

LÓGICA COMPUTACIONAL

FUNDAMENTOS DE LÓGICA - UNIDADE 01

Visto que a forma mais **Complexa** do **Pensamento** é o **Raciocínio** muitos afirmam a **Lógica** estuda a **Correção** do **Raciocínio**. Podemos dizer que existem **Dois** tipos de **Lógica** a **Lógica Formal** e a **Lógica Transcendental**.

LÓGICA FORMAL

A **Lógica Formal** trabalha com as **Relações** entre **Premissas** e **Conclusões** **Independentemente** se essa **Premissa** é **Verdadeira** ou **Falsa**. Para se entender a **Lógica Formal** é importante saber que uma **Proposição** é um **Pensamento** em forma de **Frase Declarativa** e essa proposição pode ser **Verdadeira** ou **Falsa**. A análise da **Veracidade** das **Premissas** e a análise da **Validade** dos **Argumentos** são distintas.

LÓGICA TRANSCENDENTAL

A **Lógica Transcendental** é uma investigação sobre as **Representações** e os **Conceitos** puros em relação aos objetos, enquanto a **Lógica Geral** se volta para a **Forma Lógica** do pensamento. O **Conhecimento** se distingue em **Conhecimento Empírico** de **Conhecimento Puro**. O **Conhecimento Empírico** é relacionado àquilo que se pode obter por meio de nossos **Sentidos**. O **Conhecimento Puro** é relativo à representação daquilo que **Não** se **Mescla** com os **Sentidos** que é **Puramente Racional**.

INFERÊNCIAS

Inferência é o processo que permite chegar a **Conclusões** baseadas em **Premissas** para que seja possível desenvolver uma **Argumentação Lógica**.

INFERÊNCIA DEDUTIVA

Inferência Dedutiva é aquela que parte de **Premissas Gerais** ou **Leis Gerais** em busca da obtenção de **Verdades Menos Gerais** ou **Particulares**.

EXEMPLO

TODO ANALISTA DE SISTEMAS SABE PROGRAMAR
MATHEUS É ANALISTA DE SISTEMAS
LOGO, MATHEUS SABE PROGRAMAR

INFERÊNCIA INDUTIVA

Inferência Indutiva é aquela que se preocupa com **Argumentos** para formar **Conclusões Gerais** com base em **Casos Particulares**.

Na **Lógica Indutiva** um **Único Contraexemplo** pode **Invalidar** o **Raciocínio**.

EXEMPLO

MATHEUS É ANALISTA DE SISTEMAS E SABE PROGRAMAR

PEDRO É ANALISTA DE SISTEMAS E SABE PROGRAMAR

JOICE É ANALISTA DE SISTEMAS E SABE PROGRAMAR

LOGO, TODO ANALISTA DE SISTEMAS SABE PROGRAMAR

FALÁCIAS

Uma **Inferência Inválida** é chamada **Falácia**.

EVOLUÇÃO DA LÓGICA

PERÍODO ÁRISTOTÉLICO

Quando discorremos sobre o **Período Aristotélico**, estamos nos referindo à chamada **Lógica Clássica**.

PRINCÍPIOS CLÁSSICOS

PRINCÍPIO DA IDENTIDADE

O **Princípio Da Identidade** estabelece que **Todo Objeto** é **Idêntico** a **Ele Mesmo**.

PRINCÍPIO DA NÃO CONTRADIÇÃO

O **Princípio Da Não Contradição** estabelece que uma **Proposição Não Pode Ser Verdadeira e Falsa** ao **Mesmo Tempo**. Se a **Primeira Proposição** é **Verdadeira**, a **Segunda** necessariamente é **Falsa**.

PRINCÍPIO DO TERCEIRO EXCLUÍDO

O **Princípio Do Terceiro Excluído** estabelece que toda **Proposição** é **Verdadeira** ou **Falsa**. **Não Existe** uma **Terceira** opção.

PERÍODO BOOLEANO

Com o advento do **Iluminismo** a **Lógica** ressurgiu no pensamento para se estabelecer como uma **Ferramenta Essencial Da Razão**. Nesse contexto temos o desenvolvimento do chamado **Período Booleano**.

