

# Semântica e Gramática Gerativa

## Aula 2

Marcelo Ferreira  
ferreira10@usp.br

Universidade de São Paulo

## De Conjuntos para Funções

- ▶ Na aula passada: verbos intransitivos denotavam conjuntos.

$$\llbracket \text{trabalha} \rrbracket = \{x: x \text{ trabalha}\}$$

## De Conjuntos para Funções

- ▶ Na aula passada: verbos intransitivos denotavam conjuntos.  
 $[[\text{trabalha}]] = \{x: x \text{ trabalha}\}$
- ▶ A partir de hoje: verbos intransitivos (e vários outros tipos de constituintes sintáticos) denotarão **funções**.
- ▶ Conforme veremos, lidar com funções nos trará um poder de generalização imenso.

# Funções

- ▶ Funções: dispositivos que mapeiam elementos de um conjunto (domínio) em elementos de um outro conjunto (contra-domínio)

# Função Sucessor

- ▶ Mapeia números naturais em números naturais.

Para todo  $n \in \mathbb{N}$ ,  $S(n) = n + 1$

$S(0) = 1$ ,  $S(1) = 2$ , ...

# Funções Características

- ▶ O domínio é um conjunto qualquer (p. ex  $\mathbb{N}$ ) e o contradomínio é o conjunto  $\{0,1\}$

$$f(x) = \begin{cases} 1 & \text{se } x \text{ é par} \\ 0 & \text{se } x \text{ é impar} \end{cases}$$

- ▶ Essa função *caracteriza* o conjunto dos números pares.

## Notação *Lambda* - $\lambda$

- ▶ Função Sucessor

$$\lambda x : \underbrace{x \in \mathbb{N}}_{\text{domínio}}. \underbrace{x + 1}_{\text{valor}}$$

ou, se o contexto deixar claro o domínio da função

$$\lambda x. x + 1$$

# Notação Lambda - $\lambda$

► Função Característica

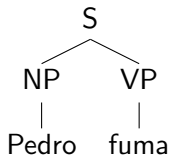
$$\lambda x : \underbrace{x \in \mathbb{N}}_{\text{domínio}}. \underbrace{x \text{ é par}}_{\text{retorna o valor 1 se}}$$

ou, se o contexto deixar claro o domínio da função

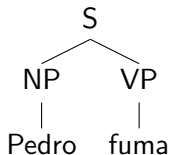
$$\lambda x. x \text{ é par}$$



# Verbos Intransitivos



# Verbos Intransitivos



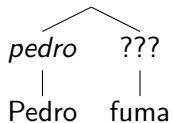
[[S]] = 1 sse Pedro fuma

[[Pedro]] = pedro

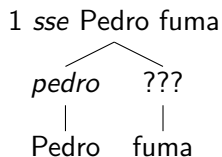
[[fuma]] = ???

# Verbos Intransitivos

1 sse Pedro fuma

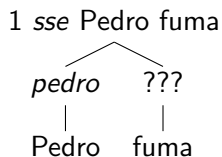


## Verbos Intransitivos



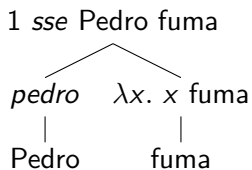
- ▶ Se a extensão de *fuma* for uma função, ela deve levar indivíduos em valores de verdade, de modo que um indivíduo  $x$  seja mapeado no valor 1 se  $x$  fuma, e no valor 0 se  $x$  não fuma.

## Verbos Intransitivos



- ▶ Se a extensão de *fuma* for uma função, ela deve levar indivíduos em valores de verdade, de modo que um indivíduo  $x$  seja mapeado no valor 1 se  $x$  fuma, e no valor 0 se  $x$  não fuma.
- ▶  $\llbracket \text{fuma} \rrbracket = \lambda x. x \text{ fuma}$

# Verbos Intransitivos



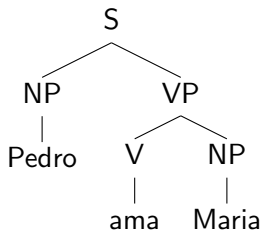
- ▶  $\llbracket S \rrbracket = \llbracket \text{fuma} \rrbracket(\llbracket \text{Pedro} \rrbracket)$

