Дискретная математика 1 семестр ПИ, Π екции

Собрано 5 ноября 2021 г. в 17:37

Содержание

1.	Основы комбинаторики 1.1. Множества	
	1.3. Комбинаторика	4
2.	Перестановки	ć
	2.1. Лексикографический порядок перестановок	3
3.	Числа Стирлинга	4
	3.1. Числа Стирлинга	4
	3.2. Числа Белла	
4.	Теория вероятности	6
	4.1. Основы теории вероятности	6
	4.2. Условная вероятность	
	4.3. Независимость событий	
	4.4. Формула полной вероятности	
	4.5. Испытания Бернулли	
	4.6. Предельные случаи испытаний Бернулли	
	47 Случайные величины	1.5

1.1. Множества

Def. 1.1.1. Множество - совокупность объектов.

Def. 1.1.2. Покрытием множества A называется множество $B = \{B_1, B_2, ..., B_k\} : \bigcup_i B_i \supset A$

Def. 1.1.3. Разбиением множества A называется $\pi(X) = \{X_i\}$:

$$X_i \neq \varnothing, \bigcup_i X_i = A, \forall i \neq j \to X_i \cap X_j = \varnothing$$

Def. 1.1.4. Пусть B, C – разбиения A. B называется измельчением C, если B – разбиение A $u \ \forall i \ \exists j : B_i \subset C_i$

1.2. Мощность множества

- 1. $|\emptyset| = 0$
- 2. $X = \{x_1, x_2, ..., x_n\} \Rightarrow |X| = n$
- 3. \mathbb{N} счётное. \mathbb{Z} тоже счётное:

$$f(x) = \begin{cases} 1, x = 0 \\ 2x, x > 0 \\ 2|x| + 1, x < 0 \end{cases}$$

4. [0,1]. Пусть существует $q: \mathbb{N} \to [0,1]$

- 1. $0, a_1 a_2 ... a_k ...$
- 2. $0, b_1b_2...b_k...$
- 3. $0, c_1c_2...c_k...$

Рассмотрим $\alpha = 0, \alpha_1 \alpha_2 \alpha_3 ... \alpha_k ..., \alpha_1 \neq a_1, \alpha_2 \neq b_2, \alpha_3 \neq c_3$ и т.д. Таким образом, всегда найдётся не пронумерованное число.

|[0,1]| – континуум

Def. 1.2.1. Множество всех подмножеств A обозначается 2^A

Утверждение 1.2.2. $|2^A| = 2^{|A|}$

Доказательство. База: $A=\varnothing, |A|=0, 2^A=\{\varnothing\} \Rightarrow |2^A|=2^{|A|}=1$ Индукционное предположение: Пусть $\forall A: |A|\leqslant k \to |2^A|=2^{|A|}$

Индукционный переход:

Рассмотрим $A: |A| = k+1, B_1 \in 2^{A \setminus \{x_{k+1}\}}, B = \{x_{k+1}\} \cup B_1$ $2^A = 2^{A \setminus \{x_{k+1}\}} \cup \{B\}$

$$\begin{cases} |2^{A \setminus \{x_{k+1}\}}| = 2^k \\ |\{B\}| = 2^k \end{cases} \Rightarrow 2^A = 2^k + 2^k = 2^{k+1} = 2^{|A|}$$

1.3. Комбинаторика

1. $A, B: A \cap B = \emptyset$

$$|A \cup B| = |A| + |B|$$

2. $A_1, ..., A_n, \forall i, j \rightarrow (i \neq j \Rightarrow A_i \cap A_j = \emptyset)$

$$|\bigcup_{i=1}^{n} A_i| = \sum_{i=1}^{n} |A_i|$$

3. $A, B, A \cap B \neq \emptyset$

$$|A \cup B| = |A| + |B| - |A \cap B|$$

4. $A_1, ..., A_n$

$$\left| \bigcup_{i=1}^{n} A_i \right| = \sum_{i=1}^{n} |A_i| - \sum_{i,j=1}^{n} |A_i \cap A_j| + \sum_{i,j,k=1}^{n} |A_i \cap A_j \cap A_k - \dots + (-1)^{n+1} |\bigcap_{i=1}^{n} A_i|$$

5. A, B

$$|A \times B| = |A| \cdot |B|$$

6. $A_1, ..., A_n$

$$|A_1 \times A_2 \times ... \times A_n| = \prod_{i=1}^n |A_i|$$

1. Перестановки: $\langle a_1...a_n \rangle = \overline{\langle a_1...a_n \rangle, a_n}$. Тогда

$$|\langle 1:n\rangle| = |\langle 1:n-1\rangle \times (1:n)| = |\langle 1:n-1\rangle| \cdot n = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot n = n!$$

