Resultados na Tabela Verdade

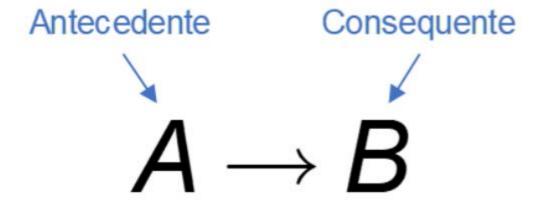
Eduardo Furlan Miranda 2024-08-01

Baseado em: SCHEFFER, VC; VIEIRA, G; LIMA, TPFS. Lógica Computacional. EDE, 2020. ISBN 978-85-522-1688-9.

- construímos uma Tabela Verdade para testarmos todos os resultados possíveis para todas as combinações possíveis de entradas em uma determinada fórmula
- Uma fórmula é composta por proposições e operadores lógicos, como, por exemplo, a negação (NOT), a conjunção (AND) e a disjunção (OR)
- Além desses conectores, as proposições podem ser combinadas na forma "se proposição 1, então proposição 2".

- O conectivo lógico dessa combinação é o condicional, representado por → , e significa que se a proposição 1 é verdadeira, implicará na verdade da proposição 2
- podemos dizer que dada uma sequência de proposições, a partir da operação condicional é possível chegar a uma conclusão (um resultado), que é uma nova proposição
- A primeira parte, antes do conector, é chamada de antecedente, e a segunda de consequente

Figura 4.7 | Implicação lógica



- Considere as proposições A e B:
 - A: há uma falha na rede elétrica.
 - B: a chave central irá desligar.
- A fórmula A → B , que significa que B está condicionado a A, deve ser lida como: "se houver uma falha na rede elétrica, então, a chave central irá desligar."
- Considere as proposições P, Q, R.
 - P: a nota mínima necessária para ser aprovado é 6,0.
 - Q: João tirou 8,0 na prova.
 - R: João será aprovado.

- o resultado de uma conjunção implicando uma terceira proposição.
- Simbolicamente, escrevemos (P ∧ Q) → R e deve ser lida ,como: "Se a nota mínima necessária para ser aprovado é 6,0 e João tirou 8,0 na prova, então, ele será aprovado."

Figura 4.8 | Tabela Verdade para o condicional

| | C1 | C2 | C3 |
|----|----|----|-------------------|
| | Α | В | $A \rightarrow B$ |
| L1 | V | V | V |
| L2 | V | F | F |
| L3 | F | V | V |
| L4 | F | F | V |

- Considere as seguintes proposições:
 - A: soltar a pedra.
 - B: a queda da pedra.
- A fórmula A → B deve ser lida como "Se a pedra for solta, então, a pedra cairá".

(Tabela Verdade do slide anterior, Figura 4.8)

- L1: temos como entrada a verdade das proposições A e B, em nosso exemplo, quer dizer que a pedra foi solta (proposição A é verdadeira) e caiu (proposição B é verdadeira)
 - a condição era verdadeira e o resultado é V (linha 1 e coluna 3).
- L2: temos como entrada que a proposição A é verdadeira e a proposição B é falsa, isso quer dizer que a pedra foi solta, mas não caiu.
 - a condicional não é verdadeira e o resultado é F (linha 2 e coluna
 3).
- Nas demais linhas, terceira e quarta (L3 e L4), temos como entrada que a proposição A é falsa (que é o antecedente)
 - não há como avaliar a condicional e o resultado é tomado como verdadeiro.

- Os resultados lógicos das L3 e L4 da Tabela Verdade da condicional não são tão fáceis de identificar
- Como se trata de uma dependência, caso o antecedente seja falso, o resultado lógico será sempre verdadeiro. "Por convenção, A → B será considerada verdadeira se A for falsa, independentemente do valor lógico de B"

Tautologia, contradição e contingência

- Considerando a proposição A como:
 - A: hoje está chovendo
- Vamos construir a Tabela Verdade para a fórmula A v ¬A, que, traduzindo, quer dizer, "hoje está chovendo ou hoje não está chovendo"

Quadro 4.3 | Tabela Verdade da fórmula $A \vee \neg A$

| A | $\leftarrow A$ | $A \lor \neg A$ |
|---|----------------|-----------------|
| V | F | V |
| F | V | V |

- a coluna dos resultados (última coluna) para a fórmula obteve como resposta somente verdadeiro
- Quando o resultado de uma fórmula obtém somente V como resposta, a fórmula é denominada tautologia

- considerar a seguinte proposição B:
 - B: hoje é segunda-feira.
- construir a Tabela Verdade para a fórmula B ∧ ¬B , que quer dizer, "Hoje é segunda-feira e hoje não é segundafeira".

