

Unidade 6

UAB–UFSCar

Bacharelado em Sistemas de Informação

Fundamentos de Lógica Matemática

Técnicas Dedutivas

28/02/2011

Prof. Alexandre

Resumo

- ▶ O foco desta Unidade consiste na apresentação 3 técnicas para verificação da validade de argumentos
 - Prova Direta (igual ao que vimos na Unidade 5)
 - Prova Condicional
 - Prova por Redução ao Absurdo
- ▶ Todas as 3 utilizam o mesmo conjunto de regras de inferência!

Prova Direta

- ▶ Consiste exatamente no que já vínhamos fazendo na Unidade anterior, ou seja, inferir logicamente uma conclusão a partir de um conjunto de premissas

Prova Condicional

- ▶ Fornece uma maneira de provar uma conclusão da forma $a \rightarrow b$ (condicional)
- ▶ Basta incluir o antecedente a como mais uma premissa adicional (hipótese) e provar b
- ▶ Se for possível chegar em b , provamos $a \rightarrow b$ (pois se a é verdade, b também será)

Prova Condicional

▶ Exemplo

$$(p \rightarrow q) \wedge \neg(r \wedge \neg s), s \rightarrow (t \vee u), \neg u \vdash \neg t \rightarrow \neg r$$

| | | | |
|------|--|-------------------------------|---|
| (1) | $(p \rightarrow q) \wedge \neg(r \wedge \neg s)$ | Premissa | Introduzir o antecedente $\neg t$ como premissa... |
| (2) | $s \rightarrow (t \vee u)$ | Premissa | |
| (3) | $\neg u$ | Premissa | |
| (4) | $\neg t$ | Hipótese |  |
| (5) | $\neg(r \wedge \neg s)$ | Simplificação em (1) | |
| (6) | $\neg r \vee s$ | DeMorgan em (5) | |
| (7) | $\neg t \wedge \neg u$ | Conjunção em (3,4) | |
| (8) | $\neg(t \vee u)$ | DeMorgan em (7) | |
| (9) | $\neg s$ | Modus Tollens em (2,8) | |
| (10) | $\neg r$ | Silogismo Disjuntivo em (6,9) | |
| (11) | $\neg t \rightarrow \neg r$ | Eliminação da Hipótese (4,10) |  |

...para deduzir logicamente o conseqüente $\neg r$

Prova por Redução ao Absurdo

- ▶ Fornece uma maneira alternativa de provar uma conclusão
- ▶ Para isso, basta introduzimos a negação da conclusão como premissa e deduzir uma contradição lógica da forma $a \wedge \neg a$, $(a \vee b) \wedge \neg(a \vee b)$, $(a \wedge b) \wedge \neg(a \wedge b)$

Prova por Redução ao Absurdo

▶ Exemplo

$$(p \rightarrow q) \rightarrow r, (r \vee s) \rightarrow \neg t, t \vdash \neg q$$

Introduzir a negação da conclusão como premissa...

| | | |
|------|-----------------------------------|------------------------|
| (1) | $(p \rightarrow q) \rightarrow r$ | Premissa |
| (2) | $(r \vee s) \rightarrow \neg t$ | Premissa |
| (3) | t | Premissa |
| (4) | q | Premissa provisória |
| (5) | $\neg(r \vee s)$ | Modus Tollens em (2,3) |
| (6) | $\neg r \wedge \neg s$ | DeMorgan em (5) |
| (7) | $\neg r$ | Simplificação em (6) |
| (8) | $\neg(p \rightarrow q)$ | Modus Tollens em (1,7) |
| (9) | $\neg(\neg p \vee q)$ | Equivalência em (8) |
| (10) | $p \wedge \neg q$ | DeMorgan em (9) |
| (11) | $\neg q$ | Simplificação em (10) |
| (12) | $q \wedge \neg q$ | Conjunção em (4,11) |

...para deduzir uma contradição do tipo $q \wedge \neg q$