





Lógica em Computação .: Calculo Proposicional :. Prof. Luís Rodrigo

{luis.goncalves@ucp.br} [http://lrodrigo.sgs.lncc.br/]







Proposição

e Conectivos







Uma proposição simples (ou enunciado, ou sentença), é uma declaração que exprime um pensamento com sentido completo.

- A Lua é um satélite da Terra.
- Sócrates é um homem.
- Eu estudo Lógica.
- Todos os homens são mortais.







Uma proposição simples (ou enunciado, ou sentença), é uma declaração que exprime um pensamento com sentido completo.

- A Lua é um satélite da Terra.
- Sócrates é um homem.
- Eu estudo Lógica.
- Todos os homens são mortais.

Elas são constituídas por (i) um sujeito, (ii) um verbo, (iii) e seus complementos.





Proposições como:

"se não chover, vou à praia", ou "vou aprender a dirigir e comprar um carro"

São chamadas de proposições compostas

Elas são o resultado de operações sobre proposições simples.





O valor lógico (VL) associa à cada proposição simples:

verdadeiro - V - T

falso - F







O valor lógico (VL) associa à cada proposição simples:

verdadeiro - V - T

falso - F

Logo, as sentenças:

- A Lua é o satélite da Terra.
- Pedro Álvares Cabral descobriu o Brasil.

São verdadeiras, e o seu valor lógico é V;







Já as proposições:

- Dante escreveu Os Lusíadas.
- O Brasil é uma monarquia.

São claramente falsas, e portanto assumem o valor lógico F.

Os Lusíadas foi escrito por Luís Vaz de Camões







O objeto de estudo da Lógica é examinar o relacionamento entre as proposições, em decorrência dos seus valores lógicos.

De acordo com os Princípios da Lógica, podemos afirmar que:





O objeto de estudo da Lógica é examinar o relacionamento entre as proposições, em decorrência dos seus valores lógicos.

De acordo com os Princípios da Lógica, podemos afirmar que:

- *Toda proposição é necessariamente verdadeira ou falsa, não existindo outra possibilidade.
- * Nenhuma proposição pode ser verdadeira e falsa simultaneamente.
- *Toda proposição verdadeira é sempre verdadeira, não podendo ser ora verdadeira ora falsa.





Em linguagem simbólica, costumamos representar as proposições simples pelas letras p, q, r, s, t, etc.

Assim, se fizermos as seguintes representações:







Em linguagem simbólica, costumamos representar as proposições simples pelas letras p, q, r, s, t, etc.

Assim, se fizermos as seguintes representações:

- p A Lua é o satélite da Terra.
- q Pedro Álvares Cabral descobriu o Brasil.
- r Dante escreveu Os Lusíadas.
- s O Brasil é uma monarquia.

Podemos escrever:







Em linguagem simbólica, costumamos representar as proposições simples pelas letras p, q, r, s, t, etc.

Assim, se fizermos as seguintes representações:

- p A Lua é o satélite da Terra.
- q Pedro Álvares Cabral descobriu o Brasil.
- r Dante escreveu Os Lusíadas.
- s O Brasil é uma monarquia.

Podemos escrever:

$$\square$$
 $VL[r] = F$







As proposições compostas são obtidas combinando proposições simples através dos conectivos.

A Lógica dispõe de cinco conectivos:







As proposições compostas são obtidas combinando proposições simples através dos conectivos.

A Lógica dispõe de cinco conectivos:

- "se − então",
- "se e somente se".





Exemplos de proposições compostas:

- ▶ João é magro e José é alto.
- ▶ Mário foi ao cinema, João foi ao teatro e Marcelo ficou em casa.
- Maria foi à praia ou ao mercado.
- Mário foi ao cinema ou Marcelo ficou em casa.
- ▶ A Lua não é o satélite da Terra.
- ▶ Se a chuva continuar a cair, então o rio vai transbordar.
- Se João estudar, será aprovado.
- Doão será aprovado se e somente se estudar.







