# Математическая логика. Домашнее задание №8

# Горбунов Егор Алексеевич

### 18 апреля 2016 г.

**Задание №1** Определите формулы, удовлетворяющие следующим описаниям. Для первых двух заданий мы предполагаем, что в сигнатуре есть преди- катный символ ≤.

- (a)  $\exists x \le t \ \psi$  («Существует x, меньше либо равный t, такой что верно  $\psi$ »)
- (b)  $\forall x \le t \psi$  («Для любого x, меньше либо равного t, верно  $\psi$ »)
- (c) «Существует не менее двух элементов, удовлетворяющих  $\phi(x)$ »
- (d) «Существует ровно два элемента, удовлетворяющие  $\phi(x)$ »
- (e) «Существует по крайней мере один, но не более двух элементов, удовлетворяющих  $\phi(x)$ »
- (f) «Существует не более одного элемента, удовлетворяющего  $\phi(x)$ »

**Решение:** Сокращённо пишем вместо  $\phi[y/x] := \phi(y)$ , как я понимаю.

```
(a) \exists x ((x \le t) \land \psi)
```

(b)  $\forall x ((x \le t) \rightarrow \psi)$ 

(c) 
$$\exists x (\exists y ((x = y) \rightarrow \bot \land \varphi(x) \land \varphi(y)))$$

$$\text{(d) } \gamma \coloneqq \exists x \left( \left( \exists y \left( \left( x = y \right) \to \bot \land \phi(x) \land \phi(y) \right) \right) \land \forall z \left( \phi(z) \to \left( x = z \lor y = z \right) \right)$$

(e) 
$$\gamma \vee \exists x (\phi(x) \wedge \forall y (\phi(y) \rightarrow (x = y)))$$

(f) 
$$(\exists x (\varphi(x) \land \forall y (\varphi(y) \rightarrow (x = y))) \lor (\forall x (\varphi(x) \rightarrow \bot))$$

**Задание №2** Напишите на хаскелле функцию, аналогичную конструкции case для пар, используя fst и snd. Укажите ее тип (вам нужно будет использовать функции высшего порядка вместо расширения контекста). Реализуйте функции fst' и snd', эквивалентные обычным fst и snd, через эту функцию.

#### Решение:

```
caseI :: (a, b) -> (a -> b -> c) -> c
caseI p f = f (fst p) (snd p)

fst' :: (a, b) -> a
fst' p = caseI p const

snd' :: (a, b) -> b
snd' p = caseI p (flip const)
```

Задание №3 Пусть у нас есть несколько формул:

(a) 
$$x \neq y$$

(b) 
$$\exists x(x \neq y)$$

(c) 
$$\forall x(x \neq y)$$

(d) 
$$\exists x \exists y (x \neq y)$$

(e) 
$$\exists x \forall y (x \neq y)$$

(f) 
$$\forall x \exists y (x \neq y)$$

(g) 
$$\forall x \forall y (x \neq y)$$

И несколько интерпретаций:

$$M_0 = \emptyset$$

$$M_1 = \{7\}$$

$$M_2 = \{13, 28\}$$

Какие из этих формул верны в каких моделях?

Решение:

	$M_0$	$M_1$	$M_2$
(a)	<b>√</b>	×	×
(b)	×	×	$\checkmark$
(c)	$\checkmark$	×	×
(d)	×	×	$\checkmark$
(e)	×	×	×
(f)	$\checkmark$	×	$\checkmark$
(g)	<b>✓</b>	×	×

**Задание №4** Докажите, что формулы  $\forall x \forall y (x \neq y)$  и  $\neg \exists x \top$  эквивалентны, написав лямбда терм типа  $((\forall x \forall y (x \neq y)) \rightarrow \neg \exists x \top) \land ((\neg \exists x \top) \rightarrow \forall x \forall y (x \neq y)).$ 

# Решение:

 $(\Rightarrow)$  Терм типа  $(\forall x \forall y (x \neq y)) \rightarrow \neg \exists x \top)$ :

$$t_{\Rightarrow} := \lambda f. (\lambda p. f (fst p) (fst p) (refl (fst p)))$$

Тут f имеет тип  $x \to y \to (x = y) \to \bot$ , а p имеет тип  $(x, \bot \to \bot)$ 

(⇐) Терм типа (¬∃х ⊤) → ∀х∀у(х ≠ y), тип можно переписать так:

$$((x, \bot \to \bot) \to \bot) \to (x \to y \to (x = y) \to \bot)$$

Тогда искомый терм таков:

$$t = \lambda g. (\lambda a. \lambda b. \lambda e. g (a, leib(x, x = y, e, e)))$$

У нас получается, что  $\alpha$  имеет тип x, b имеет тип y, а e имеет тип x=y, тогда, соответственно, можно считать, что e имеет тип x=y[x/x], а значит leib(x,x=y,e,e) будет иметь тип y=y, что эквивалентно  $\top=\bot\to\bot$ 

Требуемый итоговый терм:  $(t_\Rightarrow,t_\Leftarrow)$