Fundamentos da Computação 1

Olá!!! Hoje estamos fazendo nossa primeira aula remota. Qualquer dúvida me contate pelo chat ou whatsapp. Aula 12



Conteúdo Visto



- Sintaxe e Semântica da Logica Proposicional
 - Definimos uma proposição
 - Aprendemos os conectivos lógicos
 - Tradução
 - Formula para o português
 - Português para a formula
- Tabela Verdade
 - Tautologia, Contradição, Contingência, Satisfativel
- Ponto de Participação 01 e 02
- Sistemas de Especificação



Conteúdo Visto

- Sintaxe e Semântica da Logica Proposicional
 - Definimos uma proposição
 - Aprendemos os conectivos
 - Tradução
 - Formula para o portul
 - Português para a form
- vimos até agora. Já vimos todo o capítulo 1.1 do Rosen. E todos os exercícios devem ser completados.

Esse é o conteúdo que

- Tabela Verdade
 - Tautologia, Contradição, Contingência, Satisfativel
- Ponto de Participação 01 e 02
- Sistemas de Especificação





Correção ponto de participação 2

Primeiramente vamos corrigir o Ponto de Participação 2. Entregarei o ponto quando retornarmos nossas aulas presencias!!!







O ponto de participação foi um dos exercícios do livro do Rosen:

Exercício 49 página 20

Exercício 52 página 20

Informo que no geral todos se saíram bem melhor que no ponto de participação 1.







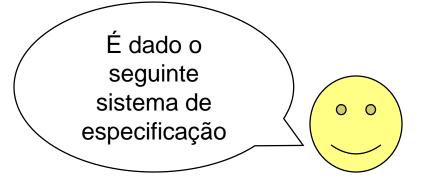






Exercício 49 página 20

O sistema está em um estado de multiuso se e somente se estiver operando normalmente. Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção. O sistema não está no modo de interrupção.







O sistema está em um estado de multiuso se e somente se estiver operando normalmente. Se o sistema está operando normalmente, o kernel está func kernel não está funcionando ou o sister interrrupção. Se o sistema não está er multiuso, então está em um modo de

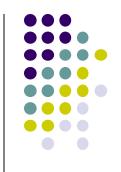
sistema não está no modo de interrup

E as proposições p, q, r e s são determinadas no exercício.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s







O sistema está em um estado de multiuso se e somente se estiver operando normalmente. Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um Para começarmos multiuso, então está em um modo de interrupção sistema não está no modo de interrupcionado as proposições e os

O sistema está em um estado de multiuso = p

O sistema está operando normalmente = q

O kernel está funcionando = r

O sistema está no modo de interrupção = s



conectivos. Assim





O sistema está em um estado de multiuso se e somente se estiver operando normalmente. Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um modo de interrupção. Se o sistema não está em um modo de interrup sistema não está no modo de interrup

O sistema está em um estado de multiuso = p

O sistema está operando normalmente = q

O kernel está funcionando = r

O sistema está no modo de interrupção = s



proposições são

utilizadas?





p se e somente se q. Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um estado multiuso então está em um modo de interrupção. O sistema não está em um modo de interrupção. O sistema não está em um modo de interrupção. Substituímos as

Resposta: p e q.
Substituímos as
proposições pela variável
proposicional
correspondente. Como é
visto na frase sublinhada

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s







p se e somente se q. Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um estado multiuso então está em um modo de interrupção. O sistema modo de interrupção.

Ainda na frase sublinhada qual o conectivo lógico corresponde a "se e somente se"?

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r

de interrupção.

O sistema está no modo de interrupção = s







1) $p \leftrightarrow q$

Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionamente está funcionamente.

está no modo de interrrupção. So um estado multiuso, então está interrupção. O sistema não es

Resposta: bicondicional.
Substituímos o "se e somente se" pelo símbolo correspondente como feito em 1)

O sistema está em um estado de multiuso = p

O sistema está operando normalmente = q

O kernel está funcionando = r

O sistema está no modo de interrupção = s







1)
$$p \leftrightarrow q$$

Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um modo vamos para interrupção. O sistema não está no modo de segunda

Vamos para a segunda especificação. Frase sublinhada!!!

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s





1) $p \leftrightarrow q$

Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um modo um estado multiuso, então está em um modo Quais variávante rrupção. O sistema não está no modo de Quais variávante.

Quais variáveis proposicionais estão sendo usadas?

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s







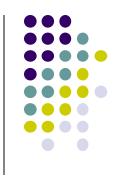
1)
$$p \leftrightarrow q$$

Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um modo interrupção. O sistema não está no modo d

Resposta: q e r.

- O sistema está em um estado de multiuso =
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s





1) $p \leftrightarrow q$

Se o sistema está operando normalmente, o kernel está funcionando. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um modo um estado multiuso, então está em um modo substituím subst

Substituímos então a proposição pela sua variável.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s







1) $p \leftrightarrow q$

Se q, r. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema está estado multiuso, então está em un estado multiuso, então está em un estado multiuso.

sistema não está no modo de

Temos agora: "Se q, r". Qual conectivo lógico devemos usar?

O sistema está em um estado de multiuso = p

O sistema está operando normalmente = q

O kernel está funcionando = r

O sistema está no modo de interrupção = s





1) $p \leftrightarrow q$

Se q, r. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema está estado multiuso, então está em u sistema não está no modo de i Condicional.

O sistema está em um estado de multiuso = p

O sistema está operando normalmente = q

O kernel está funcionando = r

O sistema está no modo de interrupção = s





1)
$$p \leftrightarrow q$$

Se q, r. O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema par estado multiuso, então está em un sistema não está no modo de interres a condiciona

Teremos a condicional $q \rightarrow r$.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s







- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) $q \rightarrow r$

O kernel não está funcionando ou o se de interrrupção. Se o sistema não multiuso, então está em um mesistema não está no modo de

Nesta especificação algumas pessoas colocaram r → q.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s







- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) $q \rightarrow r$

O kernel não está funcionando de interrrupção. Se o sistema multiuso, então está em um m sistema não está no modo de in

Lembrando a lista de condicionais:
p → q é traduzido por:
Se p então q ou
Se p, q
Neste caso não mudamos

a ordem das variáveis.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s



- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) $q \rightarrow r$

Vamos para a próxima especificação. Olhem a frase sublinhada.

O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção. O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) p ↔ q
- 2) $q \rightarrow r$

Quais são as variáveis proposicionais utilizadas?

O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção. O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

Exercício 49 página 20

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) $q \rightarrow r$

Resposta: r e s. Então vamos substituir as proposições pela variável.

O kernel não está funcionando ou o sistema está no modo de interrrupção. Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção. O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r

~r ou s

Temos agora ~r ou s. Qual é o conectivo usado?

Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção. O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r

~r ou s

Resposta: Disjunção. Vamos substituir pelo símbolo.

Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção. O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) $q \rightarrow r$
- 3) ~r v s

Vamos fazer agora a quarta especificação. Frase sublinhada.

<u>Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção.</u> O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s

Quais as variáveis proposicionais utilizadas?

<u>Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção.</u> O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s

Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção. O sistema não está no modo de interrupção.

Resposta: p e s.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s

Observe que o sistema NÃO está em um estado multiuso.

<u>Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção.</u> O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s

Dessa forma devemos negar o p, ficando assim com ~p

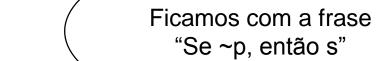
<u>Se o sistema não está em um estado multiuso, então está em um modo de interrupção.</u> O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s

Se ~p, então s.

O sistema não está no modo de interrupção.



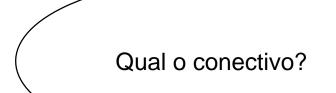
- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s

Se ~p, então s.

O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s



- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) $q \rightarrow r$
- 3) ~r v s

Se ~p, então s.

- O sistema não está no modo de interrupção.

O sistema está em um estado de multiuso = p

Resposta: condicional

- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s

Se ~p, então s.

O sistema não está no modo de interrupção.

Lembrando que quando utilizamos Se... Então ...
A ordem das variável não se alteram.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

Sistemas de Especificações

1) $p \leftrightarrow q$

- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$

Por fim a ultima especificação sublinhada. Qual é a variável utilizada?

O sistema não está no modo de interrupção.

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

Sistemas de Especificações

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$

O sistema não está no modo de interrupção.

Resposta: s
Note que ela deve ser
negada pois "O sistema
NÃO está no modo de
interrupção"

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s

Sistemas de Especificações

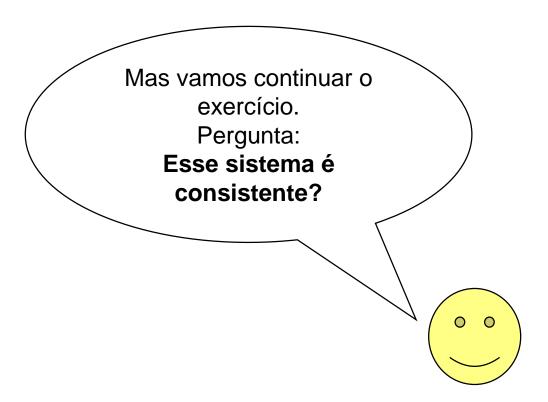
- Para o ponto de participação tínhamos que fazer só a tradução!!!
- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s

- O sistema está em um estado de multiuso = p
- O sistema está operando normalmente = q
- O kernel está funcionando = r
- O sistema está no modo de interrupção = s





- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s







- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s

Para respondermos a essa pergunta devemos fazer uma tabela verdade com as 5 especificações.







- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s

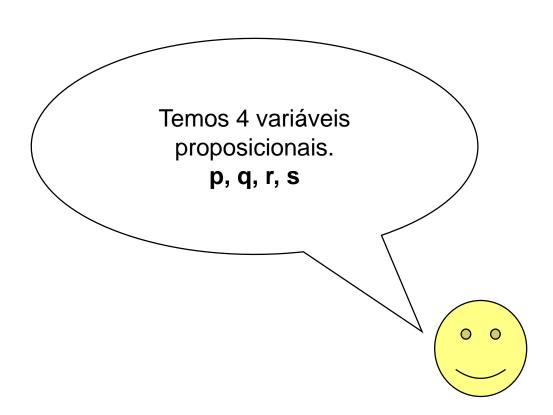
Para começarmos nossa tabela verificamos quantas variáveis proposicionais temos.