A ação de combinar proposições é chamada "operação"

Os conectivos são chamados "operadores" e são representados por símbolos abaixo:

Operação	Conectivo	Símbolo
Conjunção	e	۸
Disjunção	ou	v
Negação	não	¬ ou ~
Condicional	se então	→
Bicondicional	se e somente se	↔





Para determinar se uma proposição composta é verdadeira ou falsa, dependeremos de duas coisas:

- l°) do valor lógico das proposições componentes; e
- 2°) do tipo de conectivo que as une.







Operações e

Conectivos











Conjunções são proposições compostas que possuem o conectivo "e"

Simbolicamente, esse conectivo pode ser representado por "\".

Por exemplo, a sentença:

"Marcos é médico e Maria é estudante"

Pode ser representada por: p^q

Onde:

p = Marcos é médico





Uma conjunção somente será verdadeira, se ambas as proposições componentes forem verdadeiras.

Logo a sentença:

"Marcos é médico e Maria é estudante",

Será verdadeira se:

Marcos é médico → Verdade

Maria é estudante → Verdade







Uma conjunção somente será verdadeira, se ambas as proposições componentes forem verdadeiras.

Logo a sentença:

"Marcos é médico e Maria é estudante",

Será verdadeira se:

Marcos é médico → Verdade

Maria é estudante → Verdade

Se pelo menos uma das sentença for Falsa a conjunção será Falsa.







Essas conclusões podem ser resumidas em uma pequena tabela, denominada tabela-verdade

Tabela verdade:

- deve ser de fácil construção e de fácil entendimento.
- contem todos os valores (V e F) que as posições podem assumir
- la assim como o Valor Lógico da proposição composta.









Retomemos nossas proposição "Marcos é médico e Maria é estudante"

Ela pode ser decomposta nas premissas:

- p = Marcos é médico
- q = Maria é estudante.







Retomemos nossas proposição "Marcos é médico e Maria é estudante"

Ela pode ser decomposta nas premissas:

- p = Marcos é médico
- q = Maria é estudante.

Como temos apenas duas premissas, nossa tabela verdade terá 2²+ I linhas, ou seja 5 linhas







Retomemos nossas proposição "Marcos é médico e Maria é estudante"

Ela pode ser decomposta nas premissas:

- p = Marcos é médico
- q = Maria é estudante.

Como temos apenas duas premissas, nossa tabela verdade terá 2²+ I linhas, ou seja 5 linhas

p	q	p^q
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F







Um conjunção só será verdadeira, quando ambas as partes que a compõem também forem verdadeiras. E falsa nos demais casos.

p	q	p^q
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F





Se as proposições p e q forem representadas como conjuntos, em vez da tabela utilizamos um diagrama;

A conjunção "p e q" corresponderá à interseção do conjunto p com o conjunto q.

Teremos:







Se as proposições p e q forem representadas como conjuntos, em vez da tabela utilizamos um diagrama;

A conjunção "p e q" corresponderá à interseção do conjunto p com o conjunto q.

Teremos:

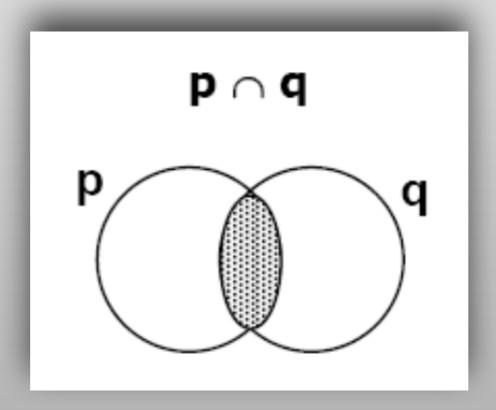






Tabela Verdade





- ▶ A quantidade de possibilidade de valores de uma tabela verdade depende da quantidade de sentenças que compões a proposição;
- A quantidade de possibilidade é dada por 2ⁿ, onde n é a quantidade de proposições
- ▶ A quantidade de linhas da tabela é igual a quantidade de possibilidades mais um (2ⁿ+1)
- ▶ A quantidade de colunas, também depende da quantidade de proposições.





