

# Конспект по дискретной алгебре (1-й семестр)

Латыпов Владимир (конспектор)  
donrumata03@gmail.com, tg:@donRumata03

Станкевич Андрей Сергеевич (лектор, инструктор по отношениям)  
tg:@andrewzta

20 сентября 2021 г.

## Содержание

<b>1</b>	<b>Отношения</b>	<b>3</b>
1.1	Свойства отношений . . . . .	3
1.2	Транзитивное замыкание . . . . .	3
<b>2</b>	<b>Булева алгебра</b>	<b>4</b>
2.1	Определения . . . . .	4
2.2	Перечислим некоторые функции...	4
2.2.1	Функции $n = 0$ . . . . .	4
2.2.2	Функции $n = 1$ . . . . .	5
2.2.3	Функции $n = 2$ . . . . .	5
2.3	Базовые связки базовых функций . . . . .	5

# 1. Отношения

## 1.1. Свойства отношений

Отношения бывают:

- Рефлексивные
- Симметричные
- Антисимметричные
- Транзитивные

Транзитивность и квадрат отношения - определения выглядят похоже.

**Определение 1** (Композиция отношений).

$$R \subseteq A \times B, G \subseteq A \times B \quad (1)$$

$$T \subseteq A \times C \text{ is } RG \stackrel{\text{def}}{\iff} \exists x \in R \quad (2)$$

$$H \subseteq A, H \stackrel{\text{def}}{=} R^2 \quad (3)$$

$$H^0 = \{(x, x) | x \in A\} \quad (4)$$

## 1.2. Транзитивное замыкание

**Замечание.** Квадрат отношения "больше на 1" - это отношение "больше на 2".

**Определение 2** (Транзитивное замыкание).

Т.З. отношения  $R$  - минимальное по включению транзитивное отношение, содержащие  $R$

**Определение 3** (Замкнутое относительно операции свойство).

Оно выполняется для результата этой операции над объектами, тоже удовлетворяющими этому свойству.

**Замечание.** Не всегда есть минимальное по включению множество, удовлетворяющее заданному свойству, но тут есть, так как замкнутое относительно операции пересечения.

**Определение 4** (Транзитивное замыкание, эквивалентное).

Т.З. отношения  $R$ :

$$R^+ = \bigcup_{i=1}^{\infty} R^i \quad (5)$$

То, что определения эквивалентны доказывается, через то, что:

- Первое подмножество второго
- Второе подмножество первого

**Определение 5.**

$$R^* = \bigcup_{i=0}^{\infty} R^i \quad (6)$$

**Замечание.** Бывает такая абстрактная ситуация: просто так не получается, но если добавить композицию самого с собой бесконечное количество раз, то получится.

Например, пути на графе.

## 2. Булева алгебра

### 2.1. Определения

Математические основы компьютера требуют знания двоичной логики, поэтому изучим её основы.

$$\mathbb{B} = \{True(1), False(0)\} \quad (7)$$

Булева функция - возвращает boolean. Бывают также  $n$ -арные функции:  $\mathbb{B}^n \mapsto \mathbb{B}$

Функций  $\mathbb{B}^n \mapsto \mathbb{B}$ :  $2^{2^n}$ .

### 2.2. Перечислим некоторые функции...

#### 2.2.1. Функции $n = 0$

$$\mathbb{B}^0 = \{(), ()\}$$

- `alwaysTrue`

- `alwaysFalse`

### 2.2.2. Функции $n = 1$

- $id\ x$  - проектор
- `not`
- $0_1$
- $1_1$

### 2.2.3. Функции $n = 2$

- $0000 : 0_2$
- $0001 : \&\&, \wedge$
- $0010 : \rightarrow$
- $0011 : P_1$
- $0100 : not \leftarrow$
- $0101 : P_2$
- $0110 : \oplus$
- $0111 : \vee$
- $1000 : \downarrow$
- $1001 : ==$
- $1010 : \neg y$
- ...

**Определение 6.** Сохраняющие ноль

## 2.3. Базовые связки базовых функций

Но в реальности

**Определение 7.** Композиция

**Определение 8.** Подстановка

Подстановка и композиция вместе обеспечивают любой доступный способ комбинации операций.

**Теорема 1.** Через композиции и подстановки операций  $\{\wedge, \neg, \vee\}$  можно выразить любую функцию, которая могла бы появиться в таблице

*Доказательство.* Функция задаётся бинарной последовательностью длины  $n$  (бит для каждого набора аргументов).

Построим конструкцию. Бит совпадения некой последовательности с заданной получается через конструкцию

$$is(seq) = \bigwedge_{i=0}^n (initial\_seq_i == seq_i) = \bigwedge_{i=0}^n (seq_i \text{ if } initial\_seq_i \text{ else } \neg seq_i) \quad (8)$$

Затем выберем те последовательности, где пародируемая функция выдаёт 1 и напомним в ответе:

$$f = \bigvee_{i=0}^n is\_seq_i \text{ if } seq_i \quad (9)$$

■