ÁLGEBRA BOOLEANA

George Boole foi o inventor da **Álgebra Booleana**, que foi o primeiro sistema totalmente detalhado que trabalha com a **Lógica** como **Cálculo**. A **Álgebra Booleana** se caracteriza por usar apenas os valores **0** e **1** que significam **Falso** e **Verdadeiro** respectivamente.

Esses valores por meio das propriedades dos **Operadores Lógicos** e dos **Conjuntos** oferecem uma estrutura para se **Lidar Com Proposições**.

EXEMPLO

A = O BRASIL É UM PAÍS DA AMÉRICA DO SUL (A = 1)

B = PABLO PICASSO É UM GRANDE JOGADOR DE FUTEBOL (B = 0)

Na **Álgebra Booleana** operação de **Adição** é associada ao **Conectivo (OU)** e a de **Multiplicação** é associada ao **Conectivo (E)**.

EXEMPLO

A + B = 1 + 0 = 1 (VERDADEIRO)

A × B = 1 × 0 = 0 (FALSO)

CONECTIVOS

Conectivos correspondem a algumas palavras nas **Linguagens Naturais** e servem para **Conectar Proposições Declarativas**.

~ (NEGAÇÃO) (NOT)

∧ (CONJUNÇÃO) (AND)

∨ (DISJUNÇÃO) (OR)

EXEMPLO

JOÃO NÃO É GAÚCHO E JAIME NÃO É PAULISTA

P = JOÃO É GAÚCHO

Q = JAIME É PAULISTA

LOGO = ~P ∧ ~Q

PERÍODO ATUAL

O **Período Atual** se caracteriza pelo **Desenvolvimento** dos chamados **Sistemas Polivalentes**. Esses sistemas trabalham **Não Apenas** com os **Valores Lógicos Verdadeiros** e **Falsos**, mas também com **Imprecisões**. A **Lógica** presente nesses sistemas é chamada de **Lógica Não Clássicas**.

LÓGICAS PARACOMPLETAS

Não Respeitam o **Princípio Do Terceiro Excluído**

LÓGICAS PARACONSIENTES

Não Respeitam o **Princípio Da Não Contradição**

LÓGICAS MODAIS

Estudam as **Variações** da **Veracidade** ou **Falsidade**.

PRINCÍPIOS MATEMÁTICOS

A **Matemática Discreta** é usada quando **Contamos Objetos**, estudamos **Relações** entre **Conjuntos Finitos** ou quando **Algoritmos** envolvendo um **Número Finito** de **Passos** são **Analisados**. A **Matemática Discreta** aborda fundamentalmente três tipos de problemas, sendo eles **Problemas de Existência**, **Problemas de Contagem** ou **Problemas de Otimização**.

PRINCÍPIO DA CONTAGEM

Um **Princípio** muito importante na **Matemática Discreta** é o **Princípio Da Contagem**. Problemas de **Contagem** normalmente se resumem em determinar **Quantos Elementos Existem** em um **Conjunto Finito**.

LISTAS

Listas são uma **Sequência Ordenada** de **Objetos**. A **Ordem** com a qual os **Elementos** figuram na **Lista** é **Significativa**. Mesmo que os **Elementos** sejam os **Mesmos**, se forma pela qual forem **Ordenados** for **Diferente**, se trata de uma **Lista Diferente**. **Listas** também podem conter **Elementos Repetidos**. Chamamos de **Comprimento** o **Número** de **Elementos** que a **Compõe**. Quando a **Lista** tem apenas **Dois Elementos** ela recebe o nome de **Par Ordenado**. Uma **Lista Vazia** é aquela cujo **Comprimento** é **Zero**.

PRINCÍPIO MULTIPLICATIVO

Um caso envolvendo a **Contagem** de **Listas** consiste no problema de se determinar de **Quantas Maneiras Diferentes** podemos dispor **N Objetos** em uma **Lista** usando cada **Objeto** **Exatamente** uma **Única Vez**. Essa expressão recebe o nome de **Fatorial**.