Quando trabalhamos com proposições formadas por duas premissas, nossa tabela será formada por três colunas

- 2 para as premissas
- ▶ I para conclusão





Quando trabalhamos com proposições formadas por duas premissas, nossa tabela será formada por três colunas

- 2 para as premissas
- ▶ I para conclusão

Supondo uma sentença formada por:

- ≥ 2 sentenças (p,q)
- ▶ e I conectivo (^)





Quando trabalhamos com proposições formadas por duas premissas, nossa tabela será formada por três colunas

- 2 para as premissas
- ▶ I para conclusão

Supondo uma sentença formada por:

- ≥ 2 sentenças (p,q)
- ▶ e I conectivo (^)

Nossa Tabela terá:

- \triangleright Linhas = $2^n+1 = 2^2+1 = 4+1 = 5$
- Colunas = 2 sentenças + I Conclusão = 3







Quando trabalhamos com proposições formadas por duas premissas, nossa tabela será formada por três colunas

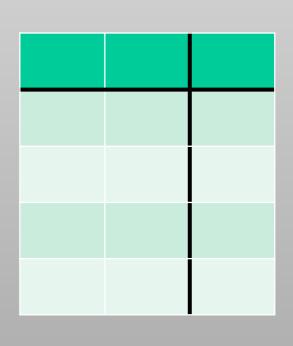
- 2 para as premissas
- ▶ I para conclusão

Supondo uma sentença formada por:

- ≥ 2 sentenças (p,q)
- ▶ e I conectivo (^)

Nossa Tabela terá:

$$\triangleright$$
 Linhas = $2^n+1 = 2^2+1 = 4+1 = 5$







Construindo uma tabela verdade

Para as colunas temos as seguintes regras:

- 1. Dispor as proposições componentes em ordem alfabética.
- 2. Dispor as operações na ordem de precedência (???)
- 3. A ultima coluna será a conclusão

p q p^q

ps: O segundo passo será estudado no futuro







Construindo uma tabela verdade

Para as linhas temos as seguintes regras:

- Alternar V e F para a coluna do último componente.
- 2. Alternar VV e FF para a coluna do penúltimo componente.
- 3. Alternar VVVV e FFFF para a coluna do antepenúltimo componente.
- 4. Prosseguir dessa forma, se houver mais componentes, sempre dobrando o numero de V's e F's para cada coluna à esquerda.

p	q	p^q
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F







Disjunção





Recebe o nome de Disjunção toda proposição composta em que as partes estejam unidas pelo conectivo ou.

Simbolicamente, representaremos esse conectivo por "v".

Por exemplo, temos a sentença:

"Marcos é médico ou Maria é estudante"



Recebe o nome de Disjunção toda proposição composta em que as partes estejam unidas pelo conectivo ou.

Simbolicamente, representaremos esse conectivo por "v".

Por exemplo, temos a sentença:

"Marcos é médico ou Maria é estudante"

Que a representaremos por:







Uma disjunção será falsa quando as duas partes que a compõem forem falsas!

E nos demais casos, a disjunção será verdadeira!

Desta forma, a tabela verdade da Disjunção será:





Uma disjunção será falsa quando as duas partes que a compõem forem falsas!

E nos demais casos, a disjunção será verdadeira!

Desta forma, a tabela verdade da Disjunção será:

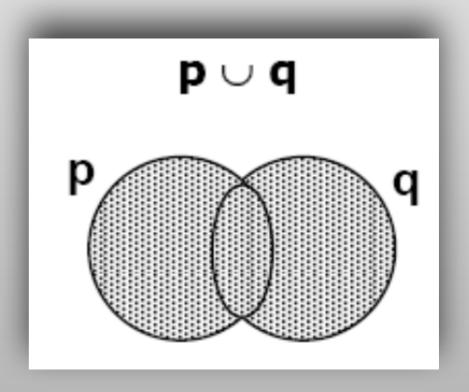
p	q	pvq
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F



Disjunção



Se as proposições p e q forem representadas como conjuntos e por meio de um diagrama, a disjunção "p ou q" corresponderá à união do conjunto p com o conjunto q,







Há um tipo de proposição composta, bem parecido com a disjunção que acabamos de ver, mas com uma pequena diferença.

Comparemos as duas sentenças abaixo:

- "Te darei uma bola OU te darei uma bicicleta"
- "OU te darei uma bola OU te darei uma bicicleta"





Há um tipo de proposição composta, bem parecido com a disjunção que acabamos de ver, mas com uma pequena diferença.