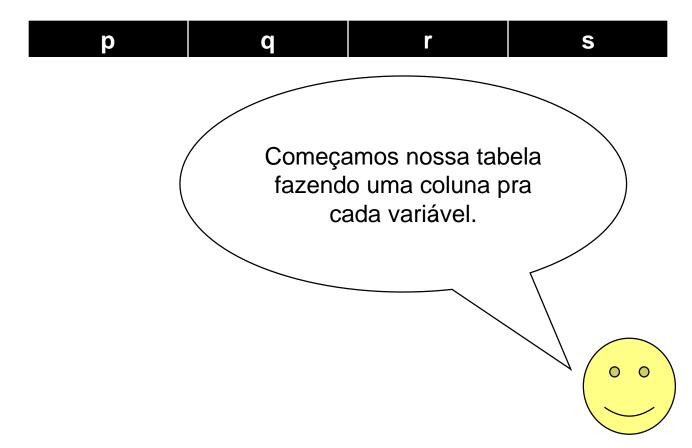
- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s







- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s







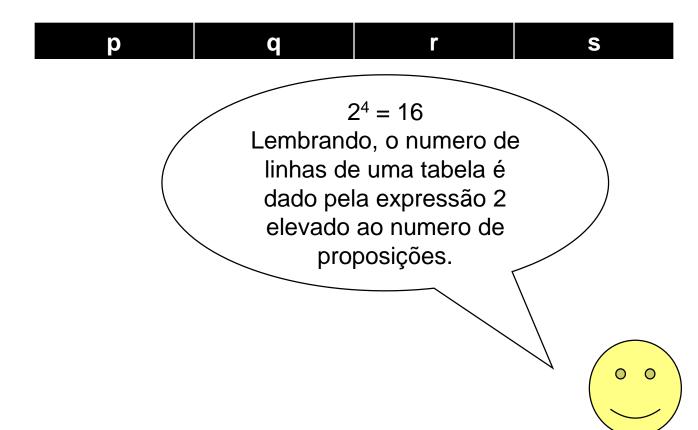
- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s







- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s





	р	q	r	s
1) p ↔ q				
2) q → r				
3) ~r v s				
4) ~p → s 5) ~s				
	Vamos co	meçar a		
	preencher	a tabela		



р	q	r	s
			F
			V
			F
			V
			F
			V
			F
			V
			F
Na última co			V
colocamos um va V. Alternar			F
VI / III OI II GI			V
			F
			V
			F
			V



1) $p \leftrightarrow q$

2) q →r

3) ~r v s

5) ~s

4) $\sim p \rightarrow s$



1)	р	←	\rightarrow	q
' <i>'</i>	Υ	`	,	Ч

- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s

Na próxima coluna dobramos o valor. Dois de cada

р	q	r	S
		F	F
		F	V
		V	F
		V	V
		F	F
		F	V
		V	F
		V	V
		F	F
		F	V
		V	F
		V	V
		F	F
		F	V
		V	F
		V	V



1)	р	←	\rightarrow	q
' <i>'</i>	Υ	`	,	Ч

- 2) q →r
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s

Na próxima coluna dobramos o valor. Quatro de cada

p	q	r	S
	F	F	F
	F	F	V
	F	V	F
	F	V	V
	V	F	F
	V	F	V
	V	V	F
	V	V	V
	F	F	F
	F	F	V
	F	V	F
	F	V	V
	V	F	F
	V	F	V
	V	V	F
	V	V	V



1)	n	←	\rightarrow	a
''	Μ	`	,	Ч

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

5) ~s

Na próxima coluna dobramos o valor. Oito de cada

р	q	r	S
р	F	F	F
F	F	F	V
F	F	V	F
F	F	V	V
F	V	F	F
F	V	F	V
F	V	V	F
F	V	V	V
F	F	F	F
V	F	F	V
V	F	V	F
V	F	V	V
V	V	F	F
V	V	F	V
V	V	V	F
V	V	V	V

•••

1)	р	←	\rightarrow	q
,				

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

р	q	r	S	$p \leftrightarrow q$
F	F	F	F	
F	F	F	V	
F	F	V	F	
F	F	V	V	
F	V	F	F	
F	V	F	V	
F	V	V	F	
		V	V	
Vamos faz	er agora nos	ssa	F	
primeira	proposição		V	
	o ↔ q ma coluna pa	ara	F	
Chambo di	ela.		V	
 		F	F	
V	V	F	V	
V	V	V	F	
V	V	V	V	

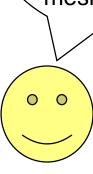




1)	р	←	\rightarrow	q
- /	1			~

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

Uma
bicondicional é
V quando suas
variáveis
proposicionais
possuem o
mesmo valor.



р	q	r	S	$p \leftrightarrow q$
F	F	F	F	V
F	F	F	V	V
F	F	V	F	V
F	F	V	V	V
F	V	F	F	
F	V	F	V	
F	V	V	F	
F	V	V	V	
V	F	F	F	
V	F	F	V	
V	F	V	F	
V	F	V	V	
V	V	F	F	V
V	V	F	V	V
V	V	V	F	V
V	V	V	V	V



1)	р	←	\rightarrow	q
- /	1			~

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

5) ~s

Uma
bicondicional é
F quando suas
variáveis
proposicionais
possuem
valores
diferentes.

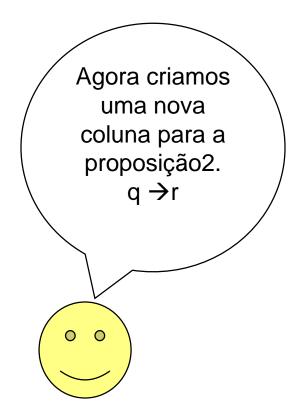


р	q	r	S	$p \leftrightarrow q$
F	F	F	F	V
F	F	F	V	V
F	F	V	F	V
F	F	V	V	V
F	V	F	F	F
F	V	F	V	F
F	V	V	F	F
F	V	V	V	F
V	F	F	F	F
V	F	F	V	F
V	F	V	F	F
V	F	V	V	F
V	V	F	F	V
V	V	F	V	V
V	V	V	F	V
V	V	V	V	V



1) p	←	\rightarrow	q
/	, I.			~

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

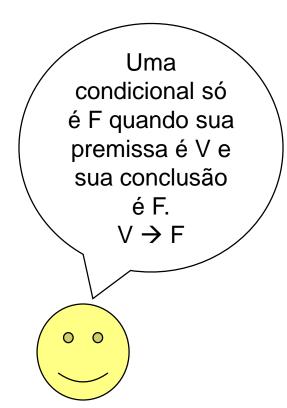


p	q	r	S	$p \leftrightarrow q$	q →r
F	F	F	F	V	
F	F	F	V	V	
F	F	V	F	V	
F	F	V	V	V	
F	V	F	F	F	
F	V	F	V	F	
F	V	V	F	F	
F	V	V	V	F	
V	F	F	F	F	
V	F	F	V	F	
V	F	V	F	F	
V	F	V	V	F	
V	V	F	F	V	
V	V	F	V	V	
V	V	V	F	V	
V	V	V	V	V	



1)	р	←	\rightarrow	q
,				

4)
$$\sim p \rightarrow s$$



p	q	r	S	$p \leftrightarrow q$	q →r
F	F	F	F	V	
F	F	F	V	V	
F	F	V	F	V	
F	F	V	V	V	
F	V	F	F	F	F
F	V	F	V	F	F
F	V	V	F	F	
F	V	V	V	F	
V	F	F	F	F	
V	F	F	V	F	
V	F	V	F	F	
V	F	V	V	F	
V	V	F	F	V	F
V	V	F	V	V	F
V	V	V	F	V	
V	V	V	V	V	



1) p	←	\rightarrow	q
	/ 1			- 1

4)
$$\sim p \rightarrow s$$



р	q	r	S	$p \leftrightarrow q$	q →r
F	F	F	F	V	V
F	F	F	V	V	V
F	F	V	F	V	V
F	F	V	V	V	V
F	V	F	F	F	F
F	V	F	V	F	F
F	V	V	F	F	V
F	V	V	V	F	V
V	F	F	F	F	V
V	F	F	V	F	V
V	F	V	F	F	V
V	F	V	V	F	V
V	V	F	F	V	F
V	V	F	V	V	F
V	V	V	F	V	V
V	V	V	V	V	V



1) p	←	\rightarrow	q
	/ 1			- 1

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

Faremos uma nova coluna para a proposição 3.
0 0

p	q	r	S	$p \leftrightarrow q$	q → r	~r	~r v s
F	F	F	F	V	V	V	
F	F	F	V	V	V	V	
F	F	V	F	V	V	F	
F	F	V	V	V	V	F	
F	V	F	F	F	F	V	
F	V	F	V	F	F	V	
F	V	V	F	F	V	F	
\F	V	V	V	F	V	F	
V	F	F	F	F	V	V	
\bigvee	F	F	V	F	V	V	
V	F	V	F	F	V	F	
V	F	V	V	F	V	F	
V	V	F	F	V	F	V	
V	V	F	V	V	F	V	
V	V	V	F	V	V	F	
V	V	V	V	V	V	F	



1)	р	←	\rightarrow	q
• /	_			٦

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

A disjunção só é F quando seus termos são ambos F.
0 0

p	q	r	S	$p \leftrightarrow q$	q →r	~r	~r v s
F	F	F	F	V	V	V	
F	F	F	V	V	V	V	
F	F	V	F	V	V	F	F
F	F	V	V	V	V	F	
F	V	F	F	F	F	V	
F	V	F	V	F	F	V	
F	V	V	F	F	V	F	F
F	V	V	V	F	V	F	
V	F	F	F	F	V	V	
\bigvee	F	F	V	F	V	V	
V	F	V	F	F	V	F	F
V	F	V	V	F	V	F	
V	V	F	F	V	F	V	
V	V	F	V	V	F	V	
V	V	V	F	V	V	F	F
V	V	V	V	V	V	F	