EXEMPLO

$$6! = 6 \times 5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 720$$

AGRUPAMENTOS

ARRANJO

Vamos determinar o **Número De Arranjos** de um **Conjunto** com **Quatro Elementos** **Tomados Dois a Dois**. ($N = 4$) ($P = 2$)

$$A_{n,p} = \frac{n!}{(n-p)!}$$

$$A_{4,2} = \frac{n!}{(n-p)!} = \frac{4!}{(4-2)!} = \frac{4!}{2!} = \frac{4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1}{2 \cdot 1} = \frac{24}{2} = 12$$

Ao **Trocarmos** a **Ordem** dos **Elementos** teremos um **Novo Agrupamento**. Como a **Ordem** dos **Elementos** é **Relevante** podemos dizer que os **Arranjos** são **Listas**.

PERMUTAÇÃO

Permutação é uma forma de **Agrupar Todos** os **Elementos** de uma **Lista** de **Formas Distintas**. Considere o problema em se determinar de **Quantas Maneiras Seis Pessoas** podem ser **Dispostas** em uma **Fila Indiana**. Cada maneira de fazer essa composição é uma **Permutação** das **Seis Pessoas**.

(N = P)

$$A_{6,6} = \frac{n!}{(n-p)!} = \frac{6!}{(6-6)!} = \frac{6!}{0!} = \frac{6 \cdot 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1}{1} = 720$$

Nas **Permutações** podemos **Simplificar** o cálculo apenas **Fatorando** o **Número Total** de **Elementos** da **Lista**.

$$6! = 6 \times 5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 720$$

COMBINAÇÃO

A **Combinação** considera **Cada Sequência** um **Conjunto Não Ordenado**. Imagine que de **5 Funcionários** somente **3 Serão Promovidos**. Queremos determinar todas as **Combinações** possíveis **Tomados Dois a Dois**.

(N = 5) e (P = 2)

$$C_{n,p} = \frac{n!}{p!(n-p)!}$$

$$C_{5,2} = \frac{n!}{p!(n-p)!} = \frac{5!}{2!(5-2)!} = \frac{5!}{2!3!} = \frac{5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1}{(2 \cdot 1)(3 \cdot 2 \cdot 1)} = \frac{120}{2 \cdot 6} = \frac{120}{12} = 10$$

Nas **Combinações** a **Ordem** dos **Elementos** **Não Importa**. Por serem agrupamentos **Não Ordenados** não são considerados **Listas**.

ÁLGEBRA DE CONJUNTOS - UNIDADE 02

TEORIA DOS CONJUNTOS

Conjuntos são definidos como **Coleções Não Ordenadas** de **Objetos** que de alguma forma são **Relacionados**. Em geral, **Objetos** de um **Mesmo Conjunto** gozam de uma **Propriedade** em **Comum**. Para **Descrever** um determinado **Conjunto** é necessário **Identificar** seus **Elementos**.

EXEMPLO

LISTANDO TODOS OS ELEMENTOS DO CONJUNTO

INDICANDO OS PRIMEIROS ELEMENTOS DO CONJUNTO

ESCREVENDO UMA PROPRIEDADE QUE CARACTERIZE OS ELEMENTOS

Um **Objeto** que **Pertencente** a um **Conjunto** é chamado de **Elemento Do Conjunto**. Essa relação é indicada pelo **Símbolo** (\in).

EXEMPLO

$x \in A$ = x ELEMENTO DO CONJUNTO A

CARDINALIDADE

O **Número** de **Objetos** ou **Elementos** de um **Conjunto** recebe o nome de **Cardinalidade**. As **Barras** ao redor representam sua **Cardinalidade**. Um **Conjunto** é chamado de **Finito** quando sua **Cardinalidade** é um **Número Inteiro**, caso contrário, é chamado de **Infinito**. Um **Conjunto** é chamado de **Conjunto Vazio** quando sua **Cardinalidade** é **Igual** a **Zero**.

