Рассмотрим случай, когда  $\xi$  принимает значения  $1, 2 \dots$ 

$$\sum_{a} aP(\xi = a) = \sum_{i=1}^{\infty} iP(\xi = i) = \sum_{i=1}^{\infty} \sum_{j=1}^{i} P(\xi = i) = \sum_{j=1}^{\infty} \sum_{i=j}^{\infty} P(\xi = i) = \sum_{j=1}^{\infty} P(\xi \ge j)$$

Кидаем честную монету, пока не выпадет 1,  $\xi$  — число бросков.

$$P(\xi \ge i) = \frac{1}{2^{i-1}} \quad \sum_{j=1}^{\infty} \frac{1}{2^{j-1}} = 2$$

$$Corr(\xi, \eta) = \frac{Cov(\xi, \eta)}{\sqrt{D\xi D\eta}}$$

 $\triangleleft \eta = c\xi$ 

$$Corr(c\xi,\xi) = \frac{Ec\xi\xi - cE\xi E\xi}{\sqrt{c^2D\xi D\xi}} = \begin{cases} 1, & c > 0\\ -1, & c < 0 \end{cases}$$

## 1 Хвостовые неравенства

**Определение. Хвост распределения** — левая или правая маловероятная часть распределения

## 1.1 Неравенство Маркова

$$\langle \xi \rangle 0$$

Если возможных значений бесконечно, то их вероятности должны стремиться к 0, т.к. сумма всех вероятностей 1.

 $\triangleleft kE\xi$ . Отрежем "хвост" справа от ka.

$$P(\xi \ge ka) \le \frac{1}{k}$$
 
$$E\xi = \sum_{a} a \cdot P(\xi = a) = \sum_{a < kE\xi} a \cdot P(\xi = a) + \sum_{a \ge kE\xi} a \cdot P(\xi = a) \ge \sum_{a \ge kE\xi} kE\xi \cdot P(\xi = a) = kE\xi P(\xi \ge kE\xi)$$
 
$$1 \ge kP(\xi \ge kE\xi)$$

M3137y2019 Лекция 3

## 1.2 Неравенство Чебышева

$$\langle \xi, \eta = (\xi - E\xi)^2 \rangle$$

 $\sqrt{D\xi} =: \sigma$ 

$$E\eta = D\xi$$
 
$$P(\eta \ge kE\eta) \le \frac{1}{k}$$
 
$$k' = \frac{k}{\sqrt{D\xi}}$$
 
$$P((\xi - E\xi)^2 \ge k^2 D\xi) \le \frac{1}{k^2}$$
 
$$P(|\xi - E\xi| \ge k\sqrt{D\xi}) \le \frac{1}{k^2}$$

Лучше хвостовые неравенства не придумать, т.к. есть случайные величины, при которых эти неравенства обращаются в равенста. Но можно накладывать дополнительные ограничения на величины и получать более "быстрые" неравенства.

Допустим, у нас есть нечестная монета и надо найти p. Кинем монету n раз и оценим нашу уверенность в ответе.

$$C_n^i p^i q^{n-i}$$
  $E = pn$   $D = pqn$ 

$$P\left(|\xi - E\xi| \ge k\sqrt{D\xi}\right) \le \frac{1}{k^2}$$
$$k\sqrt{pqn} = \left(p - \frac{1}{2}\right)n$$
$$k = \frac{p - \frac{1}{2}}{\sqrt{pq}}\sqrt{n}$$

Рассмотрим следующую случайную величину:  $\xi = \sum \xi_i \quad \xi_i$  — незав., од. распр.  $\eta := e^{t\xi}, t$  — параметр

$$P(\eta \ge k) \le \frac{E\eta}{k} \quad k = e^{ta}$$
 
$$P(\eta \ge e^{ta}) \le \frac{E\eta}{e^{ta}}$$
 
$$P(e^{t\xi} \ge e^{ta}) \le \frac{E\eta}{e^{ta}}$$

$$P(\xi \geq a) \leq \frac{Ee^{t\sum \xi_i}}{e^{ta}} = \frac{E\prod_i e^{t\xi_i}}{e^{ta}} \stackrel{\text{hesabuc.}}{=} \frac{\prod_i Ee^{t\xi_i}}{e^{ta}} = \frac{\left(Ee^{t\xi_i}\right)^n}{e^{ta}}$$

M3137y2019

$$P(\xi \ge a) \le \min_{t > 0} \frac{\left( Ee^{t\xi_i} \right)^n}{e^{ta}}$$

$$< \xi_i = \begin{cases} 1, & p \\ 0, & q = 1 - p \end{cases}$$

$$< \xi_i = 1 \Rightarrow e^{t\xi_i} = e^t \quad \xi_i = 0 \Rightarrow e^{t\xi_i} = 1$$

$$E(e^{t\xi_i}) = e^t p + q = e^p + 1 - p = p(e^t - 1) + 1$$

$$P(\xi \ge a) \le \min_{t > 0} \frac{(p(e^t - 1) + 1)^n}{e^{ta}}$$

$$a := (1 + \delta)pn$$

$$P(\xi \ge (1 + \delta)pn) \le \frac{(p(e^t - 1) + 1)^n}{e^{(1 + \delta)pnt}} \le$$

$$1 + x \le e^x$$

$$\le \frac{e^{p(e^t - 1)n}}{e^{(1 + \delta)pnt}} \le e^{pn(e^t - 1 - (1 + \delta)t)} =$$

$$t := \ln(1 + \delta)$$

$$= e^{pn(1 + \delta - 1 - (1 + \delta)\ln(1 + \delta))} \le$$

$$\le e^{pn(\delta - (1 + \delta)\delta)} \le e^{-pn\frac{\delta^2}{2}}$$

М3137у2019 Лекция 3