



Universidade Federal do Vale do São Francisco
Curso de Engenharia da Computação



Matemática Discreta - 02

Prof. Jorge Cavalcanti

jorge.cavalcanti@univasf.edu.br

www.univasf.edu.br/~jorge.cavalcanti

www.twitter.com/jorgecav

Lógica Proposicional

- Você foi convocado a participar de um júri em um processo criminal. Jason está sendo acusado de um crime.
- O advogado de defesa faz o seguinte argumento:
Se meu cliente fosse culpado, a faca estaria na gaveta. Ou a faca não estava na gaveta ou Jason viu a faca. Se a faca não estava lá no dia 10 de outubro então Jason não viu a faca. Além disso, se a faca estava lá no dia 10 de outubro, então a faca estava na gaveta e o martelo estava no celeiro. Mas todos sabemos que o martelo não estava no celeiro. Portanto, senhoras e senhores, meu cliente é inocente.
- O argumento do advogado está correto? – Verifique a validade do argumento.
- Como você votaria?

Lógica Proposicional

Argumento

- O objetivo de um argumento é justificar uma afirmação que se faz, ou dar as razões para uma certa conclusão obtida.

Exemplo:

Você me enganou. Pois, disse que ia estudar e meu irmão lhe viu jogando bola.

- Um argumento demonstra/prova como a partir dos dados de um problema chegou-se a uma conclusão.

Lógica Proposicional

Argumento - Raciocínio e Inferência

- Para convencer que você sabe a resposta (que não é um chute!) você tem de expor as razões que o levaram a conclusão (justificar).

Pontos de Partida



Caminhos Seguidos



Conclusão

Raciocínio ou
Processo de Inferência

- Um argumento poderia ser considerado uma reconstrução explícita do raciocínio efetuado

Lógica Proposicional

Argumento - Raciocínio e Inferência

- Inferência é a relação que permite passar das premissas para a conclusão (um “encadeamento lógico”)
- A palavra inferência vem do latim, *Inferre*, e significa “conduzir para”.
- O objeto de estudo da lógica é determinar se a conclusão de um argumento é ou não decorrente das premissas (uma inferência).

Lógica Proposicional

Validade de um Argumento

- Em um argumento válido, as premissas são consideradas provas evidentes da verdade da conclusão, caso contrário não é válido.
- Quando é válido, podemos dizer que a conclusão é uma consequência lógica das premissas, ou ainda que a conclusão é uma inferência decorrente das premissas.

Lógica Proposicional

- As formas simbólicas como fbfs em lógica formal para representar proposições são chamadas **fbfs proposicionais**.
- Usando ferramentas da lógica formal, podemos chegar a conclusões de proposições dadas.
- O sistema formal que usa fbfs proposicionais é chamado de **lógica proposicional, lógica declarativa** ou **cálculo proposicional**.
- **Argumentos Válidos:** um argumento pode ser representado em forma simbólica como:

$$P_1 \wedge P_2 \wedge P_3 \wedge \dots \wedge P_n \rightarrow Q$$

- P_1, \dots, P_n são as proposições dadas, chamadas de **hipóteses** do argumento e Q é a **conclusão** do argumento.
- P e Q representam fbfs e não somente letras de proposição.
- Quando um argumento pode ser considerado válido?

Lógica Proposicional

- Q é uma conclusão lógica de P_1, \dots, P_n sempre que a verdade das proposições P_1, \dots, P_n implica na verdade de Q.
- Uma fbf proposicional $P_1 \wedge P_2 \wedge P_3 \wedge \dots \wedge P_n \rightarrow Q$ é um argumento válido quando for uma tautologia.
- Para testarmos se $P_1 \wedge P_2 \wedge P_3 \wedge \dots \wedge P_n \rightarrow Q$ é uma tautologia, podemos construir uma tabela verdade, ou mais simplificada, utilizaremos um sistema de **regras de dedução**.
 - Essas regras modificam uma fbf sem modificar seu valor lógico.
 - Começando a partir das hipóteses P_1, \dots, P_n (supostas verdadeiras) para se chegar à conclusão Q verdadeira.