EXEMPLO

$A = \text{VERDE E AMARELO}$ $|A| = 2$

QUANTIFICADORES

Na **Teoria de Conjuntos**, existem certas **Afirmações** que não podem ser escritas por meio de **Símbolos Proposicionais** e **Conectivos Lógicos**. Essas **Afirmações** contêm um **Elemento Quantificador**.

TODO INTEIRO É PAR OU ÍMPAR

(RELAÇÃO DE UNIVERSALIDADE)

EXISTE UM NÚMERO NATURAL QUE É PRIMO E PAR

(RELAÇÃO DE EXISTÊNCIA)

SUBCONJUNTOS

Um **Conjunto** é **Subconjunto** de **Outro** **Se e Somente Se Todos** os seus **Elementos** também forem **Elementos** Do **Outro Conjunto**.

EXEMPLO

$A = \text{VERDE E AMARELO}$

$B = \text{VERDE E AMARELO E AZUL}$

$A \subseteq B$

Um problema recorrente envolvendo **Subconjuntos** é a **Determinação** do **Número** de **Subconjuntos** de um determinado **Conjunto**. O **Teorema** a seguir permite fazer esse cálculo conhecendo apenas sua **Cardinalidade**.

2^A A = CARDINALIDADE

$|B| = 3$

$2^3 = 8$ SUBCONJUNTOS

ÁLGEBRA DE CONJUNTOS

As **Operações Fundamentais** na **Teoria De Conjuntos** são denominadas **União (U)** e **Intersecção (∩)**.

EXEMPLO

A = ALUNOS QUE CURSAM GEOGRAFIA

B = ALUNOS QUE CURSAM GASTRONOMIA

$(A \cup B)$ = ALUNOS QUE CURSAM GEOGRAFIA OU GASTRONOMIA

$(A \cap B)$ = ALUNOS QUE CURSAM GEOGRAFIA E GASTRONOMIA

DIFERENÇA DE CONJUNTOS

A **Operação de Diferença De Conjuntos** consiste no **Conjunto de Todos os Elementos Pertencentes** a um **Conjunto** e **Não Pertencentes** a **Outro**. O **Conjunto de Todos os Elementos** que **Pertencem** a um **Primeiro Conjunto** e **Não Pertencem** a um **Segundo Conjunto** ou que **Pertencem** ao **Segundo** e **Não Pertencem** ao **Primeiro** é chamado de **Diferença Simétrica (Δ)**.

EXEMPLO

A = VERDE E BRANCO E PRETO

B = LARANJA E BRANCO E PRETO

$A - B$ = LARANJA

$B - A$ = VERDE

$A \Delta B$ = VERDE E LARANJA

OPERAÇÕES COM CARDINALIDADE DE CONJUNTOS

Quando trabalhamos com **Conjuntos Finitos Numerosos** fazemos diversas **Operações** levando em consideração a **Cardinalidade** de **Cada Conjunto**. Para determinarmos o **Numero De Elementos** da **União** devemos **Somar** o **Número de Elementos** do **Conjunto A** com o **Número de Elementos** do **Conjunto B** e **Subtrair** o **Número de Elementos** da **Intersecção**.

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

APLICAÇÕES DE TEORIA DOS CONJUNTOS

COMPLEMENTOS

Quando estudamos os **Complementos** de **Conjuntos**, é necessário ter em mente um **Conjunto** mais **Abrangente** sobre o qual estabeleceremos essa relação. A **Complementaridade** é o **Conjunto** de **Todos** os **Elementos** que **Pertencem** ao **Conjunto Abrangente** e **Não Pertencem** ao **Subconjunto**. A **Relação** de **Complemento** entre **Conjuntos** só existe se houver uma **Relação** de **Subconjuntos**. Por isso, ao nos depararmos com **Conjuntos Disjuntos** ou com **Conjuntos** que possuem apenas **Alguns Elementos** em **Comum** não é possível obter o **Conjunto Complementar**.

