Листок 4: λ-исчисление с простыми типами

Упражнение 1. Доказать утверждения о типах.

- $(1) \vdash (\lambda x : \text{Nat.succ } x)4 : \text{Nat}$
- (2) $\vdash (\lambda x : \text{Nat.is_zero? (pred } x))1 : \text{Bool}$
- (3) $f: \text{Bool} \to \text{Nat} \vdash \lambda x : \text{Bool.succ } (f x): \text{Bool} \to \text{Nat}$
- (4) $g: \operatorname{Nat} \to \operatorname{Bool} \vdash g((\lambda x : \operatorname{Nat}.\operatorname{succ}(\operatorname{succ} x))42): \operatorname{Bool}$
- $(5) \vdash \lambda x, y : \text{Nat.if (is_zero? } x) \text{ then } y \text{ else (succ } y) : \text{Nat} \rightarrow \text{Nat} \rightarrow \text{Nat}$
- (6) $\vdash \lambda x : \text{Nat}, y : \text{Bool.if } y \text{ then } (\text{pred } x) \text{ else succ } x : \text{Nat} \to \text{Bool} \to \text{Nat}$

(7)

$$f \colon \operatorname{Nat} \to \operatorname{Nat}, g \colon \operatorname{Nat} \to \operatorname{Bool} \vdash$$

$$\lambda x \colon \operatorname{Nat} \colon f \text{ (if } g \text{ x then false } \text{ else true)} \colon$$

 $Nat \rightarrow Bool$

(8)

```
f \colon \operatorname{Nat} \to \operatorname{Nat}, g \colon \operatorname{Nat} \to \operatorname{Nat} \vdash
\lambda x \colon \operatorname{Bool}, y \colon \operatorname{Nat}. \text{ if } x \text{ then } (f \ y) \text{ else } (\operatorname{succ} \ (g \ y)) \colon
\operatorname{Bool} \to \operatorname{Nat} \to \operatorname{Nat}
```

(9)

$$f \colon \mathrm{Nat} \to \mathrm{Nat} \to \mathrm{Bool}, g \colon \mathrm{Nat} \to \mathrm{Bool}$$

 $\vdash (\lambda x : \mathrm{Bool}, y : \mathrm{Nat} . \text{ if } x \text{ then } (f \ y) \text{ else } g) \mathsf{true} \ 10$
 $\colon \mathrm{Nat} \to \mathrm{Bool}$

(10) $x: \operatorname{Nat}, f, g: \operatorname{Nat} \to \operatorname{Nat} \vdash (\text{if is_zero? } x \text{ then } f \text{ else } g)5: \operatorname{Nat}$

Упражнение 2 (самоприменение). Доказать утверждения о типах.

- (1) Пусть $\mathbf{I}_N \equiv \lambda x : \mathrm{Nat} \cdot x : \mathrm{Nat} \to \mathrm{Nat}, \ \mathbf{I}_{NN} \equiv \lambda x : \mathrm{Nat} \to \mathrm{Nat} \cdot x : (\mathrm{Nat} \to \mathrm{Nat}) \to \mathrm{Nat} \to \mathrm{Nat}.$ Тогда $\vdash \mathbf{I}_{NN} \mathbf{I}_N : \mathrm{Nat} \to \mathrm{Nat}.$
- (2) Аналогично (1) найти корректные аннотации типов и приписать тип для самоприменения бестипового комбинатора $\mathbf{K} \equiv \lambda xy$. x.
- (3) (*) Показать, что в λ -исчислении с простыми типами нельзя приписать тип терму $\lambda x . xx$, какую бы аннотацию типа не выбрать для x.