

## Variablen und Namen

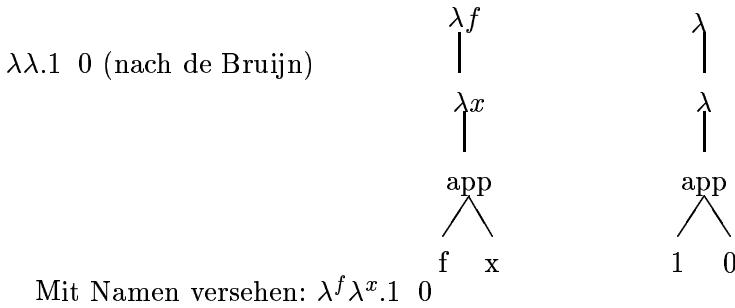
### Vorbemerkung

$$[s/x](\lambda y.t) \neq \lambda y[s/x]t \\ \lambda y'[s/y][y'/y]t \quad y' \text{ neu}$$

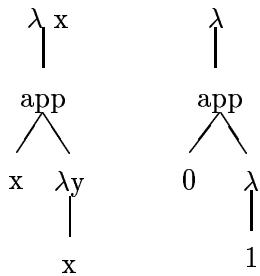
### Namenlose Repräsentation von $\lambda$ -Termen nach Nicolas de Bruijn [AutoMath]

(Alle freien Variablen müssen dafür im Kontext gebunden werden.)

$$\lambda f \lambda x. f x$$



$$\lambda x.x(\lambda y.x) \\ \lambda.0(\lambda.1) \text{ (de Bruijn)}$$



$$\text{Wie drucke ich } \lambda^f.0\lambda^x.1\ 0 \rightarrow \lambda f.f(\lambda x.f\ x)$$

$$\begin{aligned} 0 &\mapsto f \rightarrow \lambda^f.0\lambda^x.1\ 0 = \lambda f. \\ &\quad \vdash 0\lambda^x.1\ 0 = f(\lambda x. \\ 1 &\mapsto f, 0 \mapsto x \vdash 1\ 0 \quad f\ x) \end{aligned}$$

### Substitution

$$\begin{array}{ll} [s/x] \ x = s & [s/j] \ j = s \\ [s/x] \ y = y \ (y \neq x) & [s/j] \ i = i \ (i \neq j) \\ [s/x] \ \lambda y t = \lambda y'.[s/x][y'/y]t & [s/j] \ \lambda t = \lambda[\uparrow s/j + 1]t \\ [s/x](t_1 \ t_2) = ([s/x] \ t_1)([s/x] \ t_2) & [s/j](t_1 \ t_2) = ([s/j] \ t_1)([s/j] \ t_2) \end{array}$$

Dabei ist der schwierigste Fall die

### Abstraktion

$$[\lambda x \ x/x] \lambda y. x = \lambda y \lambda x x$$

$$0 \rightarrow x \vdash [\lambda 0/0] \lambda. 1 = \lambda [\lambda 0/1] 1 = \lambda \lambda 0$$

$$[\lambda z. x] \lambda y. x = \lambda y \lambda z x$$

$$x \vdash [\lambda 1/0] \lambda 1 = \lambda [\lambda 2/1] = \lambda \lambda 2$$

$$\begin{aligned} & \uparrow \lambda 1 = \lambda 2 \\ & \uparrow 0 = 1 \\ & \uparrow \lambda 0 = \lambda 0 \\ \Rightarrow & [s/j] \lambda t = \lambda [\uparrow s/j + 1] t \end{aligned}$$

Bleibt die Definition von  $\uparrow$

$$\begin{array}{ll} z f & \vdash \lambda x \lambda y. x(y \ z) \\ \begin{smallmatrix} \uparrow & \uparrow \\ 1 & 0 \end{smallmatrix} & \\ z f g & \vdash \uparrow_0^1 \lambda \lambda. 1(0 \ 3) \\ \begin{smallmatrix} \uparrow & \uparrow & \uparrow \\ 2 & 1 & 0 \end{smallmatrix} & \vdash \uparrow_0^1 \lambda \lambda. 1(0 \ 3) \rightarrow \lambda \lambda. 1(0 \ 4) \end{array}$$

Hierbei wird folgende Syntax verwendet:  $\uparrow_{\text{Untergrenze}}^{\text{Verschiebungszahl}}$

$$\begin{array}{ll} z, f, g & \vdash \uparrow_0^1 \lambda^x \lambda^y. 1(0 \ 3) \\ z, f, g, x & \vdash \lambda \uparrow_1^1 \lambda. 1(0 \ 3) \\ \begin{smallmatrix} 3, 2, 1, 0 \end{smallmatrix} & \\ z, f, g, x, y & \vdash \lambda \lambda \uparrow_2^1 . 1(0 \ 3) \\ & \lambda \lambda. (\uparrow_2^1 1)(\uparrow_2^1 0 \ 3) \\ & \lambda \lambda. 1(0 \ 4) \end{array}$$

### 0.1 Definition. Shifting

$\uparrow_c^d t$  verschiebt in  $t$  alle Indizes  $\geq c$  um  $d$  nach oben.

$$\begin{aligned} \uparrow_c^d i &= \begin{cases} i + d & , \text{ falls } i \geq c \\ i & \text{sonst} \end{cases} \\ \uparrow_c^d \lambda t &= \lambda \uparrow_{c+1}^d t \\ \uparrow_c^d (t_1 \ t_2) &= (\uparrow_c^d t_1) (\uparrow_c^d t_2) \end{aligned}$$