

Дискретная математика и математическая логика

Швецова Анна, Ермилов Антон

16 декабря 2016 г.

Содержание

1. Введение в математическую логику	1
1.1 Пропозициональная логика исчисления высказываний	1
1.2 Предикатная логика	1
1.3 Невыразимость предикатов: метод автоморфизмов	1
2. Дискретная теория вероятностей	2
2.1 Введение в дискретную теорию вероятностей	2
2.2 Теорема Эрдеша-Ко-Радо	3
2.3 Случайная величина и её математическое ожидание	4
2.4 3-КНФ. Неравенство Маркова.	5
2.5 Энтропия случайной величины	5

1. Введение в математическую логику

1.1. Пропозициональная логика исчисления высказываний

1.2. Предикатная логика

1.3. Невыразимость предикатов: метод автоморфизмов

2. Дискретная теория вероятностей

2.1. Введение в дискретную теорию вероятностей

Определение 2.1.1. Ω — конечное множество, пространство элементарных событий.

Пример. $\{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ — значения, которые могут выпасть на кубике.

Определение 2.1.2. Событие — подмножество Ω .

Определение 2.1.3. Вероятностная мера — $\Pr : 2^\Omega \rightarrow [0, 1]$.

Пусть $A \subseteq \Omega$ — некоторое событие. Тогда вероятность события A — $\Pr(A)$.

Свойства.

- 1) $\Pr(\Omega) = 1$

- 2) $A \cap B = \emptyset \implies \Pr(A \cup B) = \Pr(A) + \Pr(B)$

Определение 2.1.4. (Ω, \Pr) — вероятностное пространство.

Свойства вероятностного пространства.

- 1) $\Pr(\emptyset) = 0$

- 2) $A \subseteq B \implies \Pr(A) \leq \Pr(B)$

- 3) $\Pr(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n) \leq \Pr(A_1) + \Pr(A_2) + \dots + \Pr(A_n)$

- 4) Формула включения-исключения:

$$\Pr(\bigcup_i A_i) = \sum_i \Pr(A_i) - \sum_{i < j} \Pr(A_i \cap A_j) + \sum_{i < j < k} \Pr(A_i \cap A_j \cap A_k) - \dots$$

- 5) $\Omega = \{\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_n\}$

$p_i = \Pr(\{\omega_i\})$ — вероятность события ω_i

$$\Pr(A) = \sum_{\omega_i \in A} p_i$$

Доказательство.

- 1) $\Pr(\emptyset) + \Pr(\Omega) = 1$

- 2) $B = A \cup (B \setminus A)$, $A \cap (B \setminus A) = \emptyset \implies \Pr(B) = \Pr(A) + \Pr(B \setminus A) \geq \Pr(A)$

- 3) По индукции:

$$\Pr(A \cup B) \leq \Pr(A) + \Pr(B), \text{ поскольку } \Pr(A \cup B) = \Pr(A) + \Pr(B \setminus A) \leq \Pr(A) + \Pr(B) \quad \square$$

Пример.

В школе учатся n детей, все они ходят на кружки. В каждом кружке учится ровно d человек, всего в школе кружков $k \leq 2^{d-1}$, $d \geq 2$. Можно ли выдать некоторым детям по айфону так, чтобы в любом кружке были дети как с айфонами, так и без?

Решение:

Опишем наше вероятностное пространство.

Ω — всевозможные способы раздать айфоны детям. Каждое событие — бинарная строка из n нулей и единиц (в i -ой позиции стоит 1, если мы выдаём айфон i -ому ребёнку, и 0 иначе), $|\Omega| = 2^n$. Вероятность каждого события равна $\frac{1}{2^n}$.

Положим событие A_i — i -ый кружок нарушает описанное правило.