Comparemos as duas sentenças abaixo:

- "Te darei uma bola OU te darei uma bicicleta"
- "OU te darei uma bola OU te darei uma bicicleta"

A diferença é sutil, mas importante.

- Na primeira sentença, se a primeira parte for verdade, isso não impedirá que a segunda parte também o seja.
- Já na segunda proposição, se for verdade que "te darei uma bola", então não será dada a bicicleta. E vice-versa.





A segunda estrutura apresenta duas situações mutuamente excludentes

Apenas uma delas pode ser verdadeira, e a restante será necessariamente falsa.

- Ambas nunca poderão ser, ao mesmo tempo, verdadeiras;
- Material Ambas nunca poderão ser, ao mesmo tempo, falsas.





A segunda estrutura apresenta duas situações mutuamente excludentes

Apenas uma delas pode ser verdadeira, e a restante será necessariamente falsa.

- Ambas nunca poderão ser, ao mesmo tempo, verdadeiras;
- Ambas nunca poderão ser, ao mesmo tempo, falsas.
- A presença dos dois conectivos "ou", determina que uma sentença é necessariamente verdadeira, e a outra, necessariamente falsa.





Uma Disjunção Exclusiva só será verdadeira se houver uma das sentenças verdadeira e a outra falsa.

Nos demais casos, a disjunção exclusiva será falsa.

O símbolo que designa a disjunção exclusiva é o "V".

E a tabela-verdade será:





Uma Disjunção Exclusiva só será verdadeira se houver uma das sentenças verdadeira e a outra falsa.

Nos demais casos, a disjunção exclusiva será falsa.

O símbolo que designa a disjunção exclusiva é o "V".

E a tabela-verdade será:

p	q	p⊻q
V	V	F
V	\mathbf{F}	V
F	V	V
F	F	F





Condicional







- Se Pedro é médico, então Maria é dentista.
- Se amanhecer chovendo, então não irei à praia.
- Se nasci em Petrópolis, então sou petropolitano.







- Se Pedro é médico, então Maria é dentista.
- Se amanhecer chovendo, então não irei à praia.
- Se nasci em Petrópolis, então sou petropolitano.

Só há uma forma da sentença ser falsa, quando a primeira parte for verdadeira e a segunda for falsa.







- Se Pedro é médico, então Maria é dentista.
- Se amanhecer chovendo, então não irei à praia.
- Se nasci em Petrópolis, então sou petropolitano.

Só há uma forma da sentença ser falsa, quando a primeira parte for verdadeira e a segunda for falsa.

Suponha o sentença:

Se nasci em Petrópolis, então sou carioca.







- Se Pedro é médico, então Maria é dentista.
- Se amanhecer chovendo, então não irei à praia.
- Se nasci em Petrópolis, então sou petropolitano.

Só há uma forma da sentença ser falsa, quando a primeira parte for verdadeira e a segunda for falsa.

Suponha o sentença:

Se nasci em Petrópolis, então sou carioca.

A primeira parte é verdadeira, mas a segunda é falsa, logo a condicional é falsa







Independentemente dos exemplos utilizados:

a primeira parte da condicional é uma condição que deve ser suficiente para obtenção de um resultado necessário.







Independentemente dos exemplos utilizados:

a primeira parte da condicional é uma condição que deve ser suficiente para obtenção de um resultado necessário.

Se alguém afirmar que:

Pedro ser rico é condição suficiente para Maria ser médica"

Então podemos reescrever essa sentença, usando o formato da condicional:







Independentemente dos exemplos utilizados:

a primeira parte da condicional é uma condição que deve ser suficiente para obtenção de um resultado necessário.

Se alguém afirmar que:

Pedro ser rico é condição suficiente para Maria ser médica"

Então podemos reescrever essa sentença, usando o formato da condicional:

"Se Pedro for rico, então Maria é médica"









A sentença condicional:

É representada por uma seta:

$$\triangleright p \rightarrow q$$







A sentença condicional:

É representada por uma seta:

$$\triangleright p \rightarrow q$$

Na proposição "Se p, então q",

- ▶ a proposição p é denominada de antecedente,
- enquanto a proposição q é dita consequente.