# Predicação como Aplicação Funcional

## Aplicação Funcional

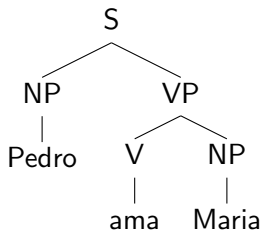
Seja  $\alpha$  um nó ramificado, cujos constituintes imediatos são  $\beta$  e  $\gamma$ .  
Se  $\llbracket \beta \rrbracket$  é uma função e  $\llbracket \gamma \rrbracket$  pertence ao domínio de  $\llbracket \beta \rrbracket$ , então  $\llbracket \alpha \rrbracket = \llbracket \beta \rrbracket(\llbracket \gamma \rrbracket)$ .

# Verbos Transitivos





# Verbos Transitivos



[[S]] = 1 sse Pedro ama Maria

[[Pedro]] = pedro

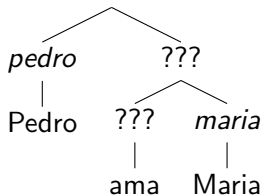
[[Maria]] = maria

[[ama]] = ???

[[VP]] = ???

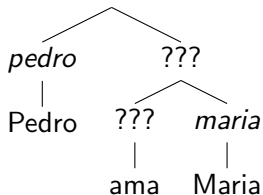
# Verbos Transitivos

1 sse Pedro ama Maria



# Verbos Transitivos

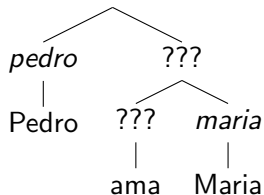
1 se Pedro ama Maria



- ▶ Se a extensão de *ama Maria* for uma função, ela deve levar indivíduos em valores de verdade, de modo que um indivíduo  $y$  seja mapeado no valor 1 se  $y$  ama Maria, e no valor 0 se  $y$  não ama Maria.

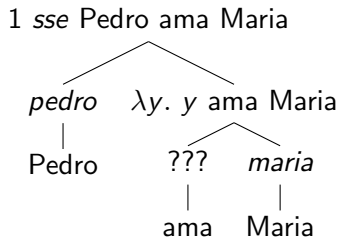
# Verbos Transitivos

1 se Pedro ama Maria



- ▶ Se a extensão de *ama Maria* for uma função, ela deve levar indivíduos em valores de verdade, de modo que um indivíduo  $y$  seja mapeado no valor 1 se  $y$  ama Maria, e no valor 0 se  $y$  não ama Maria.
- ▶  $\llbracket \text{ama Maria} \rrbracket = \lambda y. y \text{ ama Maria}$

# Verbos Transitivos

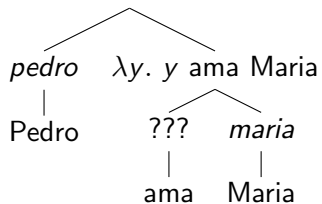


►  $\llbracket S \rrbracket = \llbracket \text{ama Maria} \rrbracket(\llbracket \text{Pedro} \rrbracket)$

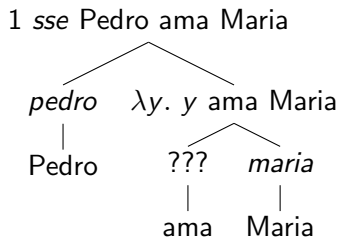
(Aplic. Func.)

# Verbos Transitivos

1 sse Pedro ama Maria

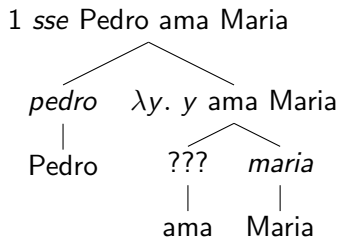


# Verbos Transitivos



- ▶ Se a extensão de *ama* for uma função, ela deve levar indivíduos em funções, de modo que um indivíduo  $x$  seja mapeado em uma função  $f$ , a qual mapeia um indivíduo  $y$  no valor 1 se  $y$  ama  $x$  e no valor 0 se  $y$  não ama  $x$ .