Quadro 4.4 | Tabela Verdade da fórmula $B \wedge \neg B$

| В | <i>←B</i> | $B \wedge \neg B$ |
|---|-----------|-------------------|
| V | F | F |
| F | V | F |

- a coluna dos resultados (última coluna da tabela verdade) para a fórmula obteve como resposta somente falso.
- Quando o resultado de uma fórmula obtém somente F como resposta, a fórmula é denominada contradição
- Quando uma tabela verdade não é uma tautologia e não é uma contradição, então, ela é uma contingência

Equivalência aplicada na tabela verdade

- Considere as seguintes proposições:
 - A: o cliente tem 35 anos.
 - B: o cliente gastou mais do que R\$ 100,00 na última compra
- construir a Tabela Verdade para as fórmulas A v B e B Λ A

Quadro 4.5 | Tabela Verdade das fórmulas $A \lor B$ e $B \lor A$

| A | В | $A \lor B$ | $B \lor A$ | $A \vee B \Leftrightarrow B \vee A$ |
|---|---|------------|------------|-------------------------------------|
| V | V | V | V | V |
| V | F | V | V | V |
| F | V | V | V | V |
| F | F | F | F | V |

- As colunas 3 e 4 apresentam os possíveis resultados
- Na quinta coluna, temos mais um teste lógico chamado de equivalência, no qual testamos se os resultados obtidos para a fórmula A v B são iguais (equivalentes) aos obtidos por B v A
- usamos o símbolo

 para denotar essa operação e que o resultado foi uma tautologia, o que nos permite concluir que as fórmulas A v B e B v A são equivalentes

- Para saber se duas fórmulas são equivalentes, é necessário construir a tabela verdade e verificar se a equivalência é uma tautologia.
- Por exemplo, vamos construir uma tabela verdade (Quadro 4.6) para testar se as fórmulas A Λ B e B Λ A são equivalentes.

Quadro 4.6 | Tabela verdade das fórmulas $A \wedge B$ e $B \wedge A$

| A | В | $A \wedge B$ | $B \wedge A$ | $A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$ |
|---|---|--------------|--------------|---|
| V | V | V | V | V |
| V | F | F | F | V |
| F | V | F | F | V |
| F | F | F | F | V |

- Como podemos observar no Quadro 4.6, as fórmulas A Λ B
 e B Λ A também são equivalentes
- Os resultados obtidos nos quadros 4.5 e 4.6 não são uma coincidência, pois estamos diante de uma forte propriedade, a comutativa
- a ordem dos fatores não altera o resultado

mais algumas propriedades

Quadro 4.7 | Equivalências tautológicas

| 1 | $A \lor B \Leftrightarrow B \lor A$ | $A \wedge B \Leftrightarrow B \wedge A$ | Comutativi- dade |
|---|--|--|-----------------------|
| 2 | $(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$ | $(A \vee B) \vee C \Leftrightarrow A \vee (B \vee C)$ | Associativi- dade |
| 3 | $A \vee (B \wedge C) \Leftrightarrow (A \vee B) \wedge (A \vee C)$ | $A \wedge (B \vee C) \Leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$ | Distributivi- dade |

Propriedade associativa

Quadro 4.8 | Tabela Verdade para propriedade associativa $(A \lor B) \lor C \Leftrightarrow A \lor (B \lor C)$

| C1 | C2 | C3 | C4 | C5 | C6 | C7 | C8 |
|----|----|----|------------|---------------------|------------|---------------------|-------------------|
| A | В | С | $A \lor B$ | $(A \lor B) \lor C$ | $B \lor C$ | $A \lor (B \lor C)$ | \Leftrightarrow |
| V | V | V | V | V | V | V | V |
| V | V | F | V | V | V | V | V |
| V | F | V | V | V | V | V | V |
| V | F | F | V | V | F | V | V |
| F | V | V | V | V | V | V | V |
| F | V | F | V | V | V | V | V |
| F | F | V | F | V | V | V | V |
| F | F | F | F | F | F | F | V |