Uma Condicional só será falsa quando houver a condição suficiente, mas o resultado necessário não se confirmar.

Ou seja, quando a primeira parte for verdadeira, e a segunda for falsa.

Nos demais casos, a condicional será verdadeira.







Uma Condicional só será falsa quando houver a condição suficiente, mas o resultado necessário não se confirmar.

Ou seja, quando a primeira parte for verdadeira, e a segunda for falsa.

Nos demais casos, a condicional será verdadeira.

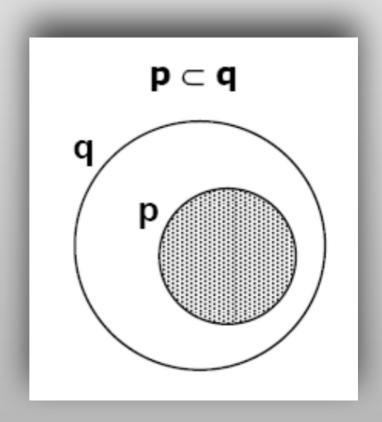
p	q	$p \rightarrow q$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V



Condicional



Se as proposições p e q forem representadas como conjuntos e por meio de um diagrama, a proposição condicional "Se p então q" corresponderá à inclusão do conjunto p no conjunto q (p está contido em q):













Este conectivo pode ser representado como:

"se e somente se"

Por exemplo:





Este conectivo pode ser representado como:

"se e somente se"

Por exemplo:

"Eduardo fica alegre se e somente se Mariana sorri".

As sentenças abaixo possuem o mesmo significado

- "Eduardo fica alegre somente se Mariana sorri e Mariana sorri somente se Eduardo fica alegre".
- "Se Eduardo fica alegre, então Mariana sorri e se Mariana sorri, então Eduardo fica alegre".





A Bicondicional é uma conjunção entre as duas proposições condicionais:

"Se Eduardo fica alegre, então Mariana sorri e se Mariana sorri, então Eduardo fica alegre".





Há duas situações em que a bicondicional será verdadeira:

- Quando antecedente e consequente forem, ambos, Verdadeiros
- Quando antecedente e consequente forem, ambos, Falsos

Nos demais casos, a bicondicional será falsa.







Uma Bicondicional:

"p se e somente se q"

É representada por:

$$\triangleright p \leftrightarrow q$$

E sua tabela verdade será:

p	q	$p \leftrightarrow q$
V	V	V
V	\mathbf{F}	F
F	V	F
F	F	V





Uma Bicondicional:

"p se e somente se q"

É representada por:

$$\triangleright p \leftrightarrow q$$

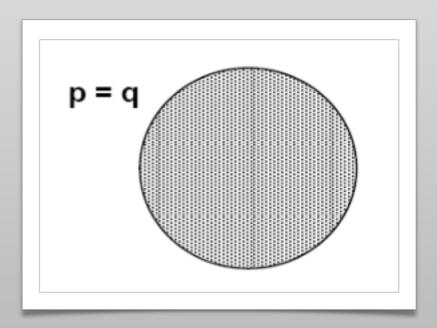
E sua tabela verdade será:



Condicional



Se as proposições p e q forem representadas como conjuntos e por meio de um diagrama, a proposição bicondicional "p se e semente se q" corresponderá à igualdade dos conjunto p e q:







Negação





Este partícula, é um operador "unário" que permite negar uma proposição

Negar uma proposição, significa inverter o seu valor lógico.





Este partícula, é um operador "unário" que permite negar uma proposição

Negar uma proposição, significa inverter o seu valor lógico.

Exemplos de Negações:

- ▶ João é médico. Negativa: João não é médico.
- Maria é estudante. **Negativa:** Maria não é estudante.







Este partícula, é um operador "unário" que permite negar uma proposição

Negar uma proposição, significa inverter o seu valor lógico.

Caso a sentença original já possua uma negativa, então para negar a negativa, teremos que excluir a partícula "não".

- ▶ João não é médico.
 - Negativa: João é médico.
- Maria não é estudante.
 - Negativa: Maria é estudante.







Podem-se empregar, também, como equivalentes de "não", as seguintes expressões:

- Não é verdade que A.
- ▶ É falso que A.