2. Размещения. $n \cdot (n-1) \cdot ... \cdot (n-k+1)$

$$A_n^k = \frac{n!}{(n-k)!}$$

3. Сочетания.

$$A_n^k = C_n^k \cdot k! \Leftrightarrow C_n^k = \frac{n!}{k!(n-k)!}$$

4. Сочетания с повторениями. Выставим все k выбранных объектов в ряд и поставим между ними n-1 перегородку: до первой перегородки будут элементы 1-го типа, от первой до второй перегородки - 2-го типа и т.д. Таким образом, всего n+k-1 место. Нам нужно выбрать n-1 перегородку из этих n+k-1 мест

$$\overline{C}_{n}^{k} = C_{n+k-1}^{n-1} = C_{n+k-1}^{k}$$

Def. 1.3.1. Пусть дан выпуклый п-угольник. Найти количество способов разбить его на треугольники с непересекающимися сторонами

$$C_0 = 1, C_n = \sum_{i=0}^{n-1} C_i \cdot C_{n-i-1}$$
 — Числа Каталана

Конспект, Лекции Перестановки

2.1. Лексикографический порядок перестановок

Def. 2.1.1. Пусть есть две перестановки $X = \{x_1, x_2, ..., x_n\}, Y = \{y_1, y_2, ..., y_n\}$. Тогда

$$X < Y \Leftrightarrow \exists k : x_i = y_i \ \forall i = 1, ..., k \land x_{k+1} < y_{k+1}$$

Алгоритм 2.1.2 (Поиск следующей перестановки). Найдем наибольший убывающий суффикс. Пусть $k: a_{k+1} > a_{k+2} > ... > a_n$. Тогда выберем из этого суффикса $a_i: a_i > a_k$ и a_i минимально. После этого отсортируем получившийся суффикс. Получим перестановку:

$$\langle a_1, a_2, ..., a_i, \text{sort}[a_k, a_k + 1, ..., a_n] \rangle$$

Она и будет лексикографический следующей.

3.1. Числа Стирлинга

Def. 3.1.1. Пусть $A = \{a_1, ..., a_n\}$. Рассмотрим разбиение этого множества мощности k, $m.e.\ X = \{X_1, ..., X_k\}$:

$$\forall i, j \to X_i \supset A, X_i \cap X_j = \varnothing, \bigcup_i X_i = A$$

Тогда числами Стирлинга – количество таких разбиений.

1.
$$k = 2 \Rightarrow S(n,2) = \frac{\sum_{i=1}^{n-1} C_n^i}{2} = \frac{2^{n-2}}{2} = 2^{n-1} - 1$$

- 2. Общий случай.
 - Если $\{a_n\}$ элемент разбиения, то таких разбиений S(n-1,k-1)
 - $\exists i: a_n \in X_i, |X_i| > 1$. Тогда нужно найти количество разбиений $A \setminus \{a_n\}$ на k множеств, а потом вставить a_n в одно из этих множеств. Количество способов:

$$S(n-1,k) \cdot k$$

Тогда рекуррентная формула:

$$S(n,k) = S(n-1,k-1) + S(n-1,k) \cdot k$$

Базовые значения:

$$S(n,0) = 0$$
 $S(0,0) = 0$
 $S(k,n) = 0, k > n$ $S(n,2) = 2^{n-1} - 1$
 $S(n,n-1) = C_n^2$

3.2. Числа Белла

Def. 3.2.1. Числа Белла – количество разбиений множества.

$$B(n) = \sum_{i=1}^{n} S(n, i)$$

Теорема 3.2.2 (Формула чисел Белла). Рассмотрим произвольное разбиение множества A. $\exists i: a_{n+1} \in X_i, |X_i| = j$.

 $|A \setminus X_i| = n+1-j$. Тогда количество способов выбрать X_i равно $C_n^{j-1} = C_n^{n+1-j}$ Количество разбиений $A \setminus X_i$, в свою очередь, равно B(n+1-j). Тогда

$$B(n+1) = \sum_{j=1}^{n+1} C_n^{n+1-j} \cdot B(n+1-j) = \sum_{k=0}^{n} C_n^k B(k)$$

Теорема 3.2.3 (Формула чисел Стирлинга).

$$S(n,k) = \frac{1}{k!} \sum_{j=0}^{k} (-1)^j \cdot C_k^j (k-j)^n$$

Доказательство. Пусть $L = \{ \rho \subseteq A \times \{1, ..., k\} | \rho$ – сюръекция $\}$. Заметим, это множество равномощно множеству упорядоченных разбиений мощности k.