Lógica Proposicional

- Uma **sequência de demonstração** é uma sequência de fbfs nas quais cada fbf é uma hipótese ou resultado de se aplicar uma das regras de dedução às fbfs anteriores na sequência.
- Usando lógica formal para provar que Q é uma conclusão válida de P_1, \dots, P_n , vamos produzir uma sequência de demonstração da forma:

P_1 (hipótese)

$P_2 \dots$ (hipótese)

P_n (hipótese)

fbf_1 (obtida aplicando-se uma regra de dedução às anteriores)

$fbf_2 \dots$

Q (obtida aplicando-se uma regra de dedução às anteriores)

Lógica Proposicional

Regras de Dedução para a Lógica Proposicional

- Dois tipos: **equivalências e inferência.**
- As regras de equivalência permitem que fbfs individuais sejam reescritas mantendo o mesmo valor lógico.
- As regras de inferência permitem a dedução de novas fbfs a partir de fbfs anteriores na sequência de demonstração.
- As regras de equivalência dizem que determinados pares de fbfs são equivalentes ($R \Leftrightarrow S$, onde $R \Leftrightarrow S$ é uma tautologia).
 - R pode ser substituído por S sem mudança do valor lógico. As regras preservam os valores

Lógica Proposicional

Regras de Equivalência

Expressão	Equivalente a	Nome/Abreviação
$P \vee Q$ $P \wedge Q$	$Q \vee P$ $Q \wedge P$	Comutatividade / Com
$(P \vee Q) \vee R$ $(P \wedge Q) \wedge R$	$P \vee (Q \vee R)$ $P \wedge (Q \wedge R)$	Associatividade / Ass
$P \vee (Q \wedge R)$ $P \wedge (Q \vee R)$	$(P \vee Q) \wedge (P \vee R)$ $(P \wedge Q) \vee (P \wedge R)$	Distributividade / Dist
$(P \vee Q)'$ $(P \wedge Q)'$	$P' \wedge Q'$ $P' \vee Q'$	Leis de De Morgan / DM
$P \rightarrow Q$	$P' \vee Q$	Condicional / Cond (*)
P	$(P')'$	Dupla negação / Dn
$P \leftrightarrow Q$	$(P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$	Equivalência / Equi

(*) Demonstrar.



Lógica Proposicional

Regras de Equivalência

- Ex.: Suponha que uma hipótese de um argumento proposicional pode ser simbolizada como

$$(A' \vee B') \vee C$$

- Então, o primeiro passo de uma sequência de demonstração para o argumento poderia ser:
 1. $(A' \vee B') \vee C$ (Hip)
 2. $(A \wedge B)' \vee C$ (De Morgan)
 3. $(A \wedge B) \rightarrow C$ (Cond)

Lógica Proposicional

Regras de Inferência

- Se uma ou mais fbfs fazem parte de uma sequência de demonstração, então podemos adicionar uma nova fbf na sequência, substituindo uma anterior por uma nova fbf correspondente.
- Ao contrário das regras de equivalência, as regras de inferência não funcionam em ambas as direções.
- A ideia básica de se utilizar inferência é da dedução de novas proposições a partir de proposições já conhecidas.

Lógica Proposicional

Regras de Inferência

De	Podemos Deduzir	Nome/Abreviação
$P, P \rightarrow Q$	Q	Modus ponens / mp
$P \rightarrow Q, Q'$	P'	Modus Tollens / mt
P, Q	$P \wedge Q$	Conjunção / conj
$P \wedge Q$	P, Q	Simplificação / simp
P	$P \vee Q$	Adição / ad

Ex.:

P	$P \rightarrow Q$	Q
V	V	?
V	F	?
F	V	?
F	V	?

- Se P, então Q.
- P.
- Portanto Q.

1. Se chover, então fico em casa.
2. Choveu.
3. Portanto fico em casa.

Lógica Proposicional

Regras de Inferência

Ex.:

$P \rightarrow Q$	Q'	P'
V	F	F

- Se P , então Q .
- Q é falso.
- então P é falso

1. **Se existe fogo aqui, então tem oxigênio**
2. **Não há oxigênio aqui**
3. **Então aqui não há fogo**

Lógica Proposicional

Regras de Inferência

Ex.:

1. $A \rightarrow (B \wedge C)$ - hip
2. A - hip
3. $B \wedge C$ - 1,2 mp

Ex.:

1. $(A \wedge B') \rightarrow C$ - hip
2. C' - hip
3. $(A \wedge B)'$ - 1,2 mt

Ex.:

1. $(A \rightarrow B) \vee C$ - hip
2. A - hip
3. ? (mp não se aplica)

- Para usar uma regra de dedução, as fbfs tem que ter a mesma forma descrita na regra.

