

Задания

15 апреля 2021 г.

1. Пусть $T : \mathbf{C} \rightarrow \mathbf{C}$ – монада. Докажите, что функтор

$$U^T : T\text{-}\mathbf{alg} \rightarrow \mathbf{C}$$
$$U^T(A, h) = A$$

является правым сопряженным к

$$F^T : \mathbf{C} \rightarrow T\text{-}\mathbf{alg}$$
$$F^T(A) = (T(A), \mu_A),$$

и монада, соответствующая этому сопряжению, – это просто T .

2. Докажите, что категория Клейсли \mathbf{Kl}_T эквивалентна полной подкатегории $T\text{-}\mathbf{alg}$ на свободных T -алгебрах.

Определим функтор $F : \mathbf{Kl}_T \rightarrow T\text{-}\mathbf{alg}^{free}$, где $T\text{-}\mathbf{alg}^{free}$ – полная подкатегория $T\text{-}\mathbf{alg}$ на свободных алгебрах.

$$F(A) = (T A, \mu_A)$$
$$F(f) = T f$$

Определение корректно, так как данная диаграмма коммутует по нитуральности μ :

$$\begin{array}{ccc} TTA & \xrightarrow{\mu_A} & TA \\ \downarrow TTf & & \downarrow Tf \\ TTTB & \xrightarrow{\mu_{TB}} & TB \end{array}$$

$$F(f \circ g) = F(f) \circ F(g), \quad F(id) = id, \text{ так как } T \text{ – функтор}$$

Докажем, что F – полный и строгий. Следующая диаграмма коммутует

$$\begin{array}{ccc} A & \xrightarrow{\eta_A} & TA \\ \downarrow f & & \downarrow Tf \\ TB & \xleftarrow{\mu_B} & TTB \end{array}$$

так как $\mu_B \circ Tf \circ \eta_A = f \circ \mathbf{kl}_T \eta_A = f \circ \mathbf{kl}_T id_A = f$.

A значит $Hom(A, TB) \rightarrow Hom((TA, \mu_A), (TB, \mu_B))$ – биекция.

Так как F существенно сюръективен (прообраз $(T A, \mu_A)$ есть A), то F – эквивалентность категорий.

- Опишите алгебраическую теорию, категория моделей которой эквивалентна категории рефлексивных графов, которые определялись в предыдущем ДЗ.

$$T = (\mathcal{S}, \mathcal{F}, \mathcal{A})$$

$$\mathcal{S} = \{v, e\}$$

$$\mathcal{F} = \{src : e \rightarrow v, dst : e \rightarrow v, id : v \rightarrow e\}$$

$$\mathcal{A} = \{src (id x) = x, dst (id x) = x\}$$

- Докажите, что для любой малой категории \mathbf{C} категория функторов $\mathbf{Set}^{\mathbf{C}^{op}}$ эквивалентна категории моделей некоторой алгебраической теории.

$$T = (\mathcal{S}, \mathcal{F}, \mathcal{A})$$

$$\mathcal{S} = \{f, c, ch, s\}$$

$$\mathcal{F} :$$

$$app_{Ob} : f \rightarrow c \rightarrow s$$

$$app_{Hom} : f \rightarrow ch \rightarrow (s \rightarrow s)$$

$$\circ_c : ch \rightarrow ch \rightarrow ch$$

$$id_c : c \rightarrow ch$$

$$src : ch \rightarrow c$$

$$dst : ch \rightarrow c$$

$$\mathcal{A} :$$

$$app_{Hom} F (f \circ_c g) x = app_{Hom} F f (app_{Hom} F g x)$$

$$app_{Hom} F (id_c c) x = x$$

$$src (id c) = c$$

$$dst (id c) = c$$

$$(f \circ_c g) \circ_c h = f \circ_c (g \circ_c h)$$

- Докажите, что категория $\mathbf{Mon-Mod}(\mathbf{Mon-Mod})$ моноидов в категории моноидов (в \mathbf{Set}) изоморфна категории коммутативных моноидов (в \mathbf{Set}).
- Реализуйте на хаскелле монаду, аналогичную монаде абелевых групп на множествах. Обратите внимание, что вам потребуется определить особым образом *instance Eq* для типа монад.
- Пусть $(A, *, 1)$ – моноид. Тогда *полумодуль* над моноидом A – это моноид $(M, +, 0)$ вместе с операцией $\cdot : A \times M \rightarrow M$, удовлетворяющий следующим условиям:

$$\bullet r \cdot (x + y) = r \cdot x + r \cdot y$$

$$\bullet (r * s) \cdot x = r \cdot (s \cdot x)$$

- $1 \cdot x = x$

Забывающий функтор $\mathbf{Mod}_A \rightarrow \mathbf{Set}$ является правым сопряженным. Следовательно существует монада полумодулей на категории \mathbf{Set} . Реализуйте на хаскелле монаду, аналогичную этой монаде.

8. Пусть $(A, +, 0, *, 1)$ – кольцо. Тогда *полумодуль* над кольцом A – это моноид $(M, +, 0)$ вместе с операцией $\cdot : A \times M \rightarrow M$, удовлетворяющий следующим условиям:

- $r \cdot (x + y) = r \cdot x + r \cdot y$
- $(r + s) \cdot x = r \cdot x + s \cdot x$
- $0 \cdot x = 0$
- $(r * s) \cdot x = r \cdot (s \cdot x)$
- $1 \cdot x = x$

Забывающий функтор $\mathbf{Mod}_A \rightarrow \mathbf{Set}$ является правым сопряженным. Следовательно существует монада полумодулей на категории \mathbf{Set} . Реализуйте на хаскелле монаду, аналогичную этой монаде.

9. Реализуйте *instance Monad* для типа *Term*:

```
data Term a = Var a | App (Term a) (Term a) | Lam (Term (Maybe a))
```

Реализуйте алгоритм нормализации для *Term*.