# Теория Вероятности

# Содержание

1	Комбинаторика					
	1.1	Основы	2			
	1.2	Беспорядки	2			
2	Bep	оятность	3			
	2.1	Условная вероятность	3			
3	Дискретные СВ					
	3.1	Дискретные распределения	3			
	3.2	Многомерные дискретные распределения	4			
	3.3	Условные распределения	4			
	3.4	Моменты случайной величины. Матожидание	5			
	3.5	Дисперсия	6			
	3.6	Задача о беспорядках	6			
	3.7	Простые распределения	7			
	3.8	Биномиальное распределение (Binomial distribution)	8			
	3.9	Геометрическое распределение (Geometric distribution)	8			
	3.10	Распределение Паскаля (Negative binomial)	9			
	3.11	Сумма случайного числа НОР случайных величин	10			
	3.12	Распределение Пуассона (Poisson distribution)	10			
4	Неп	рерывные СВ	11			
	4.1	Вероятностное пространство	11			
	4.2	Функции распределения и плотности	11			
	4.3	Характеристики непрерывных СВ	12			
	4.4	Экспоненциальное распределение	13			
	4.5	Процесс Пуассона	14			
	4.6	Прочие распределения	15			
5	Всп	омогательные формулы	16			



## 1 Комбинаторика

#### 1.1 Основы

Перестановки (permutations):  $P_n = n!$ 

Размещения (arrangements) с повторениями:  $\overline{A_n^k}=n^k$ 

Размещения (arrangements) без повторений:  $A_n^k = (n)_k = n(n-1)...(n-k+1) = \frac{n!}{(n-k)!}$ 

Сочетания (combinations) без повторений:  $C_n^k = \binom{n}{k} = \frac{n!}{k!(n-k)!} = \frac{A_n^k}{k!}$ 

Сочетания (combinations) с повторениями:  $\overline{C_n^k} = \binom{n}{k} = C_{n+k-1}^k$ 

#### 1.2 Беспорядки

Беспорядок — это перестановка, у которой нет неподвижной точки. Например, письмо не попадает в свой конверт.

Число беспорядков (субфакториал) считается по правилу включений-исключений:

$$!n = n! - \frac{n!}{1!} + \frac{n!}{2!} - \frac{n!}{3!} + \dots + (-1)^n \frac{n!}{n!} = \sum_{k=0}^n (-1)^k \frac{n!}{k!}$$

$$!npprox rac{n!}{e}$$
 при  $n o\infty,$  поскольку  $\sum_{k=0}^{\infty}(-1)^krac{1}{k}=rac{1}{e}$ 

$$!n = \left\lceil \frac{n! + 1}{e} \right\rceil$$
  
 $!1 = 0$   $!2 = 1$   $!3 = 2$   $!4 = 9$   $!5 = 44$   $!6 = 265$ 

Задача: Если n писем случайным образом положить в n конвертов, то какова веро-ятность, что какое-нибудь из писем попадёт в свой конверт? Ответ:

$$1 - \frac{!n}{n!} \approx 1 - \frac{1}{e} \approx 0.632$$

## 2 Вероятность

#### 2.1 Условная вероятность

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

$$P(A_1 \cap ... \cap A_n) = P(A_1) \cdot P(A_2|A_1) \cdot P(A_3|A_1 \cap A_2) \cdot ... \cdot P(A_n|A_1 \cap ... \cap A_{n-1})$$

Свойства условной вероятности:

$$P(A \cap B|C) = P(A|C) \cdot P(B|A \cap C)$$

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

Формула полной вероятности:

 $\bot$   $\{H_i\}$  – разбиение  $\Omega$ , т.е.  $\Omega=H_1\cup...\cup H_n$  и  $H_i\cap H_j=\varnothing$ . Тогда:

$$P(B) = \sum_{i} P(B|H_i) \cdot P(H_i)$$

Формула Байеса:

$$P(A|B)=rac{P(B|A)P(A)}{P(B)}$$
  $P(H_j|A)=rac{P(A|H_j)}{\sum_i P(A|H_i)P(H_i)}$   $\{H_i\}$  — разбиение  $\Omega$ 



## 3 Дискретные СВ

### 3.1 Дискретные распределения

Случайная величина – это функция (отображение)  $X \colon \Omega \to \mathbb{R}$  Значение случайной велечины – это число  $x \in \mathbb{R}$ 

