ~ some D (gorilla102480855(D) & D = C)))
3 ((some A (gorilla102480855(A) & john = A)
   & some B (banana107753592(B) & eat(john,B)))
   & ~ some C (gorilla102480855(C) &
              some D (banana107753592(D) & C = D)))
4 ((some A (gorilla102480855(A) & john = A)
   & some B (banana107753592(B) & eat(john,B)))
   & ~ some C (gorilla102480855(C) &
              some D (banana112352287(D) & C = D)))
```

Selecionaremos aqui a terceira interpretação, pois possui o escopo correto (a negação está fora do escopo do quantificador existencial) e usa a interpretação correta de banana, com o *synset* 107753592.

> select 3

> models

```
1 D=[d1,d2]
   f(0,c1,d1)
   f(1,gorilla102480855,[d1])
   f(0,john,d1)
```

```
f(0, c2, d2)
f(1, banana107753592, [d2])
f(2, eat, [ (d1, d2) ])
```

Desse modo, Curt agora mostrou um modelo em que, de fato, há duas entidades: o gorila *John* e a banana comida pelo mesmo.

Vejamos agora outro exemplo, para ilustrar o uso dos testes de consistência e informatividade.

Diremos inicialmente que todo crocodilo é réptil.

```
> Every crocodile is a reptile
```

```
Message (consistency checking): mace found a result.
```

```
Message (consistency checking): mace found a result.
```

```
Message (informativity checking): mace found a result.
```

```
Message (informativity checking): mace found a result.
```

```
Curt: OK.
```

```
> readings
```

```
1 some A (reptile101661091(A) & all B (crocodile101697178(B) > B = A))
```

```
2 all A (crocodile101697178(A) > some B (reptile101661091(B) & A = B))
```

Perceba que a segunda leitura é a que queremos, pois a primeira é a de que há um réptil específico que é todo crocodilo, o que é absurdo. Assim, selecionaremos a segunda leitura.

```
> select 2
```

```
> Paul is a crocodile
```

```
Message (consistency checking): mace found a result.
```

```
Message (informativity checking): mace found a result.
```



Curt: OK.

> No reptile is Paul

Message (consistency checking): otter found a result.

Curt: No! I do not believe that!

Assim, dizendo que *Paul* é um crocodilo, Curt percebe o absurdo de dizer que Paul não é um réptil e enfaticamente reclama.

Por outro lado:

> If John is a crocodile then John is a reptile.

Message (consistency checking): mace found a result.

Message (informativity checking): otter found a result.

Curt: Well, that is obvious!

Dizer que se *John* é um crocodilo garante que *John* é um réptil também é algo que Curt reclama: o sistema já sabia disso, por saber que todo crocodilo é um réptil, apontando portanto a obviedade da afirmação.

O que desejamos é que Curt seja capaz de fazer este tipo de inferência sem que tenhamos de ensiná-lo que todo crocodilo é um réptil. Este é um conhecimento sobre o mundo que Curt poderia já ter. De fato, uma vez integrado à Wordnet, teremos uma consulta deste modo:

> John is a crocodile

Message (consistency checking): mace found a result.

Message (informativity checking): mace found a result.

Curt: OK.

> John is a reptile

Message (consistency checking): mace found a result.

Message (informativity checking): otter found a result.

Curt: Well, that is obvious!

> models

1 D=[d1]

