

Задачи с теорией риска.

14.09

Рынковая полезность  
(Utility function)

Р-и сформулировано еще в 19 в.  
Этот термин предложен за 10 лет  
после того как было введено в Европе:  
Брасается 6 прав. игральных  
костей, если выпадает 6 или 36  
то получает 48р., если выпад.  
7 или 35, то 24р., если выпад.  
8 или 34, то 4р., в остальных  
случаях 0. Спрос на игроку уменьш.  
как максимизир?

Специфич. функция распредел.  
называется лог. в этой форме  
она удобоварима ее можно

Обозначим X - выг. Европ. Было пред.  
что это дискретная л. ф., при этом вероятн.  
показаны: 48, 24, 4, 0 с вероятност.

$$P(X=48) = \frac{2}{6^6} \approx 0,000043$$

$$P(X=24) = \frac{12}{6^6} \approx 0,00026$$

$$P(X=4) = \frac{42}{6^6} \approx 0,0009$$

$$P(X=0) = 1 - P(X=48) - P(X=24) - P(X=4)$$

Рис. можно считать для  $E(X)$  этого  
среднее значение с.в.  $X$ . Т.е. это средний  
внешний доход в этой игре.

Найдем его.

$$E(X) = 78 \cdot P(X=78) + 24 \cdot P(X=24) + \\ + 4 \cdot P(X=4) + 0 \cdot P(X=0) \approx 0,0131 \text{ p} \approx \\ \approx 1,3 \text{ к}$$

Сравнивая этот сп. внешний с 10 к,  
которое требует у игрока за  
участие в этой игре, получаем,  
что по-видимому в этой игре  
участвовать не стоит.

Возможно лучше поговорить о  
получении сп. для более жесткого чи-  
тожного описание подобных ситуаций

Всегда можно выражать числа  $x, y, z, \dots$   
одной единицей в зависимости от единиц  
дохода или потери (неизменяющей)  
игрок, например страх. прибыль, самой  
страх. прибыль и т.д.

Естественно употреблять что-то более точное  
запад отмеченный предполагает что  
единица доходов будет:

$$x \leq y \Leftrightarrow x \leq y \quad (1)$$

Т.е. неизменяющейся дохода  $y$  не хуже  
или предпочтительнее неизменяющей дохода  $x$ ,

если он это не делал

Вероятно лучше явно упомянуть о нем.

(1)

(В случ. если  $y$ . Потерь здрав. мер. в правой части (1) нужно заменить на производительность).

Вероятно лучше брать не  $X, Y, Z$ ,  
мы будем обозначать действие. случ. величины,  
которые будут иметь вид  $\sigma$ -измеримых  
функций или потерь здравия, клиентов  
и т. д. Вместо  $X$  и  $Y$  лучше использовать  
закон распределения, если есть такая информация

При этом абсолютные величины мы будем  
отображать в единицах измерения, т. е.,  
м. е. абсолютное число  $x \in \mathbb{R}^1$  мы будем  
отображать в с. в. вида  $X; \frac{x}{I}$ , т. е. это  
представляет одно значение  $x$  в единицах измерения.  
Т. к. все показатели или потери можно разбить  
на классы, то это не проблема.

Наше первое вопрос: для случ.  
показателей  $X, Y$  как показывать соотношения.

$X \leq Y$ , м. е. это означает, что случ.  
показатель  $X$  не хуже или превосходит

случ. показатель  $X$ .

$$X = X(\omega) \quad \text{и} \quad Y = Y(\omega)$$

$$X \leq Y \Leftrightarrow X(\omega) \leq Y(\omega) \quad (\text{но это редко})$$

Часто используется опр. порядка:

$$X \leq Y \Leftrightarrow EX \leq EY \quad (2)$$

Т.е. считаем, что слдч. порядок  $Y$  предполагает

$X$ , если это мат. ожид. или среднее значение не меньше мат. ожид.  $X$ .

