

# Дискретная математика. Коллоквиум весна 2017.

## Определения

Потом заполню

9 марта 2017 г.

1. События  $A$  и  $B$  называются независимыми, если вероятность композиции событий  $p(AB)$  равна произведению вероятностей  $p(A) \cdot p(B)$

Свойства независимых событий:

- (a) Если  $p(B) \neq 0$ , то условная вероятности  $p(A|B)$  равна вероятности события  $p(A)$ .
  - (b) Если события  $A$  и  $B$  независимы, то события  $\bar{A}$  и  $B$ ,  $A$  и  $\bar{B}$  и  $\bar{A}$  и  $\bar{B}$  также независимы.
2. 6 Множества называются *равномощными*, если между ними существует *биекция*, или взаимно-однозначное соответствие. Равномощность множеств обозначают значком  $\sim$ .

Свойства равномощности:

- (a) *Симметричность*:  $A \sim B \Rightarrow B \sim A$ .
  - (b) *Рефлексивность*:  $\forall A : A \sim A$
  - (c) *Транзитивность*:  $A \sim B, B \sim C \Rightarrow A \sim C$
3. 8 Множество  $S$  называют *счетным*, если оно равномощно множеству  $\mathbb{N}$ . Счетные множества обладают некоторыми свойствами:
- (a) Объединение счетных множеств счетно
  - (b) Всякое подмножество счетного множества конечно или счетно
  - (c) Всякое бесконечное множество содержит счетное подмножество
  - (d) Множество  $\mathbb{Q}$  рациональных чисел счетно
  - (e) Конечное либо счетное объединение конечных либо счетных множеств конечно либо счетно.
  - (f) Декартово произведение счетных множеств  $A \times B$  счетно.
  - (g) Число слов в конечном или счетном алфавите счетно.

4. 9

Континуум - мощность множества  $[0,1]$ . Примеры:

- (a) Множество бесконечных последовательностей нулей и единиц
- (b) Множество вещественных чисел
- (c) Квадрат  $[0,1] \times [0,1]$ .

5. 10 Свойства континуума:

- (a) В любом континуальном множестве есть счетное подмножество.
  - (b) Мощность объединения не более чем континуального семейства множеств, каждое из которых не более чем континуально, не превосходит континуума.
6. 11 Булева функция от  $n$  аргументов - отображение из  $B^n$  в  $B$ , где  $B = \{0,1\}$ . Количество всех  $n$ -арных булевых функций равно  $2^{2^n}$ . Булеву функцию можно задать таблицей истинности.
7. 12 Полный базис - это такой набор, который для реализации любой сколь угодно сложной логической функции не потребует использования каких-либо других операций, не входящих в этот набор. Примеры полных базисов:
- (a) Конъюнкция, дизъюнкция, отрицание.
  - (b) Конъюнкция, отрицание.
  - (c) Конъюнкция, сложение по модулю два, константа один - базис Жегалкина.
  - (d) Штрих Шеффера (таблица истинности - 0111).
8. Булевой схемой от  $n$  переменных  $x_1, \dots, x_n$  называется последовательность булевых функций  $g_1, \dots, g_s$ , в которой всякая  $g_i$  или равна одной из переменных, или получается из предыдущих применением одной из логических операций из *базиса схемы*. Также в булевой схеме задано некоторое число  $m \geq 1$  и члены последовательности  $g_{s-m+1}, \dots, g_s$  называются выходами схемы. Число  $m$  называют числом выходов. Число  $s$  называют размером схемы.
9. Свойства вычислимой функции:
- (a) Если функция  $f$  вычислима, то её область определения  $D(f)$  является перечислимым множеством.
  - (b) Если функция  $f$  вычислима, то её область значений  $E(f)$  является перечислимым множеством.
  - (c) Если функция  $f$  вычислима, то для любого перечислимого множества  $X$  его образ  $f(X)$  является перечислимым множеством.
  - (d) Если функция  $f$  вычислима, то для любого перечислимого множества  $X$  его прообраз  $f^{-1}(X)$  является перечислимым множеством.
10. Множество называется *разрешимым*, если для него существует разрешающий алгоритм, который на любом входе останавливается за конечное число шагов (*разрешающий алгоритм для множества — алгоритм, получающий на вход натуральное число и определяющий, принадлежит ли оно данному множеству*).
11. Множество называется *перечислимым*, если все его элементы могут быть получены с помощью некоторого алгоритма.
12. Свойства перечислимых множеств:
- (a) Если множества  $A$  и  $B$  перечислимы, то их объединение  $A \cup B$  и пересечение  $A \cap B$  также перечислимы (*отсюда следует, что объединение или пересечение конечного числа перечислимых множеств перечислимо*).
  - (b) Если множество  $A$  перечислимо, то оно является областью значений некоторой вычислимой функции (*это также является достаточным условием перечислимости*).

(с) Если множество  $A$  перечислимо, то оно является областью определения некоторой вычислимой функции (*это также является достаточным условием перечислимости*).

13. Функция  $U : \mathbb{N} \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  называется универсальной, если для любой функции  $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$  существует такое  $p$ , что  $U(p, x) = f(x)$  для любых  $x$  (*равенство здесь понимается в том смысле, что при любом  $x$  обе функции либо принимают одинаковое значение, либо не определены*).

14. 24 Универсальную вычислимую функцию  $U(p, x)$  называют *главной*, если для любой вычислимой функции  $V(q, y)$  существует *транслятор* – вычислимая тотальная функция, такая что

$$\forall q, y : V(q, y) = U(s(q), y)$$

Такие функции также называются *главными нумерациями*.

15. 25 Пусть  $F = \{f \mid f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}\}$  – множество вычислимых функций. Пусть  $A \subseteq F$  – подмножество функций. Говорят, что функция удовлетворяет некому *свойству*, если она лежит в  $A$ . Пусть  $U(p, x)$  – универсальная функция. Пусть  $P_a = \{p \mid U(p, x) \in A\}$ . Утверждается, что если  $A$  – нетривиально (т.е.  $A \neq \emptyset, \bar{A} \neq \emptyset$ ), то множество  $P_a$  неразрешимо.

16. 26 Пусть  $U(p, x)$  – главная нумерация. Тогда для любой тотальной вычислимой функции  $p(t) \exists t : U(p(t), x) = U(t, x)$ . Это утверждение называется теоремой о неподвижной точке.