



Representação de Conhecimento

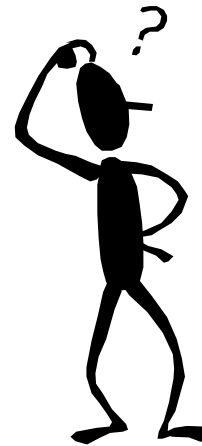
Lógica Proposicional

Representação de conhecimento

- O que é conhecimento?
- O que é representar?



Representação mental de **bola**



Representação mental de **solidariedade**

- Símbolo como CENTRO da representação



Desafios para representação de conhecimento

- O que é representar?
- Quem interpretará a representação?
 - Humano
 - Computador
- Que linguagem de representação utilizar?



Representação de conhecimento

- Lógica
 - Proposicional
 - 1ª Ordem
- Redes semânticas
- Frames
- Regras de produção

Lógica matemática

- Lógica matemática → ciência do raciocínio e da demonstração (século XIX)
 - George Boole → matemático inglês (1815 - 1864)
 - Álgebra Boolean → utiliza símbolos e operações algébricas para representar proposições e suas inter-relações.
 - As idéias de Boole → Base da Lógica Simbólica
 - Aplicação → computação e eletrônica.
 - Sentenças declarativas → proposições
 - Pré-requisitos:
 - Princípio do terceiro excluído: uma proposição só pode ser verdadeira ou falsa, não havendo outra alternativa.
 - Princípio da não contradição: uma proposição não pode ser ao mesmo tempo verdadeira e falsa.

Conceitos básicos



- Proposição → enunciado verbal, susceptível de ser verdadeiro ou falso.
- Exemplos de proposições:
 1. A terra é azul.
 2. Recife é a cidade do frevo.
 3. Glória Perez escreve a novela *Salve Jorge*.
 4. $2+2=5$
- Uma proposição só pode ter um valor lógico: verdadeiro ou falso

Conceitos básicos

- Proposição

- Simples: menor grão de significado

- Flamengo é o atual campeão brasileiro (F)

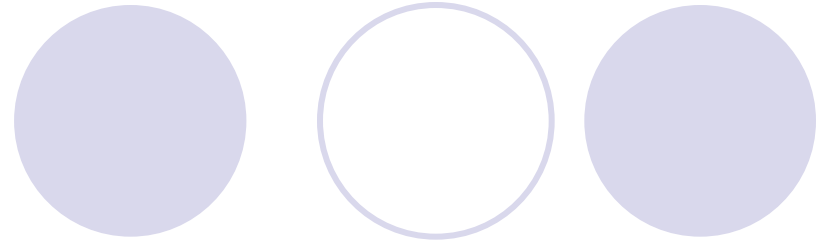
- Composta: constituída de proposições simples interligadas por conectivos lógicos

- *O Aviador* não ganhou o Oscar de melhor filme.

- *Menina de Ouro* levou o Oscar de melhor filme, de melhor atriz e de melhor ator coadjuvante.

- Se chover hoje, vou ao cinema.

Conceitos básicos



- Conectivos:

- NÃO (negação)
- E (conjunção)
- OU (disjunção)
- SE-ENTÃO (condicional)
- SE, E SOMENTE SE (bi-condicional)

A linguagem proposicional

- Alfabeto

- Variáveis proposicionais: nomes que representam proposições simples.
- Conectivos lógicos:
 - \neg : Não
 - \vee : OU
 - \wedge : E
 - \rightarrow : Se..Então
 - \leftrightarrow : Se, e somente Se
- Símbolos auxiliares: ()

A Linguagem proposicional

- Sentenças

- Toda proposição é uma sentença
- Se α é uma sentença, então $\neg \alpha$ também é
- Se α e β são sentenças, então são:
 - $\alpha \wedge \beta$ também é
 - $\alpha \vee \beta$
 - $\alpha \rightarrow \beta$
 - $\alpha \leftrightarrow \beta$

- Exemplos:

- $(\text{chuva} \rightarrow \text{usar_capa}) \wedge (\text{sol} \rightarrow \neg \text{usar_capa})$

Semântica

- Semântica das sentenças é dada pela função v , chamada função de atribuição de valores lógicos:
 - v : Variáveis proposicionais (V, F)
- Exemplos
Sejam as proposições simples:
 - P : A Terra gira em torno do sol.
 - Q : Salvador é a capital da Bahia.
 - R : 3,2 é um número inteiro.
- Temos então:
 - $v(P) = V$
 - $v(Q) = V$
 - $v(R) = F$

Semântica

- Como cada proposição é verdadeira(v) ou falsa (f), dadas n variáveis proposicionais, existem 2^n possibilidades para v .