Дискретное распределение (PMF, probability mass function):  $p_X(x) = P(X = x)$ 

Дискретная СВ:  $p(x_1) = p_1, ..., p(x_n) = p_n$ 

Условие нормировки:  $\sum_i p_i = \sum_i P(X=x_i) = 1$ 

Функция случайной величины Y = g(X):

$$P(Y = y) = P(g(X) = y) = \sum_{i: g(x_i) = y} P(X = x_i)$$

#### 3.2 Многомерные дискретные распределения

Многомерное дискретное распределение  $\equiv$  Multivariate discrete distribution Совместное распределение X и Y (joint PMF):  $p_{X,Y}(x,y) = P(X=x,Y=y)$ Нормировка совместного распределения:  $\sum_{i,j} p_{ij} = \sum_{i,j} P(X = x_i, Y = y_j) = 1$ 

Маргинальное распределение:  $p_X(x) = \sum_{y \in \Omega_Y} p_{X,Y}(x,y)$   $p_Y(y) = \sum_{x \in \Omega_X} p_{X,Y}(x,y)$ 

X	0	1	2	3	$p_X(\cdot)$
0	0	0	0	1/8	1/8
1	1/8	1/8	1/8	0	3/8
2	2/8	1/8	0	0	3/8
3	1/8	0	0	0	1/8

Marginal distribution of  $X: p_X(x)$  Marginal distribution of  $Y: p_Y(y)$ 

$\mathcal{C}$				
X	0	1	2	3
P	1/8	3/8	3/8	1/8

Y	0	1	2	3
P	4/8	2/8	1/8	1/8

$$X, Y$$
 независимы:  $\forall x, y : p_{X,Y}(x, y) = p_X(x) \cdot p_Y(y)$ 

#### 3.3 Условные распределения

Условное распределение X при условии, что событие A наступило:

$$p_{X|A}(x) = P(X = x|A) = \frac{P(X = x, A)}{P(A)}$$
  $P(A) \neq 0$ 

Условное распределение X при условии, что Y = y:

$$A = \{Y = y\}$$
  $p_Y(y) > 0$   $p_{X|Y}(x|y) = P(X = x \mid Y = y) = \frac{P(X = x, Y = y)}{P(Y = y)} = \frac{p_{X,Y}(x,y)}{p_Y(y)}$   $\forall y \quad \sum_k p_{X|Y}(x_k|y) = 1$  (условие нормировки)

Формула умножения

$$p_{X,Y}(x,y) = p_{X|Y}(x|y)p_Y(y) = p_{Y|X}(y|x)p_X(x)$$

Формула умножения для трёх СВ:

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

$$p_{X,Y,Z}(x,y,z) = P(X = x, Y = y, Z = z)$$

$$p_{X,Y,Z}(x,y,z) = p_X(x)p_{Y|X}(y|x)p_{Z|X,Y}(z|x,y)$$

$$p_{Z|X,Y}(z|x,y) = P(Z = z|X = x, Y = y) = \frac{p_{X,Y,Z}(x,y,z)}{p_{X,Y}(x,y)}$$

X,Y,Z — независимы, если  $\forall x,y,z \quad p_{X,Y,Z}(x,y,z) = p_X(x)p_Y(y)p_Z(z)$ 

#### 3.4 Моменты случайной величины. Матожидание

Матожидание 
$$M(X) = E(X) = \sum_i x_i p_i$$
  $\exists$  if сходится абсолютно  $\sum_i |x_i| p_i < \infty$ 

Если 
$$Y=g(X),$$
 то  $\mathrm{M}(Y)=\sum y_i\,p_Y(y_i)=\sum g(x_i)\,p_X(x_i)$ 

Если 
$$Z=\varphi(X,Y),$$
 то  $\mathrm{M}(Z)=\sum_i z_i\,p_Z(z_i)=\sum_{i,j}\varphi(x_i,y_j)\,p_{X,Y}(x_i,y_j)$ 

$$\mathrm{M}(X^k) = \sum_i x_i^k p_X(x_i)$$
 —  $k$ -й начальный момент 
$$\mathrm{M}[X-M(X)]^k$$
 —  $k$ -й центральный момент

Свойства мат. ожидания:

- 1. линейность: M(aX + bY) = a M(X) + b M(Y)
- 2. если X и Y независимы, то  $M(X \cdot Y) = M(X) \cdot M(Y)$

