

# IMPLICAÇÃO LÓGICA



**Prof.: Rafael Dias Ribeiro, M.Sc.**

# Implicação Lógica



- O processo de inferência automática poderia ser realizado utilizando-se tabelas-verdade, mas esta **seria uma estratégia lenta e que ocuparia muito espaço para o armazenamento dos valores lógicos.**
- Existem certas relações que permitem deduzir fatos a partir de outros desde que estes satisfaçam formatos específicos. Estas relações são conhecidas como **regras de inferência**

# Implicação Lógica



- Diz-se que uma proposição  $P(p,q,r,\dots)$  implica logicamente ou apenas implica uma proposição  $Q(p,q,r,\dots)$ , se  $Q(p,q,r,\dots)$  é verdadeira (V) todas as vezes que  $P(p,q,r,\dots)$  é verdadeira (V).

# Implicações Lógicas



Regra de Inferência	Fórmulas
Adição	$p \Rightarrow p \vee q$
Simplificação	$p \wedge q \Rightarrow p$
Modus Ponens	$p \wedge (p \rightarrow q) \Rightarrow q$
Modus Tollens	$\sim q \wedge (p \rightarrow q) \Rightarrow \sim p$
Silogismo Disjuntivo	$(p \vee q) \wedge \sim p \Rightarrow q$
Silogismo Hipotético	$(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r) \Rightarrow p \rightarrow r$
Eliminação	$(p \rightarrow (q \vee r)) \wedge \sim q \Rightarrow p \rightarrow r$
Prova por Casos	$(p \rightarrow r) \wedge (q \rightarrow r) \Rightarrow (p \vee q) \rightarrow r$

# Regra da Adição



$$p \Rightarrow p \vee q$$

<i>p</i>	<i>q</i>	<i>p</i> ∨ <i>q</i>
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

# Regra da Adição



$$p \Rightarrow p \vee q$$

$p$  é verdadeiro; conseqüentemente a disjunção ( $p$  or  $q$ ) é verdadeira

# Regra da Simplificação



$$p \wedge q \Rightarrow p$$

$p$  e  $q$  são verdadeiros; conseqüentemente  $p$  é verdadeiro.

# Regra da Simplificação



$$p \wedge q \Rightarrow p$$

<i>p</i>	<i>q</i>	<i>p</i> ∧ <i>q</i>
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F



# Modus Ponens



Se chover, então fico em casa.

Chove.

Então fico em casa.

$$p \wedge (p \rightarrow q) \Rightarrow q$$

Se  $p$  então  $q$ ;

$p$ ;

consequentemente  $q$

# Modus Tollens



Se existe fogo aqui, então aqui também há oxigênio.

Não há oxigênio aqui.

Então aqui não há fogo

$$\sim q \wedge (p \rightarrow q) \Rightarrow \sim p$$

Se  $p$  então  $q$ ;

não  $q$ ;

consequentemente não  $p$

# Silogismo Disjuntivo



Ele tem mais que 16 anos ou ele é criança.

Ele não tem mais que 16 anos.

Logo, ele é criança

$$(p \vee q) \wedge \sim p \Rightarrow q$$

$p$  ou  $q$ ;

não  $p$ ;

consequentemente,  $q$

# Silogismo e Falácias



Se Deus existe, a vida faz sentido.  
Ora, a vida faz sentido.  
Logo, Deus existe.

Este argumento é uma conhecida **falácia**: trata-se da falácia da afirmação do conseqüente ou do "Modus ponens".

Nem todos os silogismos possíveis de serem formados são válidos e, que, portanto, é possível cometer-se falácias ao utilizar uma forma errônea.

Com efeito, da afirmação do conseqüente (a vida faz sentido) não se infere o antecedente (Deus existe).

# Silogismo e Falácias



Devemos considerar uma outra falácia em relação ao ***silogismo hipotético condicional***. É a falácia da negação do antecedeente ou do "Modus tollens" e comete-se quando se nega o antecedente no lugar de se negar o consequente.

Assim, retomando o exemplo referido, se argumentássemos da seguinte forma :

Se Deus existe, a vida faz sentido.

Ora, Deus não existe.

Logo, a vida não faz sentido.

Estaríamos cometendo um erro de raciocínio, ou seja, uma falácia.

# Silogismo e Falácias



O silogismo hipotético condicional comporta dois modos **válidos**:

***Modus Ponens ou ponendo ponens*** (pôr)

Se Deus existe, a vida faz sentido.  
Ora, Deus existe.  
Logo, a vida faz sentido.

***Modus Tollens ou tolendo tollens*** (tirar)

Se Deus existe, a vida faz sentido.  
Ora, a vida não faz sentido.  
Logo, Deus não existe.