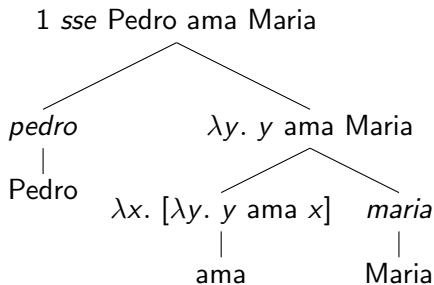
# Verbos Transitivos



- ▶ Se a extensão de *ama* for uma função, ela deve levar indivíduos em funções, de modo que um indivíduo  $x$  seja mapeado em uma função  $f$ , a qual mapeia um indivíduo  $y$  no valor 1 se  $y$  ama  $x$  e no valor 0 se  $y$  não ama  $x$ .
- ▶  $\llbracket \text{ama} \rrbracket = \lambda x. [\lambda y. y \text{ ama } x]$

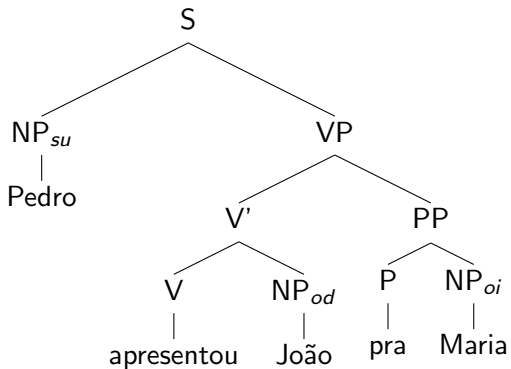


# Verbos Transitivos



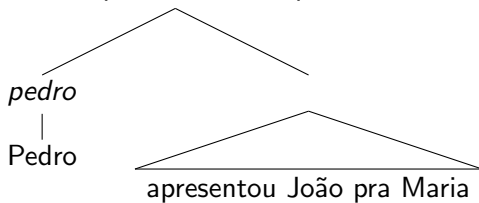
- ▶  $\llbracket S \rrbracket = \llbracket \text{ama Maria} \rrbracket (\llbracket \text{Pedro} \rrbracket)$  (Aplic. Func.)
- ▶  $\llbracket \text{ama maria} \rrbracket = \llbracket \text{ama} \rrbracket (\llbracket \text{Maria} \rrbracket)$  (Aplic. Func.)

# Verbos Bitransitivos



# Verbos Bitransitivos

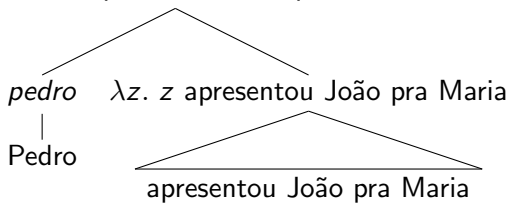
1 sse Pedro apresentou João pra Maria



[[apresentou João pra Maria]] = ???

# Verbos Bitransitivos

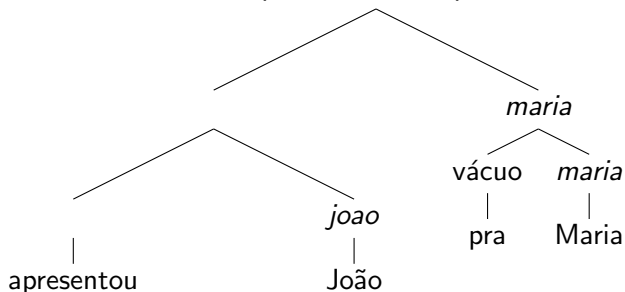
1 sse Pedro apresentou João pra Maria



$\llbracket \text{apresentou João pra Maria} \rrbracket = \lambda z. z$  apresentou João pra Maria

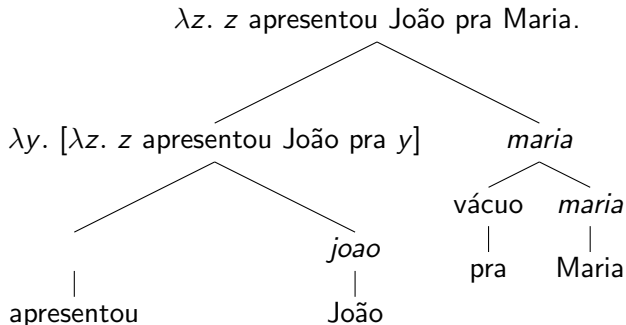
# Verbos Bitransitivos

$\lambda z. z$  apresentou João pra Maria.



