

Непрерывные случайные величины. Плотность распределения вероятностей. Функции от случайных величин. Примеры распределений: равномерное, нормальное, экспоненциальное, Стьюдента. Характеристики и свойства распределений. Многомерные распределения. Совместное и маргинальное распределение. Энтропия.

### Даниил Корбут

Специалист по Анализу Данных





**Даниил Корбут**DL Researcher
Insilico Medicine, Inc

Окончил бакалавриат ФИВТ МФТИ (Анализ данных) в 2018г Учусь на 2-м курсе магистратуры ФИВТ МФТИ Работал в Statsbot и Яндекс. Алиса.

Сейчас в Insilico Medicine, Inc, занимаюсь генерацией активных молекул и исследованиями старения с помощью DL.



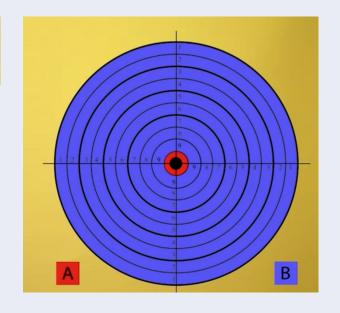
# Условная вероятность (повторение)

) 
$$A|B:P(A|B)=\frac{P(AB)}{P(B)}$$
 ,  $P(B)>0$ 

$$P(B) = 0.8, P(A) = 0.05$$
  
 $P(AB) = P(A) = 0.05 \Rightarrow$   
 $P(A|B) = 0.05/0.8 = 0.0625$ 

Формула полной вероятности:

$$P(A) = P(A|B)P(B) + P(A|\bar{B})P(\bar{B})$$





Вспомним, как мы задавали дискретные случайные величины на прошлой лекции:

» Т принимает счётное множество значений

$$A = \{a_1, a_2, a_3, ...\}$$

с вероятностями

$$p_1, p_2, p_3, ...$$
  
где  $p_i \geq 0 \; orall i \;$ и $\sum\limits_{i=1}^{\infty} p_i = 1$ 

$$P(X=a_i)=p_i$$
 – функция вероятности

Ключевой момент: в силу счётности X мы можем определить функцию вероятности для каждого фиксированного ai из A.



В случае абсолютно непрерывных случайных величин так сделать нельзя, потому что вероятность каждого значения с.в. будет нулевой!

Поэтому непрерывные с.в. нельзя задавать с помощью функции вероятности.

Один из способов задания непрерывной случайной величины является **функция распределения**.



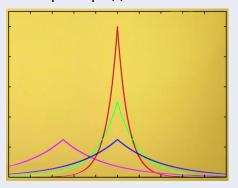


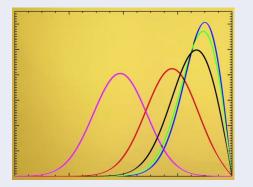
Другим способом задания непрерывной случайной величины является **плотность** распределения случайной величины f(x), которая тесно связана с функцией распределения непрерывной случайной величины.

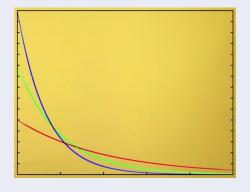
$$ho$$
  $f(x):\int\limits_a^b f(x)dx=P(a\leq X\leq b)$  - плотность распределения  $ho$   $F(x)=\int\limits_{-\infty}^x f(u)du$   $ho$ 

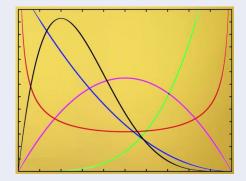


Функция плотности распределения, в отличие от неубывающей функции распределения, может вести себя совершенно по-разному. В этом их достоинство: проще отличать семейства распределений по плотностям.





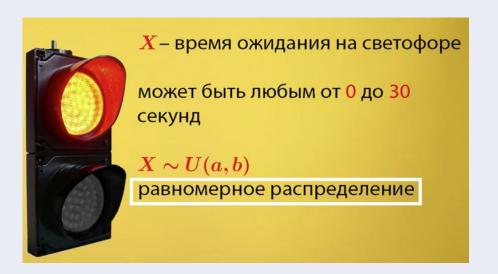


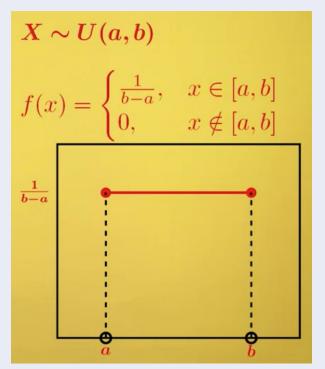




# Примеры непрерывных случайных величин (равномерное распределение)

Ярким примером непрерывной случайной величины, распределённой **равномерно**, является время ожидания перехода дороги со светофором без секунд.







# Примеры непрерывных случайных величин (нормальное распределение)

Ярким примером непрерывной случайной величины, распределённой **нормально**, является время прихода на работу, если вы всегда старайтесь приходить в офис, например, около 12:00.

```
> X — время прихода на работу
> X \sim N(\mu, \sigma^2)
нормальное
(Гауссово)
распределение
```

Сумма слабо зависимых случайных факторов

Как вы думаете, какие из приведённых ниже величин тоже можно моделировать нормальным распределением?