Заметим, что к приведенному выше

ище есть 'использование' соотношения (2).

Т.к. если  $X$ -выигрыш в этой игре,

тогда р-р с.б. выигрыша  $Y$ :  $\begin{pmatrix} 0,1 \\ 1 \end{pmatrix}$  (это 10к)

широку играет против него  $X$  предполагает  $Y$

( $X \geq Y$ ), т.е. это выигрыш предполагает. Но то,

что он записал. Если есть приведенное

согласие (2), то последнее согласие.

эквивал.  $EX \geq EY$ , и ~~последнее~~ предположение

переходит к  $0,013 \geq 0,1$ , которое неверно.

Помимо, согласно союзнику (2) справедливо

$X \leq Y$ , и значит, игра не стоит.

Приведем теперь 2 примера, показывающие, что союзнику (2) можно прибегнуть к

абсурдным результатам, помимо

чтобы привлечь внимание к

Русите може предлагат да приложат участие в  
глобалният сървак, в който всички внесват по \$

$$X: \begin{matrix} 2500000 & 500000 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{matrix} \quad Y: \begin{matrix} 2500000 & 500000 & 0 \\ 0,1 & 0,6 & 0,3 \end{matrix}$$

Новият глобален членовец предполага ивица  $X$  и ивица  $Y$ ,

т.е.  $X \neq Y$  минимум, при  $250.000$  идоли

$$\begin{aligned} EY &= 2500000 \cdot 0,1 + 500000 \cdot 0,6 + 0 = 350000 \\ &= 2500000(1 + 2 \cdot 0,6) > EX = 500000 \end{aligned}$$

т.е. необходима е здрава ивица парализирана, т.е.  
он противоречи здравому смыслу

### ✓ Задача (\*3)

Приведете един пример, противоречещ  
некога (2), илюстриращ единия.

Приведен е втори пример изложен във вид  
„Немецки парасок“ ( $X$  в бр.)

Виден ефект на  $Y$  в \$

$$X: \begin{matrix} 2 & 1 & 0 & \dots \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{4} & \frac{1}{8} & \dots \end{matrix} \quad \left( \frac{\frac{1}{2}}{1 - \frac{1}{2}} = 1 \right)$$

т.е. ако някога имаше  $2^k$  \$ съвсем-то  $\frac{1}{2^k}$

Негодението, то да не предлагат  
съврата в ивица  $Y$ . Ами съмешто не  
преди за бракосъюз, но нае съвсем-то  
склонно събъди заминава, то съмешто в него

не участвует, т.к. оно не существует  
либо ходит по кругу, чтобы не участвовать.  
Но это то что у этого человека такое мнение  
сущности существует, однако если привести  
нагляд (2), то такой концепции сущности  
не существует. В этом и есть парадокс  
Ираки, пусть чеканка монеты не  
существует  $y_0 < \infty$ , тогда не участвует

Тогда ему с б. вира  $Y: y_1$  должно быть  
 $y \geq X$ . Если он приведет нагляд (2),  
то последнее становится. должно быть  
забава потому что  $EY > EX$ , которое  
невозможно, поскольку  $EY = y_0 < \infty$ , а  
 $EX = \sum_{k=1}^{\infty} 2^k \cdot \frac{1}{2^k} = \sum_{k=1}^{\infty} 1 = +\infty$ , т.е. мы при  
данной концепции знаем  $y_0$ , нагляд (2) не  
справедлив.

Далее разрешим для парадокса  
исходную концепцию нагляд (2), а  
это и приводит к парадоксу  
также прошу не возражать.