Lógica Proposicional

- Usando a lógica proposicional, provar que o argumento abaixo é válido.

$$A \wedge (B \rightarrow C) \wedge [(A \wedge B) \rightarrow (D \vee C')] \wedge B \rightarrow D$$

1. **A** hip
2. **$B \rightarrow C$** hip
3. **$(A \wedge B) \rightarrow (D \vee C')$** hip
4. **B** hip
5. **C** 2,4, mp
6. **$A \wedge B$** 1,4, conj
7. **$D \vee C'$** 3,6, mp
8. **$C' \vee D$** 7, com
9. **$C \rightarrow D$** 8, cond
10. **D** 5, 9, mp

Lógica Proposicional

- Usando a lógica proposicional, provar que o argumento abaixo é válido.

$$[(A \vee B') \rightarrow C] \wedge (C \rightarrow D) \wedge A \rightarrow D$$

- | | | |
|----|-----------------------------|---------|
| 1. | $(A \vee B') \rightarrow C$ | hip |
| 2. | $C \rightarrow D$ | hip |
| 3. | A | hip |
| 4. | $A \vee B'$ | 3, ad |
| 5. | C | 1,4, mp |
| 6. | D | 2,5, mp |

Lógica Proposicional

Exercícios

- Usando a lógica proposicional, provar que os argumentos abaixo são válidos.
 - a) $(A' \rightarrow B) \wedge A' \wedge (B' \vee C) \rightarrow C$
 - b) $(A \wedge C' \rightarrow B') \wedge A \wedge C' \rightarrow B'$
 - c) $(A' \rightarrow B') \wedge B \wedge (A \rightarrow C) \rightarrow C$

Regra de equivalência - Contraposição
 $(A' \rightarrow B') \leftrightarrow (B \rightarrow A)$

Lógica Proposicional

Sugestões de Dedução

- *Modus ponens* é a regra mais intuitiva e deve ser usada muitas vezes.
- Fbfs da forma $(P \wedge Q)'$ e $(P \vee Q)'$ dificilmente são úteis em uma sequência de demonstração. Usar as leis de De Morgan para convertê-las em $P' \vee Q'$ e $P' \wedge Q'$ respectivamente.
- Fbfs na forma $P \vee Q$ também não são úteis em sequências de demonstração. Usar a dupla negação para converter $P \vee Q$ em $(P')' \vee Q$ e depois usar a condicional para obter $P' \rightarrow Q$.

Lógica Proposicional

Métodos Dedutivos e Outras Regras

- Suponha que o argumento que queremos provar tem a forma:

$$P_1 \wedge P_2 \wedge P_3 \wedge \dots \wedge P_n \rightarrow (R \rightarrow S)$$

- A conclusão é uma implicação. Mas, ao invés de usar P_1, \dots, P_n como hipóteses e inferir $R \rightarrow S$, o método dedutivo nos permite adicionar R como hipótese adicional e depois inferir S , na seguinte forma:

$$P_1 \wedge P_2 \wedge P_3 \wedge \dots \wedge P_n \wedge R \rightarrow S$$

- A vantagem é que nos dá mais uma hipótese para demonstração.

Lógica Proposicional

- Use a lógica proposicional, usando o método dedutivo, para provar que o argumento abaixo é válido.

$$[A \rightarrow (A \rightarrow B)] \rightarrow (A \rightarrow B)$$

$$[A \rightarrow (A \rightarrow B)] \wedge A \rightarrow B$$

1. $A \rightarrow (A \rightarrow B)$ hip
2. A hip
3. $A \rightarrow B$ 1,2, mp
4. B 2,3, mp

Lógica Proposicional

- Use a lógica proposicional, usando o método dedutivo, para provar que o argumento abaixo é válido.

$$(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C)$$

$$(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow C) \wedge A \rightarrow C$$

1. $A \rightarrow B$ hip
2. $B \rightarrow C$ hip
3. A hip
4. B 1,3, mp
5. C 2,4, mp

- A demonstração acima descreve a regra para o **Silogismo Hipotético**.

$$(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C)$$

Lógica Proposicional

Silogismo Hipotético

- De $P \rightarrow Q$ e $Q \rightarrow R$ pode-se deduzir $P \rightarrow R$.
- De maneira formal:

$$(P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow R) \rightarrow (P \rightarrow R)$$

- Por ser uma outra regra de dedução legítima, o silogismo hipotético pode ser usado em um passo de uma demonstração.
- Ex.: Demonstrar a validade do argumento abaixo.

$$(A' \vee B) \wedge (B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C)$$

1. $A' \vee B$ hip
2. $B \rightarrow C$ hip
3. $A \rightarrow B$ 1, cond
4. $A \rightarrow C$ 2,3, sh

Lógica Proposicional

Silogismo Disjuntivo

- De $P \vee Q$ e P' , pode-se deduzir Q .
- De maneira formal:

$$(P \vee Q) \wedge P' \rightarrow Q$$

- É outra regra de dedução adicional, chamada de **silogismo disjuntivo**, que pode ser usada em um passo de uma demonstração.
- Ex.: Demonstrar a validade do argumento abaixo.

$$(A \vee B) \wedge A' \rightarrow B$$

- | | | |
|----|--------------------|---------|
| 1. | $A \vee B$ | hip |
| 2. | A' | hip |
| 3. | $A' \rightarrow B$ | 1, cond |
| 4. | B | 2,3, mp |