Тогда $\Pr(A_i) = \frac{1}{2^n} \cdot (2^{n-d} + 2^{n-d}) = \frac{2^{n-d+1}}{2^n} = 2^{1-d}$ (то есть считаем, что в кружке или у всех детей есть айфоны, или у всех детей они отсутствуют).

$$\Pr(\exists \text{ кружок, нарушающий правило}) = \Pr(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_k)$$

$$\Pr(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_k) \leq \Pr(A_1) + \Pr(A_2) + \dots + \Pr(A_k) \leq 2^{1-d} \cdot 2^{d-1} = 1.$$

Наихудший случай — когда кружков ровно 2^{d-1} . Однако заметим, что и в таком случае не будет достигаться равенство, поскольку для любых двух кружков существует ненулевая вероятность того, что оба будут нарушать правило.

Таким образом, $\Pr(\text{все кружки хорошие}) > 0$. Следовательно, можно так распределить айфоны, что все кружки будут удовлетворять правилу.

2.2. Теорема Эрдеша-Ко-Радо

Теорема 2.2.1.

$$S = \{0, 1, \dots, n-1\}$$

$$\mathcal{F} \subseteq 2^S$$

Пусть выполняются следующие условия:

$$1) \forall A \in \mathcal{F} \quad |A| = k, \quad k \leq \frac{n}{2}$$

$$2) \forall A, B \in \mathcal{F} \quad A \cap B \neq \emptyset$$

$$\text{Тогда } |\mathcal{F}| \leq \binom{n-1}{k-1}.$$

Доказательство.

1) Докажем небольшую лемму.

Рассмотрим все множества $A_s = \{s, s+1, \dots, s+k-1\}$ (считаем, что суммирование производится по модулю n). Тогда утверждается, что в \mathcal{F} войдёт не более k множеств такого вида.

Положим, что для некоторого $s \in S : A_s \in \mathcal{F}$.

Помимо A_s , в \mathcal{F} могут входить только некоторые множества из $A_{s-k+1}, \dots, A_{s-1}, A_{s+1}, \dots, A_{s+k-1}$ (таким образом мы требуем, чтобы эти множества пересекались с A_s).

Разобьём описанные множества по парам следующим образом:

$$(A_{s-k+1}, A_{s+1}), (A_{s-k+2}, A_{s+2}), \dots, (A_{s-1}, A_{s+k-1})$$

Заметим, что внутри каждой пары множества не пересекаются. Следовательно, из каждой пары мы можем выбрать не более одного представителя. Поскольку всего пар $k-1$, то мы можем выбрать не более k таких множеств.

2) Заметим, что описанную лемму можно обобщить для случая перестановок:

Пусть $\sigma : S \rightarrow S$ — биекция.

$$A_s^\sigma = \{\sigma(s), \sigma(s+1), \dots, \sigma(s+k-1)\}$$

Тогда $\forall \sigma \quad \mathcal{F}$ содержит $\leq k$ множеств A_s^σ .

3) Пусть σ — случайная биекция, i — случайный элемент S .

Положим вероятностное пространство $\Omega = \{(\sigma, i) : \sigma \in S_n, i \in S\}$, $|\Omega| = n! \cdot n$.

Рассмотрим множество $\mathcal{U} = \{(\sigma, i) : A_i^\sigma \in \mathcal{F}\}$.

Заметим, что, с одной стороны, $\Pr(\mathcal{U}) \leq \frac{1}{n! \cdot n} \cdot (k \cdot n!) = \frac{k}{n}$ (суммируем по всем перестановкам). С другой стороны, $\Pr(\mathcal{U}) = \frac{|\mathcal{F}|}{\binom{n}{k}}$. Следовательно, $\frac{|\mathcal{F}|}{\binom{n}{k}} \leq \frac{k}{n} \implies |\mathcal{F}| \leq \frac{k}{n} \cdot \binom{n}{k} = \binom{n-1}{k-1}$.

□

2.3. Случайная величина и её математическое ожидание

Определение 2.3.1.

(Ω, Pr) — конечное вероятностное пространство.

Случайной величиной называется функция $X : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$, сопоставляющая каждому событию некоторое числовое значение.

$$[X \in A] = \{\omega \in \Omega : X(\omega) \in A\}, \text{ где } A \subseteq \mathbb{R}.$$

Пример.