 $\{a_1,...,a_n\} \to \{1,...,k\}$. Элементы разбиения имеют следующий вид: $X_i = \{a_k | \rho(a_k) = i\}$. Т.к. отображение сюръективно, то X_i непусты.

$$S(n,k) = \frac{|L|}{k!}$$

Чтобы посчитать мощность L, из общего количества отображения вычтем количество несюръективных отображений. Пусть $P_i = \{ \rho \subset A \times \{1,...,n\} | \forall a \in A \to \rho(a) \neq i \}$. Тогда количество несюръективных отображений равно:

$$|\bigcup_{i=1}^{k} P_i| = \sum_{j=1}^{k} (-1)^{j+1} \sum_{1 \leq i_1 \leq i_2 \leq i_3 \leq \dots \leq i_j \leq k} |P_{i_1} \cap P_{i_2} \cap \dots \cap P_{i_j}|$$

 $|P_{i_1} \cap P_{i_2} \cap ... P_{i_j}|$ – количество отображений из A в $\{1,...,k\} \setminus \{i_1,...,i_j\}$

$$|P_{i_1} \cap ... \cap P_{i_j}| = (k-j)^n$$

$$\sum_{i_1 \leq i_2 \leq ... \leq i_j} |P_{i_1} \cap P_{i_2} \cap ... \cap P_{i_j}| = C_k^j (k-j)^n$$

Тогда

$$|L| = k^n - \sum_{j=1}^k (-1)^{j+1} C_k^j (k-j)^n = k^n + \sum_{j=1}^k (-1)^j C_k^j (k-j)^n = \sum_{j=0}^k (-1)^j C_k^j (k-j)^n$$

Тогда искомая формула чисел Стирлинга:

$$S(n,k) = \frac{1}{k!} \sum_{j=0}^{k} (-1)^{j} C_{k}^{j} (k-j)^{n}$$

4.1. Основы теории вероятности

Def. 4.1.1. $\Omega = \{a_1, a_2, ..., a_n\}$ – множество всех взаимо-исключающих исходов эксперимента (пространство элементарных событий)

 $X \subseteq \Omega$ – событие

Def. 4.1.2. Дано $\Omega, \mathscr{A} \subset 2^{\Omega}$. Тогда \mathscr{A} называется алгеброй, если

- 1. $\Omega \in \mathcal{A}$
- 2. $A \in \mathcal{A}, B \in \mathcal{A} \Rightarrow A \cup B \in \mathcal{A}$
- 3. $A \in \mathcal{A} \Rightarrow \overline{A} \in \mathcal{A}$

Утверждение 4.1.3. Если \mathscr{A} – алгебра, то

- 1. $\varnothing \in \mathscr{A}$
- 2. $A, B \in \mathcal{A} \Rightarrow A \cap B \in \mathcal{A}$
- 3. $A, B \in \mathcal{A} \Rightarrow A \setminus B \in \mathcal{A}$
- 4. $A_i \in \mathcal{A} \Rightarrow \bigcup A_i \in \mathcal{A}, \bigcap A_i \in \mathcal{A}$

Доказательство. 1. $\Omega \in \mathscr{A} \Rightarrow \overline{\Omega} \in \mathscr{A} \Rightarrow \overline{\Omega} = \varnothing \Rightarrow \varnothing \in \mathscr{A}$

- 2. $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B} \in \mathscr{A}$. Тогда $\overline{\overline{A \cap B}} = A \cap B \in \mathscr{A}$
- 3. $A \setminus B = A \cap \overline{B} \in \mathscr{A}$
- 4. Доказывается по индукции.