~r v s

V

q →r

٧

~r

٧

 $p \leftrightarrow q$

٧

1)	р	←	\rightarrow	q

p

q

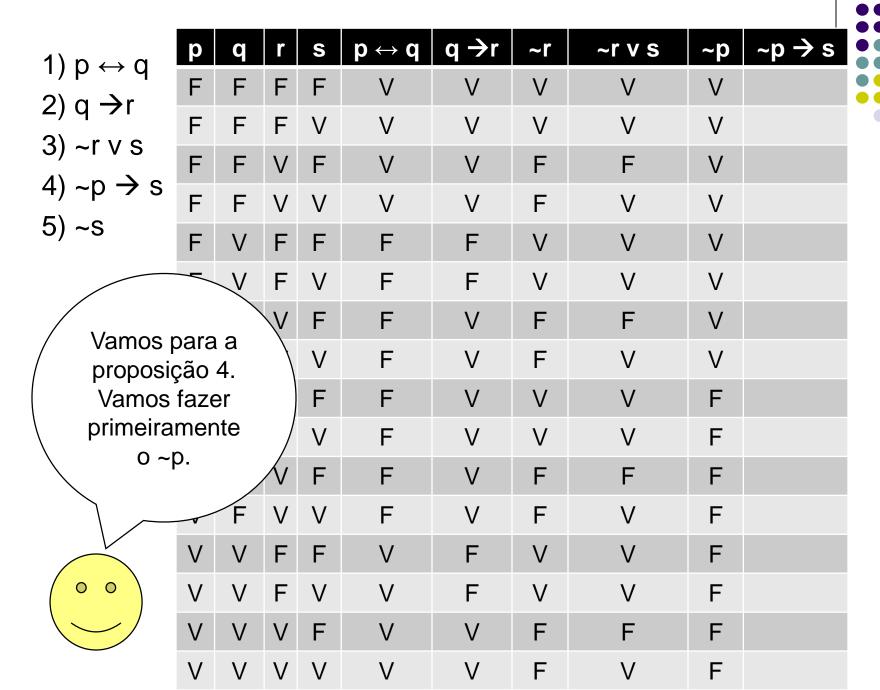
F

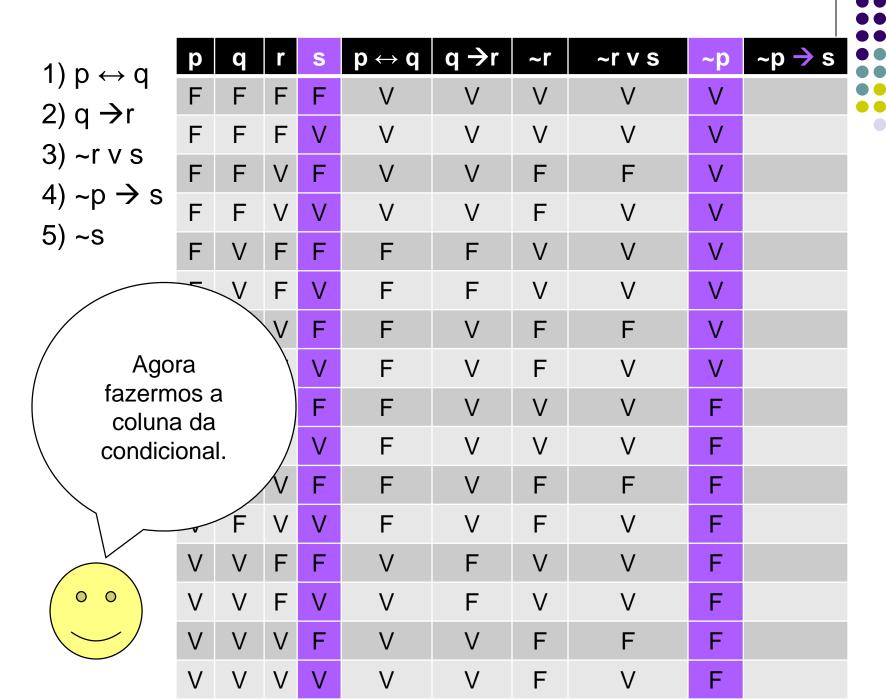
	•	•	-	•	<u>-</u>	-	_	·
2) q → r	F	F	F	V	V	V	V	V
3) ~r v s	F	F	V	F	V	V	F	F
4) ~p → s	F	F	V	V	V	V	F	V
5) ~s	F	V	F	F	F	F	V	V
	F	V	F	V	F	F	V	V
	F	V	V	F	F	V	F	F
Todos os	F	V	V	V	F	V	F	V
Todos os outros casos	V	F	F	F	F	V	V	V
\ serão V.	\bigvee	F	F	V	F	V	V	V
	/ V	F	V	F	F	V	F	F
	V	F	V	V	F	V	F	V
	V	V	F	F	V	F	V	V
0 0	V	V	F	V	V	F	V	V
	V	V	V	F	V	V	F	F
	V	V	V	V	V	V	F	V

