

1. Пусть $a \preceq b = \{|a|, \text{sign}(a)\} \preceq \{|b|, \text{sign}(b)\}$

1.(альтернативное решение)

мы можем построить биекцию между натуральными и целыми/рациональными множествами => можно вполне упорядочить.

так как всего коэффициентов N^3 , на каждую комбинацию 2 корня => множество счетно => можно вполне упорядочить

3.

аксиома степени

$$\forall x. \exists p. \forall y. y \in p \leftrightarrow y \subseteq x$$

$$\varphi(x) = (\forall X. \exists p. \forall y. y \in p \leftrightarrow y \subset X) \wedge \exists z. z \in y \wedge z = x$$

b)

contains(x): $\exists y. y \in X \wedge y = x$

filter: аксиома выделения

$$\forall x. \exists b. \forall y. y \in b \leftrightarrow (y \in x \wedge \varphi(y))$$

где $x = a$, а $\varphi = \neg \text{contains}(b)$

при такой подстановке получаем minus

pair: аксиома пары

$$\forall a. \forall b. \exists s. a \in s \wedge b \in s \wedge \forall c. c \in s \rightarrow c = a \vee c = b$$

где $a = \text{minus}(x, y)$, $b = \text{minus}(y, x)$

flatten: аксиома объединения

$$\forall x. (\exists y. y \in x) \rightarrow \exists p. \forall y. y \in p \leftrightarrow \exists s. y \in s \wedge s \in x$$

где $x = \text{pair}(\text{minus}(x, y), \text{minus}(y, x))$ (то что мы получили на предыдущем шаге) при такой подстановке получаем sum

```
minus[A](a : List[A], b : List[A]): List[A] = filter(_ <math>\notin</math> b)(a)(b)
sym[A](a : List[A], b : List[A]): List[A] = flatten(
  pair(minus(a, b), minus(b, a)))
```

c)

- Делаем wrapped
 - `powerset.filter(y => x \ y == emptyset)`
- Powerset с нулем
- $x \setminus \emptyset$ in wrapped

4.

$$\langle a, b \rangle = \langle c, d \rangle \Leftrightarrow (a = c) \wedge (b = d)$$

▷

≤ очевидно по построению

$$\Rightarrow \text{т.к. } A = B \equiv \forall x. x \in A \Rightarrow x \in B \wedge \forall x. x \in B \Rightarrow x \in A$$

⇒ A и B содержат одинаковые элементы ⇒ если $\langle a, b \rangle = \langle c, d \rangle$, тогда

$$(\{a\} = \{c\} \vee \{a\} = \{c, d\}) \wedge (\{a, b\} = \{c\} \wedge \{a, b\} = \{c, d\})$$

$$1) \{a\} = \{c\} \wedge \{a, b\} = \{c, d\} \Rightarrow a = c, b = d$$

$$2) \{a\} = \{c, d\} \wedge \{a, b\} = \{c\} \Rightarrow a = c = d, b = c = a = d$$

в обоих случаях $a = c \wedge b = d$

◁

5. а

- $\varphi(x) = \forall t. t \in x, t = \emptyset \parallel \exists z. z \in x \wedge z' = t$
- $w = \{x \mid \varphi(x)\}$

5b)

w - ординал $\Leftrightarrow w$ — вполне упорядоченное отношением (\in) транзитивное множество

$$w = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \dots\}$$

$$x' = x \cup \{x\}$$

1) w — вполне упорядоченное :

1. частичный порядок:

антисимметричность: $\forall a, b : (a \in b \rightarrow b \in a) \rightarrow a = b, (a \in b \rightarrow b \in a) = 0 \Rightarrow$ все ок

транзитивность: $\forall a \in w, \forall b \in w, \forall c \in w : (a \in b \rightarrow b \in c) \rightarrow a \in c :$

действительно, так как w это $w = \{\emptyset, \emptyset', \emptyset'', \dots\}$, где $\emptyset \in \emptyset', \emptyset' \in \emptyset'' \dots$ то w транзитивно

2. $\forall a \in w, \forall b \in w : a \in b \vee b \in a$ логика та же, что и при транзитивности

3. есть наименьший элемент: да - \emptyset

2) w — транзитивное множество

нужно доказать, что $\forall x, \forall y : (x \in y \wedge y \in w) \Rightarrow x \in w$

$$y \in w \Rightarrow y = \emptyset^{n+1}$$

$$x \in y \Rightarrow x \in \emptyset^n \cup \{\emptyset^n\}$$

⇒ есть 2 случая:

$$1. x \in \emptyset^n$$

$$2. x = \emptyset^n$$

1. очевидно $x \in w$ (просто делаем эти шаги, пока не попадем на 2)

2. очевидно $x \in w$

6a.

$$(i) A = \{b, c, \{b, c\}\}$$

транзитивно: все элементы $b, c, \{b, c\} \in A$

не вполне упорядочено: $b \notin c \wedge c \notin b$

очевидно, что аксиомы выполняются

$$(ii) A = \{b, \{b\}, \{a, b, \{b\}\}\}$$

не транзитивно $a \notin A$

вполне упорядочено $b \in \{b\} \in \{a, b, \{b\}\}$

очевидно, что аксиомы выполняются

6b.