Podem-se empregar, também, como equivalentes de "não", as seguintes expressões:

- Não é verdade que A.
- ▶ É falso que A.

Daí as seguintes frases são equivalentes:

- Lógica não é fácil.
- Não é verdade que lógica é fácil.
- É falso que lógica é fácil.





Os símbolo que representam a negação são:

- uma pequena cantoneira (¬)
- ou um sinal de til (~), antecedendo a frase.

Em nosso curso usaremos o til (~)





Negando Proposições





Negando uma proposição conjuntiva:

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

- Para negar uma proposição conjuntiva devemos:
 - Negaremos a primeira parte (~p);
 - 2) Negaremos a segunda parte (~q);
 - 3) Trocaremos e por ou.
- Traduzindo para a linguagem da lógica, dizemos que:

$$\sim$$
(p \land q) = \sim p $\lor \sim$ q





- A igualdade das duas proposições pode ser comprovada, por meio da comparação das tabelas verdades
- Primeiro vamos calcular ~(p \ q):

р	P	(p \ q)	~(p ^ q)
V	V	V	F
V	F	F	V
F	V	F	V
F	F	F	V





Em seguida calculamos ~ p V ~ q:

р	q	~p	q	~pV~q
V	V	F	F	F
V	F	F	V	V
F	V	V	F	V
F	F	V	V	V





- Por meio da comparação da ultima coluna, ou do resultado, de ambas as tabelas podemos concluir que as proposições:
 - ~(p ∧q)
 - ~p V ~q
- Possuem o mesmo resultado lógico
- Quando duas proposições possuem em suas coluna resultado os mesmos valores podemos dizer que elas são equivalentes
- Logo, para provar a equivalência lógica entre das proposições devemos comparar a ultima coluna de suas tabelas verdade.





- Para negar uma proposição no formato de disjunção (p ou q)
 - Negaremos a primeira parte (~p);
 - 2) Negaremos a segunda parte (~q);
 - 3) Trocaremos OU por E.
- Ou seja:

$$\sim$$
(p V q) = \sim p \wedge \sim q





Construindo as tabelas verdade temos:

р	q	pVq	~(pVq)
V	V	V	F
V	F	V	F
F	V	V	\mathbf{F}
F	F	F	V

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

~(pVq)	~p^~q
F	F
F	\mathbf{F}
F	\mathbf{F}
V	V

Versão: 8



Negando uma proposição condicional



- Para negar uma proposição condicional (p

 q)
 - 1) Mantém-se a primeira parte; e
 - 2) Nega-se a segunda parte.
- Ou seja:

$$\sim (p \rightarrow q) = p \land \sim q$$



Negando uma proposição condicional



- Por exemplo:
 - A preposição "Se chover, então levarei o guarda-chuva"
 - Realizando a negação:
 - Mantendo a primeira parte: "Chove" E
 - Negando a segunda parte: "eu não levo o guarda-chuva".
 - O Resultado final será:
 - "Chove e eu não levo o guarda-chuva".

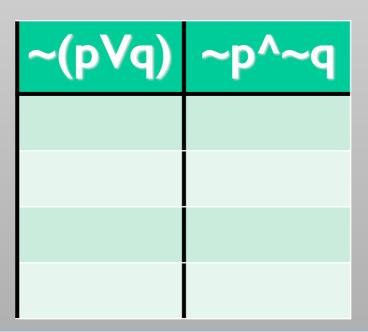




Construindo as tabelas verdade temos:

р	q	$p \rightarrow q$	~(p > q)
V	V		
V	F		
F	V		
F	F		

р	q	p	~q	p^~q
V	V			
V	F			
F	V			
F	F			







Resumindo as equivalencias

Proposição	Negação	Equivalencia
(p^q)	~(p^q)	~p V ~q
(pVq)	~(pVq)	~p ^ ~q
$(p \rightarrow q)$	~(p→q)	p ^ ~q
(p↔q)	~(p↔q)	$(p^{\sim}q)V(q^{\sim}q)$





Odem de

precedência

Prof. Luis Rodrigo luis.goncalves@ucp.br http://lrodrigo.sgs.lncc.br http://www.lncc.br/~lrodrigo







Com o uso dos conectivos podemos criar proposições compostas como por exemplo:

Se o deficit persistir e a arrecadação não aumentar, então ou aumentamos os impostos ou haverá inflação

Que pode ser representadas pelas letras proposicionais:

- ▶ p o deficit persistir
- ▶ r aumentamos os impostos
- ▶ s haverá inflação







Se o deficit persistir e a arrecadação não aumentar, então ou aumentamos os impostos ou haverá inflação

A proposição, acima, pode ser representada da seguinte forma:

$$p \land \neg q \rightarrow r \lor s$$

Mas, Antes de determinarmos o valor (V/F) de uma proposição composta devemos determinar a precedência dos conectivos.