Оп 1 Приведено несл., что некоторый  
лич-в спр. величины задана отрицательные  
превыше, т.е. в с. в. из этого

и и. б. можно сравнивать с последующим  
этапом предпочтений. говорят, что это это и  
и и. б. задача определить полезность  $u(x)$ ,

составляющая в данной от полезности  
(предпочтений), если есть т.д.  $X, Y$  из  
этого и и. б. справедливо

$$X \leq Y \Leftrightarrow E u(X) \leq E u(Y)$$

$$X < Y \Leftrightarrow E u(X) < E u(Y)$$

$$X \sim Y \Leftrightarrow E u(X) = E u(Y)$$

значит, что соотнош. (2) лб. если  
следует опр. 1 при  $u(x) = x$

Всегда нужно для будущего предположить, что  
у игроков есть определенная полезность  $u(x)$  и  
они действуют рационально ~~или же~~ не морально  
опр. 1.

Ниже приведен пример, показывающий  
что определенная полезность в смысле опр. 1  
не существует ~~чтобы~~ предположения  
предположения, что у игрока есть пол-  
и-  
ци-  
ет. Наме ~~тогда~~ приведен пример  
запирательного алгоритмического, называемого  
как определить.

Разделение, например, состоит  
наприимер, в запирательном (2). Р-и  
группы по-то полезности, например,

$$u(x) = \log x.$$

Тогда в ожидаем. характеристиках имеем

$$X \leq Y \Leftrightarrow \{ \text{онп.} \} \Leftrightarrow E u(X) \leq E u(Y) \Leftrightarrow$$

$$\{ u(x) = \log x \} \Leftrightarrow E \log X \leq E \log Y = y_0 \quad \{ V: \frac{y_0}{1} \}$$

(ожидаемо  $y_0 \geq 4,8$ )

$$\begin{aligned} E \log X &= \sum_{k=1}^{\infty} \log 2^k \cdot \frac{1}{2^k} = \log 2 \left( \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k}{2^k} \right) = \\ &= \log 2 \left( \sum_{k=1}^{\infty} x^k \right)_x \Big|_{x=\frac{1}{2}} = \log 2 \left( \frac{x}{1-x} \right)_x \Big|_{x=\frac{1}{2}} = \\ &= \log 2 \cdot \frac{1}{(1-x)^2} \Big|_{x=\frac{1}{2}} = \frac{4}{2} \log 2 = 2 \log 2 \end{aligned}$$

Теперь находим вер. боя приобретает вид

$$2 \log 2 \leq \log y_0 \Rightarrow y_0 \geq 4$$

Таким образом, ирок в логарифм. ф-ии неотрицателен, а значит, вер. боя неотрицательна и не превышает 4,8, что ее граница в ироке  $X$ .

11.09.

Задачи, то из онп. I в онп. II не спадают

$$X \leq Y \not\Rightarrow aX \leq aY, \forall a > 0$$

$$X \leq Y \not\Rightarrow b + X \leq b + Y, \forall b \in \mathbb{R}^+$$

функция  $u(x)$  должна иметь свойство "монотонность", которое и имеет

которая описывается линейн. рягой  $x$   
 Задача для того что бы пример:  $u(x) = x$   
 описывалась, то  $a=1$  и  $b=0$  имеет быть  
 отрицательной.

Доказываемое утверждение описывает  
 что  $b$  является опр.1 функции  $q$ -я нол-ти  $u(x)$   
 $a + q$ -я вира  $au(x) + b$   $\# a > 0 \# b \in \mathbb{R}^+$   
 $b$  является это опр эквивалентно.

Th 1: пусть  $q$ -я нол-ти  $u(x)$  описывает  
 иле симметрия с отрицательным предложением  
 $\Leftarrow b$  является опр.1. Тогда  $\# a > 0$  и  $\# b \in \mathbb{R}^+$   
 $q$ -я  $au(x) + b$  также описывает иле  
 симметрия со отрицательным предлож.  $\Leftarrow$ .

D bo: необходимо проверить 3 условия опр.1.