```
f(1,physicalentity100001930,[d1])
f(1,entity100001740,[d1])
f(1,physicalobject100002684,[d1])
f(1,object100002684,[d1])
f(1,unit100003553,[d1])
f(1,whole100003553,[d1])
f(1,animatething100004258,[d1])
f(1,livingthing100004258,[d1])
f(1,being100004475,[d1])
f(1,organism100004475,[d1])
f(1,fauna100015388,[d1])
f(1,animal100015388,[d1])
f(1,animatebeing100015388,[d1])
f(1,beast100015388,[d1])
f(1,brute100015388,[d1])
f(1,creature100015388,[d1])
f(1,chordate101466257,[d1])
f(1,diapsidreptile101661818,[d1])
f(1,diapsid101661818,[d1])
f(1,reptile101661091,[d1])
f(1,reptilian101661091,[d1])
f(1,crocodylian101696633,[d1])
f(1,crocodylianreptile101696633,[d1])
f(1,craniate101471682,[d1])
f(1,vertebrate101471682,[d1])
f(1,crocodile101697178,[d1])
```

**f(0, c1, d1)**

**f(0, john, d1)**

**f(0, c2, d1)**

Apenas pela afirmação de que *John* é um crocodilo, Curt construirá um modelo com tudo que sabe sobre crocodilos: *John*, o crocodilo, é necessariamente um réptil, é vertebrado, é um animal, é um organismo e uma entidade física.

Adicionalmente, podemos usar o Curt mais avançado, Helpful Curt, a fim de utilizar seu mecanismo de responder perguntas. Este mecanismo não foi aprimorado ou modificado neste trabalho, mas pode ser utilizado para testar a integração com a Wordnet.

Podem ser respondidas por ele perguntas ditas *wh-questions*, como “*who*” (“quem”), “*what*” (“o quê”) e “*which*” (“qual”). A técnica utilizada envolve utilizar uma representação quase-lógica para as perguntas: uma vez que perguntas não possuem valor-verdade (não sendo declarativas), não podemos atribuir a elas uma verdadeira expressão lógica. A técnica utilizada no Helpful Curt é uma de lacunas, mas não entraremos aqui em mais detalhes a respeito dela ou da semântica de questões. Para mais informações sobre estes tópicos, leitor pode consultar o original (Blackburn e Bos, 2005, pp. 293–300, 303–304) e os trabalhos referenciados no mesmo.

### 3.3 Integrando à Wordnet

Há dois pontos distintos no qual precisamos integrar a Wordnet à nossa arquitetura. O primeiro é na extensão do vocabulário, isto é, fazer com que nosso leitor de entradas seja capaz de aceitar frases que, respeitando as regras sintáticas entendidas pelo mesmo, usem palavras contidas na lista da Wordnet. O segundo ponto é na utilização das relações semânticas entre *synsets* para complementar o conhecimento prévio do Curt. Iremos especificar como realizamos cada passo.

Para o primeiro problema, um modo natural na nossa arquitetura é inserir no arquivo ENGLISHLEXICON.PL a conexão com a Wordnet. Tal arquivo é onde as entradas do léxico estão especificadas, de modo que poderíamos adicionar uma cláusula que considera como entradas do léxico palavras presentes na Wordnet. De fato, este foi o primeiro modo que implementamos, inserindo no arquivo a seguinte cláusula:

**lexEntry(noun, [symbol:Sym, syntax:Syn]) :-**

Trouxe para cá, eliminando a seção que existia. Deixo esse conteúdo ou elimino?

```

Ss_type = n,
s (Synset, _, Word, Ss_type, _, _),
downcase_atom(Word, Word2),
atomic_list_concat (Syn, ' ', Word2),
checkWords ([Word2], [Expression]),
atom_concat (Expression, Synset, Sym) .

```

Explicaremos com mais cuidado. Dizemos que existe uma entrada no léxico de um substantivo (*noun*) com símbolo *Sym* (isto é, representação semântica usando o símbolo *Sym*) e sintaxe *Syn* (isto é, aparecendo no texto na forma *Syn*) quando as condições no corpo da cláusula são satisfeitas.

Em primeiro lugar, o tipo de entrada na Wordnet deve ser um substantivo, portanto **Ss\_type = n**. Depois, em **s (Synset, \_, Word, Ss\_type, \_, \_)**, tentamos achar um candidato. Verificamos a sintaxe. Na Wordnet, as palavras não estão pré-processadas do modo que queremos: em minúsculo e quebrando expressões de mais de uma palavra em listas. Por exemplo, “*human foot*” deve ficar no formato [*human, foot*]. Os predicados **downcase\_atom/2** e **atomic\_list\_concat/2** fazem este papel, construindo a representação sintática. Quanto ao símbolo semântico, usamos o **checkWords** também para normalizar a expressão (desta vez em uma única string) e concatenamos o resultado com o número do “*synset*”. Perceba que isto garante uma expressão única na nossa linguagem lógica para um sentido específico de uma palavra.

Por exemplo, veja o código abaixo e o que nos é retornado:

```

?- lexEntry(noun, [symbol:Sym, syntax:[dinosaur]]).
Sym = dinosaur101699831

```

Em uma consulta (por exemplo, usando HOLESemantics.PL), obtemos:

```

?- holeSemantics.
> Vincent is a dinosaur

1 some (A, and (hole (A), some (B, and (label (B), some (C, some (D,
some (E, some (F, some (G, and (hole (C), and (label (D), and (label (E),
and (label (F), and (some (E, G, F), and (and (F, D, C), and (leq (B, C),

```

```
[plug (C, B) , plug (A, E) ]
```

A única linha que adicionamos foi `wordnetLexicon(Sentence,_) , .` Com isso, nosso léxico será atualizado a depender da frase lida, pela Wordnet. Descreveremos como isso é feito:

```
wordnetLexicon(L, SymList) :-
```

```
    findall(Sym, findWordnetLex(L, Sym), SymList) .
```

```
findWordnetLex(L, Sym) :-
```

```
    s(Synset,_, Expression, n,_,_) ,
```

```
    member(Expression, L) ,
```

```
    atom_concat(Expression, Synset, Sym) ,
```

```
    Syn = Expression,
```

```
    assert(lexEntry(noun, [symbol:Sym, syntax:[Syn]])) .
```

O primeiro predicado garante que serão consideradas todas as possibilidades de leitura das palavras com base na Wordnet. Já o segundo, inicialmente encontra uma palavra na Wordnet que seja um substantivo e um significado possível para ela, pelo predicado **s/6**. Verifica-se se a palavra está presente na frase sendo lida. Caso o seja, então é inserido no léxico a entrada para a mesma, a partir do synset. Por exemplo, se a palavra “bear” estiver presente em uma frase, será inserido o predicado <sup>10</sup>

```
lexEntry(noun, [symbol:bear102131653, syntax:[bear]]) .
```

Agora usaremos a Wordnet para geração de conhecimento prévio. Faremos primeiro para a relação de *sinonímia*, isto é, palavras de mesmo significado.

Por exemplo, no *synset* 100064151, temos as expressões “*blockbuster*”, “*megahit*”, “*smash hit*”. Esse *synset* representa o significado de algo de sucesso e popularidade, como um filme ou peça. <sup>11</sup>

Queremos então que nosso sistema detecte “*Titanic is a megahit.*” como equivalente a “*Titanic is a blockbuster.*” Pensamos então em duas alternativas: Uma primeira

---

<sup>10</sup>O *synset* 102131653 representa o animal urso. Um outro sentido para a palavra na Wordnet é de um investidor pessimista.

<sup>11</sup>De fato, a glosa é “*an unusually successful hit with widespread popularity and huge sales (especially a movie or play or recording or novel)*”.

opção é fazer as duas palavras corresponderem à mesma expressão lógica. Por exemplo, a *blockbuster(titanic)* ou a *p100064151(titanic)*. Utilizar uma palavra específica para representar um *synset* não é uma boa alternativa, pois teríamos de escolher palavras não ambíguas ou tomar o cuidado de não representar dois *synsets* distintos pela mesma palavra. Por outro lado, utilizar algo como *p100064151* como predicado faz com que a interpretação humana das fórmulas criadas seja mais trabalhosa (tendo de consultar a glosa), então não foi a forma que escolhemos.

Fizemos de outro modo. Associamos a cada significado de cada palavra um *synset*. Assim, “*Titanic is a megahit.*” fica *megahit100064151(titanic)* e “*Titanic is a blockbuster*”, *blockbuster100064151(titanic)*. Sendo predicados distintos, não há ainda uma relação lógica entre eles. Isto obriga que adicionemos explicitamente como axioma que  $\forall x(megahit100064151(x) \leftrightarrow blockbuster100064151(x))$ . Uma desvantagem de tal método é que cria um número maior de fórmulas a serem adicionadas no conhecimento prévio, o que pode prejudicar a computação. Por outro lado, torna as formulações mais legíveis e explícitas para um humano. Este é o modo pelo qual implementaremos.

Para dizermos que dois predicados são sinônimos, como *megahit100064151* e *blockbuster100064151*, mas principalmente para encontrar os sinônimos dado um predicado, usamos a regra abaixo.