Условное среднее:

$$\mathrm{M}(X|A) = \sum_i x_i \, p_{X|A}(x_i)$$
 или  $\mathrm{M}(X|Y=y) = \sum_i x_i \, p_{X|Y}(x_i|y)$ 

Формула полной вероятности:

$$M(X) = \sum_{i} M(X|H_i) P(H_i)$$

**Лемма 3.1.** Если 
$$X$$
:  $x_k = k, \ k = 0, 1, 2, ..., \ P(X = k) = p_k$ , то  $M(X) = \sum_{k=0}^{\infty} P(X > k)$ 

Док-во.

$$P(X > k) = P(X = k + 1) + P(X = k + 2) + \dots = \sum_{i=k+1}^{\infty} p_i$$

$$\sum_{k=0}^{\infty} P(X > k) = \sum_{k=0}^{\infty} \sum_{i=k+1}^{\infty} p_i \stackrel{\textcircled{\textcircled{o}}}{=} \sum_{i=1}^{\infty} \sum_{k=0}^{i-1} p_i = \sum_{i=1}^{\infty} i \cdot p_i = \sum_{i=0}^{\infty} i \cdot p_i = M(X)$$

#### 3.5 Дисперсия

$$D(X) = var(X) = M(X - MX)^2 = M(X^2) - (MX)^2 \ge 0$$
  
 $D(c) = 0$   
 $D(cX) = c^2 D(X)$ 

Среднее квадратическое отклонение (standard deviation):  $\sigma(X) = \sqrt{\mathrm{D}(X)}$ 

X и Y независимы  $implies\ \mathrm{D}(X+Y)=\mathrm{D}(X)+\mathrm{D}(Y)$ 

B общем случае D(X + Y) = D(X) + D(Y) + 2 cov(X, Y)

Ковариация  $\operatorname{cov}(X,Y) = \operatorname{M}[(X - \operatorname{M} X)(Y - \operatorname{M} Y)] = \operatorname{M}(XY) - \operatorname{M}(X)\operatorname{M}(Y)$ 

X и Y независимы  $\implies$  cov(X,Y)=0 (но не наоборот)

Коэффициент корреляции (correlation)  $r = \rho = \operatorname{corr}(X, Y) = \frac{\operatorname{cov}(X, Y)}{\sigma(X) \cdot \sigma(Y)}$ 

Свойства корреляции:

- $-1 \leqslant \rho \leqslant 1$
- X, Y независимы  $\implies \rho = 0$
- Y = aX + c,  $a > 0 \implies \rho = 1$
- Y = aX + c,  $a < 0 \implies \rho = -1$

Размерность:  $X(\kappa\Gamma)$   $D_X(\kappa\Gamma^2)$   $\sigma_X(\kappa\Gamma)$  Y(cM)  $cov_{X,Y}(\kappa\Gamma\cdot cM)$   $\rho_{X,Y}("1")$ 

## 3.6 Задача о беспорядках

Число комбинаций, когда ни одно письмо не попадёт в свой конверт !n.

Вероятность, что ни одно письмо не попадёт в свой конверт  $\frac{!n}{n!}$ 

 $\ \ \, \bot \ \, X$  - число писем, попавших в свой конверт.  $X = \sum_k I_{A_k}.$ 

 $I_{A_k}$  — индикаторная СВ,  $A_k$  — событие "письмо k попало в свой конверт".

$$M(I_{A_k}) = P(A_k) = \frac{1}{n} \qquad M(I_{A_k}^2) = \frac{1}{n}$$
 $M(I_{A_k} \cdot I_{A_m}) = P(A_k \cap A_m) = \frac{1}{n(n-1)}$ 

Тогда

$$\begin{split} \mathbf{M}(X) &= n \, \mathbf{M}(I_{A_k}) = 1 \\ \mathbf{D}(X) &= \sum_k \mathbf{D}(I_{A_k}) + 2 \sum_{k>m} \mathbf{cov}(I_{A_k}, I_{A_m}) = \\ &= \sum_k \left( \mathbf{M}(I_{A_k}^2) - \mathbf{M}^2(I_{A_k}) \right) + 2 \sum_{k>m} \left( \mathbf{M}(I_{A_k}I_{A_m}) - \mathbf{M}(I_{A_k}) \, \mathbf{M}(I_{A_m}) \right) = \\ &= n \left( \frac{1}{n} - \frac{1}{n^2} \right) + 2 \frac{n(n-1)}{2} \left( \frac{1}{n(n-1)} - \frac{1}{n^2} \right) = \\ &= 1 \end{split}$$