 ${f Def.}$ 4.1.4. ${\mathscr A}$ называется σ -алгеброй, если

- 1. $\Omega \in \mathcal{A}$
- $2. A_i \in \mathcal{A}, i = 1, \dots, \Rightarrow \bigcup_{i=1}^{\infty} A_i \in \mathcal{A}$
- 3. $A \in \mathcal{A} \Rightarrow \overline{A} \in \mathcal{A}$

Def. 4.1.5. Пусть есть пространство Ω , определенная на нём $\mathscr{A} - \sigma$ -алгебра $u \ f : \mathscr{A} \to \mathbb{R} - \phi$ ункция над множеством. Тогда вероятностью называется функция из $\mathscr{A} \in \mathbb{R}$ такая, что

- 1. $P(A) \geqslant 0 \ \forall A \in \mathscr{A}$
- 2. $P(\Omega) = 1$
- 3. $A_1, A_2, \dots : A_i \cap A_j = \emptyset \ \forall i, j \Rightarrow P(\bigcup_{i=1}^{\infty} A_i) = \sum_{i=1}^{\infty} P(A_i)$

Перечисленные выше свойства называются аксиомами теории вероятности (Ω, \mathcal{A}, P) – вероятностное пространство.

Свойства вероятности:

1.
$$P(\Omega) = 1$$

2.
$$P(\emptyset) = 0$$

3. Если $A_1, A_2 \in \mathscr{A}, A_1 \cap A_2 = \varnothing$, то

$$P(A_1 \cup A_2) = P(A_1) + P(A_2)$$

4. Если $A_1,...,A_n \in \mathscr{A}, A_i \cap A_j = \varnothing \ \forall i,j,$ то

$$P(\bigcup_{i=1}^{n} A_i) = \sum_{i=1}^{n} P(A_i)$$

5. $P(\overline{A}) = 1 - P(A)$

Доказательство.

$$P(\overline{A} \cup A) = P(\Omega) = P(A) + P(\overline{A})$$

6. Если $A, B \in \mathscr{A}$, то

$$P(A \cup B) = P(A) + P(B) - P(A \cap B)$$

Доказательство.

$$A \cup B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A) \cup (A \cap B)$$

$$P(A \cup B) = P(A \setminus B) + P(B \setminus A) + P(A \cap B) = P((A \setminus B) \cup (A \cap B)) + P((B \setminus A) \cup (A \cap B)) - P(A \cap B) =$$
$$= P(A) + P(B) - P(A \cap B)$$

7. $P(\bigcup_{i=1}^{n} A_i) = \sum_{i=1}^{n} P(A_i) - \sum_{i,j=1}^{n} (A_i \cap A_j) + \dots$

8. $A_1 \subset A_2 \subset ... \subset A_n \subset ...$

$$\lim_{n \to \infty} P(A_n) = P(\bigcup_{i=1}^{\infty} A_i)$$

Доказательство. $A_{k-1} \subset A_k$. Рассмотрим $A_k \setminus A_{k-1}$. Пусть $A_0 = \emptyset$.

$$P(\bigcup_{i=1}^{\infty} A_i) = \sum_{k=1}^{\infty} P(A_k \setminus A_{k-1}) = \lim_{n \to \infty} \sum_{k=1}^{n} P(A_k \setminus A_{k-1}) \lim_{n \to \infty} \sum_{k=1}^{n} P(A_k) - P(A_{k-1}) = \lim_{n \to \infty} P(A_n) - P(\emptyset) = \lim_{n \to \infty} P(A_n)$$

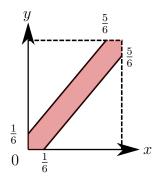
9. $A_1\supset A_2\supset\ldots\supset A_n\supset\ldots$ Тогда

$$\lim_{n \to \infty} P(A_n) = P(\bigcap_{i=1}^{\infty} A_i)$$

Пример 4.1.6. Два человека приходят на место в промежуток от 12 до 13ч и ждут 10 минут прежде чем уйти. Найти вероятность того, что они встретятся.

Решение 1. Пусть t_1 – время, когда приходит первый, t_2 – время, когда приходит второй.

$$|t_1 - t_2 \leqslant \frac{1}{6} \Leftrightarrow \begin{cases} t_2 \geqslant t_1 - \frac{1}{6} \\ t_2 \leqslant t_1 + \frac{1}{6} \end{cases}$$



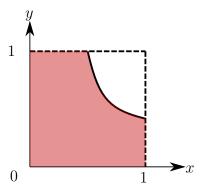
Тогда вероятность – площадь заштрихованной фигуры:

$$S = 1 - 2 \cdot \frac{\frac{5}{6} \cdot \frac{5}{6}}{2} = 1 - \frac{25}{36} = \frac{11}{36}$$

Пример 4.1.7. На [0,1] выбираются два числа x,y. Найти вероятность того, что их произведение меньше $\frac{1}{2}$

Решение 2.

