

Lógica para Computação

Aula 15 - Lógica Proposicional¹

Sílvia M.W. Moraes



¹Este material não pode ser reproduzido ou utilizado de forma parcial sem a permissão dos autores.

Sinopse

- Nesta aula, continuamos a estudar **a Lógica Proposicional: dedução natural**.
- Este material foi construído com base nos slides do prof. Rafael Bordini e dos livros do Mortari e do Huth & Ryan.

Sumário

1 Lógica Proposicional: Dedução Natural

2 Próxima Aula

Lógica Proposicional - Relembrando ...

- Argumento Lógico = premissas + conclusão
- $\phi_1, \phi_2, \dots, \phi_n \models \psi$ é igual a $\phi_1, \phi_2, \dots, \phi_n \vdash \psi$?
- Regras de Dedução Natural
 - $\wedge e_1$ e $\wedge e_2$; $\wedge i$
 - $\neg\neg e$
 - $\rightarrow e$ e $\rightarrow i$
 - $\forall i_1$ e $\forall i_2$; $\forall e$
 - $\neg e$ e $\neg i$
 - $\perp e$
- Equivalência e Teoremas

Lógica Proposicional - Regras Derivadas

- As regras vistas até agora são suficientes para provar qualquer sequente válido da lógica proposicional.
- Outras regras, que podem ser derivadas (ou deduzidas) das regras básicas, podem facilitar algumas provas, ainda que não sejam necessárias.
- Veremos algumas dessas regras nessa aula...

Lógica Proposicional - Modus Tollens

- Notação: MT

$$\frac{\varphi \rightarrow \psi \quad \neg \psi}{\neg \varphi}$$

A regra é deduzida de
 $\rightarrow e$, $\neg e$ e $\neg i$.

Demonstração da dedução do
Modus Tollens: $\varphi \rightarrow \psi, \neg \psi \vdash \neg \varphi$

- | | | |
|----|----------------------------|---------------------|
| 1. | $\varphi \rightarrow \psi$ | premissa |
| 2. | $\neg \psi$ | premissa |
| 3. | φ | hipótese |
| 4. | ψ | $\rightarrow e$ 1,3 |
| 5. | \perp | $\neg e$ 2,4 |
| 6. | $\neg \varphi$ | $\neg i$ 3-5 |

Lógica Proposicional - Exemplo

- Exemplo - Prove que o sequente de $p \rightarrow (q \rightarrow r), p, \neg r \vdash \neg q$ é válido, usando dedução natural:

- | | | |
|----|-----------------------------------|---------------------|
| 1. | $p \rightarrow (q \rightarrow r)$ | premissa |
| 2. | p | premissa |
| 3. | $\neg r$ | premissa |
| 4. | $q \rightarrow r$ | \rightarrow e 1,2 |
| 5. | $\neg q$ | MT 4,3 |

Lógica Proposicional - Introdução da Dupla Negação

- Notação: $\neg\neg i$

$$\frac{\varphi}{\neg\neg\varphi} \quad (\neg\neg i)$$

A regra é deduzida de $\neg e$ e $\neg i$.

Demonstração da dedução da
dupla negação: $\varphi \vdash \neg\neg\varphi$

- | | | |
|----|-------------------|--------------|
| 1. | φ | premissa |
| 2. | $\neg\varphi$ | hipótese |
| 3. | \perp | $\neg e$ 1,2 |
| 4. | $\neg\neg\varphi$ | $\neg i$ 2-3 |

Lógica Proposicional - Exemplo

- Exemplo - Prove que o sequente de $\neg p \rightarrow q, \neg p \vdash \neg\neg q$ é válido, usando dedução natural:

1. $\neg p \rightarrow q$ premissa
2. $\neg p$ premissa
3. q \rightarrow e 1,2
4. $\neg\neg q$ $\neg\neg$ i 3

Lógica Proposicional - Demonstração por Absurdo

- Também chamada de Redução ao Absurdo, a regra de Demonstração por Absurdo (DPA) diz que se obtivermos uma contradição a partir de $\neg\varphi$, então podemos deduzir φ .
- Notação: DPA

$$\frac{\boxed{\begin{array}{c} \neg\varphi \\ \vdots \\ \perp \end{array}}}{\varphi} \text{ (DPA)}$$

A regra é deduzida de $\rightarrow i$, $\neg i$,
 $\rightarrow e$ e $\neg\neg e$.

Demonstração por absurdo:

$$\neg\varphi \rightarrow \perp \vdash \varphi$$

1. $\neg\varphi \rightarrow \perp$ dado
2. $\boxed{\begin{array}{c} \neg\varphi \\ \perp \end{array}}$ hipótese
3. $\rightarrow e$ 1,2
4. $\neg\neg\varphi$ $\neg i$ 2-3
5. φ $\neg\neg e$ 4

Lógica Proposicional - Exemplo

- Exemplo - Prove que o sequente de $p \vee q, \neg q \vdash p$ é válido, usando DPA:

1.	$p \vee q$	premissa
2.	$\neg q$	premissa
3.	$\neg p$	hipótese
4.	p	hipótese
5.	\perp	\neg e 3,4
6.	q	hipótese
7.	\perp	\neg e 6,2
8.	\perp	\vee e 1, 4-5, 6-7
9.	p	DPA 3-8

Lógica Proposicional - Lei do Terceiro Excluído

- A Lei do Terceiro Excluído (LTE) diz que $\phi \vee \neg \phi$ é verdadeira (para qualquer que seja o valor de ϕ , verdadeiro ou falso).

Demonstração da lei do Terceiro Excluído usando demonstração por absurdo:

$$\phi \vee \neg \phi \text{ (LTE)}$$

1.	$\neg(\phi \vee \neg \phi)$	hipótese
2.	ϕ	hipótese
3.	$\phi \vee \neg \phi$	$\vee i_1$ 2
4.	\perp	$\neg e$ 3,1
5.	$\neg \phi$	hipótese
6.	$\phi \vee \neg \phi$	$\vee i_2$ 5
7.	\perp	$\neg e$ 6,1
8.	\perp	$\vee e$ 1, 2-4,5-7
9.	$(\phi \vee \neg \phi)$	DPA 1-8

Lógica Proposicional - Exemplo

- Exemplo - Prove que o sequente de $p \rightarrow q \vdash \neg p \vee q$ é válido, usando dedução natural:

1.	$p \rightarrow q$	premissa
2.	$\neg p \vee p$	LTE
3.	$\neg p$	hipótese
4.	$\neg p \vee q$	$\vee i_1$ 3
5.	p	hipótese
6.	q	$\rightarrow e$ 1,5
7.	$\neg p \vee q$	$\vee i_2$ 6
8.	$\neg p \vee q$	$\vee e$ 2, 3-4,5-7

Lógica Proposicional - Exercícios

- **Atividade I:** Prove que os seqüentes dos argumentos abaixo são válidos usando dedução natural.

- 1 $\neg p \rightarrow q, \neg q \vdash p$ (use MT)
- 2 $\neg p \rightarrow q, \neg q \vdash p$ (use DPA)
- 3 $q \vdash (p \wedge q) \vee (\neg p \wedge q)$ (use LTE)
- 4 $p \rightarrow q \vdash \neg p \vee q$ (use LTE)
- 5 $p, p \rightarrow q \vdash \neg \neg q$

Leitura

- Huth, M. R. A; Ryan, M. D. Lógica em Ciência da Computação: Modelagem e Argumentação sobre Sistemas: Capítulo 1 - seção 1.2