Lógica Proposicional

Argumentos Verbais

- Um argumento verbal formado por declarações simples, pode ser testado logicamente por um processo de duas etapas:
 1. Simbolize cada declaração usando fbfs proposicionais.
 2. Prove a validade do argumento construindo uma sequência de demonstração através das regras de dedução.
- Considere o argumento: *"Se as taxas de juros caírem, o mercado imobiliário vai melhorar. Ou a taxa federal de descontos vai cair, ou o mercado imobiliário não vai melhorar. As taxas de juros vão cair. Portanto, a taxa federal de descontos vai cair."*
 - Definir a notação do argumento em lógica proposicional e provar a validade do argumento, por sequência de demonstração.

Lógica Proposicional

"Se as taxas de juros caírem, o mercado imobiliário vai melhorar. Ou a taxa federal de descontos vai cair, ou o mercado imobiliário não vai melhorar. As taxas de juros vão cair. Portanto, a taxa federal de descontos vai cair."

Usando a notação:

J A taxa de juros vai cair.

I O mercado imobiliário vai melhorar.

F A taxa federal de descontos vai cair.

O argumento fica:

$$(J \rightarrow I) \wedge (F \vee I') \wedge J \rightarrow F$$

- | | |
|----------------------|---------|
| 1. $J \rightarrow I$ | hip |
| 2. $(F \vee I')$ | hip |
| 3. J | hip |
| 4. $I' \vee F$ | 2, com |
| 5. $I \rightarrow F$ | 4, cond |
| 6. $J \rightarrow F$ | 1,5, sh |
| 7. F | 3,6 mp |

Lógica Proposicional

Nos exercícios abaixo que regra de inferência é ilustrada pelo argumento dado.

- 1) *Se Martins é o autor, então o livro é de ficção. Mas o livro não é de ficção. Portanto, Martins não é o autor.*

- 2) *Se a firma falir, todos os seus bens tem que ser confiscados. A firma faliu. Então todos os bens foram confiscados.*

- 3) *Se Paulo é um bom nadador, então ele é um bom corredor. Se Paulo é um bom corredor, então ele é um bom ciclista. Portanto, se Paulo é um bom nadador, então ele é um bom ciclista.*

Lógica Proposicional

Nos exercícios abaixo que regra de inferência é ilustrada pelo argumento dado.

- 4) *A condição suficiente para que a caixa d'água encha é que a válvula esteja aberta. Sabe-se que a válvula está aberta. Portanto a caixa d'água vai encher.*
- 5) *A moqueca não pode ser feita nem de Baiacu e nem de Caçã. Isto é equivalente a dizer que é falso afirmar que: a moqueca é feita de Baiacu ou de Caçã.*
- 6) *Se o show deu muita gente então é porque fez sol. Mas, sabe-se que não fez sol. Portanto o show não deu muita gente.*

Lógica Proposicional

Ex.: Verifique a validade do argumento: *"Meu cliente é canhoto mas, se o diário não tiver sumido, então meu cliente não é canhoto; portanto, o diário sumiu."*

Usando a notação:

C Meu cliente é canhoto

D O diário sumiu.

O argumento fica: $C \wedge (D' \rightarrow C') \rightarrow D$

- | | |
|----------------------|---------|
| 1. C | hip |
| 2. (D' → C') | hip |
| 3. (D')' ∨ C' | 2, cond |
| 4. D ∨ C' | 3, dn |
| 5. C' ∨ D | 4, com |
| 6. C → D | 5, cond |
| 7. D | 1,6 mp |

Obs: A validade do argumento é uma função apenas do seu formato lógico e não tem nada a ver com a verdade fatural de nenhum dos seus componentes.

Lógica Proposicional

Ex.: Verifique a validade do argumento: *"Se a segurança é um problema, então o controle será aumentado. Se a segurança não é um problema, então os negócios na internet irão aumentar. Portanto, se o controle não for aumentado, os negócios na internet crescerão."*

Usando as letras de proposição S, C, N:

Lógica Proposicional

- Você foi convocado a participar de um júri em um processo criminal. Jason está sendo acusado de um crime.
- O advogado de defesa faz o seguinte argumento:

Se meu cliente fosse culpado, a faca estaria na gaveta. Ou a faca não estava na gaveta ou Jason viu a faca. Se a faca não estava lá no dia 10 de outubro então Jason não viu a faca. Além disso, se a faca estava lá no dia 10 de outubro, então a faca estava na gaveta e o martelo estava no celeiro. Mas todos sabemos que o martelo não estava no celeiro. Portanto, senhoras e senhores, meu cliente é inocente.

- O argumento do advogado está correto? – Verifique a validade do argumento.
- Como você votaria?