EXEMPLO

$A = \text{VERDE E AMARELO}$

$B = \text{VERDE E AMARELO E AZUL}$

$C_B A = \text{AZUL}$

$C_A B = \emptyset$

$C_B A \neq C_A B = A^B$

FUNDAMENTOS DA LÓGICA - UNIDADE 3

INTRODUÇÃO À LÓGICA PROPOSICIONAL

Quando estudamos **Lógica Computacional** usamos as mesmas regras da **Lógica Formal**, porém agora faremos a **Valoração** dos conteúdos. Isso só se torna possível devido às **Regras** da **Lógica Proposicional**. **Separar Premissas** de **Conclusões** é muito importante, pois nem toda frase pode ser considerada um **Argumento**.

EXEMPLO

O BRASIL É UM PAÍS DA AMÉRICA LATINA (VERDADEIRO)

MINAS GERAIS É UM ESTADO DO NORDESTE (FALSO)

SÃO PAULO É A CAPITAL DO PARANÁ (FALSO)

TRÊS MAIS UM É IGUAL A QUATRO (VERDADEIRO)

QUE HORAS SÃO? (INVÁLIDO)

PROPOSIÇÕES SIMPLES E COMPOSTAS

Proposições Simples são aquelas que expressam **Uma Única Afirmativa**. **Proposições Compostas** são aquelas que expressam pelo menos **Duas Proposições Simples Relacionadas**.

CONNECTIVOS LÓGICOS

CONNECTIVO LÓGICO DE CONJUNÇÃO (E) (AND) (\wedge)

A **Operação Lógica Conjunção** será **Verdadeira** somente quando **Ambas** as **Proposições Simples** também forem **Verdadeiras**.

A = QUATRO É UM NÚMERO PAR (VERDADEIRO)

B = TRÊS É UM NÚMERO ÍMPAR (VERDADEIRO)

C = CINCO É MAIOR QUE DEZ (FALSO)

$(A \wedge B)$ = QUATRO É UM NÚMERO PAR E TRÊS É UM NÚMERO ÍMPAR

$(A \wedge C)$ = QUATRO É UM NÚMERO PAR E CINCO É MAIOR QUE DEZ

$(A \wedge B)$ = VERDADEIRO E VERDADEIRO = VERDADEIRO

$(A \wedge C)$ = VERDADEIRO E FALSO = FALSO

CONECTIVO LÓGICO DE DISJUNÇÃO (INCLUSIVA) (OU) (OR) (\vee)

A Operação Lógica Disjunção Inclusiva será Falsa somente quando Ambas as Proposições Simples forem Falsas.

A = QUATRO É UM NÚMERO PAR (VERDADEIRO)

B = TRÊS É UM NÚMERO ÍMPAR (VERDADEIRO)

C = CINCO É MAIOR QUE DEZ (FALSO)

D = SETE É UM NÚMERO PAR (FALSO)

$(A \vee B)$ = QUATRO É UM NÚMERO PAR OU TRÊS É UM NÚMERO ÍMPAR

$(A \vee C)$ = QUATRO É UM NÚMERO PAR OU CINCO É MAIOR QUE DEZ

$(C \vee D)$ = CINCO É MAIOR QUE DEZ OU SETE É UM NÚMERO PAR

$(A \vee B)$ = VERDADEIRO E VERDADEIRO = VERDADEIRO

$(A \vee C)$ = VERDADEIRO E FALSO = VERDEIRO

$(C \vee D)$ = FALSO E FALSO = FALSO

OPERADOR LÓGICO DE NEGAÇÃO (NÃO) (NOT) (\sim)

A Operação Lógica De Negação inverte o Valor de uma Proposição. Caso Verdadeiro se tornará Falso e caso Falso se tornará Verdadeiro.

A = LUÍS GOSTA DE VIAJAR

$\sim A$ = LUÍS NÃO GOSTA DE VIAJAR

CONECTIVOS

Podemos criar uma Proposição Composta fazendo a Disjunção de Duas Proposições Simples. As Disjunções podem ser Inclusivas ou Exclusivas.

CONECTIVO LÓGICO DE DISJUNÇÃO (EXCLUSIVA)

A = JOÃO É ESTUDANTE OU É TRABALHADOR

B = JOÃO É PAULISTA OU É CARIOCA

A Proposição A é uma Disjunção Inclusiva, pois João pode ser Estudante e também pode ser Trabalhador. A Proposição B é uma Disjunção Exclusiva, pois João não pode ser Paulista e Carioca.