# Silogismo Hipotético e Falácias



$$(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r) \Rightarrow p \rightarrow r$$

Assim, temos por exemplo que:

Todo P é Q

Todo Q é R

Portanto:

Todo P é R

# Silogismo Hipotético e Falácias



$$(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r) \Rightarrow p \rightarrow r$$

Assim, temos por exemplo que:

Todo P é Q

Todo Q é R

Portanto:

Todo P é R



# Silogismo Hipotético e Falácias



Foram compiladas listas de silogismos válidos, mas nem tudo que tem a forma de um é. Por exemplo, se no exemplo, onde temos que:

Todo homem é mortal.  $A \rightarrow B$

Se, ao invés de observarmos A, ou seja, que alguém é um homem, observa-se B, que algo é mortal, não seria possível concluir que A.

# Silogismo Hipotético e Falácias



Foram compiladas listas de silogismos válidos, mas nem tudo que tem a forma de um  $\text{é}$ . Por exemplo, se no exemplo, onde temos que:

Todo homem é mortal.  $A \rightarrow B$

Se, ao invés de observarmos A, ou seja, que alguém é um homem, observa-se B, que algo é mortal, não seria possível concluir que A.

–  $A \rightarrow B$ : Todo homem é mortal.

– B: Totó é mortal

**Não** significa que

– A: Totó é homem!

Por outro lado, se

–  $A \rightarrow B$ : Todo homem é mortal.

– Não A: Totó não é um homem

Também **não** segue que

– Não B: Totó não é mortal

# Silogismo Hipotético e Falácias



–  $A \rightarrow B$ : Todo homem é mortal.

Se observarmos que B é falso

– Não B: Algo não é mortal

Isto significa necessariamente que

– Não A: este algo não é um homem (afinal se fosse um homem, deveria ser mortal, o que determinamos na segunda premissa que não era verdade).

# Silogismo Hipotético e Falácias



Vimos que nem todos os silogismos possíveis de serem formados são válidos e, que, portanto, é possível cometer-se falácias ao utilizar uma forma errônea.

Existem listas de falácias conhecidas na Internet:

[http://www2.uol.com.br/aprendiz/n\\_colunas/f\\_litto/index.htm](http://www2.uol.com.br/aprendiz/n_colunas/f_litto/index.htm)

[http://en.wikipedia.org/wiki/Logical\\_fallacy](http://en.wikipedia.org/wiki/Logical_fallacy)

# Silogismo Hipotético



$$(p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r) \Rightarrow p \rightarrow r$$

Se eu não despertar, então não posso ir ao trabalho.

Se eu não puder ir ao trabalho, então eu não vou receber o salário.

Portanto, se eu não despertar, então eu não vou receber o salário

Se  $p$  então  $q$ ;  
se  $q$  então  $r$ ;  
consequentemente,  
se  $p$  então  $r$



**"Se vou ao bar ou vou ao mercado, então vou ao bar e vou ao mercado " é**  
**somente correto** afirmar que a proposição composta em questão

- A) é uma contingência
- B) é uma contradição
- C) é um silogismo disjuntivo.
- D) é uma tautologia
- E) não é uma proposição composta



## **TAUTOLOGIA**

Tautologia é uma proposição cujo valor lógico é sempre verdadeiro.

## **CONTRADIÇÃO**

Contradição é uma proposição cujo valor lógico é sempre falso.

## **CONTINGENCIA**

Quando uma proposição não é tautológica nem contradição

## **SILOGISMO DISJUNTIVO.**

$$(p \vee q) \wedge \sim p \Rightarrow q$$

**Se vou ao bar ou vou ao mercado, então vou ao bar e vou ao mercado**



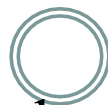
**p: vou ao bar**

**q: vou ao mercado**

**$(p \vee q) \rightarrow p \wedge q$**

p	q	$p \vee q$	$p \wedge q$	$(p \vee q) \rightarrow p \wedge q$
v	v	v	v	v
v	f	v	f	f
f	v	v	f	f
f	f	f	f	v





A partir da condicional  $p \rightarrow q$  podem ser obtidas as condicionais que são equivalentes à  $p \rightarrow q$

- (1)  $q \rightarrow p$ , denominada proposição *recíproca* de  $p \rightarrow q$ ;
- (2)  $\sim p \rightarrow \sim q$ , denominada proposição *contrária* de  $p \rightarrow q$ ; e
- (3)  $\sim q \rightarrow \sim p$ , denominada proposição *contrapositiva* de  $p \rightarrow q$  ou recíproca da proposição  $\sim p \rightarrow \sim q$ .