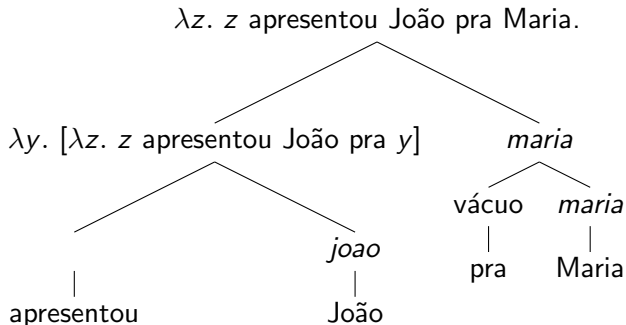
[[apresentou João]] = ???

# Verbos Bitransitivos



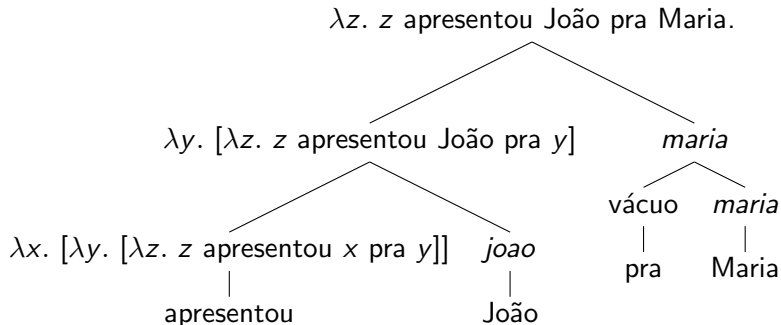
$\llbracket \text{apresentou João} \rrbracket = \lambda y. [\lambda z. z \text{ apresentou João pra } y]$

# Verbos Bitransitivos



[[apresentou]] = ???

# Verbos Bitransitivos



$\llbracket \text{apresentou} \rrbracket = \lambda x. [\lambda y. [\lambda z. z \text{ apresentou } x \text{ pra } y]]$



# Domínios Semânticos

# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

$D_t$ : conjunto dos valores de verdade ( $\{0,1\}$ )

# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

$D_t$ : conjunto dos valores de verdade ( $\{0,1\}$ )

$D_{\langle\sigma,\tau\rangle}$ : conjunto das funções de  $D_\sigma$  em  $D_\tau$ .

# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

$D_t$ : conjunto dos valores de verdade ( $\{0,1\}$ )

$D_{\langle\sigma,\tau\rangle}$ : conjunto das funções de  $D_\sigma$  em  $D_\tau$ .

A denotação de um nome próprio pertence a  $D_e$

# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

$D_t$ : conjunto dos valores de verdade ( $\{0,1\}$ )

$D_{\langle\sigma,\tau\rangle}$ : conjunto das funções de  $D_\sigma$  em  $D_\tau$ .

A denotação de um nome próprio pertence a  $D_e$

A denotação de uma sentença pertence a  $D_t$

# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

$D_t$ : conjunto dos valores de verdade ( $\{0,1\}$ )

$D_{\langle\sigma,\tau\rangle}$ : conjunto das funções de  $D_\sigma$  em  $D_\tau$ .

A denotação de um nome próprio pertence a  $D_e$

A denotação de uma sentença pertence a  $D_t$

A denotação de um verbo intransitivo pertence a  $D_{\langle e,t\rangle}$

# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

$D_t$ : conjunto dos valores de verdade ( $\{0,1\}$ )

$D_{\langle\sigma,\tau\rangle}$ : conjunto das funções de  $D_\sigma$  em  $D_\tau$ .