```
synonym (Sym1, Sym2) :-
    atom_concat (E1, Synset, Sym1) ,
    atom_number (Synset, SynsetNum) ,
    s (SynsetNum, _, Word, _, _, _) ,
    checkWords ([Word] , [E2] ) ,
    \+ E1 = E2 ,
    atom_concat (E2, Synset, Sym2) .
```

Nas duas primeiras linhas do corpo da regra, decompomos o primeiro predicado em sua parte léxica e em seu número do *synset*. Depois, procuramos uma palavra na Wordnet com o mesmo *synset*. Usamos **checkWords/2** apenas para normalizar a palavra (retirar espaços, colocar em caixa baixa e retirar símbolos diversos) e então conferimos se a palavra é distinta da palavra inserida. Se sim, então construímos o segundo predicado pela concatenação da palavra com o *synset*. Com isto, podemos encontrar todos os predicados sinônimos.

Para a criação das regras, usamos:

```
wordnetKnowledge(Sym, Arity, Axiom) :-
    synonym(Sym, Sym2),
    (
        Arity = 0, Axiom = eq(Sym, Sym2)
    ;
        Arity = 1, F1 =.. [Sym,X], F2 =.. [Sym2,X],
        Axiom = all(X, and(imp(F1, F2), imp(F2, F1)))
    ;
        Arity = 2, F1 =.. [Sym,X,Y], F2 =.. [Sym2,X,Y],
        Axiom = all(X, all(Y, and(imp(F1, F2), imp(F2, F1))))
    ).
```

A divisão por aridade já era utilizada nas outras formas de conhecimento prévio no arquivo BACKGROUNDKNOWLEDGE.PL, tendo sido útil segui-la. Inicialmente encontramos um sinônimo. Caso a expressão que desejamos consultar seja de aridade 0, isto é, uma constante, então a regra a ser adicionada é a igualdade entre as constantes. Caso seja um predicado unário, basta dizer que para todo argumento, satisfazer um dos predicados implica satisfazer o outro. Caso seja binário <sup>12</sup>, será o mesmo, mas para todo par de argumentos.

Colocamos tais regras no arquivo WORDNETKNOWLEDGE.PL, o relacionamos com o BACKGROUNDKNOWLEDGE.PL (inserindo entre as outras formas de conhecimento prévio) e então estará construído o conhecimento prévio de sinonímia.

A relação de hiponímia trata da idéia de subclasse: um conceito é dito hipônimo de outro quando o primeiro é mais específico que o do segundo. Por exemplo, “*banana*” é um hipônimo de “*fruta*”, pois toda banana é uma fruta. Equivalentemente, dizemos que “*fruta*” é um hiperônimo de “*banana*”.

A Wordnet traz a relação de hiponímia no arquivo WN\_HYP.PL, definida tanto para substantivos quanto para verbos. Um exemplo é o seguinte:

```
?- s(X,_, angel,_,_,_) , g(X,GX) , hyp(X,Y) ,
g(Y,GY) , findall(Z, s(Y,_, Z,_,_,_) , SETZ) .
```

<sup>12</sup>Tanto neste trabalho quanto em Blackburn e Bos (2005), não consideramos predicados com mais do que 2 argumentos.