$\Omega = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ — значения, которые могут выпасть на игральном кубике.

$$X(1) = 1^2, X(2) = 2^2, \dots, X(6) = 6^2$$

$$[X \in \{1, 2, \dots, 10\}] = \{1, 2, 3\}$$

Определение 2.3.2.

(Ω, Pr) — конечное вероятностное пространство.

$X : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$ — случайная величина.

$\mathbb{E}[X]$ — математическое ожидание.

$$\mathbb{E}[X] = \sum_{\omega \in \Omega} \text{Pr}(\omega) \cdot X(\omega)$$

Свойства.

1) Линейность.

$$X, Y : \Omega \rightarrow \mathbb{R}, \alpha, \beta \in \mathbb{R}$$

$$\text{Тогда } \mathbb{E}[\alpha X + \beta Y] = \alpha \mathbb{E}[X] + \beta \mathbb{E}[Y]$$

2) Принцип усреднения.

$$X : \Omega \rightarrow \mathbb{R}$$

$$\text{Тогда } \text{Pr}(X \geq \mathbb{E}[X]) > 0 \text{ и } \text{Pr}(X \leq \mathbb{E}[X]) > 0$$

Доказательство.

1) Распишем по определению:

$$\mathbb{E}[\alpha X + \beta Y] = \sum_{\omega \in \Omega} \text{Pr}(\omega) \cdot (\alpha X(\omega) + \beta Y(\omega)) = \alpha \sum_{\omega \in \Omega} \text{Pr}(\omega) X(\omega) + \beta \sum_{\omega \in \Omega} \text{Pr}(\omega) Y(\omega) = \alpha \mathbb{E}[X] + \beta \mathbb{E}[Y]$$

2) От противного.

$$\text{Пусть } \forall \omega \in \Omega : \text{Pr}(\omega) > 0 \quad X(\omega) < \mathbb{E}[X]$$

$$\mathbb{E}[X] = \sum_{\omega \in \Omega} \text{Pr}(\omega) X(\omega) < \sum_{\omega \in \Omega} \text{Pr}(\omega) \mathbb{E}[X] = \mathbb{E}[X] \sum_{\omega \in \Omega} \text{Pr}(\omega) = \mathbb{E}[X] \implies \text{противоречие} \quad \square$$

Определение 2.3.3. Турнир — орграф, между любыми двумя вершинами которого ровно 1 ребро.

Теорема 2.3.1.

$\forall n \exists$ турнир на n вершинах, в котором хотя бы $\frac{n!}{2^{n-1}}$ вершин.

Доказательство.

$$\Omega — \text{множество всех турниров на } n \text{ вершинах, } |\Omega| = 2^{\frac{n(n-1)}{2}}.$$

$X(\omega)$ — число гамильтоновых путей в ω .

Пусть σ — перестановка вершин.

Скажем, что $X_\sigma(\omega) = \begin{cases} 1 & , \text{ если } \sigma \text{ задаёт гамильтонов путь в } \omega \\ 0 & , \text{ иначе} \end{cases}$

Таким образом, $X(\omega) = \sum_{\sigma \in S_n} X_\sigma(\omega)$.

$$\mathbb{E}[X] = \sum_{\sigma \in S_n} \mathbb{E}[X_\sigma] = \sum_{\sigma \in S_n} (\Pr[X_\sigma = 1] \cdot 1 + \Pr[X_\sigma = 0] \cdot 0) = \sum_{\sigma \in S_n} \Pr[X_\sigma = 1]$$

Заметим, что σ задаёт гамильтонов путь, если существуют рёбра $\sigma(1) \rightarrow \sigma(2) \rightarrow \dots \rightarrow \sigma(n)$. Направления остальных рёбер нас не интересуют.

$$\text{Таким образом, } \Pr[X_\sigma = 1] = \frac{2^{\frac{n(n-1)}{2} - (n-1)}}{2^{\frac{n(n-1)}{2}}} = \frac{1}{2^{n-1}}.$$

$$\text{Отсюда получаем, что } \mathbb{E}[X] = \sum_{\sigma \in S_n} \Pr[X_\sigma = 1] = \frac{n!}{2^{n-1}}.$$

А по принципу усреднения существует такой турнир, что количество гамильтоновых путей в нём по крайней мере $\frac{n!}{2^{n-1}}$. \square

2.4. 3-КНФ. Неравенство Маркова.