- Exemplo para $n=3$

P	Q	R
T	T	T
T	T	F
T	F	T
T	F	F
F	T	T
F	T	F
F	F	T
F	F	F

Semântica

- O valor lógico de uma sentença é dado pela função v , definida abaixo:

- Para toda variável proposicional P , $v(P) = v(P)$.

- Se α é uma sentença, então $v(\neg P) = \neg v(P)$, onde:

- $\neg V = F$

- $\neg F = V$

- Ou seja, $v(\neg \alpha)$ é definido pela

tabela verdade:

α	$\neg \alpha$
V	F
F	V

Semântica

- Se α e β são sentenças, então
- $v(\alpha \wedge \beta) = v(\alpha) \wedge v(\beta)$
- Onde \rightarrow tabela verdade

P	Q	$\neg P$	$P \wedge Q$	$P \vee Q$	$P \rightarrow Q$	$P \leftrightarrow Q$
V	V	F	V	V	V	V
V	F	F	F	V	F	F
F	V	V	F	V	V	F
F	F	V	F	F	V	V

p	q	$p \rightarrow q$ $(=\neg p \vee q)$	$q \rightarrow p$ $(=\neg q \vee p)$	$p \leftrightarrow q$ $(=(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p))$
T	T	T	T	T
T	F	F	T	F
F	T	T	F	F
F	F	T	T	T

Biconditional: The statement $p \leftrightarrow q$ is true only when p and q have the same truth value.

The biconditional statement really means:
 "if p then q and if q then p" $(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)$

	p	q	$(p \rightarrow q)$	\wedge	$(q \rightarrow p)$
Case 1	T	T	T	T	T
Case 2	T	F	F	F	T
Case 3	F	T	T	F	F
Case 4	F	F	T	T	T

<i>Biconditional</i>			
	p	q	$p \leftrightarrow q$
Case 1	T	T	T
Case 2	T	F	F
Case 3	F	T	F
Case 4	F	F	T

Do they match?

Exercícios

Construir as tabelas verdade para as seguintes proposições:

- a) $P(p,q,r) = p \vee \sim r \rightarrow q \wedge \sim r$
- b) $P(p,q) = \sim(p \wedge q) \vee \sim(q \leftrightarrow p)$
- c) $P(p,q,r) = (p \wedge q \rightarrow r) \vee (\sim p \leftrightarrow q \vee \sim r)$

Semântica

- Supressão de parêntesis:

- A ordem de precedência é:

1. \neg

2. \wedge

3. \vee

4. \rightarrow

5. \leftrightarrow

- Para conectivos idênticos, faz-se associação à esquerda.
Exemplo:

- $P \vee Q \wedge \neg R \vee S \rightarrow T \vee U$

- denota

- $((P \vee ((Q \wedge \neg R) \vee S)) \rightarrow (T \vee U))$

Definições

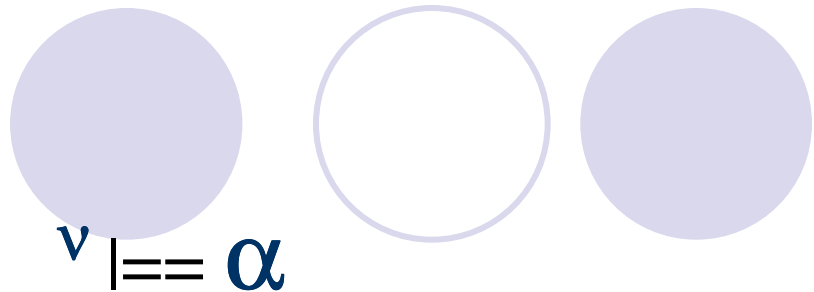


- Sentença
 - Verdadeira ou Falsa
- Interpretação
 - V ou F
- Modelo (sentença satisfazível)
 - Um contexto onde $v(\alpha) = V$