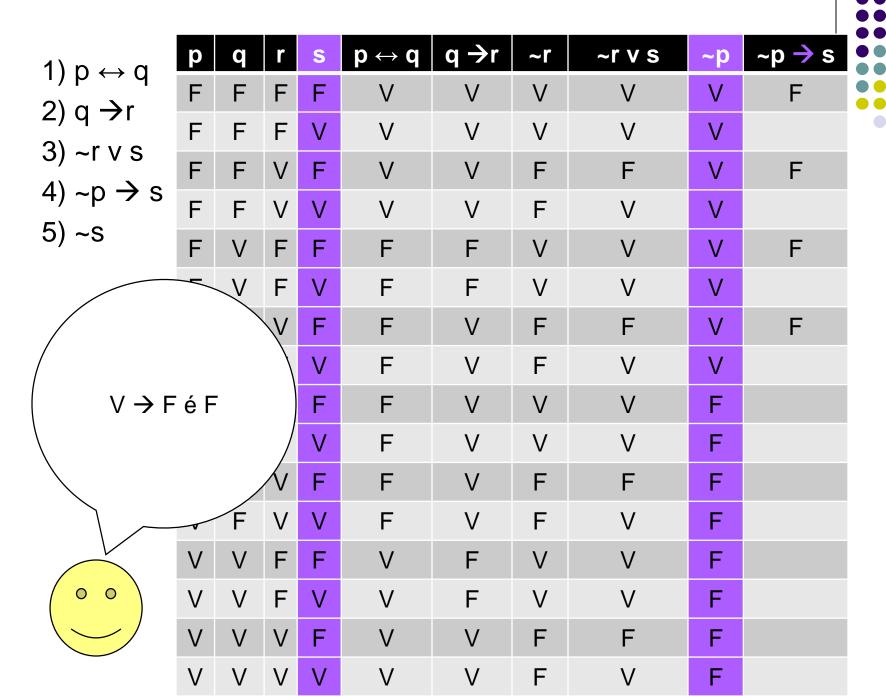
S

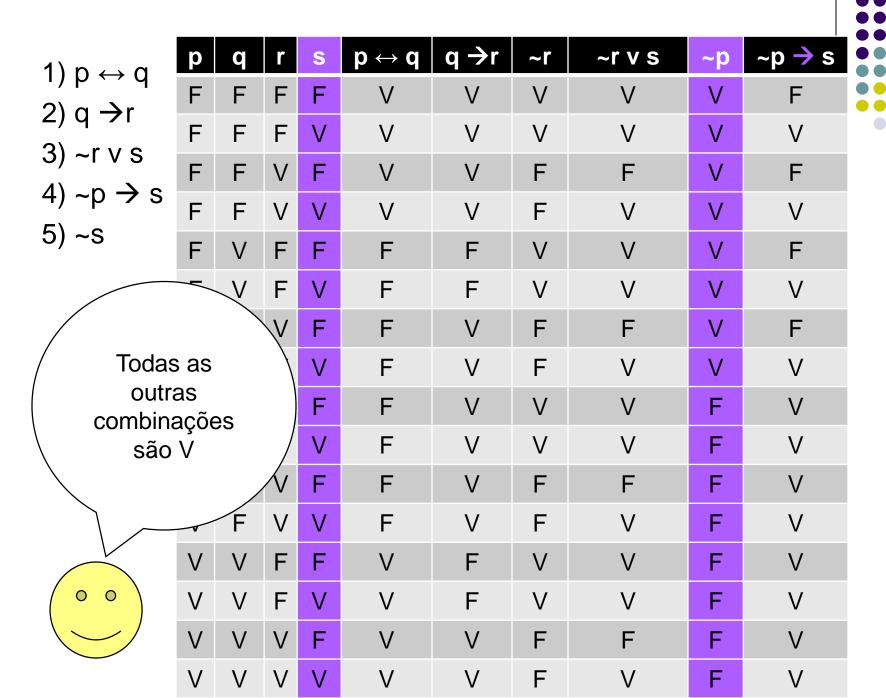
F

F

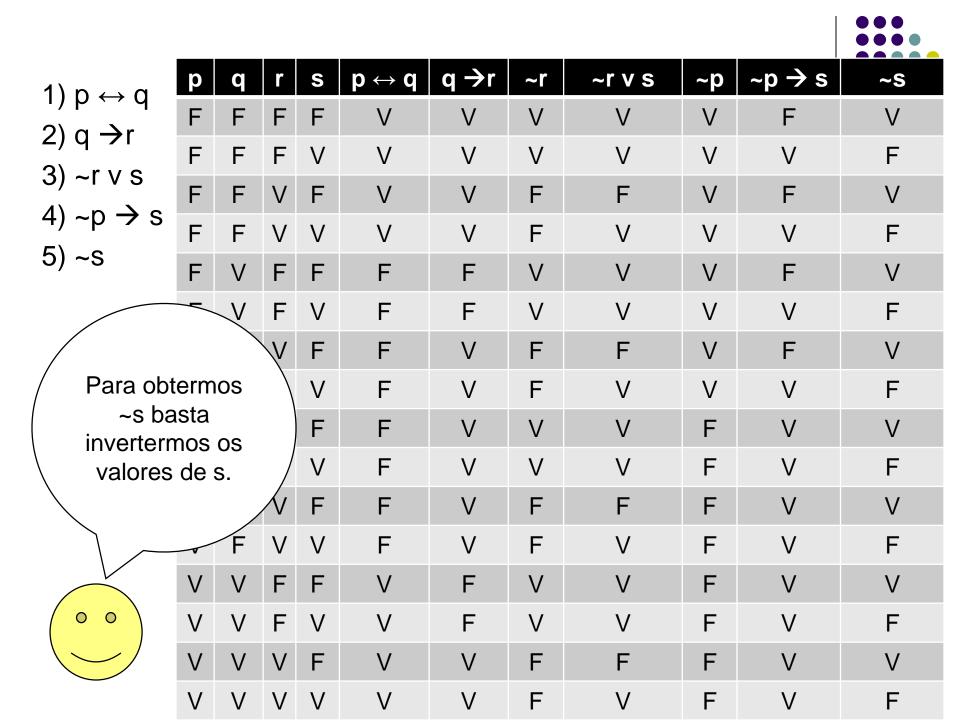














1) p ↔ q	p	q	r	S	$p \leftrightarrow q$	q →r	~r	~r v s	~p	~p → s	~S
	F	F	F	F	V	V	V	V	V	F	V
2) q →r	F	F	F	V	V	V	V	V	V	V	F
3) ~r v s	F	F	V	F	V	V	F	F	V	F	V
4) $\sim p \rightarrow s$	F	F	V	V	V	V	F	V	V	V	F
5) ~s	F	V	F	F	F	F	V	V	V	F	V
	_	V	F	V	F	F	V	V	V	V	F
			V	F	F	V	F	F	V	F	V
/ Tabela p				V	F	V	F	V	V	V	F
Olhamo coluna:				F	F	V	V	V	F	V	V
especific				V	F	V	V	V	F	V	F
	-	/	V	F	F	V	F	F	F	V	V
	_	F	٧	V	F	V	F	V	F	V	F
	V	V	F	F	V	F	V	V	F	V	V
0 0	V	V	F	V	V	F	V	V	F	V	F
	V	V	V	F	V	V	F	F	F	V	V
_	V	V	V	٧	V	V	F	V	F	V	F

- 1) $p \leftrightarrow q$
- 2) $q \rightarrow r$
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s

р	q	r	s	$p \leftrightarrow q$	q →r	~r	~r v s	~p	~p → s	~\$
F	F	F	F	V	V	V	V	V	F	V
F	F	F	V	V	V	V	V	V	V	F
F	F	٧	F	V	V	F	F	V	F	V
F	F	V	V	V	V	F	V	V	V	F
F	V	F	F	F	F	V	V	V	F	V
F	V	F	V	F	F	V	V	V	V	F

Basta verificar se em algum momento as 5 especificações são Verdadeiras ao mesmo tempo.

V	F	F	F	F	V	V	V	F	V	V
V	F	F	V	F	V	V	V	F	V	F
V	F	V	F	F	V	F	F	F	V	V
V	F	V	V	F	V	F	V	F	V	F
V	V	F	F	V	F	V	V	F	V	V
V	V	F	V	V	F	V	V	F	V	F
V	V	V	F	V	V	F	F	F	V	V
V	V	V	V	V	V	F	V	F	V	F



~\$

F

F

1)	p	\longleftrightarrow	C
- \			

- 2) $q \rightarrow r$
- 3) ~r v s
- 4) $\sim p \rightarrow s$

p
F
F
F
_

	q	r	S
•	F	F	F
•	F	F	\
•	F	٧	F

S	
F	
V	
F	

$p \leftrightarrow q$	q
V	
V	

~p

- F
- F

V

F

\/

\/

\/

 $\sim p \rightarrow s$

5) ~s

- V F
 - F

- F

F

V

V

V

F

F

V

****/

- F

- Em nenhuma linha temos V para as 5
- especificações



V V

\/

F

F

F

\/

V

\/

V

V

V

F

F

- V Н
 - F
 - F V
 - V F F
 - V F

- V V
 - F
 - ****/ ****/

F

- V
- F F
- F

****/

- - F



1)	$p \leftrightarrow$	Q
2)	q >	r
3)	~r v	S
4.	•	

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

	p	q	r	S	$p \leftrightarrow q$	q → r	~r	~r v s	~p	~p → s	~S
	F	F	F	F	V	V	V	V	V	F	V
	F	F	F	V	V	V	V	V	V	V	F
	F	F	V	F	V	V	F	F	V	F	V
	F	F	V	V	V	V	F	V	V	V	F
	F	V	F	F	F	F	V	V	V	F	V
	F	V	F	V	F	F	V	V	V	V	F
	F	V	V	F	F	V	F	F	V	F	V
е	ma	3		V	F	V	F	V	V	V	F
				F	F	V	V	V	F	V	V
1	tal	"		\ \ /	_	\ /	\	\ /	_	N /	_

Este siste não é consistente!!!

V

F F ****/ F

F

F

F

F V F V V F ****/

F

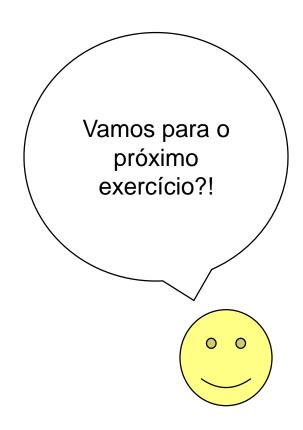
V V F F

F V

F







Sistemas de Especificação











Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então novas mensagens entraram em fila. Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então o sistema está funcionando normalmente, e viceversa. Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenamento de mensagens. Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então as novas mensagens serão enviadas para a central de armazenamento. Novas mensagens não serão enviadas para a central de armazenamento.

O exercício 52 da pg 20 descreve o seguinte sistema!





Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então novas mensagens entraram em fila. Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então o sistema está funcionando normalmente, e viceversa. Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenam mensagens. Se o sistema de arquivos não está bloque mensagens serão enviadas para a central de armazenam mensagens não está bloque mensagens não está b

determinadas.

O sistema de arquivos está bloqueado = p Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r





Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então novas mensagens entraram em fila. Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então o sistema está funcionando normalmente, e viceversa. Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenam mensagens. Se o sistema de arquivos não está bloque mensagens serão enviadas para a central de armazenam mensagens não serão enviadas para a central de armazenam m

(sublinhada).

O sistema de arquivos está bloqueado = p Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r





Se p, então q. Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então o sistema está funcionando normalmente, e vice-versa. Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenamento de mensagens. Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então as nova agens serão enviadas para a central de armazenamento de mensagens.

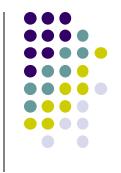
Se p, então q é uma condicional.

O sistema de arquivos está bloqueado = p Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r







1) $p \rightarrow q$

Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então o sistema está funcionando normalmente, e vice-versa. Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenamento de mensagens. Se o sistema está bloqueado, então as novas mensage ara a central de armazenamento. Novas mensage vamos para a central de armazenamento.

Vamos para a segunda

especificação.

O sistema de arquivos está bloqueado = p

Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r





1)
$$p \rightarrow q$$

Se ~p, então r, e vice-versa.

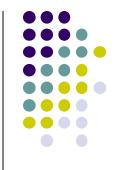
Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenamento de mensagens. Se o sistema de arquivos não está bloquead as mensagens serão enviadas para a central de arromanão serão enviadas para a central

Se ~p então r é uma condicional.

O sistema de arquivos está bloqueado = p

Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r



vas mensagens

mensagens

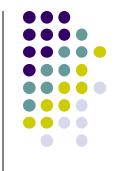
1)
$$p \rightarrow q$$

2) $\sim p \rightarrow r$, e vice-versa.

Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenamento de mensagens. Se o sistema de arquivos não está bloqueado serão enviadas para a central de arp não serão enviadas para a central,

O vice versa na frase significa a troca das variáveis proposicionais.

O sistema de arquivos está bloqueado = p Novas mensagens entram em fila = q O sistema está funcionando normalmente = r



1)
$$p \rightarrow q$$

2)
$$\sim p \rightarrow r \wedge r \rightarrow \sim p$$

Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenamento de mensagens. Se o sistema de arquivos não está bloquead as mensagens serão enviadas para a central de arr ~p → r ^ r → ~p mensagens não serão enviadas para a central Está proposição é

equivalente à bicondicional como iremos ver na próxima aula.

O sistema de arquivos está bloqueado = p Novas mensagens entram em fila = q O sistema está funcionando normalmente = r





1)
$$p \rightarrow q$$

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

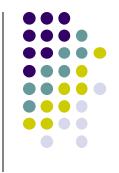
Se novas mensagens não estão entrando em fila, então serão enviadas para uma central de armazenamento de mensagens. Se o sistema de arquivos não está bloqueado as mensagens serão enviadas para a central de arromano serão enviadas para a central Vamos agora para

a proposição 3.

O sistema de arquivos está bloqueado = p Novas mensagens entram em fila = q O sistema está funcionando normalmente = r







1)
$$p \rightarrow q$$

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

Se ~q, então s. Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então as novas mensagens serão enviadas para a central de armazenamento. Novas mensagens não das para a central de armazenamento.

Novamente temos outra condicional.

O sistema de arquivos está bloqueado = p Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r

- 1) $p \rightarrow q$
- 2) ~p ↔ r
- 3) $\sim q \rightarrow s$

Proposição 4

<u>Se o sistema de arquivos não está bloqueado, então as novas mensagens serão enviadas para a central de armazenamento.</u> Novas mensagens não serão enviadas para a central de armazenamento.

O sistema de arquivos está bloqueado = p

Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r

Mensagens serão enviadas para uma central de armazenamento = s

- 1) $p \rightarrow q$
- 2) ~p ↔ r
- 3) $\sim q \rightarrow s$

Se ~p, então s. Novas mensagens não serão enviadas para a central de armazenamento.

O sistema de arquivos está bloqueado = p

Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r

Mensagens serão enviadas para uma central de armazenamento = s

Mais uma condicional.

- 1) $p \rightarrow q$
- 2) ~p ↔ r
- 3) $\sim q \rightarrow s$
- 4) $\sim p \rightarrow s$

Novas mensagens não serão enviadas para a central de armazenamento.