#### 3.7 Простые распределения

Индикаторная СВ:

$$I_A(\omega) = \begin{cases} 1, & \omega \in A \\ 0, & \omega \notin A \end{cases}$$

$$p(I_A = 1) = p_A$$

$$M(I_A) = p_A \qquad M(I_A^2) = p_A$$

$$D(I_A) = p_A - p_A^2$$

$$M(I_A I_B) = M(I_{A \cap B}) = P(A \cap B)$$

Распределение Бернулли (Bernoulli distribution):

$$P(X=1) = p \quad P(X=0) = q \quad p \in [0,1] \quad q = 1-p$$
 
$$M(X) = p$$
 
$$D(X) = pq$$

Равномерное дискретное распределение (Discrete uniform distribution):

$$P(X = x_k) = \frac{1}{N} \quad k = \overline{1, N}$$

$$M(X) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} x_i$$

$$D(X) =$$

Гипергеометрическое распределение (Hypergeometric distribution):

$$P(X = r) = \frac{C_M^r C_N^{n-r}}{C_{M+N}^n} \qquad r = 0, ..., \min(M, n)$$

Урна: M белых + N чёрных шаров. Вынимаем n шаров. R — число вынутых белых шаров.

#### 3.8 Биномиальное распределение (Binomial distribution)

Схема испытаний Бернулли:  $A_1,...,A_n \quad P(A_i) = p \quad p \in [0,1] \quad q = 1-p$ 

Биномиальное распределение:

$$X \sim binomial(n,p) \quad P(X=k) = C_n^k p^k q^{n-k} \quad k = \overline{0,n} \quad p \in [0,1] \quad q = 1-p$$

k – число успехов в схеме из n испытаний Бернулли.

Условие нормировки: 
$$\sum_{k=0}^{n} P(k) = \sum_{k=0}^{n} C_n^k p^k q^{n-k} = 1$$

С ростом числа опытов график уплотняется вокруг точки np.

Симметрично при p = 0.5, скошено влево при p < 0.5.

Можно представить как сумму НОР СВ Бернулли:

$$X_{binomial} = X_1 + \dots + X_n$$

Следовательно, среднее M = np и дисперсия D = npq

Из чего можно получить красивое равенство:

$$\sum_{k=0}^{n} k C_n^k p^k q^{n-k} = np$$

## 3.9 Геометрическое распределение (Geometric distribution)

$$X \sim Geom(p) \quad P(X=k) = pq^{k-1} \quad k \in \mathbb{N} \quad p \in [0,1] \quad q = 1-p$$

k — номер первого успеха в схеме Бернулли, т. е. до него в k-1 опыте были неудачи (схема Бернулли — ряд nesaeucumux опытов)

Свойство:  $P(X>n)=q^n$ , т. к.  $X>n\iff n$  опытов окончились неудачей:

$$P(X = \overline{n+1,\infty}) = \sum_{k=n}^{\infty} pq^k = pq^n \sum_{k=0}^{\infty} q^k = pq^n \frac{1}{1-q} = pq^n \frac{1}{p}$$

Успех наступил в 1-м опыте: P(X = 1) = p

Успех в 1-м опыте не наступил: P(X > 1) = q

Отсутствие памяти (memoryless):

$$P(X = m + n \mid X > m) = \frac{P(X = m + n)}{P(X > m)} = \frac{pq^{m+n-1}}{q^m} = pq^{n-1} = P(X = n)$$

Геометрическое — единственное среди дискретных распределение с таким свойством. Следствия из свойства отсутствия памяти:

$$P(X = 1 + n|X > 1) = P(X = 1 + n)$$
  $\Longrightarrow$   $M(X|X > 1) = M(X + 1) = M(X) + 1$   $M(X^2|X > 1) = M((X + 1)^2)$ 

Мат. ожидание  $M_{geom}(X) = \frac{1}{p}$ 

uucло.onыmoв.do. $nepвoro.ycnexa <math>\times$  вероятность.ycnexa = 1

Док-во.