несколько раз проверяется ограничено  
 при  $\# a$  не бе 0.  $X \leq Y \Leftrightarrow E u(X) \leq E u(Y)$

$$X \leq Y \Leftrightarrow \left\{ \text{no опр.1} \right\} \Leftrightarrow E u(X) \neq E u(Y) \Leftrightarrow$$

$$\left\{ \# a > 0 \right\} \Leftrightarrow a E u(X) \leq a E u(Y) \Leftrightarrow \left\{ \# b \in \mathbb{R}^+ \right\}$$

$$\Leftrightarrow a E u(X) + b \leq a E u(Y) + b \Leftrightarrow \left\{ \begin{array}{l} \text{если-да} \\ \text{да} \end{array} \right\} \text{или} \left\{ \begin{array}{l} \text{если-да} \\ \text{да} \end{array} \right\}$$

$$\Leftrightarrow E (au(X) + b) \leq E (au(Y) + b)$$

сравнивая левую и правую части для каждого.

б) если опр.1. номиналь, то  $g(x) = u(x) + b$   
 Так же лбл. оп.н., описываемый. Тогда также  
 описанная производима

Обычно используют оп.н. вида

$$u(x) = ax + b; \quad u(x) = a \log x + b; \quad a > 0, \quad b \in \mathbb{R},$$

$$u(x) = ae^x + b; \quad u(x) = ax^2 + b, \quad a > 0, \dots$$

Заметим, что все эти оп.н. не убывает  
 доказывается изнее теор. нордикса,  
 то это свойство неоднозначна.

Th 2: Если выполнено соотношение (1), то  
 оп.н. нонеубывает не убывает, т.е.  $u(x) \uparrow$

$$\text{Д-бо: } x_1 \leq x_2 \Leftrightarrow \{(1)\} \Leftrightarrow x_1 \leq x_2 \Leftrightarrow$$

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 : x_1 \\ x_2 : x_2 \end{array} \right\} \Leftrightarrow x_1 \leq x_2 \Leftrightarrow \{\text{опр.1}\} \Leftrightarrow$$

$$E_u(x_1) \leq E_u(x_2) \Leftrightarrow u(x_1) \leq u(x_2)$$

$$\Rightarrow u(x) \uparrow$$

(Если оп.н. е убывает постинкв, то в обратную сторону не работает)

Почему? Давай в у оп.н. есть  
 участок ност-бр)

Тогда убывает из оп. нордикса, то есть  
 оп.н. нонеуб-бр, значит убывает то же

и есть единственное уравнение  $u'(x) \geq 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}^+$   
 (имеет быть в разрывной)  
 (менее разности)

Приходим теперь к типичному рассуждению,  
 называемому методом наименьших квадратов  
 методом укачивания бывшего вида

Th 3: Пусть  $\Delta x \rightarrow 0$  - приращение шага,  
 а  $u(x + \Delta x) - u(x)$  - приращение нормы

при переходе от шага  $x$  к шагу

$x + \Delta x$ . Тогда 1) если приращ. нормы

пропорционал. приращ. шага, т.е.

$$u(x + \Delta x) - u(x) = a \Delta x \Rightarrow u(x) = x + a > 0$$

2) если приращ. нормы пропорц. отрицат.

приращ. шага, т.е.

$$u(x + \Delta x) - u(x) = a \frac{\Delta x}{x} \Rightarrow u(x) = \log x$$

3) если отрицат. приращ. нормы пропорц.

приращ. шага, т.е.

$$\frac{u(x + \Delta x) - u(x)}{u(x)} = a \Delta x \Rightarrow u(x) = e^{ax}$$

$$4) \text{ если } \frac{u(x + \Delta x) - u(x)}{u(x)} = a \frac{\Delta x}{x}$$

$$\Rightarrow u(x) = x^a \quad a > 0$$

Задано, что все  $\varphi$ -уравнения из  
данного класса удовлетворяют  
условию  $u'(x) > 0$  и прибавляются  
 $\# b \in \mathbb{R}^1$ .