p	q	$\sim p$	$\sim q$	$p \rightarrow q$	$\sim q \rightarrow \sim p$	$q \rightarrow p$	$\sim p \rightarrow \sim q$
V	V	F	F	V	V	V	V
V	F	F	V	F	F	V	V
F	V	V	F	V	V	F	F
F	F	V	V	V	V	V	V

# EXERCÍCIO



Mostre que as Hipóteses “Não está ensolarado esta tarde e está mais frio que ontem”, “Vamos nadar se estiver ensolarado”, “Se não formos nadar, então vamos fazer um passeio de barco” e “Se fizermos um passeio de barco, então estaremos em casa ao anoitecer” Nos levam a conclusão “Estaremos em casa ao anoitecer”.

# EXERCÍCIO



p: está ensolarado esta tarde

q: está mais frio que ontem

r: vamos nadar

s: vamos fazer um passeio de barco

t: estaremos em casa ao anoitecer

$\sim p \wedge q, r \rightarrow p, \sim r \rightarrow s, s \rightarrow t$

# EXERCÍCIO



p: está ensolarado esta tarde

q: está mais frio que ontem

r: vamos nadar

s: vamos fazer um passeio de barco

t: estaremos em casa ao anoitecer

$\sim p \wedge q$  Hipótese

$\therefore$

$\sim p$  (Simplificação)

$\sim p$

$r \rightarrow p$

$\therefore$

$\sim r$  (Modus Tollens)

# EXERCÍCIO



p: está ensolarado esta tarde

q: está mais frio que ontem

r: vamos nadar

s: vamos fazer um passeio de barco

t: estaremos em casa ao anoitecer

$\sim p \wedge q$  Hipótese

$\therefore$

$\sim p$  (Simplificação)

$\sim p$

$r \rightarrow p$

$\therefore$

$\sim r$  (Modus Tollens)

$\sim r$

$\sim r \rightarrow s$

$\therefore$

s (Modus ponens)

s

$s \rightarrow t$

$\therefore$

t (Modus ponens)

# EXERCÍCIO



Mostre que as hipóteses “Se você me mandar um e-mail então terminarei o programa”. ”Se você não me mandar um e-mail então vou dormir cedo”. Se eu dormir cedo acordarei me sentindo bem” Nos levam a conclusão “Se eu não terminar o programa então acordarei me sentindo bem”

# EXERCÍCIO



p: você me mandar um e-mail

q: terminarei o programa

r: vou dormir cedo

s: acordarei me sentindo bem

$$p \rightarrow q, \sim p \rightarrow r, r \rightarrow s$$

# EXERCÍCIO



p: você me mandar um e-mail

q: terminarei o programa

r: vou dormir cedo

s: acordarei me sentindo bem

$$p \rightarrow q$$

$$\sim q \rightarrow \sim p \text{ (contrapositiva)}$$

$$\sim q \rightarrow \sim p$$

$$\sim p \rightarrow r$$

$\therefore$

$$\sim q \rightarrow r \text{ (Silogismo Hipotético)}$$

$$\sim q \rightarrow r$$

$$r \rightarrow s$$

$\therefore$

$$\sim q \rightarrow s \text{ (Silogismo Hipotético)}$$





### Redução ao absurdo

De  $(p \rightarrow q)$ ,  $(p \rightarrow \neg q)$ , infere-se  $\neg p$ .

### Eliminação da dupla negação

De  $\neg\neg p$ , infere-se  $p$ .

### Introdução da conjunção

De  $p$  e  $q$ , infere-se  $(p \wedge q)$ .

### Eliminação da conjunção

De  $(p \wedge q)$ , infere-se  $p$

De  $(p \wedge q)$ , infere-se  $q$ .



### Introdução da disjunção

De  $p$ , infere-se  $(p \vee q)$

De  $p$ , infere-se  $(q \vee p)$ .

### Eliminação da disjunção

De  $(p \vee q)$ ,  $(p \rightarrow r)$ ,  $(q \rightarrow r)$ , infere-se  $r$ .

### Introdução do Bicondicional

De  $(p \rightarrow q)$ ,  $(q \rightarrow p)$ , infere-se  $(p \leftrightarrow q)$ .

### Eliminação do Bicondicional

De  $(p \leftrightarrow q)$ , infere-se  $(p \rightarrow q)$ ;

De  $(p \leftrightarrow q)$ , infere-se  $(q \rightarrow p)$ .



Modus ponens (eliminação do condicional)

De  $p$ ,  $(p \rightarrow q)$ , infere-se  $q$ .

Demonstração Condicional (introdução do condicional)

Se  $p$  for aceito como prova de  $q$ , infere-se  $(p \rightarrow q)$ .