

Домашнее задание №3

Андрей Козлов

27 февраля 2015 г.

1. (a) $\alpha \rightarrow \alpha$
(b) $\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \beta$
(c) $\alpha \rightarrow \alpha \rightarrow \alpha$
(d) $(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow ((\beta \rightarrow \alpha) \rightarrow \alpha) \rightarrow \beta$
(e) Терм не типизируется.
Рассмотрим предтерм $(xy)x$, пусть он является термом. Тогда $\exists \Gamma, \sigma: \Gamma \vdash (x(yx)): \sigma$.
Тогда по лемме об инверсии правый подтерм x имеет некий тип τ , а левый подтерм xy тип $\tau \rightarrow \sigma$, то есть $y: \alpha, x: \alpha \rightarrow \tau \rightarrow \sigma$. Таким образом, тип $\tau = \alpha \rightarrow \tau \rightarrow \sigma$ является подвыражением себя, что невозможно в силу конечности типа.
- 2.
3. (a) `isZero :: Nat -> Bool`
`isZero 0 = true`
`isZero (suc n) = false`

`ge :: Nat -> Nat -> Bool`
`ge n m = if (isZero (minus m n))`
`then true`
`else false`

(b) `fac :: Nat -> Nat`
`fac 0 = suc 0`
`fac (suc n) = mul (suc n) (fac n)`

(c) `f :: (Nat -> a) -> Nat -> a`
`f g 0 = g (suc 0)`

$$f \ g \ (suc \ n) = g \ (f \ g \ n)$$

$$ack :: Nat \rightarrow Nat \rightarrow Nat$$

$$ack \ 0 = suc$$

$$ack \ (suc \ m) = f \ (ack \ m)$$

4. (a)
 - $Pair_{\sigma, \tau}$
 - $\Gamma \vdash pair_{\sigma, \tau} : \sigma \rightarrow \tau \rightarrow Pair_{\sigma, \tau}$
 - $\Gamma \vdash fst_{\sigma} : Pair_{\sigma, \tau} \rightarrow \sigma$
 - $\Gamma \vdash snd_{\tau} : Pair_{\sigma, \tau} \rightarrow \tau$
 - $\Gamma \vdash fst \ (pair \ x \ y) \rightarrow x$
 - $\Gamma \vdash snd \ (pair \ x \ y) \rightarrow y$
- (b)
 - $List_{\sigma}$
 - $\Gamma \vdash nil_{\sigma} : List_{\sigma}$
 - $\Gamma \vdash cons_{\sigma} : \sigma \rightarrow List_{\sigma} \rightarrow List_{\sigma}$
 - $\Gamma \vdash rec_{List_{\sigma}} : \alpha \rightarrow (\sigma \rightarrow List_{\sigma} \rightarrow \alpha) \rightarrow List_{\sigma} \rightarrow \alpha$
 - $\Gamma \vdash rec \ List_{\sigma} \ n \ c \ nil \rightarrow n$
 - $\Gamma \vdash rec \ List_{\sigma} \ n \ c \ (cons \ x \ xs) \rightarrow c \ x \ xs \ (rec \ n \ c \ xs)$

$$5. \text{insert} :: \text{Int} \rightarrow [\text{Int}] \rightarrow [\text{Int}]$$

$$\text{insert} \ x \ [] = [x]$$

$$\text{insert} \ x \ (y:ys) = \text{if } x \leq y \text{ then } (x:y:ys) \text{ else } y:(\text{insert } x \ ys)$$

$$\text{sort} :: [\text{Int}] \rightarrow [\text{Int}]$$

$$\text{sort} \ [] = []$$

$$\text{sort} \ (x:xs) = \text{insert } x \ (\text{sort } xs)$$