Tableaux Semântico na Lógica Proposicional

Introdução

- O Tableau Semântico é um sistema de dedução, que também estabelecem estruturas que permitem a representação e a dedução formal de conhecimento.
- Sendo um dos sistemas de dedução mais adequados para implementação em computadores.
- Tableaux semânticos na Lógica de predicados é uma sequência de fórmulas construída de acordo com certas regras e geralmente apresentada sob a forma de uma árvore.
- O tableau semântico contém apenas regras de dedução, que definem o mecanismo de inferência, permitindo a dedução de conhecimento.

Regras de Inferência do tableau semântico

$$R_1 = A \wedge B$$

$$A$$

$$B$$

$$R_2 = A \lor B$$

$$A B$$

$$R_3 = A \rightarrow B$$

$$\neg A \quad B$$

$$R_4 = A \leftrightarrow B$$

$$A \land B \quad \neg A \land \neg B$$

$$R_5 = \neg \neg A$$

$$A$$

$$R_6 = \neg (A \land B)$$

$$\neg A \quad \neg B$$

$$R_7 = \neg (A \lor B)$$
$$\neg A$$
$$\neg B$$

$$R_8 = \neg (A \rightarrow B)$$

$$A$$

$$\neg B$$

$$R_9 = \neg (A \leftrightarrow B)$$

$$\neg A \land B \qquad A \land \neg B$$

Conceitos básicos em Tableau Semântico

- Aplique preferencialmente as regras R₁, R₅, R₇ e R₈
- Ramo Fechado: Um ramo em um tableau é fechado se ele contém uma fórmula A e sua negação ¬A.
- <u>Ramo Aberto</u>: Um ramo em um tableau é aberto se ele não contém uma fórmula A e sua negação ¬A.
- <u>Tableau Fechado</u>: Um tableau é fechado quando todos os seus ramos são fechados.
- <u>Tableau Aberto</u>: Um tableau é aberto se ele possui algum ramo aberto.

- Prova e teorema em tableaux semânticos: Seja H uma fórmula.
 Uma prova de H é um tableau fechado iniciado com a fórmula ¬H.
- Considere a fórmula:

$$H = \neg((P \to Q) \land \neg(P \leftrightarrow Q) \land \neg \neg P)$$

O primeiro passo para obter uma prova da fórmula H utilizando tableau semântico é negar H:

$$\neg H = \neg (\neg ((P \to Q) \land \neg (P \leftrightarrow Q) \land \neg \neg P))$$

- O Posteriormente, aplicar as regras do tableau semântico, dando preferência em aplicar as regras: R₁, R₅, R₇ e R₈.
- Neste caso, obtém-se todos os ramos fechados, o que constitui uma prova de H, ou seja, H é uma tautologia.

$$H = \neg((P \to Q) \land \neg(P \leftrightarrow Q) \land \neg \neg P)$$

1.
$$\neg H = \neg (\neg ((P \rightarrow Q) \land \neg (P \leftrightarrow Q) \land \neg \neg P))$$
 1° Passo (negar a fórmula)

2.
$$(P \rightarrow Q) \land \neg (P \leftrightarrow Q) \land \neg \neg P$$
 Regra: R5, linha1

3.
$$P \rightarrow Q$$
 RegraR1, linha2

4.
$$\neg (P \leftrightarrow Q)$$
 RegraR1, linha2

Todos os ramos do Tableau estão fechados. Desta forma obtivemos uma prova de H. Portanto, H é válida ou é uma tautologia!

8.
$$\neg P \land Q \quad P \land \neg Q \quad RegraR9$$
, linha4

Fechado Fechado

Considere agora a fórmula:

$$G = ((P \leftrightarrow Q) \lor \neg P)$$

O primeiro passo para obter uma prova da fórmula G utilizando tableau semântico é negar G:

$$\neg G = \neg ((P \leftrightarrow Q) \lor \neg P)$$

- O Posteriormente, aplicar as regras do tableau semântico, dando preferência em aplicar as regras: R₁, R₅, R₇ e R₈.
- Neste caso, não é possível obter um tableau fechado, iniciando com ¬G, portanto, não obtém-se uma prova de G, ou seja G não é uma tautologia.