A ordem de precedência dos conectivos é:

- 1. ¬
- 2. ^,∨
- 3. →
- 4. ↔

Essa ordem de precedência indica que:

- A negação é a primeira a ser executada;
- em seguida, as operações de conjunção e disjunção na ordem em que estiverem dispostas;
- depois deve ser executada a operação de condicionamento, e,
- por fim, a de bicondicionamento.





Roteiro para o calculo do valor lógico das proposições

- I) Percorra a expressão da esquerda para a direita, executando as operações de negação, na ordem em que aparecerem.
- 2) Percorra novamente a expressão, executando as operações de conjunção e disjunção, na ordem em que aparecerem.
- 3) Percorra outra vez a expressão, executando desta vez as operações de condicionamento, na ordem em que aparecerem.
- 4) Percorra uma última vez a expressão, da esquerda para a direita, executando as operações de bicondicionamento, na ordem em que aparecerem.





Dessa forma, as operações da expressão:

$$p \land \neg q \rightarrow r \lor s$$

Serão executadas na seguinte ordem:





Dessa forma, as operações da expressão:

$$p \land \neg q \rightarrow r \lor s$$

Serão executadas na seguinte ordem:





Em alguns casos podemos utilizar parêntese para facilitar a indicação da precedência e evitar mal entendidos.

Por Exemplo: $p \leftrightarrow q \lor \neg r \rightarrow s \land \neg t$





Em alguns casos podemos utilizar parêntese para facilitar a indicação da precedência e evitar mal entendidos.

Por Exemplo:
$$(p \leftrightarrow q \lor (\neg r \rightarrow s)) \land \neg t$$

Quando utilizamos parênteses, podemos utilizar o seguinte algoritmo:

- ☐ Percorra a expressão até encontrar o primeiro ")".
- □ Volte até encontrar o "(" correspondente, delimitando assim um trecho da expressão sem parênteses.
- Execute o Algoritmo Ordem de Precedência sobre a expressão delimitada.
- Elimine o par de parênteses encontrado.
- Repita o processo







Aplicando o algoritmo anterior à proposição a seguir

$$(p \leftrightarrow q \lor (\neg r \rightarrow s)) \land \neg t$$

Obteremos a seguinte ordem





Aplicando o algoritmo anterior à proposição a seguir

$$(p \leftrightarrow q \lor (\neg r \rightarrow s)) \land \neg t$$

Obteremos a seguinte ordem

$$(p \leftrightarrow q \lor (\neg r \rightarrow s)) \land \neg t$$

$$4 \quad 3 \quad 1 \quad 2 \quad 6 \quad 5$$





Tabela

Verdade







$$p \lor q \rightarrow p \land q$$





$$p \lor q \rightarrow p \land q$$

p	q	p∨q	p∧q	p∨q→p∧q
V	V			
V	\mathbf{F}			
F	V			
F	F			





$$p \lor q \rightarrow p \land q$$

p	q	p∨q	p∧q	p∨q→p∧q
V	V	V		
V	\mathbf{F}	V		
F	V	V		
F	F	F		





$$p \lor q \rightarrow p \land q$$

p	q	p∨q	p∧q	p∨q→p∧q
V	V	V	V	
V	\mathbf{F}	V	F	
F	V	V	F	
F	F	F	F	





$$p \lor q \rightarrow p \land q$$

p	q	p∨q	p∧q	p∨q→p∧q
V	V	V	V	V
V	\mathbf{F}	V	F	F
F	V	V	F	F
F	F	F	F	V





$$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$$





$$(p \rightarrow q) \lor \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$$