Теорема 2.4.1.

φ — формула в 3-КНФ, m — число дизъюнктов в φ .

Тогда \exists набор переменных, который выполняет $\geq \frac{7}{8}m$ дизъюнктов.

Доказательство.

TODO \square

Теорема 2.4.2. (Неравенство Маркова)

TODO

2.5. Энтропия случайной величины

Определение 2.5.1. Энтропия.

(Ω, Pr) — конечное вероятностное пространство

$X : \Omega \rightarrow \mathbb{R}^k$ — случайная величина

$$X(\Omega) = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$

$$p_i = Pr[x = a_i]$$

Тогда энтропия случайной величины выражается следующим образом:

$$H[X] = \sum_{i=1}^n p_i \log_2 \frac{1}{p_i}$$

Анонс-пояснение: энтропия — это количество информации, которую несёт в себе случайная величина.

Пример 1. Пусть $X \in \{1, 0\}^n$ — случайная величина, $\forall S \in \{0, 1\}^n Pr[x = S] = 2^{-n}$. Тогда:

$$H[X] = \sum_{S \in \{0, 1\}^n} \frac{1}{2^n} \log_2 2^n = n$$

Теорема 2.5.1 (Неравенство Йенсена). Пусть $f : (a, b) \rightarrow \mathbb{R}$ — выпуклая. То есть:

$$\forall x, y \in (a, b), \alpha \in [0, 1]$$

$$f(\alpha x + (1 - \alpha)y) \leq \alpha f(x) + (1 - \alpha)f(y)$$

Тогда $\forall x_1, x_2, \dots, x_n \in (a, b), \forall \lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \in [0, 1], \sum_{i=1}^n \lambda_i = 1$

$$f(\lambda_1 x_1 + \lambda_2 x_2 + \dots + \lambda_n x_n) \leq \lambda_1 f(x_1) + \lambda_2 f(x_2) + \dots + \lambda_n f(x_n)$$

Замечание. $\log_2 x$ – вогнутая функция (иначе говоря, $-\log_2 x$ – выпуклая)

Лемма. $x_1, x_2, \dots, x_n, x_i > 0, \sum_{i=1}^n x_i = 1; y_1, y_2, \dots, y_n, y_i > 0, \sum_{i=1}^n y_i \leq 1$

Тогда:

$$\sum_{i=1}^n x_i \log_2 \frac{1}{x_i} \leq \sum_{i=1}^n x_i \log_2 \frac{1}{y_i}$$

Доказательство.

$$\sum_{i=1}^n x_i \log_2 \frac{1}{x_i} - \sum_{i=1}^n x_i \log_2 \frac{1}{y_i} = \sum_{i=1}^n x_i \log_2 \frac{x_i}{y_i} \leq \log_2 \sum_{i=1}^n y_i \leq 0$$

Неравенство Йенсена

□

Замечание. $(X, Y) : \Omega \rightarrow (X(\Omega), Y(\Omega))$

$$X : \Omega \rightarrow \mathbb{R}^k$$

$$Y : \Omega \rightarrow \mathbb{R}^l$$

$$(X, Y) : \Omega \rightarrow \mathbb{R}^{k+l}$$

Теорема 2.5.2. $H[X, Y] \leq H[X] + H[Y]$, причём, равенство достигается тогда и только тогда, когда X и Y независимы