```

X = 109538915,
GX = 'spiritual being attendant upon God',
Y = 109504135,
GY = 'an incorporeal being believed to have powers
      to affect the course of human events',
SETZ = ['spiritual being', 'supernatural being'] .

```

O predicado de hiponímia é **hyp/2**, indicando que o primeiro argumento é hipônimo do segundo. Neste caso, o *synset* 109538915 é hipônimo de 109504135. De acordo com a glosa e com as palavras consultadas, isto significa que “*angel*”, no sentido de “*um ser espiritual a serviço de Deus*”, é um hipônimo de “*um ser espiritual*”.

Podemos então verificar como implementamos isto no sistema Curt:

```

hypernym(Sym1, Sym2) :-
    atom_concat(E1, Synset, Sym1),
    atom_number(Synset, SynsetNum),
    hyp(SynsetNum, SynsetHyp),
    s(SynsetHyp, _, Word, _, _, _),
    checkWords([Word], [E2]),
    \+ E1 = E2,
    atom_concat(E2, SynsetHyp, Sym2) .

```

Esta regra encontra hiperônimos. Assim como a regra de achar sinônimos, utilizamos aqui um predicado da linguagem lógica, **Sym1**, na forma palavra-número. Precisamos decompô-lo, achar um hiperônimo e então construir o novo predicado do hiperônimo.

Para o conhecimento preliminar, usamos:

```

wordnetKnowledge(Sym, Arity, Axiom) :-
    hypernym(Sym, Sym2),
    (
        Arity = 1, F1 =.. [Sym,X], F2 =.. [Sym2,X],
        Axiom = all(X, imp(F1, F2))
    );

```

```

    Arity = 2, F1 =.. [Sym,X,Y], F2 =.. [Sym2,X,Y],
    Axiom = all(X,all(Y,imp(F1,F2)))
) .

```

Em primeiro lugar, é de se notar que aqui não aceitamos aridade 0, apenas 1 ou 2. Em ambos os casos, inserimos no conhecimento prévio a afirmação de que o hipônimo implica no hiperônimo, que é tudo que precisamos.

Para o uso do predicado **wordnetKnowledge**, transformamos o arquivo WORDNETKNOWLEDGE.PL em um módulo, modificamos o arquivo BACKGROUNDKNOWLEDGE.PL. Para isto, basta chamar o módulo e colocar o conhecimento prévio da Wordnet entre os outros no predicado **computeBackgroundKnowledge/2**:

```

findall(_, (memberList(symbol(Symbol,Arity),Symbols),
    wordnetKnowledge(Symbol,Arity,F),
    assert(knowledge(F)),_),

```

Uma diferença no que fizemos em relação aos outros tipos de conhecimento prévio é que analisamos a lista dos símbolos até então antes do processamento da Wordnet, o que é necessário, uma vez que nosso conhecimento prévio é construído com base nesta lista.

Com isso, está completa nossa integração com a Wordnet em relação aos substantivos, para as relações de sinonímia e de hiponímia.

É importante destacar que, com a incorporação de substantivos, verbos e adjetivos da Wordnet, o número de interpretações se torna bem grande, tornando a execução lenta. Por exemplo, para a frase “*A king loves a dying dragon*”, Curt encontra 60 interpretações diferentes, enquanto para “*A man is not a woman*”, 165 interpretações distintas.

## 4 Conclusão

Neste trabalho, descrevemos o trabalho original e fizemos exercícios propostos em Blackburn e Bos (2005), em particular, a integração com o vocabulário da Wordnet. O trabalho foi a nível de estudo, conhecendo e revisando a abordagem, não de produção de resultados originais. A abordagem destes autores é uma entre muitas. Por exemplo, a *English Resource Grammar* de Copestake e Flickinger (2000), uma gramática de ampla cobertura baseada em *Head-Driven Phrase Structure Grammar* e no modelo semântico de *Minimal Recursion Semantics*, foi aplicada para o problema de implicação textual, utilizando uma abordagem de alinhamento de grafos (Lien e Kouylekov, 2015). Outras duas abordagens são a *Grammatical Framework*, uma linguagem de programação funcional com o propósito de escrever gramáticas desenvolvida desde 1998, bem como a *XLE*, um ambiente que auxilia a criação de *Lexical Functional Grammars* (Crouch et al., 2011).

Atualizado

O que foi feito aqui é um ponto de partida para aplicações práticas, apesar de ainda não ser suficiente. Um desafio considerável para o que temos até o momento é a simplicidade da gramática. Apenas um conjunto muito restrito de frases é compreendido pelo nosso analisador sintático. Esse tipo de avanço já foi tentado. Por exemplo, em Bos e Markert (2006), foi utilizado o modelo de gramática categorial combinatória (*combinatory categorial grammar*, CCG), com um analisador sintático estatístico, enquanto Moot (2010) propôs a plataforma Grail para gramáticas categoriais multimodais. Tais trabalhos também não utilizam lógica de primeira ordem, mas sim teoria de representação de discurso (*discourse representation theory*, DRT), mais adequadas para superar algumas dificuldades de representação, como anáfora e tempos verbais (Kamp e Reyle, 1993, p. 1).

O uso deste tipo de ferramenta, que foi explorado em um estágio inicial neste trabalho, parece se apresentar como interessante candidato para os problemas de análise profunda da semântica e da pragmática de linguagem natural.

### 4.1 Trabalhos futuros

Como dissemos, a integração dos métodos estudados aqui com gramáticas mais sofisticadas é essencial para as aplicações práticas. Para isso, devem ser adaptados os métodos de extração da semântica, uma vez que a composicionalidade do modo que abordamos é fortemente dependente da estrutura sintática usada.

Outra direção interessante é a sofisticação do sistema de diálogo. O Curt como apresentado por Blackburn e Bos (2005) é um protótipo simples. Para cada frase, ainda que seja achado um grande número de interpretações, cada uma filtrada por testes de consistência e informatividade, apenas uma é escolhida, sendo todas as outras descartadas. Esta é uma opção radical, mas soluciona o problema de explosão combinatória gerado por se acumular a todo momento todas as possibilidades. Um desenvolvimento interessante seria elaborar um critério que apontasse um ponto intermediário no *trade-off* entre complexidade e memória da polissemia.