Na valoração de uma **Disjunção Exclusiva**, o resultado será **Verdadeiro** **Se e Somente Se** apenas uma das **Proposições Simples** forem **Verdadeiras**.

CONECTIVO CONDICIONAL

Duas **Proposições Simples** podem formar uma **Estrutura Condicional**. A **Primeira Proposição** é chamada de **Antecedente** e a **Segunda** é chamada de **Consequente**. A **Condicional** significa que a **Verdade** da **Primeira Proposição** **Implica** a **Verdade** da **Segunda Proposição**. O símbolo usado para representar o **Conectivo Condicional** é o (\rightarrow) . Se o **Antecedente** e o **Consequente** forem **Verdadeiros**, o resultado será **Verdadeiro**. Caso o **Antecedente** for **Verdadeiro** e o **Consequente** for **Falso**, o resultado será também **Falso**.

VERDADEIRO \rightarrow VERDADEIRO = VERDADEIRO

VERDADEIRO \rightarrow FALSO = FALSO

CONECTIVO BICONDICIONAL

Duas **Proposições Simples** podem formar uma **Estrutura Bicondicional**. O **Símbolo** que representa o **Conectivo Bicondicional** é o (\leftrightarrow) . A **Valoração** desse conectivo será **Verdadeira** quando o **Valor Lógico** de ambas as **Proposições** forem **Iguais**, tanto para **Verdadeiro** como para **Falso**.

VERDADEIRO \leftrightarrow VERDADEIRO = VERDADEIRO

FALSO \leftrightarrow FALSO = VERDADEIRO

VERDADEIRO \leftrightarrow FALSO = FALSO

FALSO \leftrightarrow VERDADEIRO = FALSO

FÓRMULAS BEM FORMULADAS

Fórmulas que seguem as **Regras De Sintaxe** são chamadas de **Fórmulas Bem Formuladas**. Assim como os **Operadores Matemáticos**, os **Conectivos Lógicos** também possuem **Ordem De Precedência**.

PARÊNTESES MAIS INTERNOS

NEGAÇÃO (\sim)

CONJUNÇÃO E DISJUNÇÃO (\wedge) (\vee)

CONDICIONAL (\rightarrow)

BICONDICIONAL (\leftrightarrow)

EXEMPLO

$A \rightarrow B \wedge \sim C$

A (VERDEIRO)

B (FALSO)

C (FALSO)

$\sim \text{FALSO} = \text{VERDEIRO} (\sim C)$

$\text{FALSO} \wedge \text{VERDEIRO} = \text{FALSO} (B \wedge C)$

$\text{VERDADEIRO} \rightarrow \text{FALSO} = \text{FALSO} (A \rightarrow B)$

$A \rightarrow B \wedge \sim C = \text{FALSO}$

EQUIVALÊNCIA LÓGICA

Quando **Duas Fórmulas** apresentam o **Mesmo** resultado para **Todas** as possíveis **Entradas** pode se afirmar que elas são **Fórmulas Equivalentes**. A **Negação** de uma **Disjunção** é **Equivalente** à **Negação** de **Cada Uma** das **Proposições** em uma **Conjunção** e a **Negação** de uma **Conjunção** equivale a **Negação** de **Cada Uma** das **Proposições** em uma **Disjunção**.

LEIS DE DE MORGAN

$\sim(A \vee B) = \sim A \wedge \sim B$

$\sim(A \wedge B) = \sim A \vee \sim B$

MÉTODOS DEDUTIVOS E INFERÊNCIA LÓGICA

Uma fórmula é classificada a partir da **Valoração Das Proposições** com o **Conectivo Lógico**, sempre respeitando a chamada **Ordem De Precedência** dos **Operadores Lógicos**. A **Valoração** de uma fórmula também depende dos **Valores Lógicos** de **Entrada** para cada uma das **Proposições**. Quando uma fórmula apresenta um **Conjunto** de **Proposições**, das quais uma delas é uma **Conclusão** dizemos que essa fórmula é um **Argumento**.