RegraR1, linha5

$$G = (P \leftrightarrow Q) \lor \neg P$$

1. $\neg G = \neg ((P \leftrightarrow Q) \lor \neg P)$ 1° Passo (negar a fórmula)

2. $\neg (P \leftrightarrow Q)$ Regra R7, linha1

3. $\neg \neg P$ RegraR7, linha2

4. P RegraR5, linha3

5. $\neg P \land Q$ P $\land \neg Q$ RegraR9, linha2

6. $\neg P$ RegraR1, linha5

Aberto

Fechado

Não conseguimos obter todos os ramos do Tableau fechados. Desta forma não obtivemos uma prova de H.

Portanto, H NÃO é válida ou NÃO é uma tautologia!

Teorema da Completude

• Se H é uma tautologia, então existe uma prova de H utilizando tableau semântico.

- Considere as seguintes sentenças:
 - o Guga é determinado.
 - o Guga é inteligente.
 - o Se Guga é determinado e atleta, ele não é um perdedor.
 - o Guga é um atleta se é um amante do tênis.
 - o Guga é um amante do tênis se é inteligente.
- A afirmação:
 - o Guga não é um perdedor.
- É uma consequência lógica das sentenças anteriores?
- Considere as seguintes correspondências:

P = Guga é determinado.

Q = Guga é inteligente

 $R = Guga \ \acute{e} \ atleta.$

P1 = Guga é um perdedor.

Q1 = Guga é amante do tênis.

 $H = (P \land Q \land ((P \land R) \rightarrow \neg P1) \land (Q1 \rightarrow R) \land (Q \rightarrow Q1)) \rightarrow \neg P1$

Desenvolvimento Tableau Semântico

```
H = (P \land Q \land ((P \land R) \rightarrow \neg P1) \land (Q1 \rightarrow R) \land (Q \rightarrow Q1)) \rightarrow \neg P1
1. \neg H = \neg ((P \land Q \land ((P \land R) \rightarrow \neg P1) \land (Q1 \rightarrow R) \land (Q \rightarrow Q1)) \rightarrow \neg P1) (negar H)
2. P \land Q \land ((P \land R) \rightarrow \neg P1) \land (Q1 \rightarrow R) \land (Q \rightarrow Q1) Regra: R8, linha1
3. \neg \neg P1
                                                                     RegraR8, linha1
4. P1
                       RegraR5, linha3
                          RegraR1, linha2
5. P
6. Q
                         RegraR1, linha2
                        RegraR1, linha2
7. (P \land R) \rightarrow \neg P1
8. Q1\rightarrowR
                         RegraR1, linha2
                         RegraR1, linha2
9. Q \rightarrow Q1
                                                              Todos os ramos do Tableau estão fechados.
                              RegraR3, linha9
10. ¬○
                                                              Desta forma obtivemos uma prova de H.
Fechado
                                                              Portanto, H é válida ou é uma tautologia!
                                RegraR3, linha8
11.
                                                              E também comprovamos que a
        Fechado
                                                              consequência lógica ocorre, ou seja, Guga
                 \neg (P \land R)
13.
                                        RegraR3, linha7
                                                              não é um perdedor.
                             Fechado
                                        RegraR6. linha13
14.
                       Fechado
           Fechado)
```

- Outro exemplo:
- Considere as sentenças:
 - o Se Guga joga uma partida de tênis, a torcida comparece se o ingresso é barato.
 - o Se Guga joga uma partida de tênis, o ingresso é barato
- A sentença:
 - o Se Guga joga uma partida de tênis, a torcida comparece.
- É uma consequência lógica dos argumentos anteriores?

Para representar as sentenças na lógica proposicional, considere as seguintes correspondências:

P= Guga joga uma partida de tênis.

Q = A torcida comparece.

R = O ingresso é barato.

- Outro exemplo:
- Considere as sentenças:
 - o Se Guga joga uma partida de tênis, a torcida comparece se o ingresso é barato.
 - o Se Guga joga uma partida de tênis, o ingresso é barato
- A sentença:
 - o Se Guga joga uma partida de tênis, a torcida comparece.
- É uma consequência lógica dos argumentos anteriores?

Para representar as sentenças na lógica proposicional, considere as seguintes correspondências:

P= Guga joga uma partida de tênis.

Q = A torcida comparece.

R = O ingresso é barato.

Demonstre, utilizando tableau semântico, se os argumentos a seguir são válidos, ou seja, se a consequência lógica ocorre.

• Se professor William dá uma palestra, seus alunos comparecerão se o ingresso for barato e não estiver chovendo. Se professor Marcelo dá uma palestra, o ingresso será barato. **Portanto**, se professor Marcelo dá uma palestra, seus alunos comparecerão ou estará chovendo.