$$f(x) = \begin{cases} 1, x \leqslant \frac{1}{2}, \\ \frac{1}{2x}, x > \frac{1}{2} \end{cases}$$



Тогда искомая вероятность:

$$P(x \cdot y < \frac{1}{2}) = \int_0^1 f(x)dx = \int_0^{\frac{1}{2}} f(x)dx + \int_{\frac{1}{2}}^1 f(x)dx = \frac{1}{2} + \int_{\frac{1}{2}}^1 \frac{1}{2x}dx = \frac{1}{2} + \frac{\ln 2}{2}$$

4.2. Условная вероятность

Def. 4.2.1. Вероятность события A при условии, что выполняется событие B равна

$$P(A|B) = \frac{P(A \cap B)}{P(B)}$$

Пример 4.2.2. Есть урна, в которой лежит m белых и n черных шаров. Вытащим из неё два шара. Какова вероятность того, что они оба белые?

Решение 3.

$$P(\text{первый}-\text{белый})=\frac{m}{m+n}, P(\text{второй}-\text{белый}|\text{первый}-\text{белый})=\frac{m-1}{m+n-1}$$

$$P(\text{оба белыe})=\frac{m-1}{m+n-1}\cdot\frac{m}{m+n}$$

Свойства условной вероятности:

- 1. $P(\Omega|B) = 1$
- 2. $P(\varnothing|B)0$
- 3. $0 \le P(A|B) \le 1$
- 4. $A \subset C \Rightarrow P(A|B) \leqslant P(C|B)$
- 5. $P(\overline{A}|B) = 1 P(A|B)$
- 6. $P(A \cup C|B) = P(A|B) + P(C|B) P(A \cap C|B)$
- 7. $P(A \cap B) = P(A|B) \cdot P(B)$

$$P(A_1 \cap A_2 \cap ... \cap A_n) = P(A_1) \cdot P(A_2 | A_1) \cdot P(A_3 | A_2 \cap A_1) \cdot ... \cdot P(A_n | \bigcap_{i=1}^{n-1} A_i)$$

$$P((A_1 \cap ... \cap A_{n-1}) \cap A_n) = P(A_n | A_1 \cap ... \cap A_{n-1}) \cdot P(A_1 \cap ... \cap A_{n-1})$$

Пример 4.2.3. Бросаем 3 кубика. Найти вероятность того, что хотя бы на одном из них выпадет 1 при условии, что на всех выпали разные значения.

Решение 4.

$$P(A|B) = 1 - P(\overline{A}|B) = 1 - \frac{P(\overline{A} \cap B)}{P(B)} = 1 - \frac{1}{2} = \frac{1}{2}$$

4.3. Независимость событий

Def. 4.3.1. A независимо от $B(P(B) \neq \emptyset)$, если P(A|B) = P(A)

Утверждение 4.3.2. Если A независимо от $B \Rightarrow B$ независимо от A.

Доказательство.

$$P(B|A) = \frac{P(B \cap A)}{P(A)} = \frac{P(A \cap B) \cdot P(B)}{P(A) \cdot P(B)} = P(A|B) \cdot \frac{P(B)}{P(A)} = P(B)$$

Def. 4.3.3. A, B – независимые, если

$$P(A \cap B) = P(A) \cap P(B)$$

Def. 4.3.4. $A_1, ..., A_n$ – независимы в совокупности, если

$$P(\bigcap_{i=1}^{n}) = \prod_{i=1}^{n} P(A_i)$$

Def. 4.3.5. $A_1,..,A_n$ – попарно-независимы, если

$$\forall i, j \to P(A_i \cap A_j) = P(A_i) \cdot P(A_j)$$

3амечание 4.3.6. Если $A_1, ..., A_n$ попарно-независимы, то они необязательно независимы в совокупности.

4.4. Формула полной вероятности

Def. 4.4.1. Пусть $H_1, ..., H_n$ – разбиение Ω . Тогда $H_1 \cup ... \cup H_n = \Omega$ называется полной группой событий.