VALIDAÇÃO DE ARGUMENTOS

A lógica possui **Mecanismos** compostos pelas **Regras** de **Equivalência** e **Inferência Lógica** e que permitem **Validar** um **Argumento**.

Uma **Proposição** pode ser **Verdadeira** ou **Falsa**, mas não pode ser **Válida** ou **Inválida**. Um **Argumento** pode ser **Válido** ou **Inválido**, mas não pode ser **Verdadeiro** ou **Falso**. **Tautologia** é um resultado no qual **Todas** as **Entradas Possíveis** de uma **Fórmula** tem **Verdadeiro** como **Resultado**. Um **Argumento** só é **Válido** quando a **Fórmula** for uma **Tautologia**.

REGRAS DE EQUIVALÊNCIA DE DEDUÇÃO

As **Regras De Dedução** podem ser de **Equivalência** ou de **Inferência**. As **Regras De Equivalência** serão usadas quando uma **Fórmula** puder ser **Trocada** por outra **Mantendo** o mesmo **Resultado Lógico**.

REGRAS DE INFERÊNCIA DE DEDUÇÃO

MODEUS PONENS (MP)

Modus Ponens envolve uma **Implicação** e uma **Conjunção**. Quando em uma **Implicação** o **Antecedente** for **Verdadeiro** podemos entender que a **Conclusão** é o **Consequente**.

EXEMPLO

SE PEDRO RECEBER SEU SALÁRIO IRÁ AO CINEMA

A = PEDRO RECEBE O SALÁRIO

B = PEDRO VAI AO CINEMA

$(A \rightarrow B)$ = SE PEDRO RECEBER SEU SALÁRIO IRÁ AO CINEMA

A = PEDRO RECEBE O SALÁRIO

PORTANTO = PEDRO VAI AO CINEMA

MODEUS TOLLENS (MT)

Modus Tollens além de envolver uma **Implicação** e uma **Conjunção** ela também envolve a **Negação** de uma das **Proposições**. Quando em uma **Implicação** o **Consequente** não for **Verdadeiro** podemos **Concluir** que o **Antecedente Não Aconteceu**.

EXEMPLO

SE PEDRO DESLIGAR O INTERRUPTOR A LUZ SE APAGA

A = PEDRO DESLIGA O INTERRUPTOR

B = A LUZ APAGA

$(A \rightarrow B)$ = SE PEDRO DESLIGAR O INTERRUPTOR A LUZ SE APAGA

$(\sim B)$ = A LUZ NÃO APAGOU

PORTANTO = PEDRO NÃO DESLIGOU O INTERRUPTOR

SILOGISMO HIPOTÉTICO (SH)

No **Silogismo Hipotético** além de existirem **Implicações** e **Conjunções**, a **Conclusão** também é uma **Implicação**. O **Resultado** pode ser **Inferido** do **Antecedente** da **Primeira** ao **Consequente** da **Segunda Proposição**.

EXEMPLO

SE AS ÁRVORES COMEÇAM A FLORIR COMEÇA A PRIMAVERA

SE COMEÇA A PRIMAVERA AS ÁRVORES DÃO FRUTOS

A = AS ÁRVORES COMEÇAM A FLORIR

B = A PRIMAVERA COMEÇA

C = AS ÁRVORES DÃO FRUTOS

$(P \rightarrow Q)$ = SE AS ÁRVORES COMEÇAM A FLORIR COMEÇA A PRIMAVERA

$(Q \rightarrow R)$ = SE COMEÇA A PRIMAVERA AS ÁRVORES DÃO FRUTOS

PORTANTO = SE AS ÁRVORES COMEÇAM A FLORIR ELAS DÃO FRUTOS

TABELA VERDADE - UNIDADE 4

Os **Componentes Eletrônicos** que compõem um computador são formados por pequenos elementos, chamados de **Transistores**. Um **Conjunto De Transistores** pode ser usado para construir uma **Porta Lógica**, que ao receber sinais digitais de entrada produz uma determinada saída. Essa saída depende da **Operação Lógica** para o qual foi construído.