Доказательство. Пусть X принимает значения $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$, а $Y - \{b_1, b_2, \dots, b_m\}$ и $p_{a_i} = Pr[x = a_i], q_{b_j} = Pr[y = b_j]$. А также $\rho_{a_i, b_j} = Pr[x = a_i, y = b_j]$, тогда:

$$H[X, Y] = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \rho_{a_i, b_j} \log_2 \frac{1}{\rho_{a_i, b_j}}$$

$$H[X] + H[Y] = \sum_{i=1}^n p_{a_i} \log_2 \frac{1}{p_{a_i}} + \sum_{j=1}^m q_{b_j} \log_2 \frac{1}{q_{b_j}}$$

Заметим, что $p_{a_i} = \sum_{j=1}^m \rho_{a_i, b_j}$ и $q_{b_j} = \sum_{i=1}^n \rho_{a_i, b_j}$. Действительно, вероятность того, что произойдет какое-то конкретное событие из X – сумма вероятностей того, что произойдет такое фиксированное событие и при этом любое событие из Y . И наоборот. Тогда:

$$H[X] + H[Y] = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \rho_{a_i, b_j} \log_2 \frac{1}{p_{a_i}} + \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \rho_{a_i, b_j} \log_2 \frac{1}{q_{b_j}} = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \rho_{a_i, b_j} \log_2 \frac{1}{p_{a_i} q_{b_j}}$$

Осталось проверить, что $\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \rho_{a_i, b_j} = 1$. Поменяем порядок суммирования: $\sum_{i=1}^n p_{a_i} \sum_{j=1}^m q_{b_j} = \sum_{i=1}^n p_{a_i} = 1$. Значит, можно использовать неравенство Йенсена, по которому:

$$H[X, Y] = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \rho_{a_i, b_j} \log_2 \frac{1}{\rho_{a_i, b_j}} \leq \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^m \rho_{a_i, b_j} \log_2 \frac{1}{p_{a_i} q_{b_j}} = H[X] + H[Y]$$

□

Замечание.

Если X и Y при этом были независимы, то $Pr[x = a_i, y = b_j] = Pr[x = a_i]Pr[y = b_j] \Rightarrow \rho_{a_i, b_j} = p_{a_i}q_{b_j}$ и неравенство обращается в равенство.

Следствие Полуаддитивность энтропии. Пусть X_1, X_2, \dots, X_n – случайные величины. Тогда $H[X_1, X_2, \dots, X_n] \leq H[X_1] + H[X_2] + \dots + H[X_n]$

Доказательство. Упражнение. Подсказка: доказывается по индукции. □

Утверждение 2.5.3.

$$\binom{n}{0} + \binom{n}{1} + \dots + \binom{n}{pn} = \sum_{0 \leq i \leq \lfloor pn \rfloor} \binom{n}{i} \leq 2^{n \cdot h(p)}$$

Где $h(p) = p \log_2 \frac{1}{p} + (1-p) \log_2 \frac{1}{1-p}$ – бинарная энтропия
 $h(p) \uparrow, p \in [0, \frac{1}{2}]$ и $h(p) \downarrow, p \in [\frac{1}{2}, 1]$

Доказательство. Докажем, что если есть некоторое множество $\mathcal{F} \subseteq \{0, 1\}^n : \forall s \in \mathcal{F}$ в $s \leq pn$ единиц, то $|\mathcal{F}| = \sum_{0 \leq i \leq pn} \binom{n}{i}$

Пусть X – случайная величина, равномерная на $|\mathcal{F}|$. Тогда $H[X] = \sum_{s \in \mathcal{F}} \frac{1}{|\mathcal{F}|} \log_2 |\mathcal{F}| = \log_2 |\mathcal{F}|$

Что же это была за величина? $X = x_1 + x_2 + \dots + x_n$, где $x_i = 1$, если i -й бит s равен 1. Тогда:
 $H[X] = H[x_1 + x_2 + \dots + x_n] \leq H[X_1] + H[X_2] + \dots + H[X_n] =$

TODO () □

Неравенство Крафта и сопутствующее: **TODO** ()