Definições

- Sentença válida
 - Sentença verdadeira para todas as interpretações
- Sentença contraditória (insatisfazível)
 - Sentença falsa para todas as interpretações
- Contingência
 - Nem contradição nem válida

Definições



- v satisfaz $\alpha : v(\alpha)=V$

$$v \models \alpha$$

- α é **tautologia**, se e somente se, $v \models \alpha$ para todo v
- α é **contradição**, se e somente se, não existe v tal que $v \models \alpha$
- α é **satisfazível**, se e somente se, existe v tal que $v \models \alpha$
- α é **insatisfazível**, se e somente se, α é uma Contradição

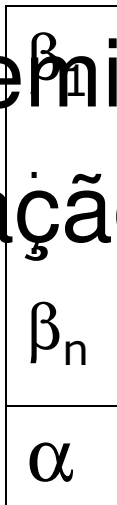
Propriedades da equivalência lógica

- Reflexividade:
 - $\alpha \models \alpha$
- Transitividade:
 - Se $\alpha \models \beta$ e $\beta \models \delta$ então $\alpha \models \delta$
- Simetria:
 - Se $\alpha \models \beta$ e $\beta \models \alpha$

Dedutibilidade

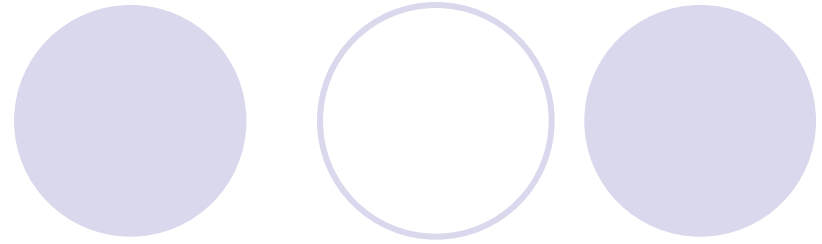
- Um “argumento” é uma afirmação de que uma dada sentença α (a conclusão) é consequência de outras sentenças $\{\beta_1, \dots, \beta_n, n \geq 1\}$ (as premissas).

Notação:



Para dizer que α é
uma consequência de
 $\{\beta_1, \dots, \beta_n\}$

Dedutibilidade



Um argumento pode ser “válido”(correto, legítimo) ou “não válido” (incorreto, ilegítimo).

Dizemos ainda que um argumento não válido é um “sofisma”.

Dedutibilidade

Um argumento :

β_1
.
.
β_n
α

é válido se, e somente se

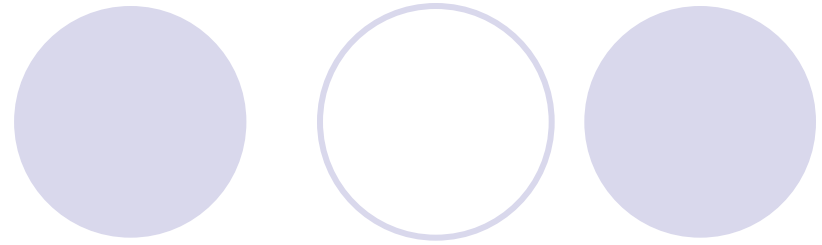
$$\{\beta_1, \dots, \beta_n\} \models \alpha$$

e, portanto, se e somente se

$$(\beta_1 \wedge \dots \wedge \beta_n) \rightarrow \alpha$$

é **tautologia**.

Dedutibilidade



- Uma regra de inferência é um argumento válido utilizado em deduções.

Dedutibilidade

- Seja α uma sentença e A um conjunto de sentenças, então α é dedutível a partir de A , ou seja, $A \vdash \alpha$
- Se existe uma seqüência de sentenças
$$\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n$$
- Tal que:
- É β_n , α e
- Cada β_i é uma sentença de A , ou o resultado da aplicação de uma regra de inferência com premissas antes de β_i .

Dedutibilidade

Como as regras de inferências são argumentos válidos, temos que:

se $A \vdash \alpha$ então $A \models \alpha$

Problema: Existe um conjunto de regras de inferência tal que:

se $A \models \alpha$ então $A \vdash \alpha$

Observe que para toda **tautologia** σ ,

$\{\} \models \sigma$

logo, além das regras de inferência, precisamos de axiomas a partir dos quais as **tautologias** possam ser deduzidas: os chamados Axiomas Lógicos.