Finalmente a ultima proposição.

O sistema de arquivos está bloqueado = p

Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r

Mensagens serão enviadas para uma central de armazenamento = s

- 1) $p \rightarrow q$
- 2) ~p ↔ r
- 3) $\sim q \rightarrow s$
- 4) $\sim p \rightarrow s$

Aqui alguns se confundiram por conta da palavra Novas.

Novas mensagens não serão enviadas para a central de armazenamento.

O sistema de arquivos está bloqueado = p

Novas mensagens entram em fila = q

O sistema está funcionando normalmente = r

Mensagens serão enviadas para uma central de armazenamento = s



- 1) $p \rightarrow q$
- 2) $\sim p \leftrightarrow r$
- 3) $\sim q \rightarrow s$
- 4) $\sim p \rightarrow s$

Mas a
proposição
utilizada aqui é
s. A palavra
novas não altera
o sentido da
proposição.

Novas mensagens não serão enviadas para a central de armazenamento.

O sistema de arquivos está bloqueado = p Novas mensagens entram em fila = q O sistema está funcionando normalmente = r

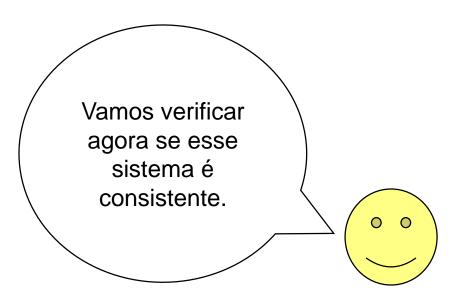




1)
$$p \rightarrow q$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$







1)
$$p \rightarrow q$$

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$







- 1) $p \rightarrow q$
- 2) ~p ↔ r
- 3) $\sim q \rightarrow s$
- 4) $\sim p \rightarrow s$
- 5) ~s

Quantas proposições temos?



p

q



S

r

1)
$$p \rightarrow q$$

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

Quantas proposições temos? 4



p

q



S

r

1)
$$p \rightarrow q$$

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

Quantas linhas terá essa tabela?



p

q



S

r

1)
$$p \rightarrow q$$

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

Quantas linhas terá essa tabela? $2^4 = 16$

Preencher ultima coluna.

1)	g	\rightarrow	a
' /	Μ		М

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

oluria.			
р	q	r	S

Preencher penúltima coluna.

1)	р	\rightarrow	q
' <i>'</i>	Μ		М

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

10		-	
р	q	r	S
			F
			V
			F
			V
			F
			V
			F
			V
			F
			V
			F
			V
			F
			V
			F
			V

Preencher ANTE penúltima coluna.

1)	p	\rightarrow	q
----	---	---------------	---

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

p	q	r	s
		F	F
		F	V
		V	F
		V	V
		F	F
		F	V
		V	F
		V	V
		F	F
		F	V
		V	F
		V	V
		F	F
		F	V
		V	F
		V	V

Preencher primeira coluna.

1)	р	\rightarrow	q
,			

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

р	q	r	S
	F	F	F
	F	F	V
	F	V	F
	F	V	V
	V	F	F
	V	F	V
	V	V	F
	V	V	V
	F	F	F
	F	F	V
	F	V	F
	F	V	V
	V	F	F
	V	F	V
	V	V	F
	V	V	V

Fazer especificação 1.

1)	p	\rightarrow	q
----	---	---------------	---

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

р	q	r	S
F	F	F	F
F	F	F	V
F	F	V	F
F	F	V	V
F	V	F	F
F	V	F	V
F	V	V	F
F	V	V	V
V	F	F	F
V	F	F	V
V	F	V	F
V	F	V	V
V	V	F	F
V	V	F	V
V	V	V	F
V	V	V	V

Fazer especificação 1.

1)	n	\rightarrow	a
' /	Μ		Ч

2)
$$\sim p \leftrightarrow r$$

3)
$$\sim q \rightarrow s$$

4)
$$\sim p \rightarrow s$$

р	q	r	S	$p \rightarrow q$
F	F	F	F	V
F	F	F	V	V
F	F	V	F	V
F	F	V	V	V
F	V	F	F	V
F	V	F	V	V
F	V	V	F	V
F	V	V	V	V
V	F	F	F	F
V	F	F	V	F
V	F	V	F	F
V	F	V	V	F
V	V	F	F	V
V	V	F	V	V
V	V	V	F	V
V	V	V	V	V

Fazer especificação 2.

1)	p -	→ c	1
2)	~p	\longleftrightarrow	r
3)	~q	\rightarrow	S
4)	~p	\rightarrow	S
5)	~S		

р	q	r	S	$p \rightarrow q$	~p	~p ↔ r
F	F	F	F	V	V	
F	F	F	V	V	V	
F	F	V	F	V	V	
F	F	V	V	V	V	
F	V	F	F	V	V	
F	V	F	V	V	V	
F	V	V	F	V	V	
F	V	V	V	V	V	
V	F	F	F	F	F	
V	F	F	V	F	F	
V	F	V	F	F	F	
V	F	V	V	F	F	
V	V	F	F	V	F	
V	V	F	V	V	F	
V	V	V	F	V	F	
V	V	V	V	V	F	

Fazer especificação 3.

1) p → c	1
2) ~p ↔	r
3) ~q →	S
4) ~p →	S
5) ~s	

р	q	r	S	$p \rightarrow q$	~p	~p ↔ r
F	F	F	F	V	V	F
F	F	F	V	V	V	F
F	F	V	F	V	V	V
F	F	V	V	V	V	V
F	V	F	F	V	V	F
F	V	F	V	V	V	F
F	V	V	F	V	V	V
F	V	V	V	V	V	V
V	F	F	F	F	F	V
V	F	F	V	F	F	V
V	F	V	F	F	F	F
V	F	V	V	F	F	F
V	V	F	F	V	F	V
V	V	F	V	V	F	V
V	V	V	F	V	F	F
V	V	V	V	V	F	F

Fazer especificação 3.

p

٧

V

V

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

	-	_				_	_	_	-
	F	F	F	F	V	V	F	V	
1) p → q	F	F	F	V	V	V	F	V	
	F	F	V	F	V	V	V	V	
	F	F	V	V	V	V	V	V	
2) ~p ↔ r	F	V	F	F	V	V	F	F	
3) $\sim q \rightarrow s$	F	V	F	V	V	V	F	F	
4) ~p → s	F	V	V	F	V	V	V	F	
5) ~s	F	V	V	V	V	V	V	F	
	V	F	F	F	F	F	V	V	
	V	F	F	V	F	F	V	V	
	V	F	V	F	F	F	F	V	
	V	F	V	V	F	F	F	V	
	V	V	F	F	V	F	V	F	
	V	V	F	V	V	F	V	F	

F

٧

٧

٧

٧

V

F

F

F

F

F

F

S

Fazer especificação 3.

p

F

٧

٧

٧

٧

V

٧

٧

٧

q

F

 $\sim q \rightarrow s$

V

٧

٧

٧

٧

٧

٧

V

 $\sim p \leftrightarrow r$

F

~q

V

	F	F	F	V	V	V	F	V
1) p → q	F	F	V	F	V	V	V	V
	F	F	V	V	V	V	V	V
2) ~p ↔ r	F	V	F	F	V	V	F	F
3) ~q → s	F	V	F	V	V	V	F	F
4) ~p → s	F	V	V	F	V	V	V	F
5) ~s	F	V	V	V	V	V	V	F
	V	F	F	F	F	F	V	V
	V	F	F	V	F	F	V	V
	V	F	V	F	F	F	F	V
	V	F	V	V	F	F	F	V

F

F

٧

٧

F

V

F

V

F

 $p \rightarrow q$

٧

٧

٧

٧

٧

F

F

F

F

٧

V

F

F

F

F

F

S

~p

V

Fazer especificação 4.

p

٧

٧

٧

٧

٧

٧

~q

~q → s

 ${\color{red} \sim} p \leftrightarrow r$

	F	F	F	F	V	V	F	V	F
	F	F	F	V	V	V	F	V	V
	F	F	V	F	V	V	V	V	F
1) p → q	F	F	V	V	V	V	V	V	V
2) ~p ↔ r	F	V	F	F	V	V	F	F	V
3) ~q → s	F	V	F	V	V	V	F	F	V
4) ~p → s	F	V	V	F	V	V	V	F	V
5) ~s	F	V	V	V	V	V	V	F	V
	V	F	F	F	F	F	V	V	F
	V	F	F	V	F	F	V	V	V
	V	F	V	F	F	F	F	V	F
	V	F	V	V	F	F	F	V	V
	V	V	F	F	V	F	V	F	V
	V	V	F	V	V	F	V	F	V

F

V

S

r

q

 $p \rightarrow q$

٧

٧

F

F

F

F

F

F

٧

٧

~p

Fazer especificação 4.

V

٧

V

	р	q	r	S	$p \rightarrow q$	~p	~p ↔ r	~q	~q → s	~p → s
	F	F	F	F	V	V	F	V	F	
	F	F	F	V	V	V	F	V	V	
4)	F	F	V	F	V	V	V	V	F	
1) p → q	F	F	V	V	V	V	V	V	V	
2) ~p ↔ r	F	V	F	F	V	V	F	F	V	
3) $\sim q \rightarrow s$	F	V	F	V	V	V	F	F	V	
4) $\sim p \rightarrow s$	F	V	V	F	V	V	V	F	V	
5) ~s	F	V	V	V	V	V	V	F	V	
	V	F	F	F	F	F	V	V	F	V
	V	F	F	V	F	F	V	V	V	V
	V	F	V	F	F	F	F	V	F	V
	V	F	V	V	F	F	F	V	V	V
	V	V	F	F	V	F	V	F	V	V
	V	V	F	V	V	F	V	F	V	V
	V	V	V	F	V	F	F	F	V	V

٧

F

F

V

Fazer especificação 5.