$$M(X) = M(X|X = 1)P(X = 1) + M(X|X > 1)P(X > 1)$$
  
= 1 \cdot p + (1 + M(x))q = 1 + q M(X)

Отсюда  $\sum_{k=0}^{\infty} kq^k = \frac{1}{p^2}$ 

$$D(X) = \frac{q}{p^2}$$

### 3.10 Распределение Паскаля (Negative binomial)

$$\begin{split} Z \sim Pascal(m,p) & P(Z=k) = C_{k-1}^{m-1} p^m q^{k-m} \\ p \in [0,1] & q = 1-p & k \geqslant m \quad k, m \in \mathbb{N} \end{split}$$

k – номер опыта, на котором произошёл  $\emph{m}\text{-}\Breve{u}$ успех в схеме Бернулли

Выводится так:

$$P_{Pascal}(Z = \kappa; m = m) = P_{binomial}(X = m - 1; n = \kappa - 1) \cdot p$$
$$= p \cdot C_{\kappa - 1}^{m - 1} p^{m - 1} q^{(\kappa - 1) - (m - 1)} = C_{\kappa - 1}^{m - 1} p^m q^{\kappa - m}$$

 $Z \sim Pascal(m,p)$  можно представить (в силу отсутствия памяти у Geom) как сумму m независимых одинаково распределённых (HOP) CB:  $Z = X_1 + ... + X_m$ , где  $X_i \sim Geom(p)$ . Отсюда получаем мат. ожидание и дисперсию:

$$M(Z) = \frac{m}{p}$$
  $D(Z) = \frac{mq}{p^2}$ 

Замечание: Часто под распределением "Negative binomial" подразумевается число неудач до наступления m-го успеха:  $M_{\text{неудач}} = M(Z) - m$ .

#### 3.11 Сумма случайного числа НОР случайных величин

## 3.12 Распределение Пуассона (Poisson distribution)

Является приближением последовательности биномиальных распределений:

$$S_n = binomial(n, p_n)$$
 при  $n \to \infty, \ p_n \to 0, \ np_n \to \lambda \implies P(S_n = k) \to \frac{e^{-\lambda} \lambda^k}{k!}$   $X \sim Poisson(\lambda): P(X = k) = \frac{e^{-\lambda} \lambda^k}{k!} \quad \lambda > 0 \quad k = 0, 1, 2, ...$   $M(X) = D(X) = \frac{1}{\lambda}$ 

Симметрично при  $\lambda \approx 10$ , скошено влево при  $\lambda < 10$ .

## 4 Непрерывные СВ

#### 4.1 Вероятностное пространство

**Опр-е. 4.1** ( $\sigma$ -алгебра).  $\sigma$ -алгебра над множеством X — это семейство  $\mathfrak S$  подмножеств множества X, т.ч.:

- 1.  $X \in \mathfrak{S}$  и  $\emptyset \in \mathfrak{S}$
- 2. если  $E \in \mathfrak{S}$ , то  $X \setminus E \in \mathfrak{S}$
- 3. если  $\exists$  семейство  $\{A_n\} \in \mathfrak{S}$  (конечное или счётное), то  $\bigcup_{n=1}^{\infty} A_n \in \mathfrak{S}$  и  $\bigcap_{n=1}^{\infty} A_n \in \mathfrak{S}$

**Опр-е. 4.2** (Борелевское множество).  $\mathbb{B}$ -множество — такое множество, которое может быть получено из *открытых или замкнутых промежутков* на  $\mathbb{R}$  конечным или счетным числом операций  $\bigcup A_n$  и  $\bigcap A_n$ .

**Опр-е. 4.3.** *Борелевская*  $\sigma$ *-алгебра*  $\equiv$  минимальная  $\sigma$ -алгебра борелевских множеств на  $\mathbb{R}$ .

**Задача 4.1.** Является ли множество всех рациональных точек на прямой борелевским, т.е. верно ли, что  $\left\{\frac{m}{n}, n=1,2,...; m=0,1,2,...\right\} \in \mathbb{B}$ ?

Решение. Да.

Каждую точку можно рассматривать как отрезок  $\left[\frac{m}{n},\frac{m}{n}\right]=\left(-\infty,\frac{m}{n}\right]\setminus\left(-\infty,\frac{m}{n}\right),$  причём множество всех рациональных точек на прямой счетно.