- 1. Погрешность барометра
- 2. Длина листьев одного дерева
- 3. Число опечаток на страницу текста в длинной рукописи
- 4. Размер выигрыша лотерейного билета



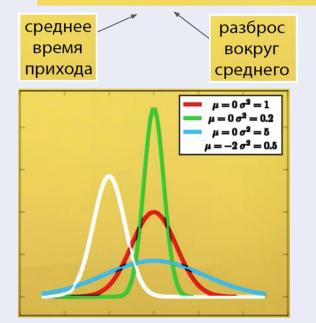
# https://www.coursera.org/learn/mathematics-and-python

# Примеры непрерывных случайных величин (нормальное распределение)

Верно! Погрешность барометра и длину листьев одного дерева.

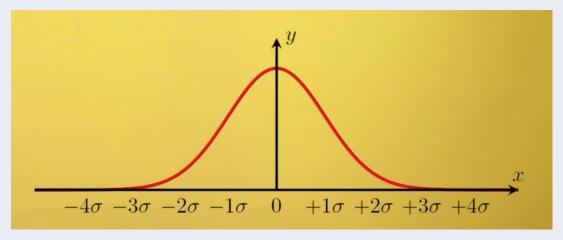
X – время прихода на работу

$$X \sim N(\mu, \sigma^2)$$



$$X \sim N(\mu, \sigma^2)$$

$$f(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma^2}} e^{-\frac{(x-\mu)^2}{2\sigma^2}}$$



# Примеры непрерывных случайных величин (экспоненциальное распределение)

Ещё одним наиболее часто встречающимся непрерывным распределением является экспоненциальное распределение с.в.

$$f(x) = \begin{cases} 0, \ x < 0 \\ \lambda e^{-\lambda x}, \ x \ge 0 \end{cases} \qquad F(x) = \begin{cases} 0, \ x < 0 \\ 1 - e^{-\lambda x}, \ x \ge 0 \end{cases}$$

Здесь  $\lambda$  - единственный параметр данного распределения, полностью определяющий его свойства. В частности, числовые характеристики выражаются через этот параметр:  $E(X)=1/\lambda$ ,  $D(X)=1/\lambda^2$ .

Экспоненциальное распределение моделирует время между двумя последовательными свершениями события, а параметр  $\lambda$  описывает среднее число наступлений события в единицу времени. Обычно с помощью этого закона описывают:

- продолжительность обслуживания покупателя
- время жизни оборудования до отказа
- промежуток времени между поломками



# Примеры непрерывных случайных величин (распределение Стьюдента)

Некоторые распределения связаны между собой (помните дискретные с.в.?). Одним из таких семейств для непрерывных с.в. является распределение Стьюдента. Пусть Үі - независимые стандартные нормальные случайные величины, тогда

$$Y_i \sim \mathrm{N}(0,1), \; i=1,\ldots,n.$$

$$t=rac{Y_0}{\sqrt{rac{1}{n}\sum_{i=1}^n Y_i^2}}$$
 имеет распределение Стьюдента с n степенями свободы.

$$f_t(y) = rac{\Gamma\Big(rac{n+1}{2}\Big)}{\sqrt{\pi n}\,\Gamma\Big(rac{n}{2}\Big)}\,\left(1+rac{y^2}{n}
ight)^{-rac{n+1}{2}}$$

Распределение Стьюдента симметрично. В частности если t имеет распределение Стьюдента с п степенями свободы, то -t имеет то же распределение.



## Многомерные распределения

Зачастую наш эксперимент зависит далеко не от одного параметра, и хочется каким-то образом построить распределение над векторами параметров.
Случай дискретных переменных (таблица совместного распределения):

	c=0	c=1	c=2	∞ ∞
g=0	0.1	0.1	0.1	$\sum \sum P(\xi_1 = a_i, \ \xi_2 = b_j) = 1$
g=1	0.2	0.4	0.1	i=1 $j=1$

Маргинальное распределение 
$$\{\xi_1 = a_i\} = \bigcup_{j=1}^\infty \{\xi_1 = a_i, \xi_2 = b_j\}.$$
 
$$\mathsf{P}(\xi_1 = a_i) = \sum_{j=1}^\infty \mathsf{P}(\xi_1 = a_i, \xi_2 = b_j), \quad \mathsf{P}(\xi_2 = b_j) = \sum_{j=1}^\infty \mathsf{P}(\xi_1 = a_i, \xi_2 = b_j).$$



## Многомерные распределения

Аналогично можно определить совместное распределение для случая абсолютно непрерывных случайных величин:

$$\mathsf{P}((\xi_1,\xi_2)\in B) = \iint_B f_{\xi_1,\xi_2}(s_1,s_2) ds_1 ds_2.$$

$$F_{\xi_1,\xi_2}(x_1,x_2) = \mathsf{P}(\xi_1 < x_1,\xi_2 < x_2) = \int\limits_{-\infty}^{x_1} \left( \int\limits_{-\infty}^{x_2} f_{\xi_1,\xi_2}(s_1,s_2) \ ds_2 \right) ds_1.$$