p	q	r	$p \rightarrow q$	$p \leftrightarrow r$	٦ŗ	$(p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r$	$\neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$	$(p \rightarrow q) \lor \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$
V	V	V						
V	V	F						
V	F	V						
V	F	F						
F	V	V						
F	V	F						
F	F	V						
\mathbf{F}	F	\mathbf{F}						





$$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$$

p	q	r	$p \rightarrow q$	$p \leftrightarrow r$	٦r	$(p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r$	$\neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$	$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$
V	V	V	V					
V	V	F	\mathbf{V}					
V	F	V	\mathbf{F}					
V	F	F	\mathbf{F}					
F	V	V	V					
F	\mathbf{V}	F	\mathbf{V}					
F	F	V	V					
F	F	F	V					





$$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$$

p	q	r	$p \rightarrow q$	$p \leftrightarrow r$	⊐r	$(p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r$	$\neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$	$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$
V	V	V	V	V				
V	V	F	\mathbf{V}	F				
V	F	V	\mathbf{F}	V				
V	F	F	\mathbf{F}	F				
F	V	V	V	F				
F	V	F	\mathbf{V}	V				
F	F	V	V	F				
F	F	F	V	V				





$$(p \rightarrow q) \lor \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$$

p	q	r	$p \rightarrow q$	$p \leftrightarrow r$	٦r	$(p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r$	$\neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$	$(p \rightarrow q) \lor \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$
V	V	V	V	V	F			
V	V	F	V	F	V			
V	F	V	\mathbf{F}	V	F			
V	F	F	\mathbf{F}	F	V			
F	V	V	V	F	F			
F	V	F	\mathbf{V}	V	V			
F	F	V	V	F	F			
F	F	F	V	V	V			





$$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$$

p	q	r	$p \rightarrow q$	$p \leftrightarrow r$	⊐r	$(p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r$	$\neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$	$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$
V	V	V	V	V	F	F		
V	V	F	\mathbf{V}	F	V	V		
V	F	V	\mathbf{F}	V	F	F		
V	F	F	\mathbf{F}	F	V	V		
F	V	V	V	F	F	V		
F	\mathbf{V}	F	\mathbf{V}	V	V	V		
F	F	V	V	F	F	V		
F	F	F	V	V	V	V		





$$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$$

p	q	r	$p \rightarrow q$	$p \leftrightarrow r$	٦r	$(p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r$	$\neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$	$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$
V	V	V	V	V	F	F	V	
V	V	F	\mathbf{V}	F	V	V	F	
V	F	V	F	V	F	F	V	
V	F	F	F	F	V	V	F	
F	V	V	V	F	F	V	F	
F	V	F	V	V	V	V	F	
F	F	V	V	F	F	V	F	
F	F	F	V	V	V	V	F	





$$(p \rightarrow q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$$

p	q	r	$p \rightarrow q$	$p \leftrightarrow r$	٦r	$(p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r$	$\neg ((p \leftrightarrow r) \rightarrow \neg r)$	$(p \to q) \vee \neg ((p \leftrightarrow r) \to \neg r)$
V	V	V	V	V	F	F	V	V
V	V	F	V	F	V	V	F	V
V	F	V	F	V	F	F	V	V
V	F	F	F	F	V	V	F	\mathbf{F}
F	\mathbf{V}	V	V	F	F	V	F	V
F	V	F	V	V	V	V	\mathbf{F}	V
F	F	V	V	F	F	V	F	V
F	F	F	V	V	V	V	F	V



Desenvolva a tabela verdade para:

$$\square (p \leftrightarrow q \lor (\neg r \rightarrow s)) \land \neg t$$

$$\square p \land \neg q \rightarrow r \lor s$$

$$\square \sim (p \vee \sim q)$$

$$\Box$$
 (p \land ~q) \lor (q \land ~p)

$$\square (p \land \neg q) \rightarrow (q \lor \neg r)$$

$$\Box p \vee \neg r \rightarrow q \wedge \neg r$$

$$\Box p \rightarrow (q \leftrightarrow s \land r)$$







Prof. Luis Rodrigo luis.goncalves@ucp.br http://lrodrigo.sgs.lncc.br http://www.lncc.br/~lrodrigo