Доказать, что  $\Delta x \rightarrow 0$

$$1) \frac{u(x + \Delta x) - u(x)}{\Delta x} = a \quad \left\{ \Delta x \rightarrow 0 \right\} \Rightarrow u'(x) = a \Rightarrow$$

$$u(x) = \int adx = ax + b$$

$$2) \frac{u(x + \Delta x) - u(x)}{\Delta x} = \frac{a}{x} \Rightarrow \left\{ \Delta x \rightarrow 0 \right\} \Rightarrow$$

$$u'(x) = \frac{a}{x} \Rightarrow u(x) = \int \frac{a}{x} dx = a \log x + b$$

$$3) u(x) = a u(x) \Rightarrow \frac{du}{dx} = au \Rightarrow \frac{du}{u} = adx \quad \begin{matrix} \text{также} \\ \text{б.} \end{matrix}$$

$$\Rightarrow \int \frac{du}{u} = \int adx \Rightarrow \log u = ax + c \Rightarrow$$

$$\Rightarrow u(x) = e^{ax+c}$$

$$4) u'(x) = a \frac{u}{x} \Rightarrow \frac{du}{u} = a \frac{dx}{x} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \int \frac{du}{u} = \int a \frac{dx}{x} \Rightarrow \log u = a \log x + c \Rightarrow$$

$$\Rightarrow u(x) = d \cdot x^a, \quad d > 0, \quad a > 0$$

оп. н.  $u(x) = -e^{-x}$  (- не удовл.)

хорошо, поэтому это

единственное решение

Прибереги теперь пример, показывающий, что в некоторых случаях в сущности оптимумы не существует.

Это парадокс Алье (Allais)

С этой целью покажем что Теорема

Th 4: Пусть распредл. сл. вел.  $X$  и  $Y$

принимают одинаковые 3 значения,

но для них есть различные вероятности,

т. е. имеем сл.  $X: p_1, p_2, p_3; Y: q_1, q_2, q_3$

$$p_i, q_j > 0 \quad \sum p_i = 1 \quad \sum q_j = 1$$

Тогда если 3 опт. н.  $u(x)$  описываются

одинаково. предполм.  $\leq$  сложную имеет с. б.

~~распределение~~ в сущности оптимум, то это

$\Leftrightarrow$  забываете о  $p_1 - q_1, p_2 - q_2$  и  $p_3 - q_3$

(или пример  $x_1, x_2, x_3$  и опт. н.  $u(x)$ )

На рисунке означает, что есть есть 2 пары, указанных в теореме с. б., принадлежащие 3 значениям, и есть еще

две пары  $p_1 - q_1, p_2 - q_2$  одинаковы,

то одновременно предполм. сложную

отличие параллели также одинаково

Q-Bd: проверяют (1) условие из опр. 1 о  
убедиться, что это зависит лишь от укаz.  
разм-тии, остальные усл. проверяют аналог.

Тогда, например,  $X \leq Y \Leftrightarrow \{ \text{опр. 1} \} \Leftrightarrow$

$$E(U(X)) \leq E(U(Y)) \Leftrightarrow \text{надо проверить}$$

$$U(x_1)p_1 + U(x_2)p_2 + U(x_3)p_3 \leq U(x_1)q_1 + U(x_2)q_2 + U(x_3)q_3$$

$$\Leftrightarrow U(x_1)(p_1 - q_1) + U(x_2)(p_2 - q_2) + U(x_3)(p_3 - q_3) \leq 0$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} p_1 + p_2 + p_3 = 1 \\ p_3 = 1 - p_1 - p_2 \\ q_3 = 1 - q_1 - q_2 \end{cases} \Leftrightarrow U(x_1)(p_1 - q_1) + U(x_2)(p_2 - q_2) -$$

$$- U(x_3)((p_1 - q_1) + (p_2 - q_2)) \leq 0$$

при этом 1. в. укаz. нер-в о зависимости лишь

от укаz. разм-тии, а это и означает

ymb. Георгиевы.