Representação de Conhecimento

Conhecimento pode ser representado de duas formas:

- **explícita**: por meio da formalização de sentenças
- **implícita**: por meio de consequência lógica (fatos derivados das sentenças)

Passos para formalização de sentenças

- Identificamos as palavras da sentença que correspondem a conectivos.
- Identificamos as partes da sentença que correspondem a proposições atômicas e associamos a cada uma delas um símbolo proposicional.
- Escrevemos a fórmula correspondente à sentença, substituindo suas proposições atômicas pelos respectivos símbolos proposicionais e seus conectivos lógicos pelos respectivos símbolos conectivos

Representação de Conhecimento

Exemplo

- *Está chovendo.*
- *Se está chovendo, **então** a rua está molhada.*
- *Se a rua está molhada, **então** a rua está escorregadia.*

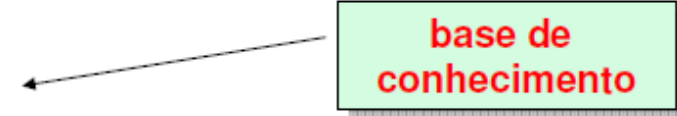
• Vocabulário

- **c** : “*está chovendo*”
- **m** : “*a rua está molhada*”
- **e** : “*a rua está escorregadia*”

• Formalização

- $\Delta = \{c, c \rightarrow m, m \rightarrow e\}$

base de
conhecimento



Formalização de Argumentos

Um **argumento** é uma seqüência de premissas seguida de uma conclusão

Exemplo

- *Se neva, então faz frio.*
- *Está nevando.*
- **Logo**, *está fazendo frio.*

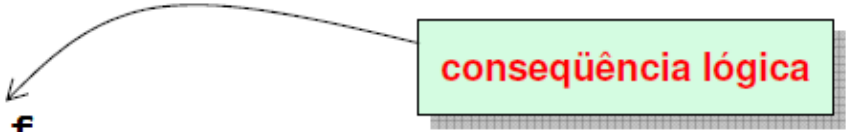
- Vocabulário

- **n** : "neve"
- **f** : "frio"

- Formalização

- $\{n \rightarrow f, n\} \models f$

conseqüência lógica





Usando a sintaxe da lógica proposicional, formalize o argumento:

Se o time joga bem, então ganha o campeonato.

Se o time não joga bem, então o técnico é culpado.

Se o time ganha o campeonato, então os torcedores ficam contentes.

Os torcedores não estão contentes.

Logo, o técnico é culpado.

Validação de Argumentos

Um argumento é **válido** se a sua conclusão é uma **consequência lógica** de suas premissas, ou seja, a veracidade da conclusão está implícita na veracidade das premissas.

- Vamos mostrar três métodos de validação de argumentos:
 - **Tabela-verdade** (semântico)
 - **Prova por dedução** (sintático)
 - **Prova por refutação** (sintático)
- Métodos semânticos são baseados em interpretações
- Métodos sintáticos são baseados em regras de inferência (raciocínio)

Exercícios

1. Sejam as proposições:

p : está frio

q : está chovendo

Traduzir para a linguagem natural as seguintes proposições:

a) $\sim p$

b) $p \wedge q$

c) $p \vee q$

d) $q \leftrightarrow p$

e) $p \rightarrow \sim q$

f) $p \vee \sim q$

g) $\sim p \wedge \sim q$

h) $p \leftrightarrow \sim q$

i) $p \wedge \sim q \rightarrow p$

Sejam as proposições:

p : Sueli é rica

q : Sueli é feliz

Traduzir para linguagem simbólica (lógica) as seguintes frases:

a) Sueli é pobre, mas é feliz

b) Sueli é rica o infeliz

c) Sueli é pobre e infeliz

d) Sueli é pobre ou rica, mas é feliz

Exercícios

Simbolizar, utilizando a lógica, as seguintes frases:

- a) $X > 5 \wedge X < 7 \vee X \neq 6$.
- b) Se $X < 5 \wedge X > 3$, então $X = 4$.
- c) $X > 1 \vee X < 1 \wedge X > 0$.