Modos mais sistemáticos de avaliar a capacidade de cobertura do sistema também são necessários. Uma dificuldade de utilizar conjuntos de dados disponíveis é, como afirmamos, a simplicidade sintática atual. Uma possibilidade que não exploramos é testar em uma linguagem natural controlada, um subconjunto mais restrito de uma linguagem natural de modo a reduzir sua complexidade, como Attempto Controlled English. (Fuchs et al., 2008)

Por fim, um tema que motivou a escolha deste trabalho mas não chegou a ser abordado aqui é a aplicação destes métodos a domínios específicos. Em particular, acreditamos que estes métodos possam ser particularmente frutíferos na área de Direito, um campo em que muitos dos seus fenômenos são lingüísticos, discursivos e argumentativos, sendo de grande importância a semântica e as habilidades de inferência.

## 5 Referências

- Franz Baader, Diego Calvanese, Deborah L. McGuinness, Daniele Nardi e Peter F. Patel-Schneider, editores. *The Description Logic Handbook: Theory, Implementation, and Applications*. Cambridge University Press, New York, NY, USA, 2003. ISBN 0-521-78176-0.
- Patrick Blackburn e Johan Bos. *Representation and Inference for Natural Language. A First Course in Computational Semantics*. CSLI, 2005.
- Patrick Blackburn, Johan Bos e Kristina Striegnitz. *Learn Prolog Now!*, volume 7 de *Texts in Computing*. College Publications, 2006. ISBN 1-904987-17-6.
- Johan Bos. Predicate logic unplugged. In *Proceedings of the 10th Amsterdam Colloquium*, pages 133–143, 1996.
- Johan Bos e Katja Markert. Recognising textual entailment with logical inference. In *Proceedings of the Conference on Human Language Technology and Empirical Methods in Natural Language Processing, HLT '05*, pages 628–635, Stroudsburg, PA, USA, 2005. Association for Computational Linguistics. doi: 10.3115/1220575.1220654. URL <http://dx.doi.org/10.3115/1220575.1220654>.
- Johan Bos e Katja Markert. Recognising textual entailment with robust logical inference. In *Proceedings of the First International Conference on Machine Learning Challenges: Evaluating Predictive Uncertainty Visual Object Classification, and Recognizing Textual Entailment, MLCW'05*, pages 404–426, Berlin, Heidelberg, 2006. Springer-Verlag. ISBN 3-540-33427-0, 978-3-540-33427-9. doi: 10.1007/11736790\_23. URL [http://dx.doi.org/10.1007/11736790\\_23](http://dx.doi.org/10.1007/11736790_23).
- Ann Copestake e Dan Flickinger. An open source grammar development environment and broad-coverage english grammar using hpsg. In *Proceedings of the Second conference on Language Resources and Evaluation (LREC-2000)*, Athens, Greece, 2000.
- Dick Crouch, Mary Dalrymple, Ron Kaplan, Tracy King, John Maxwell e Paula Newman. *XLE Documentation*. Palo Alto Research Center, 2011. URL [http://www2.parc.com/isl/groups/nltt/xle/doc/xle\\_toc.html](http://www2.parc.com/isl/groups/nltt/xle/doc/xle_toc.html).

- Ido Dagan, Oren Glickman e Bernardo Magnini. The PASCAL recognising textual entailment challenge. In *Proceedings of the First International Conference on Machine Learning Challenges: Evaluating Predictive Uncertainty Visual Object Classification, and Recognizing Textual Entailment*, MLCW'05, pages 177–190, Berlin, Heidelberg, 2006. Springer-Verlag. ISBN 3-540-33427-0, 978-3-540-33427-9. doi: 10.1007/11736790\_9. URL [http://dx.doi.org/10.1007/11736790\\_9](http://dx.doi.org/10.1007/11736790_9).
- Ido Dagan, Dan Roth, Fabio Zanzotto e Graeme Hirst. *Recognizing Textual Entailment*. Morgan & Claypool Publishers, 2012. ISBN 1598298348, 9781598298345.
- Jan van Eijck e Christina Unger. *Computational Semantics with Functional Programming*. Cambridge University Press, New York, NY, USA, 1st edição, 2010. ISBN 0521760305, 9780521760300.