TABELA VERDADE DE CONJUNÇÃO (AND) (\wedge)

O **Conector Lógico** de **Conjunção** é usado para realizar uma operação entre **Duas Proposições**, quando se deseja obter um resultado **Verdadeiro** **Se e Somente Se** **Ambas** as **Proposições** também forem **Verdadeiras**.

A	B	$A \wedge B$
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

TABELA VERDADE DA DISJUNÇÃO (OR) (\vee)

O **Conector Lógico** de **Disjunção** é usado para realizar uma operação entre **Duas Proposições** quando se deseja obter um resultado **Falso** **Se e Somente Se** ambas as proposições forem **Falsas**. Basta que **Uma Entrada** seja **Verdadeira** para obtermos um **Resultado Verdadeiro**.

A	B	$A \vee B$
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

TABELA VERDADE PARA NEGAÇÃO (NOT) (\neg) (\sim)

O **Operador Lógico** de **Negação** tem a função de **Inverter** uma **Entrada** ou o **Resultado** de uma **Operação**. Caso **Verdadeiro** se tornará **Falso** e caso **Falso** se tornará **Verdadeiro**.

A	B	$\neg A$	$\neg B$
V	V	F	F
F	F	V	V

RESULTADOS NA TABELA VERDADE

CONECTOR CONDICIONAL (\rightarrow)

Dada uma **Sequência** de **Proposições**, a partir da **Operação Condicional** é possível chegar a uma **Conclusão**. A parte **Antes** do **Conector** é chamada de **Antecedente** e a parte **Após** o **Conector** é chamada de **Consequente**. Se o **Antecedente** e o **Consequente** forem **Verdadeiros**, o **Resultado** também será **Verdadeiro**. Se o **Antecedente** for **Verdadeiro** e o **Consequente** for **Falso** o **Resultado** será **Falso**. Se o **Antecedente** for **Falso** e o **Consequente** **Verdadeiro** ou se **Ambos** forem **Falsos**, o **Resultado** será **Verdadeiro**.

A	B	$A \rightarrow B$
V	V	V
V	F	F
F	V	V
F	F	V

CONTRADIÇÃO E CONTINGÊNCIA

Quando o **Resultado** de uma fórmula tem **Somente Falso** como **Resposta** podemos dizer que se trata de uma **Contradição**. Quando uma **Tabela Verdade** não for nem uma **Tautologia** e nem uma **Contradição** podemos dizer que se trata de uma **Contingência**.

APLICAÇÕES TABELA VERDADE

Usaremos tudo que vimos anteriormente no universo da **Programação** para construir um **Algoritmo**. Um **Algoritmo** é uma **Sequência** de **Passos** que **Soluciona** algum **Problema**. Mais precisamente, as **Operações Lógicas** são usadas em **Estruturas Condicionais** e tem como objetivo **Realizar Testes Alterando** o **Fluxo De Execução** de um programa de acordo com a **Resposta**. Imagine que alguém esteja realizando uma busca por um apartamento em um site focado em **Aluguel** de **Imóveis**. Esse site oferece uma **Interface** na qual você clica nas **Opções Que Deseja**.

EXEMPLO

APARTAMENTO

D = UM DORMITÓRIO

B = UM BANHEIRO

V = NENHUMA VAGA DE GARAGEM

$\text{APARTAMENTO} \wedge 1D \wedge 1B \wedge 0V$

Apareceriam **Somente** aqueles apartamentos que **Satisfazem Todas** essas **Alternativas**. Os demais serão **Ignorados**.

EXEMPLO

APARTAMENTO

D = UM OU DOIS DORMITÓRIOS

B = UM OU DOIS BANHEIROS

V = NEHUMA OU UMA VAGA DE GARAGEM

$\text{APARTAMENTO} \wedge (1D \vee 2D) \wedge (1B \vee 2B) \wedge (0V \vee 1V)$

Nesse caso **Apareceriam** apartamentos com **Um** e com **Dois Dormitórios** e **Banheiros** e também **Sem Garagem** ou com **Uma Vaga**.