Теорема 4.4.2. $H_1, ..., H_n$ – полная группа событий и $P(H_i) > 0 \ \forall i = 1, ..., n$. Тогда

$$\forall A \to P(A) = \sum_{i=1}^{n} P(H_i) \cdot P(A|H_i)$$

Доказательство.

$$A = A \cap \Omega = A \cap (H_1 \cup ... \cup H_n) = (A \cap H_1) \cup (A \cap H_2) \cup ... \cup (A \cap H_n)$$

$$P((A \cap H_1) \cup ... \cup (A \cap H_n)) = \sum_{i=1}^n P(A \cap H_i) = \sum_{i=1}^n P(A|H_i) \cdot P(H_i)$$

Теорема 4.4.3 (Формула Байеса). Пусть $H_1, H_2, ..., H_n$ – полная группа событий. A – событие (считаем произошедшим). Тогда

$$P(H_k|A) = \frac{P(H_k) \cdot P(A|H_k)}{\sum_{i=1}^{n} P(H_i) \cdot P(A|H_i)}$$

Доказательство.

$$P(H_k|A) = \frac{P(H_k \cap A)}{P(A)} = \frac{P(H_k) \cdot P(A|H_k)}{\sum_{i=1}^{n} P(H_i) \cdot P(A|H_i)}$$

4.5. Испытания Бернулли

Def. 4.5.1. Обозначим $P_n(m)$ – вероятность получить m успехов за n испытаний.

Теорема 4.5.2 (Теорема Бернулли). Рассмотрим упорядоченный набор: $\underbrace{SSS...S}_{n}\underbrace{FFF...F}_{n-m}$, где

S обозначает успех, а F — неудачу. В силу независимости испытаний, вероятность получить конкретный упорядоченный набор равна $p^m(1-p)^{n-m}$. Таких наборов, очевидно, C_n^m

Теорема 4.5.3. $0 \leqslant m_1 \leqslant m_2 \leqslant n$. $P_n(m_1, m_2)$ – успех наступил от m_1 до m_2 раз.

$$P_n(m_1, m_2) = \sum_{i=m_1}^{m_2} C_n^k p^k (1-p)^{n-k}$$

Def. 4.5.4. Наивероятнейшее число событий – число событий в испытаниях Бернулли с наибольшей вероятностью.

Теорема 4.5.5. Наивероятнейшее число успехов в n испытаниях заключено между числами np-(1-p) и np+p

Доказательство. Рассмотрим следующее соотношение:

$$\frac{P_n(m)}{P_n(m-1)} = \frac{C_n^m p^m (1-p)^{n-m}}{C_n^{m-1} p^{m-1} (1-p)^{n-m+1}} = \frac{p}{1-p} \cdot \frac{n!(m-1)!(n-m+1)!}{n!m!(n-m)!} = \frac{p}{1-p} \cdot \frac{n-m+1}{m}$$

Отсюда очевидно, что

$$P_n(m) > P_n(m-1), m < (n+1)p$$

 $P_n(m) = P_n(m-1), m = (n+1)p$
 $P_n(m) < P_n(m-1), m > (n+1)p$

Значит, при m < (n+1)p $P_n(m)$ возрастает, при m > (n+1)p – убывает. Тогда несложно найти m такое, чтобы $P_n(m)$ было наибольшим:

$$\begin{cases} P_n(m) > P_n(m-1) \\ P_n(m+1) < P_n(m) \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} m < (n+1)p \\ m+1 > (n+1)p \end{cases} \Leftrightarrow np+p-1 < m < np+p$$

4.6. Предельные случаи испытаний Бернулли

Рассмотрим ситуацию, когда вероятность какого-то события уменьшается пропорционально n, т.е. $p \sim \frac{1}{n}$

Теорема 4.6.1 (Теорема Пуассона). Пусть $np \to \lambda$.

$$\forall m, \forall \lambda \lim_{n \to \infty} P_n(m) = \frac{\lambda^m}{m!} \cdot e^{-\lambda}$$

Доказательство.

$$P_{n}(m) = C_{n}^{m} p^{m} \cdot (1-p)^{n-m} = \frac{n!}{m!(n-m)!} \cdot \left(\frac{\lambda}{n}\right)^{m} \left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^{n-m} =$$

$$= \frac{n(n-1)...(n-m)+1}{m!} \cdot \left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^{n-m} \cdot \left(\frac{\lambda}{n}\right)^{m} =$$

$$= \frac{\lambda^{m}}{m!} \left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^{n} \left(1 - \frac{1}{n}\right) \left(1 - \frac{2}{n}\right) ... \left(1 - \frac{m-1}{n}\right) \left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^{-m} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \lim_{n \to \infty} P_{n}(m) = \lim_{n \to \infty} \frac{\lambda^{m}}{m!} \left(1 - \frac{\lambda}{n}\right)^{n} = \frac{\lambda^{m}}{m!} \cdot e^{-\lambda}$$