$$x' = x \cup \{x\}$$

транзитивность:

$\forall a \in x \quad x \in x' \Rightarrow a \in x'$ (да, так как $x' = x \cup \{x\}$, $x \in x'$)

$\forall a \in \{x\} \quad \{x\} \in x' \Rightarrow a \in x'$ (да, так как $x' = x \cup \{x\}$, $a = x$)

вполне упорядочено:

1) частичный порядок:

антисимметричность: очевидно

транзитивность: так как x ординал, то x - вполне упорядочен $\Rightarrow x'$ транзитивно

2) $\forall a \in x', \forall b \in x' : a \in b \vee b \in a$. x вполне упорядочен и $x \in x' \Rightarrow x'$ имеет линейный порядок

3) так как в x есть наименьший, то он и подойдет для $x' \Rightarrow x'$ вполне упорядочен

6с.

$$x' = x \cup \{x\}$$

x' — транзитивное множество $\Rightarrow x$ тоже транзитивное множество

x' — вполне упорядочен \Rightarrow транзитивность рассмотрим только на x

и очевидно для x' транзитивность выполняется

\Rightarrow выполняется и для x ,

линейность тоже рассмотрим только для элементов из x

\Rightarrow раз x' вполне упорядочен, то x имеет линейный порядок

в x' есть наименьший элемент и очевидно,

что он находится в левой части, а левая часть это буквально $x \Rightarrow$ в x тот же наименьший элемент

6d.

$\sqsubset x$ — ординал $\wedge x \neq \emptyset$

так как любой элемент из x — ординал \Rightarrow любой элемент это множество

пусть наименьший элемент это $a \neq \emptyset$, тогда a — множество не содержащее множеств и содержащее хотя

так как иначе по транзитивности в x существовал бы элемент,

который "меньше" a .

тогда по транзитивности $b \in x$, но b — не множество $\Rightarrow a = \emptyset$

6e.

$$p = a \cup \{a\}$$

$$x \in p \Rightarrow x \in a \vee x = a$$

$$\text{если } x = a \Rightarrow x' = a \cup \{a\} = p$$

если $x \in a \Rightarrow x$ — ординал, который $\in p$, не равен p и не равен a

$$\Rightarrow x' = x \cup \{x\} \text{ — ординал, } x' \neq p (\text{так как } x \neq a), p \notin x' (\text{так как } x \in p \text{ и } x \neq a) \Rightarrow x' \in p$$

7.

$$\text{сама аксиома: } \forall x. x = \emptyset \vee \exists y. y \in x \wedge (\forall z. z \in x \rightarrow z \notin y)$$

$$\text{заметим, что } (\forall z. z \in x \rightarrow z \notin y) \sim y \cap x = \emptyset$$

$$\text{тогда аксиома имеет вид: } \forall x. x = \emptyset \vee \exists y. (y \in x \wedge y \cap x = \emptyset)$$

$$\text{тогда ее отрицание равно: } \exists x. x \neq \emptyset \wedge \forall y. (y \notin x \vee y \cap x \neq \emptyset)$$

нас интересуют $y \in x \Rightarrow$ левая часть равна 0

тогда рассмотрим какой-нибудь элемент $x_1 \in x$:

$$x_1 \cap x \neq \emptyset$$

тогда пусть $x_2 \in x_1 \cap x$

$$x_2 \cap x \neq \emptyset$$

и так далее. в итоге мы получили бесконечную последовательность вида:

$$x_1, x_2, x_3, \dots, \text{ такую что } x_2 \in x_1, x_3 \in x_2, \dots$$

тогда аксиома запрещает существование такой последовательности множеств

если же $x \in x$, тогда можно выписать такую последовательность x, x, x, \dots ,

такую что: $x \in x, x \in x, x \in x, \dots$,

но она запрещена аксиомой $\Rightarrow x \notin x$

8a.

$$\forall x. x \in w \rightarrow x' \neq \emptyset$$

если $x' = \emptyset$, то $\nexists x$, так как \emptyset наименьший элемент $w \Rightarrow x' \neq \emptyset$

9.

$$\omega * \bar{2} = \omega * \bar{1}' = (\omega * \bar{1}) + \omega = (\omega * \bar{0}') + \omega = (\omega * \bar{0} + \omega) + \omega = (\bar{0} + \omega) + \omega = \omega + \omega$$

10.

$$1^w = upb\{1^0, 1^1, 1^2, \dots\}$$

докажем по индукции, что $1^a = 1$:

$$\text{База: } 1^0 = 1$$

$$\text{Шаг: } 1^a = 1 \Rightarrow 1^{a'} = 1 :$$

$$1^{a'} = (1^a) \cdot a = 1 \cdot 1 = (1 \cdot 0) + 1 = 0 + 1 = (0 + 0)' = 0' = 1$$

$$\Rightarrow 1^w = upb\{1, 1, 1, \dots\} = 1 \neq w$$

$$w^1 = w^0 \cdot w = 1 \cdot w = upb\{\emptyset, 1, 2, 3, \dots\} \neq w \text{ (так как все элементы } upb \text{ строго меньше } w)$$