- como temos três proposições envolvidas, vamos precisar de 8 linhas para representar todas as combinações possíveis (linhas = 2^n)
- na coluna C4, extraímos os resultados para A v B, e na coluna C5 utilizamos o resultado de C4 para fazer a disjunção com a proposição C, obtendo o resultado do lado esquerdo da fórmula
- O mesmo fizemos para o lado direito, na coluna C6, fizemos B v C (como estava entre parênteses, fizemos primeiro) e depois, na coluna C7, utilizamos o resultado de C6 para fazer a disjunção com a proposição A

 Por fim, na coluna C8, fizemos a equivalência verificando se os resultados obtidos em C5 e C7 eram iguais, como temos uma tautologia, então, podemos afirmar que elas de fato são equivalentes

Propriedade distributiva

Quadro 4.9 | Tabela verdade para propriedade da distributividade $A \land (B \lor C) \Leftrightarrow (A \land B) \lor (A \land C)$

| C1 | C2 | С3 | C4 | C5 | C6 | C7 | C8 | С9 |
|----|----|----|------------|-----------------------|--------------|--------------|----------------------------------|-------------------|
| A | В | С | $B \lor C$ | $A \wedge (B \vee C)$ | $A \wedge B$ | $A \wedge C$ | $(A \wedge B) \vee (A \wedge C)$ | \Leftrightarrow |
| V | V | V | V | V | V | V | V | V |
| V | V | F | V | V | V | F | V | V |
| V | F | V | V | V | F | V | V | V |
| V | F | F | F | F | F | F | F | V |
| F | V | V | V | F | F | F | F | V |
| F | V | F | V | F | F | F | F | V |
| F | F | V | V | F | F | F | F | V |
| F | F | F | F | F | F | F | F | V |

- Resolvemos primeiro o lado esquerdo da equivalência, ou seja, a fórmula A Λ (B v C)
- Na coluna C4 fizemos a disjunção entre parênteses e na coluna C5 utilizamos o resultado obtido em C4 para fazer a conjunção com a proposição A
- Nas colunas C6 e C7, resolvemos os parênteses da fórmula à direita da equivalência, e na C8, usamos os resultados de C6 e C7 para a disjunção
- na C9 comparamos os resultados obtidos em C5 e C8, provando que se trata de uma equivalência

leis de De Morgan

- equivalências usadas para fazer a negação de uma proposição composta
 - ¬ (A ∨ B) ⇔ ¬A ∧ ¬B
 - ¬ (A ∧ B) ⇔ ¬A ∨ ¬B
- a primeira equivalência (I) trata da equivalência envolvendo a negação em uma disjunção
- a segunda equivalência (II) corresponde a uma negação em uma conjunção

Quadro 4.10 | Tabela verdade para a lei de De Morgan $\neg (A \lor B) \Leftrightarrow \neg A \land \neg B$

| A | В | $\neg (A \lor B)$ | $\neg A \wedge \neg B$ | \Leftrightarrow |
|---|---|-------------------|------------------------|-------------------|
| V | V | F | F | V |
| V | F | F | F | V |
| F | V | F | F | V |
| F | F | V | V | V |

Quadro 4.11 | Tabela verdade para a lei de De Morgan $\neg(A \land B) \Leftrightarrow \neg A \lor \neg B$

| A | В | $\neg (A \land B)$ | $\neg A \lor \neg B$ | \Leftrightarrow |
|---|---|--------------------|----------------------|-------------------|
| V | V | F | F | V |
| V | F | V | V | V |
| F | V | V | V | V |
| F | F | V | V | V |

- O que podemos concluir das leis de De Morgan é que
 - a negação de uma disjunção é equivalente à negação de cada uma das proposições em uma conjunção (fórmula I)
 - a negação de uma conjunção é equivalente à negação de cada uma das proposições em uma disjunção (fórmula II)