	р	q	r	S	$p \rightarrow q$	~p	~p ↔ r	~q	~q → s	~p → s
	F	F	F	F	V	V	F	V	F	F
	F	F	F	V	V	V	F	V	V	V
4)	F	F	V	F	V	V	V	V	F	F
1) p → q	F	F	V	V	V	V	V	V	V	V
2) ~p ↔ r	F	V	F	F	V	V	F	F	V	F
3) $\sim q \rightarrow s$	F	V	F	V	V	V	F	F	V	V
4) ~p → s	F	V	V	F	V	V	V	F	V	F
5) ~s	F	V	V	V	V	V	V	F	V	V
	V	F	F	F	F	F	V	V	F	V
	V	F	F	V	F	F	V	V	V	V
	V	F	V	F	F	F	F	V	F	V
	V	F	V	V	F	F	F	V	V	V
	V	V	F	F	V	F	V	F	V	V
	V	V	F	V	V	F	V	F	V	V
	V	V	V	F	V	F	F	F	V	V
	\/	\/	\/	\/	\/	Е	_		\/	\/

Fazer especificação 5.

	3										
p	q	r	S	$p \rightarrow q$	~p	~p ↔ r	~q	~q → s	~p ⇒ s	~\$	
F	F	F	F	V	V	F	V	F	F	V	
F	F	F	V	V	V	F	V	V	V	F	
F	F	V	F	V	V	V	V	F	F	V	
F	F	V	V	V	V	V	V	V	V	F	
F	V	F	F	V	V	F	F	V	F	V	
F	V	F	V	V	V	F	F	V	V	F	
F	V	V	F	V	V	V	F	V	F	V	
F	V	V	V	V	V	V	F	V	V	F	
V	F	F	F	F	F	V	V	F	V	V	
V	F	F	V	F	F	V	V	V	V	F	
V	F	V	F	F	F	F	V	F	V	V	
V	F	V	V	F	F	F	V	V	V	F	
V	V	F	F	V	F	V	F	V	V	V	
V	V	F	V	V	F	V	F	V	V	F	
V	V	V	F	V	F	F	F	V	V	V	
V	V	V	V	V	F	F	F	V	V	F	
	F F F F V V V V	p q F F F F F V F V F V F V F V V F V F V F V F V V V V V V V V V V V V V V V V	p q r F F F F F V F F V F V F F V V F V V V F F V F F V F V V F V V F V V V F V V F V V F V V F V V F V V V V V V	p q r s F F F V F F V F F F V V F V F F F V V F F V V V V F F F V F F V V F V F V F V F V F V V V V F F V V F F V V F V V V F V V V V F V V V F	p q r s p → q F F F V F F F V F F V V F V F F F V F F F V F F F V F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F F	p q r s p → q ~p F F F V V V F F F V V V F F V V V V F V F F V V F V F V V V F V V V V V V F F F F F V F F F F F V F V F F F V F V F F F V V F F F F V V F F V F V V F V F F V V F V F F V V F V F V F V V F V <td>p q r s p → q ~p ~p ↔ r F F F V V V F F F F V V V V F F V V V V F F V F F V V V F F V F F F F V V V F V F F V V V V<!--</td--><td>p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q F F F F V V V F V F F F V V V V V V F F F F V V V F F F V F F F V V F F F V F F F F F F F F V V V V V V F F F V V V V V V V F F V V V V V V V V F F F F F F V V V V F F F F F V F F F V F F F F F F F</td><td>p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q ~q → s F F F V V F V F F F F V V V V V F F V V V V V V F F F V V F F V F V F F V V F V F V F F V V F V F V F F F V V F V F F F F F V V V F F F F F F F V V V F F F F F F V V V V F V</td><td>p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q ~q → s ~p → s F F F V V F V F F F F F V</td></td>	p q r s p → q ~p ~p ↔ r F F F V V V F F F F V V V V F F V V V V F F V F F V V V F F V F F F F V V V F V F F V V V V </td <td>p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q F F F F V V V F V F F F V V V V V V F F F F V V V F F F V F F F V V F F F V F F F F F F F F V V V V V V F F F V V V V V V V F F V V V V V V V V F F F F F F V V V V F F F F F V F F F V F F F F F F F</td> <td>p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q ~q → s F F F V V F V F F F F V V V V V F F V V V V V V F F F V V F F V F V F F V V F V F V F F V V F V F V F F F V V F V F F F F F V V V F F F F F F F V V V F F F F F F V V V V F V</td> <td>p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q ~q → s ~p → s F F F V V F V F F F F F V</td>	p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q F F F F V V V F V F F F V V V V V V F F F F V V V F F F V F F F V V F F F V F F F F F F F F V V V V V V F F F V V V V V V V F F V V V V V V V V F F F F F F V V V V F F F F F V F F F V F F F F F F F	p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q ~q → s F F F V V F V F F F F V V V V V F F V V V V V V F F F V V F F V F V F F V V F V F V F F V V F V F V F F F V V F V F F F F F V V V F F F F F F F V V V F F F F F F V V V V F V	p q r s p → q ~p ~p ↔ r ~q ~q → s ~p → s F F F V V F V F F F F F V	

Este sistema é consistente?

ĺ		

	u o		Otorio								
	p	q	r	S	$p \rightarrow q$	~p	$\sim p \leftrightarrow r$	~q	~q → s	~p → s	~\$
	F	F	F	F	V	V	F	V	F	F	V
	F	F	F	V	V	V	F	V	V	V	F
	F	F	V	F	V	V	V	V	F	F	V
1) $p \rightarrow q$	F	F	V	V	V	V	V	V	V	V	F
2) ~p ↔ r	F	V	F	F	V	V	F	F	V	F	V
3) $\sim q \rightarrow s$	F	V	F	V	V	V	F	F	V	V	F
4) $\sim p \rightarrow s$	F	V	V	F	V	V	V	F	V	F	V
5) ~s	F	V	V	V	V	V	V	F	V	V	F
	V	F	F	F	F	F	V	V	F	V	V
	V	F	F	V	F	F	V	V	V	V	F
	V	F	V	F	F	F	F	V	F	V	V
	V	F	V	V	F	F	F	V	V	V	F
	V	V	F	F	V	F	V	F	V	V	V
	V	V	F	V	V	F	V	F	V	V	F
	V	V	V	F	V	F	F	F	V	V	V
	V	V	V	V	V	F	F	F	V	V	F

Este sistema é consistente? SIM

	р	q	r	S	$p \rightarrow q$	~p	~p ↔ r	~q	~q → s	~p → s	~\$
	F	F	F	F	V	V	F	V	F	F	V
	F	F	F	V	V	V	F	V	V	V	F
	F	F	V	F	V	V	V	V	F	F	V
1) $p \rightarrow q$	F	F	V	V	V	V	V	V	V	V	F
2) ~p ↔ r	F	V	F	F	V	V	F	F	V	F	V
3) $\sim q \rightarrow s$	F	V	F	V	V	V	F	F	V	V	F
4) $\sim p \rightarrow s$	F	V	V	F	V	V	V	F	V	F	V
5) ~s	F	V	V	V	V	V	V	F	V	V	F

Nesta linha todas as especificações são verdadeiras. Logo o Sistema é consistente!!!



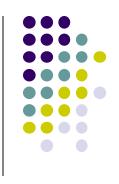
Conteúdo de Hoje



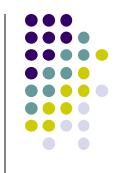


Conteúdo de Hoje









- Apreendemos até agora conectivos, ou seja, operações lógicas.
 - $^{\wedge}$, $^{\vee}$, $\stackrel{\vee}{\underline{\vee}}$, $\stackrel{\rightarrow}{\rightarrow}$

+, -, *, / são operações matemáticas

Relação entre Proposições

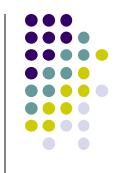


 Apreendemos até agora conectivos, ou seja, operações lógicas.



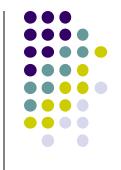
+, -, *, / são operações matemáticas

Relação entre Proposições

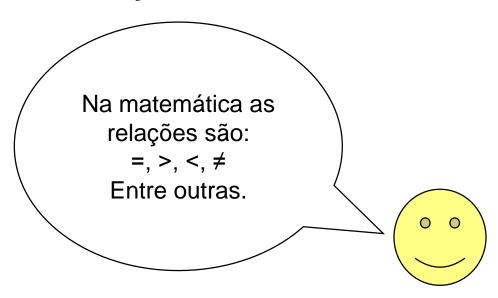


- Apreendemos até agora conectivos, ou seja, operações lógicas.
 - \wedge , \vee , $\underline{\vee}$, \rightarrow , \leftrightarrow
- Na lógica temos duas relações
 - Implicação
 - Equivalência

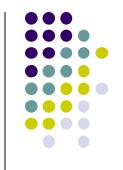




- Apreendemos até agora conectivos, ou seja, operações lógicas.
 - \wedge , \vee , $\underline{\vee}$, \rightarrow , \leftrightarrow
- Na lógica temos duas relações
 - Implicação
 - Equivalência



Relação entre Proposições



- Apreendemos até agora conectivos, ou seja, operações lógicas.
 - \wedge , \vee , $\underline{\vee}$, \rightarrow , \leftrightarrow
- Na lógica temos duas relações
 - Implicação
 - Equivalência

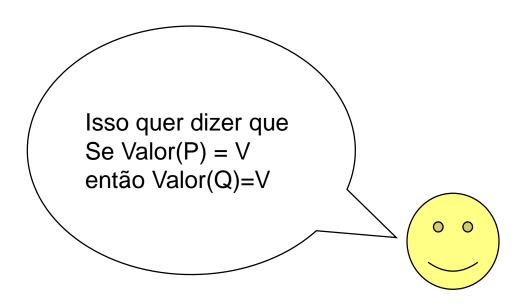




 Diz se que uma proposição (composta) P implica logicamente ou apenas implica uma proposição (composta) Q, se Q é verdadeira todas as vezes que P é verdadeira.