Теорема 4.6.2 (Локальная теорема Муавра-Лапласа). Пусть $x_n = \frac{m-np}{\sqrt{np(1-p)}}$. Предположим, что x_n ограничена при $n \to \infty$. Тогда

$$\sqrt{np(1-p)} \cdot P_n(m) \sim \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \cdot e^{-\frac{x_n^2}{2}}$$

Доказательство. Вспомним, что $k! \sim \sqrt{2\pi k} \left(\frac{k}{e}\right)^k$. $n-m=n(1-p)-x_n\sqrt{np(1-p)}$. Тогда

$$\begin{split} &\sqrt{np(1-p)}P_n(m) = \sqrt{np(1-p)}C_n^m p^m (1-p)^{n-m} = \frac{\sqrt{np(1-p)} \cdot n!}{m!(n-m)!} \cdot p^m \cdot (1-p)^{n-m} \\ &\approx \frac{\sqrt{np(1-p)} \cdot \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n}{\sqrt{2\pi m} \cdot \left(\frac{m}{e}\right)^m \cdot \sqrt{2\pi (n-m)} \cdot \left(\frac{n-m}{e}\right)^{n-m}} \cdot p^m \cdot (1-p)^{n-m} \\ &= \frac{\sqrt{np(1-p)} \cdot \sqrt{n} \cdot n^n}{\sqrt{2\pi} \cdot \sqrt{m} \cdot m^m \cdot (n-m)^{n-m}} \cdot p^m (1-p)^{n-m} = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{n(1-p)}{n-m}\right)^{n-m} \sqrt{\frac{np}{m}} \cdot \sqrt{\frac{n(1-p)}{n-m}} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{n(1-p)}{n-m}\right)^{n-m} \sqrt{\frac{np}{m}} \cdot \sqrt{\frac{n(1-p)}{n-m}} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{n(1-p)}{n-m}\right)^{n-m} \sqrt{\frac{np}{m}} \cdot \sqrt{\frac{n(1-p)}{n-m}} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{n(1-p)}{n-m}\right)^{n-m} \sqrt{\frac{np}{m}} \cdot \sqrt{\frac{n(1-p)}{n-m}} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{n(1-p)}{n-m}\right)^{n-m} \sqrt{\frac{np}{m}} \cdot \sqrt{\frac{n(1-p)}{n-m}} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{n(1-p)}{n-m}\right)^{n-m} \sqrt{\frac{np}{m}} \cdot \sqrt{\frac{n(1-p)}{n-m}} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{n(1-p)}{n-m}\right)^{n-m} \sqrt{\frac{np}{m}} \cdot \sqrt{\frac{n(1-p)}{n-m}} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{np}{m}\right)^{n-m} \cdot \left(\frac{np}{m}\right)^{n-m} \cdot \left(\frac{np}{m}\right)^{n-m} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{np}{m}\right)^{n-m} \cdot \left(\frac{np}{m}\right)^{n-m} \cdot \left(\frac{np}{m}\right)^{n-m} \\ &= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \left(\frac{np}{m}\right)^m \cdot \left(\frac{np}{m}\right)^{n-m} \cdot \left(\frac{np}{m}\right)$$

$$m = np + x_n \sqrt{np(1-p)}$$

$$\frac{m}{np} = 1 + \frac{x_n\sqrt{1-p}}{\sqrt{np}} \xrightarrow[n\to\infty]{} 1$$

$$\frac{n-m}{n(1-p)} = 1 - \frac{x_n\sqrt{p}}{\sqrt{n(1-p)}} \xrightarrow[n\to\infty]{} 1$$

Пусть, для удобства, $\exp(x) = e^x$. Тогда

$$\sqrt{np(1-p)}P_n(m) \approx \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \cdot \left(1 + \frac{x_n\sqrt{1-p}}{\sqrt{np}}\right)^{-m} \left(1 - \frac{x_n\sqrt{p}}{\sqrt{n(1-p)}}\right)^{-(n-m)} =$$

$$= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-m \cdot \ln\left(1 + \frac{x_n\sqrt{1-p}}{\sqrt{np}}\right) - (n-m) \cdot \ln\left(1 - \frac{x_n\sqrt{p}}{\sqrt{n(1-p)}}\right)\right)$$

Как мы знаем (откуда?)