- Herbert B. Enderton. *A Mathematical Introduction to Logic*. Academic Press, 2 edição, 2001.
- Christiane Fellbaum. Introduction. In *WordNet: An Electronic Lexical Database*, Language, Speech, and Communication. MIT, 1998. ISBN 026206197X, 9780262061971.
- Norbert E. Fuchs, Kaarel Kaljurand e Tobias Kuhn. Attempto Controlled English for Knowledge Representation. In Cristina Baroglio, Piero A. Bonatti, Jan Małuszyński, Massimo Marchiori, Axel Polleres e Sebastian Schaffert, editores, *Reasoning Web, Fourth International Summer School 2008*, número 5224 in Lecture Notes in Computer Science, pages 104–124. Springer, 2008.
- L. T. F. Gamut. *Logic, language and meaning*, volume 1. Introduction to logic. The University of Chicago Press, Chicago, London, 1991.
- Ralph Grishman. *Computational Linguistics: An Introduction*. Studies in Natural Language Processing. Cambridge University Press, first edição, 1986. ISBN 0521325021, 9780521325028.
- Daniel Jurafsky e James H. Martin. *Speech and Language Processing (2nd Edition)*. Prentice-Hall, Inc., Upper Saddle River, NJ, USA, 2009. ISBN 0131873210.
- Hans Kamp. Foreword. in *Computational Semantics with Functional Programming*; Jan van Eijck and Christina Unger, 2010.

- Hans Kamp e Uwe Reyle. *From Discourse to Logic: Introduction to Modeltheoretic Semantics of Natural Language, Formal Logic and Discourse Representation Theory*. Studies in Linguistics and Philosophy 42. Springer Netherlands, 1 edição, 1993. ISBN 978-0-7923-1028-0, 978-94-017-1616-1.
- Phokion G. Kolaitis. On the expressive power of logics on finite models. In *Finite Model Theory and Its Applications*, pages 27–123. Springer Berlin Heidelberg, Berlin, Heidelberg, 2007. ISBN 978-3-540-68804-4.
- Laura Kovács e Andrei Voronkov. *First-Order Theorem Proving and Vampire*, pages 1–35. Springer Berlin Heidelberg, Berlin, Heidelberg, 2013. ISBN 978-3-642-39799-8. doi: 10.1007/978-3-642-39799-8\_1. URL [http://dx.doi.org/10.1007/978-3-642-39799-8\\_1](http://dx.doi.org/10.1007/978-3-642-39799-8_1).
- Elisabeth Lien e Milen Kouylekov. Semantic parsing for textual entailment. In *Proceedings of the 14th International Conference on Parsing Technologies*, pages 40–49, Bilbao, Spain, July 2015. Association for Computational Linguistics. URL <http://www.aclweb.org/anthology/W15-2205>.
- Christopher D. Manning e Hinrich Schütze. *Foundations of Statistical Natural Language Processing*. MIT Press, Cambridge, MA, USA, 1999. ISBN 0-262-13360-1.
- Peter Markie. Rationalism vs. empiricism. In Edward N. Zalta, editor, *The Stanford Encyclopedia of Philosophy*. Summer 2015 edição, 2015.
- W. McCune. Prover9 and Mace4. 2005–2010. URL <http://www.cs.unm.edu/~mccune/prover9/>.
- Richard Moot. Wide-Coverage French Syntax and Semantics using Grail. In *TALN 2010*, Montréal, Canada, Julho 2010. URL <https://hal.inria.fr/inria-00494064>. Publication to accompany a TALN 2010 system demo.
- Valeria de Paiva, Alexandre Rademaker e Gerard de Melo. OpenWordNet-PT: An Open Brazilian Wordnet for reasoning. In *Proceedings of COLING 2012: Demonstration Papers*, pages 353–360, Mumbai, India, Dezembro 2012. The COLING 2012 Organizing Committee. URL <http://www.aclweb.org/anthology/C12-3044>. Published also as Techreport <http://hdl.handle.net/10438/10274>.

Stephan Schulz. System Description: E 1.8. In Ken McMillan, Aart Middeldorp e Andrei Voronkov, editores, *Proc. of the 19th LPAR, Stellenbosch*, volume 8312 de *LNCs*. Springer, 2013.

Noah Smith. NLP/CL at Carnegie Mellon. URL <http://www.cs.cmu.edu/~nasmith/nlp-cl.html>.

Leon Sterling e Ehud Y. Shapiro. *The Art of Prolog - Advanced Programming Techniques*, 2nd Ed. MIT Press, 1994.

Jan Wielemaker, Tom Schrijvers, Markus Triska e Torbjörn Lager. SWI-Prolog. *Theory and Practice of Logic Programming*, 12(1-2):67–96, 2012. ISSN 1471-0684.