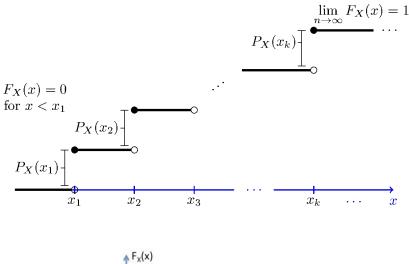
### 4.2 Функции распределения и плотности

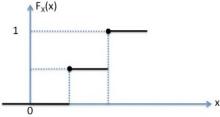
Функция распределения вероятности (CDF)

- 1.  $F_X(x) = P(X \leqslant x)$
- 2.  $0 \leqslant F_X \leqslant 1$
- 3. F монотонно неубывающая
- 4.  $F(-\infty) = 0, F(+\infty) = 1$
- 5.  $P(a < X \le b) = F(b) F(a)$
- 6. F непрерывна cnpasa
- 7. F это некоторая вероятность, т.е. безразмерная величина

Замечание: если бы CDF была определена как P(X < x), то была бы непрерывна *слева*.

11





Функция плотности распределения (PDF):

1. 
$$f(u) \geqslant 0$$

2. 
$$f(x) = F'(x) = \frac{dF(x)}{dx}$$

3. 
$$P(X \le x) = F(x) = \int_{-\infty}^{x} f(u) du$$

4. 
$$\int_{-\infty}^{+\infty} f(u)du = 1$$
 – условие нормировки

5. 
$$P(X = a) = 0$$

6. 
$$P(X \in \langle x, x + \delta \rangle) \approx f(x)\delta$$

7. размерность 
$$f$$
 есть  $\frac{1}{\text{размерность}(X)}$  (например, см<sup>-1</sup>, кг<sup>-1</sup>)

### 4.3 Характеристики непрерывных СВ

Матожидание  $M(x) = \int_{-\infty}^{+\infty} u f(u) du$ 

$$\mathrm{M}(x)$$
 существует  $\iff$  интеграл сходится абсолютно:  $\int_{-\infty}^{+\infty} |u| f(u) du < \infty.$ 

Матожидание может не существовать. Пример – распределение Коши:  $f(x) = \frac{1/\pi}{1+x^2}$ .

Для него 
$$\int_{-\infty}^{+\infty} |u| f(u) du = \frac{2}{\pi} \int_{0}^{\infty} \frac{x \, \mathrm{d}x}{1 + x^2} = \frac{1}{\pi} \ln(1 + x^2) \Big|_{0}^{\infty} \to \infty$$

Если f(x) = f(-x) (чётная), то M(X) = 0 (если существует).

Матожидание функции  $M\left(\varphi(x)\right) = \int_{-\infty}^{+\infty} \varphi(u) f(u) du$ .

Дисперсия  $D(X) = M(X - M(X)) = M(X^2) - M^2(X)$ 

Медиана (характеристика положения):  $Me(X) = arg\{F_X(x) = 1/2\}$ 

Медиана существует всегда.

Если f(x) = f(-x) (чётная), то для нормировки функции плотности имеем:

$$1 = \int_{-\infty}^{\infty} f(u)du = \int_{-\infty}^{0} f(u)du + \int_{0}^{\infty} f(u)du = F(0) + \int_{\infty}^{0} f(-u)d(-u) = F(0) + F(0)$$

а значит F(0) = 1/2, т.е. Me(X) = 0.

Нижний квартиль:  $F(Q_1) = 1/4$ 

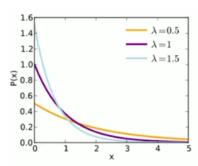
Нижний квартиль:  $F(Q_3) = 3/4$ 

Межквартильный размах:  $IQR = Q_3 - Q_1$ 

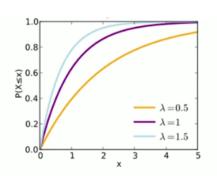
Квантиль уровня  $\alpha$ :  $F(q_{\alpha}) = \alpha$ 

Квантильная функция  $Q(p) = F^{-1}(x), p \in [0,1]$  – функция, обратная к функции распределения