$$\ln(1+y) \xrightarrow[y\to 0]{} y - \frac{y^2}{2}(1+O(1))$$

Следовательно $\sqrt{np(1-p)}P_n(m) =$

$$= \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-m\left(\frac{x_n\sqrt{1-p}}{\sqrt{np}} - \frac{x_n^2}{2np}\right)(1+O(1)) - (n-m)\left(-\frac{x_n\sqrt{p}}{\sqrt{n(1-p)}} - \frac{x_n^2p}{2n(1-p)}\right)(1+O(1))\right)$$

$$x_n \left(\frac{(n-m)\sqrt{p}}{\sqrt{n(1-p)}} - \frac{m\sqrt{1-p}}{\sqrt{np}} \right) =$$

$$= \frac{x_n}{\sqrt{np(1-p)}} \left(np(1-p) - x_n \sqrt{np(1-p)}p - n(1-p) \cdot p - x_n \sqrt{np(1-p)}(1-p) \right) =$$

$$= -x_n^2 (p + (1-p)) = -x_n^2$$

Таким образом:

$$\sqrt{np(1-p)}P_n(m) \approx \frac{1}{\sqrt{2\pi}}e^{\left(-x_n^2 + \frac{x_n^2}{2}\right)(1+O(1))} \approx \frac{1}{\sqrt{2\pi}}e^{-\frac{x_n^2}{2}}$$

Теорема 4.6.3 (Интегральная теорема Муавра-Лапласа). $a_n = \frac{m_1 - np}{\sqrt{npq}}, b_n = \frac{m_2 - np}{\sqrt{npq}}, q = 1 - p.$ Пусть $m_1 \to \infty, n \to \infty, a_n, b_n$ — ограничены. Тогда

$$\lim_{n \to \infty} \left| P_n(m_1, m_2) - \frac{1}{2\pi} \int_{a_n}^{b_n} e^{-\frac{x^2}{2}} dx \right| = 0$$

Def. 4.6.4. $\varphi(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \cdot e^{-\frac{x^2}{2}} - \phi y н \kappa u u s \Gamma a y c c a.$ $\Phi(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \cdot \int_0^x e^{-\frac{z^2}{2}} dz - \phi y + \kappa u u s \Pi a n a c a.$

Следствие 4.6.5. По локальной теореме Муавра-Лапласа:

$$P_n(m) \sim \frac{\varphi(x)}{\sqrt{npq}}$$

По интегральной теореме Муавра-Лапласа:

$$P_n(m_1, m_2) \sim \frac{1}{2} (\Phi(b_n) - \Phi(a_n))$$

4.7. Случайные величины

Пусть $\Omega = \{\omega_1, \omega_2, ..., \omega_k, ...\}$

Def. 4.7.1. Функция, заданная на Ω – случайная величина.

$$x = X(\Omega)$$

Def. 4.7.2. Соответствие, которое каждому x_i сопоставляет вероятность p_i – распределение (закон распределения)

3амечание 4.7.3. Если X – дискретная случайная величина, то Y=g(X) – тоже дискретная случайная величина и

$$y_i = g(x_i), p_i = P(X = x_i)$$

Def. 4.7.4. Определим случайную величину в более общим случае. Пусть у нас есть (Ω, \mathscr{A}, P) . Тогда случайная величина это

$$X = X(\omega), \omega \in \Omega : \{X < x\} = \{\omega : X(\omega) < x\} \in \mathscr{A} \ \forall x$$

Def. 4.7.5. $F(x) = P(X < x), x \in (-\infty, +\infty)$ – функция распределения случайной величины.

Свойства:

- 1. $F(x_1) \leqslant F(x_2)$ если $x_1 < x_2$
- 2. $F(-\infty) = 0, F(+\infty) = 1$
- 3. $P(a \le X < b) = F(b) F(a)$

Def. 4.7.6. Пусть P(y) – неотрицательная функция. Если $F(x) = \int_{-\infty}^{x} f(y) dy$, то P(y) – плотность распределения. В частности, P(x) = F'(x)

Def. 4.7.7. Есть $P(X = x, Y = y) = P(X = x) \cdot P(Y = y)$, где P(A, B) – вероятность одновременного наступления событий A и B, то X, Y – независимые случайные величины.

Def. 4.7.8. Пусть X – дискретная случайная величина. Тогда матожиданием называется

$$E(X) = \sum_{i=1}^{n} x_i p_i$$

 $a\;E(|X|)=\sum_{i=1}^n|x_i|p_i$ – абсолютный момент.

Свойства:

- 1. E(aX + b) = aE(x) + b
- 2. E(X + Y) = E(X) + E(Y)
- 3. Если X, Y независимые случайные величины, то $E(XY) = E(X) \cdot E(Y)$