

**Exercício 57.** Apresente derivações em Dedução Natural para os seguintes a seguir assumindo que  $x$  não ocorre livre em  $\psi$ , em seguida classifique cada prova como minimal, intuicionista ou clássica.

1.  $(\forall x \phi) \wedge \psi \vdash \forall x(\phi \wedge \psi)$

$$\frac{\frac{\frac{(\forall x \phi) \wedge \psi}{\forall x \phi} (\wedge e)}{\phi[x/x_0]} (\forall e)}{\phi[x/x_0] \wedge \psi} (\wedge i) \quad \frac{(\forall x \phi) \wedge \psi}{\psi} (\wedge e)}{\phi[x/x_0] \wedge \psi} (\wedge i) \quad \text{opc.}$$

$$\frac{\phi[x/x_0] \wedge \psi}{(\phi \wedge \psi)[x/x_0]} (\wedge i)$$

$$\frac{(\phi \wedge \psi)[x/x_0]}{\forall x(\phi \wedge \psi)} (\forall i)$$

minimal

$\Gamma$  Variáveis podem ocorrer livres ou ligadas na LPO:  
 $\forall x p(x, y)$   
 $\underbrace{\quad}_\text{ligada} \quad \underbrace{\quad}_\text{livre}$   
 ↑ não está ligada a nenhum quantificador.    ↑ ligada a um quantificador ( $\exists, \forall$ )

Uma variável pode ocorrer livre e ligada em uma mesma fórmula

$$\exists y (g(y) \vee (\forall x' p(x', y)))$$

$$\underbrace{\exists y (g(y))}_\text{livre} \quad \underbrace{(\forall x' p(x', y))}_\text{ligada} \quad \text{ligada}$$

$$\exists x (g(x) \rightarrow (\forall y p(x, y)))$$

$\forall x g(x) \equiv \forall y g(y) \equiv \forall z g(z)$   
 nomes de variáveis ligadas são irrelevantes.

$$\forall x (p(x) \wedge q(x)) \vdash (\forall x p(x)) \wedge (\forall x q(x))$$

$$\frac{\frac{\frac{\forall x (p(x) \wedge q(x))}{p(x_0) \wedge q(x_0)} (\forall e)}{p(x_0)} (\wedge e)}{\forall x p(x)} (\forall i) \quad \frac{\frac{\forall x (p(x) \wedge q(x))}{p(x_0) \wedge q(x_0)} (\forall e)}{q(x_0)} (\wedge e)}{\forall x q(x)} (\forall i)}{(\forall x p(x)) \wedge (\forall x q(x))} (\wedge i)$$

$$\forall x (p(x) \vee q(x)) \not\vdash (\forall x p(x)) \vee (\forall x q(x))$$

$$\frac{\forall x \phi(x)}{\phi(t)} (\forall e)$$

A substituição em fórmulas da LPO é uma operação que não permite a captura de variáveis.

$$(\forall x p(x, y)) [y/x] =$$

$$\forall z P(z, x)$$

$$\cdot (\forall x g(x)) [x/t] =$$

$$(\forall y g(y)) [x/t] =$$

$$\forall y g(y) =$$

$$\forall x g(x).$$

$$\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \dots\}$$

$$\text{PO} \quad \frac{\forall x (P(x) \rightarrow P(Sx))}{\forall x, P(x)} \quad (\text{PI})$$

$$\text{Pa} \quad \frac{\forall x (P(x) \rightarrow P(Sx))}{\forall x \geq a, P(x)} \quad (\text{PIG})$$

A soma dos  $(n)$  primeiros números ímpares é igual a  $n^2$ .  $\sum_{i=1}^n 2i-1$

$$1 + 3 + 5 + \dots + 2n-1 = n^2$$

BASE:  $n=1$  trivial

PI: Assume que  $\sum_{i=1}^k (2i-1) = k^2$  e mostre

que  $\sum_{i=1}^{k+1} (2i-1) = \underline{\underline{(k+1)^2}}$ .

$$\sum_{i=1}^{k+1} (2i-1) = \underbrace{\sum_{i=1}^k (2i-1)}_{k^2} + 2(k+1)-1 \stackrel{(h.i)}{=} k^2 + 2(k+1) - 1 =$$

$$k^2 + 2k + 1 = (k+1)^2. \quad \square$$

$$\frac{\forall k, (\forall m, m < k \Rightarrow P m) \Rightarrow P k}{\forall n, P n} \quad (\text{PIF})$$

**Exercício 66.** Prove que qualquer inteiro  $n \geq 2$  é um número primo ou pode ser escrito como um produto de primos (não necessariamente distintos), i.e. na forma  $n = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_r$ , onde os fatores  $p_i$  ( $1 \leq i \leq r$ ) são primos.

$$P x: \underline{(x \geq 2 \text{ é primo})} \text{ ou } \underline{(\exists k: x = p_1 \cdot p_2 \cdot \dots \cdot p_k \text{ (} p_i \in \mathbb{P} \text{)})}$$

c/te dos  
números  
primos.

P2: trivial.

Assuma  $\forall k (\forall m, m < k \Rightarrow P m)$

$P_2, P_3, P_4, \dots, P_{(k-1)}$

e queremos provar que  $P k$ .

Temos  $k$  é primo ou composto:

① Se  $k$  é primo então  $P k$ .

② Se  $k$  é composto então

$$\exists k_1, k_2: 1 < k_1, k_2 < k \text{ e}$$

$$k = k_1 \cdot k_2$$

logo, por h.i.  $P k_1$  e  $P k_2$

logo,  $P k$ .