A denotação de um nome próprio pertence a  $D_e$

A denotação de uma sentença pertence a  $D_t$

A denotação de um verbo intransitivo pertence a  $D_{\langle e,t\rangle}$

A denotação de um verbo transitivo pertence a  $D_{\langle e,\langle e,t\rangle\rangle}$



# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

$D_t$ : conjunto dos valores de verdade ( $\{0,1\}$ )

$D_{\langle\sigma,\tau\rangle}$ : conjunto das funções de  $D_\sigma$  em  $D_\tau$ .

A denotação de um nome próprio pertence a  $D_e$

A denotação de uma sentença pertence a  $D_t$

A denotação de um verbo intransitivo pertence a  $D_{\langle e,t\rangle}$

A denotação de um verbo transitivo pertence a  $D_{\langle e,\langle e,t\rangle\rangle}$

A denotação de um verbo transitivo pertence a

# Domínios Semânticos

$D_e$ : conjunto dos indivíduos

$D_t$ : conjunto dos valores de verdade ( $\{0,1\}$ )

$D_{\langle\sigma,\tau\rangle}$ : conjunto das funções de  $D_\sigma$  em  $D_\tau$ .

A denotação de um nome próprio pertence a  $D_e$

A denotação de uma sentença pertence a  $D_t$

A denotação de um verbo intransitivo pertence a  $D_{\langle e,t\rangle}$

A denotação de um verbo transitivo pertence a  $D_{\langle e,\langle e,t\rangle\rangle}$

A denotação de um verbo transitivo pertence a  $D_{\langle e,\langle e,\langle e,t\rangle\rangle\rangle}$

# Tipos Semânticos

# Tipos Semânticos

$e$  e  $t$  são tipos semânticos;

# Tipos Semânticos

$e$  e  $t$  são tipos semânticos;

Se  $\sigma$  e  $\tau$  são tipos semânticos, então  $\langle \sigma, \tau \rangle$  é um tipo semântico;

# Tipos Semânticos

$e$  e  $t$  são tipos semânticos;

Se  $\sigma$  e  $\tau$  são tipos semânticos, então  $\langle \sigma, \tau \rangle$  é um tipo semântico;

Nada mais é um tipo semântico.

# Tipos Semânticos

$e$  e  $t$  são tipos semânticos;

Se  $\sigma$  e  $\tau$  são tipos semânticos, então  $\langle \sigma, \tau \rangle$  é um tipo semântico;

Nada mais é um tipo semântico.

Se uma denotação pertence a  $D_\alpha$ , essa denotação é de tipo  $\alpha$

# Tipos Semânticos

$e$  e  $t$  são tipos semânticos;

Se  $\sigma$  e  $\tau$  são tipos semânticos, então  $\langle \sigma, \tau \rangle$  é um tipo semântico;

Nada mais é um tipo semântico.

Se uma denotação pertence a  $D_\alpha$ , essa denotação é de tipo  $\alpha$

A denotação de um nome próprio é de tipo  $e$



# Tipos Semânticos

$e$  e  $t$  são tipos semânticos;

Se  $\sigma$  e  $\tau$  são tipos semânticos, então  $\langle \sigma, \tau \rangle$  é um tipo semântico;

Nada mais é um tipo semântico.

Se uma denotação pertence a  $D_\alpha$ , essa denotação é de tipo  $\alpha$

A denotação de um nome próprio é de tipo  $e$

A denotação de uma sentença é de tipo  $t$

# Tipos Semânticos

$e$  e  $t$  são tipos semânticos;

Se  $\sigma$  e  $\tau$  são tipos semânticos, então  $\langle \sigma, \tau \rangle$  é um tipo semântico;

Nada mais é um tipo semântico.

Se uma denotação pertence a  $D_\alpha$ , essa denotação é de tipo  $\alpha$

A denotação de um nome próprio é de tipo  $e$

A denotação de uma sentença é de tipo  $t$

A denotação de um verbo intransitivo é de tipo  $\langle e, t \rangle$

# Tipos Semânticos

$e$  e  $t$  são tipos semânticos;

Se  $\sigma$  e  $\tau$  são tipos semânticos, então  $\langle \sigma, \tau \rangle$  é um tipo semântico;

Nada mais é um tipo semântico.