Свойства плотности ничем не отличаются от случая одномерного распределения:

$$f_{\xi_1,\xi_2}(x_1,x_2)\geqslant 0$$
 для любых  $x_1,x_2\in\mathbb{R}$  ;

$$\iint_{\mathbb{R}^2} f_{\xi_1,\xi_2}(x_1,x_2) \ dx_1 \ dx_2 = 1$$



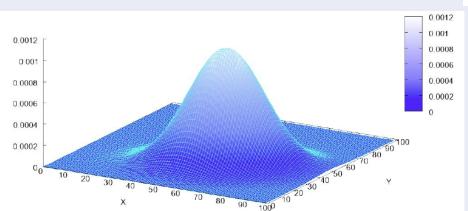
## Многомерные распределения (примеры)



#### Многомерное нормальное:

$$X \sim N(\mu, \Sigma), \; \mu \in \mathbb{R}^k$$
  $\Sigma \in \mathbb{R}^{k imes k}$  положительно определена,

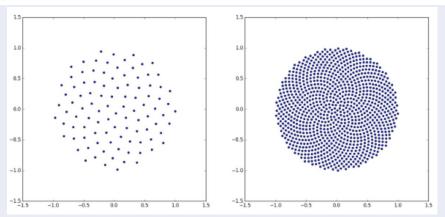
) 
$$f(x) = (2\pi)^{-\frac{k}{2}} |\Sigma|^{-\frac{1}{2}} e^{-\frac{1}{2}(x-\mu)^T |\Sigma^{-1}|(x-\mu)|}$$



#### Многомерное равномерное:

$$f_{\xi_1,\ldots,\xi_n}(x_1,\ldots,x_n) = egin{cases} rac{1}{\lambda(S)}, & ext{если } (x_1,\ldots,x_n) \in S, \\ 0, & ext{если } (x_1,\ldots,x_n) 
otin S. \end{cases}$$

$$\int\limits_{\mathbb{R}^n} f_{\xi_1,\dots\,\xi_n}(x_1,\dots\,,x_n)\ dx_1\dots\ dx_n = \frac{1}{\lambda(S)}\int\limits_S\ dx_1\dots\ dx_n = \frac{1}{\lambda(S)}\lambda(S) = 1.$$



# Энтропия

Одно из важнейших понятий теории информации, напрямую связанное с теорией вероятности.

**Информационная энтропия** — мера неопределённости некоторой системы, в частности непредсказуемость появления какого-либо символа первичного алфавита. Например, в последовательности букв, составляющих какое-либо предложение на русском языке, разные буквы появляются с разной частотой, поэтому неопределённость появления для некоторых букв меньше, чем для других.

Информационная двоичная энтропия для независимых случайных событий х с п возможными состояниями, распределённых с вероятностями рі, рассчитывается по формуле Шеннона:

$$H(x) = -\sum_{i=1}^n p_i \log_2 p_i.$$



## Энтропия (пример)

В случае равновероятных событий формула Шеннона упрощается до формулы Хартли:

$$I = -\log_2 p = \log_2 N$$

где I – количество передаваемой информации, р – вероятность события, N – возможное количество различных (равновероятных) сообщений.

**Пример**: В колоде 36 карт. Какое количество информации содержится в сообщении, что из колоды взята карта с портретом "туз"; "туз пик"?

Вероятность p1 = 4/36 = 1/9, а p2 = 1/36. Используя формулу Хартли имеем:

$$I_1 = -\log_2 p_1 = \log_2 \frac{1}{\frac{1}{9}} = \log_2 9 \approx 3.17$$
  
 $I_2 = -\log_2 p_2 = \log_2 \frac{1}{\frac{1}{36}} = \log_2 36 \approx 5.17$ 

Заметим (из второго результата), что для кодирования всех карт, необходимо 6 бит.



# Энтропия (пример)

**Пример**: В колоде 36 карт. Из них 12 карт с "портретами". Поочередно из колоды достается и показывается одна из карт для определения изображен ли на ней портрет. Карта возвращается в колоду. Определить количество информации, передаваемой каждый раз, при показе одной карты.

$$I = -(p_{ic}\log_2 p_{ic} + p_{ot}\log_2 p_{ot}) = \frac{12}{36}\log_2 \frac{1}{\frac{12}{36}} + \frac{36-12}{36}\log_2 \frac{1}{\frac{36-12}{36}} = \frac{\ln 3}{3\ln 2} + \frac{2\ln \frac{3}{2}}{3\ln 2} \approx 0.91$$

Пример: Документация некоторого учреждения размещена в 4-х комнатах. В каждой комнате находится 16 шкафов. Каждый шкаф имеет 8 полок. Определить количество информации, которое несет сообщение о том, что нужный документ находится в третьей комнате, в тринадцатом шкафу на пятой полке.

Для независимых  $x_1,\ldots,x_n$  справедливо:

$$I(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{i=1}^n I(x_i)$$

$$I = \log_2 4 + \log_2 16 + \log_2 8 = 9$$



# Спасибо за внимание!