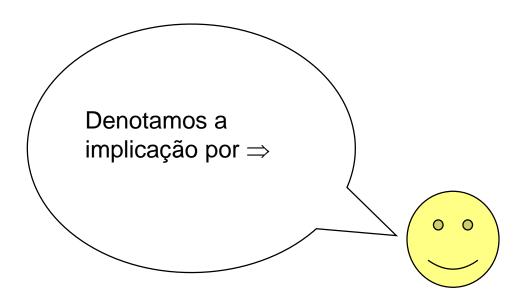


 Diz se que uma proposição (composta) P implica logicamente ou apenas implica uma proposição (composta) Q, se Q é verdadeira todas as vezes que P é verdadeira.





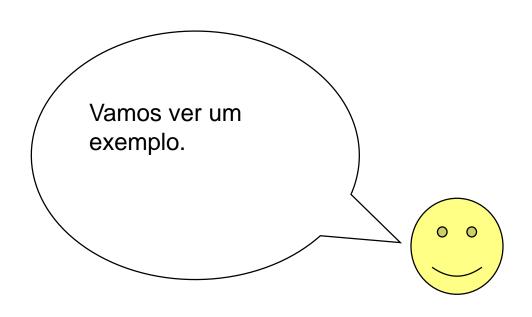
 Diz se que uma proposição (composta) P implica logicamente ou apenas implica uma proposição (composta) Q, se Q é verdadeira todas as vezes que P é verdadeira.





 $\bullet p \rightarrow q$

р	q	p→q
V	V	
V	F	
F	V	
F	F	



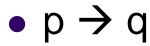


 $\bullet p \rightarrow q$

р	q	p→q
>	V	V
٧	F	
F	V	
F	F	

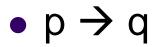
Considere a
condicional p→q.
Vamos fazer a
tabela verdade
dessa condicional.





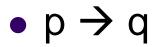
р	q	p→q
V	V	V
V	F	F
F	V	
F	F	





р	q	p→q
\	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	





р	q	p→q
٧	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

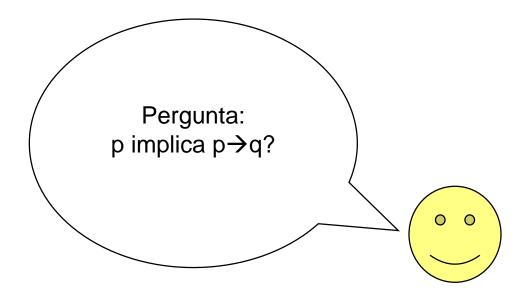




 $\bullet p \rightarrow q$

р	q	p→q
V	\	V
٧	H	F
F	V	V
F	L	V

•
$$p \Rightarrow p \rightarrow q$$
?

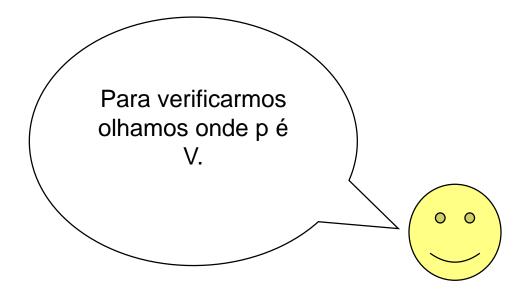


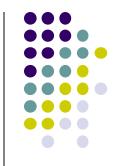


 $\bullet p \rightarrow q$

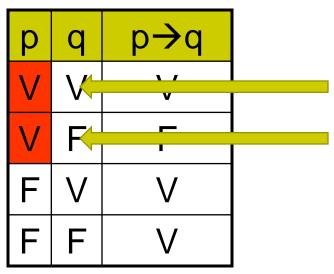
р	q	p→q
V	\	V
V	F	F
F	V	V
Ш	Ш	V

•
$$p \Rightarrow p \rightarrow q$$
?

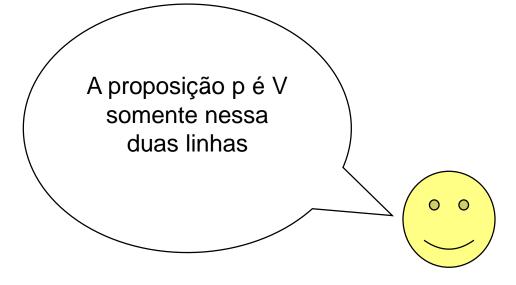


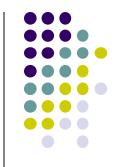


 $\bullet p \rightarrow q$

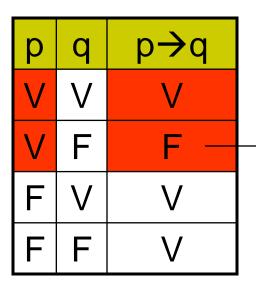


• $p \Rightarrow p \rightarrow q$?





 \bullet p \rightarrow q

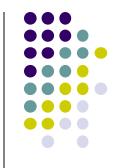


• $p \Rightarrow p \rightarrow q$?

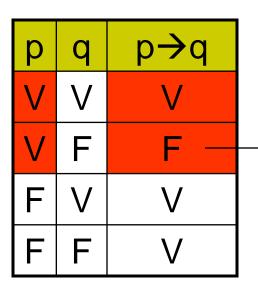
→ Aqui é falso.

Nessas duas linhas a proposição p→q é V?





 $\bullet p \rightarrow q$



• $p \Rightarrow p \rightarrow q$?

→ Aqui é falso.

Como na segunda linha p→q é F dizemos que p não implica p→q.





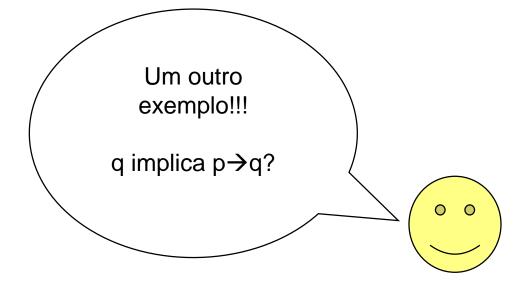


$$\bullet p \rightarrow q$$

р	q	p→q
V	\	V
\	F	F
F	V	V
Ш	Ш	V

•
$$p \Rightarrow p \rightarrow q$$
 ? Falso

•
$$q \Rightarrow p \rightarrow q$$
?





$$\bullet p \rightarrow q$$

р	q	p→q
>	>	V
\	H	F
F	V	V
F	H	V

•
$$p \Rightarrow p \rightarrow q$$
 ? Falso

•
$$q \Rightarrow p \rightarrow q$$
?

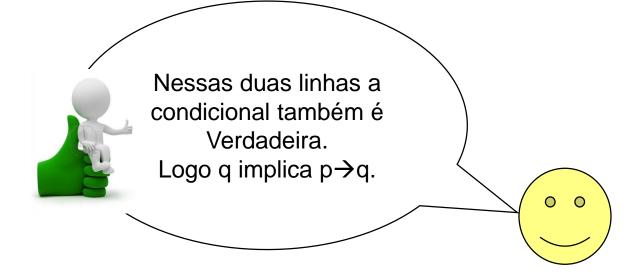


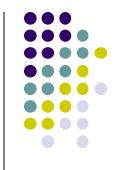


$$\bullet p \rightarrow q$$

р	q	p→q
\	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

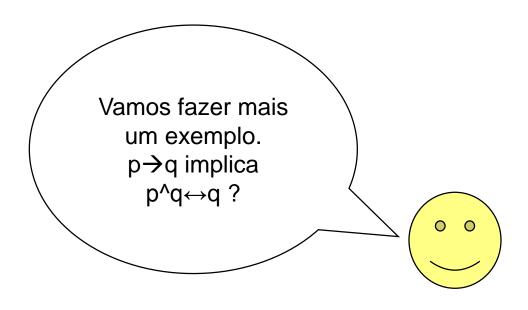
- $p \Rightarrow p \rightarrow q$? Falso
- q ⇒ p → q ? Verdadeiro

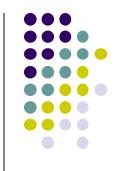




	p	\rightarrow	q	\Longrightarrow	p	Λ	q	\longleftrightarrow	q
--	---	---------------	---	-------------------	---	---	---	-----------------------	---

р	q	p→q
>	>	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V



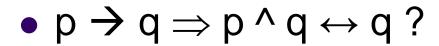


• $p \rightarrow q \Rightarrow p \land q \leftrightarrow q$?

p	q	p→q	p ^ q	
٧	>	V	V	
V	F	F		
F	>	\ \		
F	F	V		

Vamos fazer a tabela verdade da segunda proposição.





р	q	p→q	p^q	
٧	V	V	V	
V	F	F	F	
F	V	V		
F	F	V		





р	q	p→q	p ^ q	
٧	>	V	V	
V	F	F	F	
F	V	V	F	
F	F	V		





р	q	p→q	p ^ q	
٧	>	V	V	
V	F	F	F	
F	V	V	F	
F	F	V	F	





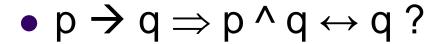
p	q	p→q	p ^ q	p ^ q ↔q
٧	V	V	V	
V	F	F	F	
F	V	V	F	
F	F	V	F	





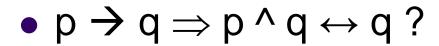
p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
٧	>	V	V	V
V	F	F	F	
F	V	V	F	
F	F	V	F	





р	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
٧	V	V	V	V
V	F	F	F	V
F	V	V	F	
F	F	V	F	





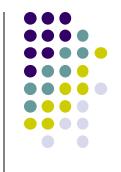
p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	V	V	V	V
V	F	F	F	V
F	V	V	F	F
F	F	V	F	





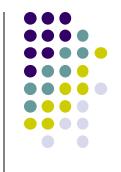
p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
٧	>	V	V	V
V	F	F	F	V
F	V	V	F	F
F	F	V	F	V





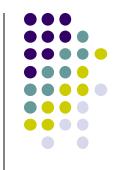
• $p \rightarrow q \Rightarrow p \land q \leftrightarrow q$?

p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$	
>	\	V	V	\ \	
V	F	F	F	V	
F	V	V	F		
F	F	V	F	Onde a p	rimeira
				proposição verdad	(p→q) é



• $p \rightarrow q \Rightarrow p \land q \leftrightarrow q$?

p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	V	V	V	V
V	F	F	F	V
F	V	V	F	
F	F	V	F	Respo
				Nessas trê



• $p \rightarrow q \Rightarrow p \land q \leftrightarrow q$?

p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	V	V	V	V
V	F	F	F	V
F	V	V	F	
F	F	V	F	Para a

Para a implicação acontecer a segunda formula também deve ser V nessas três linha.