Se uma denotação pertence a  $D_\alpha$ , essa denotação é de tipo  $\alpha$

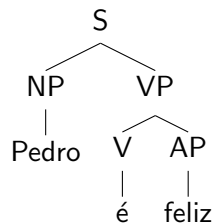
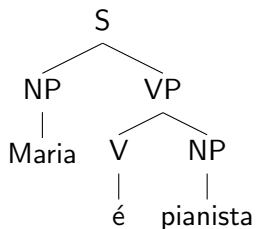
A denotação de um nome próprio é de tipo  $e$

A denotação de uma sentença é de tipo  $t$

A denotação de um verbo intransitivo é de tipo  $\langle e, t \rangle$

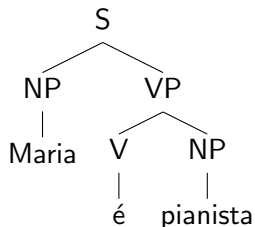
...

## Predicados Não-Verbais



- ▶ Vamos tratar o verbo *ser* como sendo semanticamente vácuo.

# Nomes Comuns

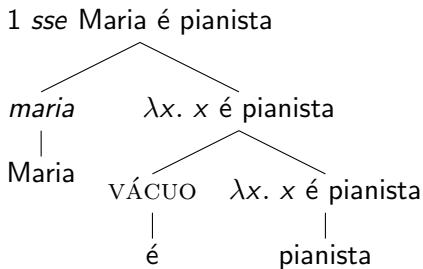


$\llbracket S \rrbracket = 1$  sse Maria é pianista

$\llbracket VP \rrbracket = \llbracket NP \rrbracket = \llbracket \text{pianista} \rrbracket$

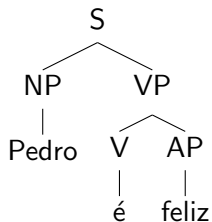
$\llbracket \text{pianista} \rrbracket = \lambda x. x \text{ é pianista}$

# Nomes Comuns



$$[[S]] = [[é pianista]]([[Maria]]) \quad (AF)$$

# Adjetivos

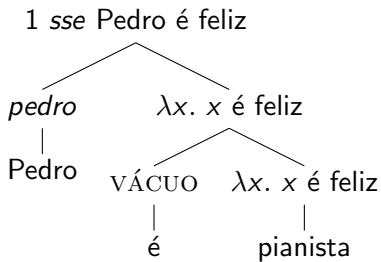


$\llbracket S \rrbracket = 1$  sse Pedro é feliz

$\llbracket VP \rrbracket = \llbracket AP \rrbracket = \llbracket feliz \rrbracket$

$\llbracket feliz \rrbracket = \lambda x. x \text{ é feliz}$

# Adjetivos

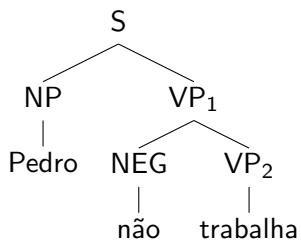


$$\llbracket S \rrbracket = \llbracket \text{é feliz} \rrbracket(\llbracket \text{Pedro} \rrbracket)$$

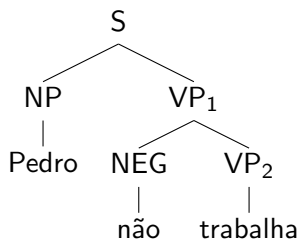
$$(AF)$$



# Negação



# Negação



$\llbracket S \rrbracket = 1$  sse Pedro não trabalha

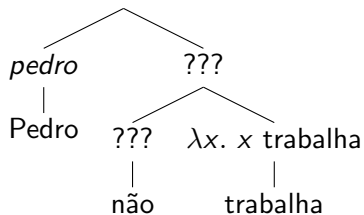
$\llbracket \text{Pedro} \rrbracket = \text{pedro}$