### 4.4 Экспоненциальное распределение



Probability density function



Cumulative distribution function

 $X \sim Exp(\lambda)$ 

PDF:  $f(u) = \lambda e^{-\lambda u}, u \ge 0, \lambda > 0$ 

CDF:  $F(X) = P(X \leqslant x) = \int_0^x \lambda e^{-\lambda u} du = 1 - e^{-\lambda x}$ 

$$f(u) = \lambda e^{-\lambda u} \qquad u\geqslant 0, \ \lambda>0$$
 
$$F(x) = 1-e^{-\lambda x} \qquad x\geqslant 0$$
 
$$M(x) = \frac{1}{\lambda}$$
 
$$D(x) = \frac{1}{\lambda^2}$$
 
$$Me(x) = \frac{\ln 2}{\lambda} \qquad \text{скошено вправо: } Me < M$$

Свойство отсутствия памяти:

$$P(X > t + s | X > t) = \frac{P(X > t + s, X > t)}{P(X > t)} = \frac{P(X > t + s)}{P(X > t)} = \frac{e^{-\lambda(t + s)}}{e^{-\lambda t}} = P(X > s) \quad (s, t \ge 0)$$

Среди дискретных распределений свойством отсутствия памяти обладает геометрическое. Экспоненциальное распределение – непрерывный аналог геометрического.

#### 4.5 Процесс Пуассона

Случайный процесс – последовательость случайных величин в дискретном времени (обычно HOP, т.е. независимых одинаково распределённых).

Пуассоновский процесс – непрерывный аналог процесса Бернулли:

$$P(k,t) = \frac{(\lambda t)^k}{k!} e^{-\lambda t}$$

Свойства ПП:

- 1. стационарный (распределение числа событий зависит только от длины интервала)
- 2. ординарный (вряд ли на очень малом интервале произойдёт больше одного события)
- 3. поток с отсутствием памяти.

Задача 4.2. Будет ли пуассоновский процесс подходящей моделью процесса прибытия пассажиров в пункт выдачи багажа в аэропорту?

#### Решение. Нет.

Не выполняется требование независимости событий, т.к. пассажиры приходят за багажом после посадки самолета и, если мы наблюдаем, к примеру, что в зону получения багажа за последнюю минуту пришли 15 человек, то следует ожидать значительное количество людей в течение следующей минуты. Как получают багаж? Сначала толпа, потом редкие одиночки.

**Задача 4.3.** Будет ли пуассоновский процесс подходящей моделью процесса поступления звонков в регистратуру поликлиники в течение рабочего дня? *Pewenue*. **Het.** 

Не выполняется требование стационарности пуассоновского процесса, т.к. частота звонков намного выше в утренние часы в сравнении с вечерними. К концу дня поток звонков при любом распорядке будет снижаться (если это не ночной стационар).

#### 4.6 Прочие распределения

Равномерное распределение  $X \sim Uniform(a, b)$ :

$$F(x) = \begin{cases} 0 & x < a \\ \frac{x-a}{b-a} & a \leqslant x \leqslant b \\ 1 & x > b \end{cases}$$

$$f(x) = \begin{cases} 0 & x < a \\ 1/(b-a) & a \leqslant x \leqslant b \\ 0 & x > b \end{cases}$$

$$Me = M = (a+b)/2$$

$$D = (b-a)^2/12$$

Распределение Лапласа:

$$f = \frac{\lambda}{2}e^{-\lambda|x|}$$

$$M = 0$$

$$D = \frac{2}{\lambda^2}$$

Распределение Коши:

$$f(x) = \frac{1/\pi}{1+x^2}$$

## 5 Вспомогательные формулы

$$\int_0^\infty e^{-ax} dx = \frac{1}{a}$$

$$\int_0^\infty x e^{-ax} dx = \frac{1}{a^2}$$

$$\int_0^\infty x^2 e^{-ax} dx = \frac{2}{a^3}$$

$$\int_0^\infty x^n e^{-ax} dx = \frac{n!}{a^{n+1}}$$

$$a^{3} - b^{3} = (a - b)(a^{2} + ab + b^{2})$$
$$(a - b)^{3} = a^{3} - 3a^{2}b + 3ab^{2} - b^{3}$$

$$\sum_{k=0}^{n} k C_n^k p^k q^{n-k} = np$$

$$\sum_{k=0}^{\infty} k q^k = \frac{1}{p^2}$$

$$\sum_{i=0}^{\infty} \sum_{j=i+1}^{\infty} a_{ij} = \sum_{j=1}^{\infty} \sum_{i=0}^{j-1} a_{ij}$$