• $p \rightarrow q \Rightarrow p \land q \leftrightarrow q$?

p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	>	V	V	V
V	H	П	F	V
F	V	V	F	F
F	H	V	F	V

Nessa linha a primeira proposição é V e a segunda é F.



p → q ⇒ p ^ q ↔ q ? Não

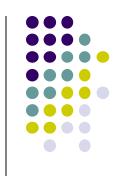
p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	>	V	V	V
V	F	F	F	V
F	V	V	F	F
F	H	V	F	V

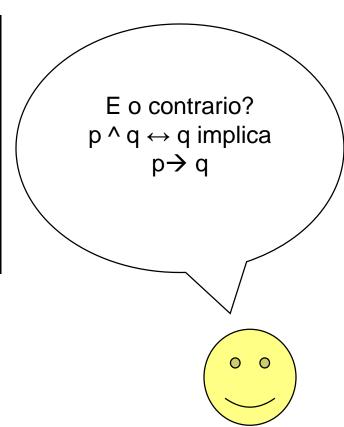
Por isso a p→q não implica p ^ q ↔ q



• $p \land q \leftrightarrow q \Rightarrow p \rightarrow q$?

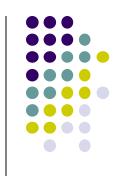
p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	>	V	V	\ \
V	F	П	F	V
F	>	\ \	F	F
F	H	V	F	V





• $p \land q \leftrightarrow q \Rightarrow p \rightarrow q$?

p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	\	V	V	V
V	F	П	F	V
F	V	\ \	F	F
F	F	V	F	V

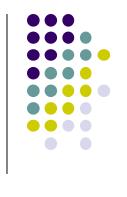


Nessas linhas p ^ q ↔ q é V. Analisando p→q nas mesmas linhas...



• $p \land q \leftrightarrow q \Rightarrow p \rightarrow q$?

p	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	>	\	V	V
V	H	П	F	V
F	V	\	F	F
F	H	V	F	V

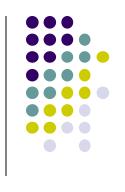


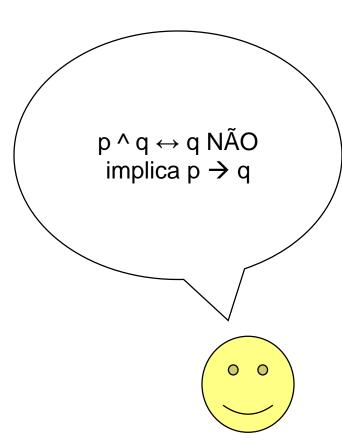
Vemos que na segunda linha p ^ q ↔ q é V enquanto p→q é F. Logo...



p ^ q ↔ q ⇒ p → q ? Não

р	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow q$
V	V	V	V	V
V	F	П	F	V
F	V	\ \	F	F
F	F	V	F	V







 Toda e qualquer proposição implica uma tautologia.

Certo ou Errado?



 Toda e qualquer proposição implica uma tautologia.



Sim, já que uma tautologia é sempre verdadeira garantimos que a primeira proposição pode ser qualquer coisa.





 Somente uma contradição implica uma contradição!

Certo ou Errado?

 Somente uma contradição implica uma contradição!



Sim, já que a segunda proposição é sempre F a primeira também deve ser.



Propriedades da Implicação Lógica



- Reflexiva
 - $P \Rightarrow P$

- Transitiva
 - Se $P \Rightarrow Q$ e $Q \Rightarrow R$, então $P \Rightarrow R$

Agora vamos falar de algumas propriedades das relações.



Propriedades da Implicação Lógica



- Reflexiva
 - $P \Rightarrow P$

- Transitiva
 - Se $P \Rightarrow Q$ e $Q \Rightarrow R$, então $P \Rightarrow R$

A Propriedade Reflexiva diz que um proposição implica ela mesma.



Propriedades da Implicação Lógica



- Reflexiva
 - $P \Rightarrow P$

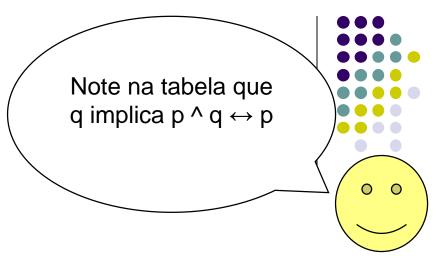
- Transitiva
 - Se $P \Rightarrow Q$ e $Q \Rightarrow R$, então $P \Rightarrow R$

A Propriedade
Transitiva é como a
da igualdade se
x=y e y=z podemos
concluir que x=z.

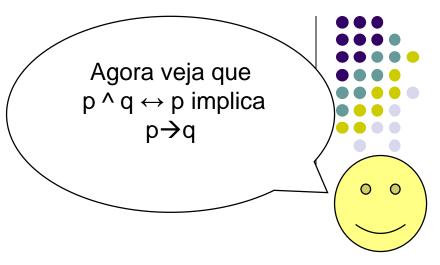


Vamos tentar visualizar a transitividade!!!

р	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow p$
V	V	V	V	V
V	F	F	F	F
F	V	V	F	V
F	F	V	F	V
	Р			Q



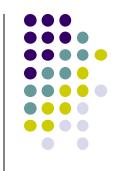
р	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow p$
V	V	V	V	V
V	F	F	F	F
F	V	V	F	V
F	F	V	F	V
	Р			Q



р	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow p$
V	V	V	V	V
V	F	F	F	F
F	V	V	F	V
F	F	V	F	V
	Р	R		Q

Agora se olharmos bem vemos que q implica p→q.

р	q	p→q	p ^ q	$p \land q \leftrightarrow p$
V	V	V	V	V
V	F	F	F	F
F	V	V	F	V
F	F	V	F	V
	Р	R		Q



 Demonstram algumas importantes regras de inferência que serão vistas mais a frente.

- Exemplos:
 - Regra da Adição
 - Regra da Simplificação



- Teorema:
 - Dada duas formulas H e G, H ⇒ G, se e somente se a condicional H → G é uma tautologia.
- Exemplo:
 - p ^ ~p ⇒ q
 - Portanto, p ^ ~p → q é uma tautologia.
 - Podemos usar qualquer uma das duas formas para mostrar uma implicação.



þ	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F			
F	V			
V	F			
V	V			



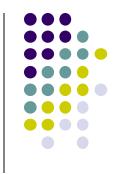
þ	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V		
F	V	V		
V	F	F		
V	V	F		



p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	
F	V	V		
V	F	F		
V	V	F		



þ	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	
F	V	V	F	
V	F	F		
V	V	F		



p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	
F	V	V	F	
V	F	F	F	
V	V	F		

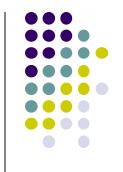


p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	
F	V	V	F	
V	F	F	F	
V	V	F	F	



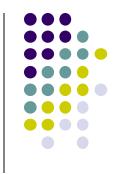
p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	
F	V	V	F	
V	F	F	F	
V	V	F	F	





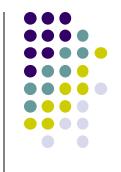
p ^ ~p ⇒ q

p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	V
F	V	V	F	
V	F	F	F	
V	V	F	F	



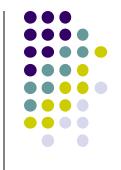
p ^ ~p ⇒ q

p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	V
F	V	V	F	V
V	F	F	F	
V	V	F	F	



p ^ ~p ⇒ q

p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	V
F	V	V	F	V
V	F	F	F	V
V	V	F	F	



p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	V
F	V	V	F	V
V	F	F	F	V
V	V	F	F	V



p	q	~p	p^~p	p^~p → q
F	F	V	F	V
F	V	V	F	V
V	F	F	F	V
V	V	F	F	V





p ^ ~p ⇒ q

Logo....

p	q	~p	p^~p	p^~p → 7
F	F	V	F	V
F	V	V	F	V
V	F	F	F	V
V	V	F	F	V



Exercícios

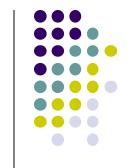


- Sejam H e G as fórmulas indicadas a seguir.
 Identifique se H ⇒ G.
 - $H = (p \land q), G = (p)$
 - $H = (p \vee q), G = (p)$
 - $H = ((p \lor q) \land \sim p), G = (q)$
 - $H = ((p \lor q) \land \sim q), G = (p)$
 - $H = ((p \rightarrow q) \land p), G = (q)$
 - $H = ((p \rightarrow q) \land \sim q), G = (\sim p)$

Assim terminamos a aula de hoje. Façam esses exercícios para a próxima aula.



Exercícios



Sejam H e G as fórmulas indicadas a seguir.
 Identifique se H ⇒ G.

- $H = (p \land q), G = (p)$
- H = (p v q), G = (p)
- $H = ((p \lor q) \land \sim p), G = (q)$
- $H = ((p \lor q) \land \sim q), G = (p)$
- $H = ((p \rightarrow q) \land p), G = (q)$
- $H = ((p \rightarrow q) \land \sim q), G = (\sqrt{q})$

Assim terminamos a aula de hoje.
Façam esses exercícios para a próxima aula.

Acesse agora o ponto de participação e resolva o questionário.



Exercícios



Sejam H e G as fórmulas indicadas a seguir.
 Identifique se H ⇒ G.

- $H = (p \land q), G = (p)$
- $H = (p \vee q), G = (p)$
- $H = ((p \lor q) \land \sim p), G = (q)$
- $H = ((p \lor q) \land \sim q), G = (p)$
- $H = ((p \rightarrow q) \land p), G = (q)$
- $H = ((p \rightarrow q) \land \sim q), G = (\sqrt{q})$

Assim terminamos a aula de hoje.
Façam esses exercícios para a próxima aula.

Acesse agora o ponto de participação e resolva o

Este terá valor de 0,5 na N1 de acordo com seus acertos.