$\llbracket \text{trabalha} \rrbracket = \lambda x. x \text{ trabalha}$

$\llbracket \text{não} \rrbracket = ???$

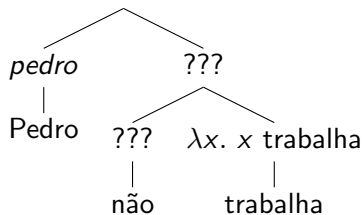
# Negação

1 sse Pedro não trabalha



# Negação

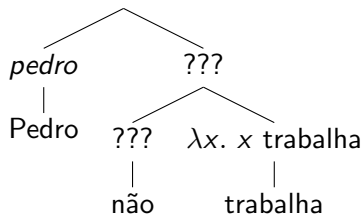
1 sse Pedro não trabalha



$\llbracket \text{não trabalha} \rrbracket = \lambda x. x \text{ não trabalha}$

# Negação

1 sse Pedro não trabalha

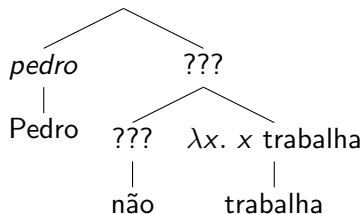


$\llbracket \text{não trabalha} \rrbracket = \lambda x. x \text{ não trabalha}$

$\llbracket \text{não trabalha} \rrbracket = \lambda x. \llbracket \text{trabalha} \rrbracket(x) = 0$

# Negação

1 sse Pedro não trabalha



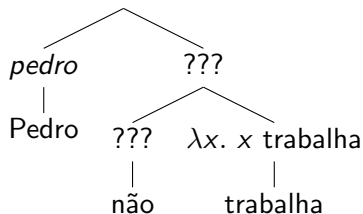
$\llbracket \text{não trabalha} \rrbracket = \lambda x. x \text{ não trabalha}$

$\llbracket \text{não trabalha} \rrbracket = \lambda x. \llbracket \text{trabalha} \rrbracket(x) = 0$

$\llbracket \text{não} \rrbracket =$

# Negação

1 sse Pedro não trabalha

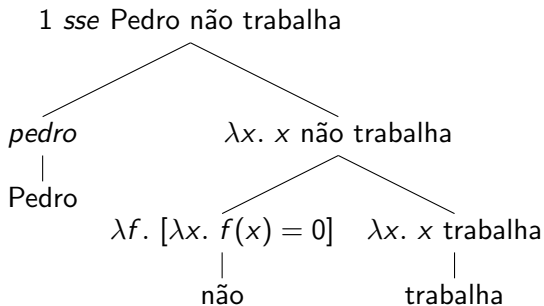


$\llbracket \text{não trabalha} \rrbracket = \lambda x. x \text{ não trabalha}$

$\llbracket \text{não trabalha} \rrbracket = \lambda x. \llbracket \text{trabalha} \rrbracket(x) = 0$

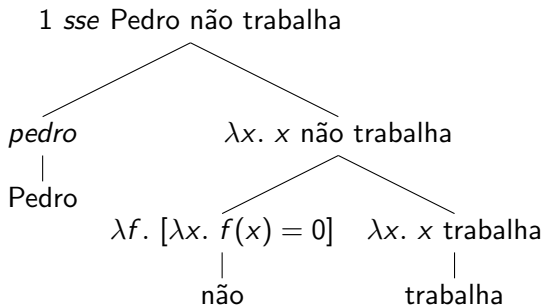
$\llbracket \text{não} \rrbracket = \lambda f. [\lambda x. f(x) = 0]$

# Negação





# Negação



$\llbracket S \rrbracket = \llbracket \text{não trabalha} \rrbracket(\llbracket \text{Pedro} \rrbracket)$  (AF)

$\llbracket \text{não trabalha} \rrbracket = \llbracket \text{não} \rrbracket(\llbracket \text{trabalha} \rrbracket)$  (AF)

$\llbracket \text{Pedro não trabalha} \rrbracket = (\llbracket \text{não} \rrbracket(\llbracket \text{trabalha} \rrbracket))(\llbracket \text{Pedro} \rrbracket)$  (AF 2x)