P-ii теперь параллель АНЛ:

Пусть now приглашают выбрать одну  
из опр. игр (выиграв в \$)

$$X_1 : 2500000 \quad 500000 \quad 0 \\ 0 \quad 1 \quad 0$$

$$Y_1 : 2500000 \quad 500000 \quad 0 \\ 0,1 \quad 0,89 \quad 0,01$$

имеющие предпосл. первого игрока  $X_1$ , т.е.  
допустимо стратегия  $X_1 \succcurlyeq Y_1$

Рассмотрим две стратегии

$$X_2: \begin{array}{ccc} 2500000 & 5000000 & 0 \\ 0 & 0,11 & 0,89 \end{array}$$

$$Y_2: \begin{array}{ccc} 2500000 & 5000000 & 0 \\ 0,1 & 0 & 0,9 \end{array}$$

Поскольку вероятности 0,1 и 0,11 отличны, то  
допустимо предпол. второго игрока, т.е.

$Y_2 \succcurlyeq X_2$ , что противоречит последней теор.,  
т.е. для первой стратегии  $p_1 - q_1 = -0,1$

$$p_2 - q_2 = 0,11$$

для второй стратегии  $p_1 - q_1 = -0,1$

$$p_2 - q_2 = 0,11$$

поскольку отмечено предполож. допустимо быть  
одинаковыми у этих пар, т.е. согласно  
последн. теореме  $X_1 \succcurlyeq Y_1 \Rightarrow X_2 \succcurlyeq Y_2$ , то

противоречит здравому смыслу, т.е. б.  
этой паре не может быть сильнее напр. 1 из двух.

q.e.d. никакой

18.09.

Предположим, что игрок или клиент имеет  
q.f.n.  $u(x)$ , описывающую его отношение  
к риску, и предположим, что  $X$  случайные  
номера или доходы этого игрока.

Предположим, что игрок имеет с.в.  $X$   
и число. Как это различно смотреть,  
покажем на примере. напр.

Пример 2. Пусть  $X$  - с.в.,  $u(x)$  - q.f.n. Тогда  
число  $c_x^*$  или  $c^*$  наз. с.в. демаршмар-  
кированный эквивалентом  $X$ , если  
оно удовл. равенства  $u(c_x^*) = E u(X)$ ,  
которое выражает, что  $c_x^* \sim X$ .

Таким образом, если мы хотим  
выбрать с.в.  $X$  взамен числа, то различия  
числа и с.в. демаршмар. якобы.  $c_x^*$ ,  
который отражает, что число в сущности  
пример 1 якобы.  $X$ . Если же с.в.  $X$   
настолько рискованна и.д., что мы хотим избежать

рискованного дохода, то демаршмар. якобы.  
 $c_x^*$  обозначает с.в. как ее увидит.

Th 5. 1. Пусть е. б.  $X$  вьероятное, м.е. имеет вид  $X: \frac{x_0}{1} \cup \text{оп. н. } u(x) \uparrow$  строго возрастает. Тогда пример. сквуб.  $c_x^* = x_0$

2. Пусть  $u(x) = -e^{-\beta x}$ ,  $\beta > 0$ , и  $X$  имеет экспон. распределение  $p(x) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda x}, & x \geq 0 \\ 0, & x < 0 \end{cases}$

Тогда пример. сквуб.  $c_x^* = \frac{1}{\beta} \log \frac{\lambda + \beta}{\lambda}$

3. Если  $u(x) = -e^{-\beta x}$ , то gilt  $\forall$  е. б.  $X, Y$  справедливо соотношение

$$X \leq Y \Leftrightarrow b + X \leq b + Y, \forall b \in \mathbb{R}' \quad \text{где } \alpha > 0, \text{ на } \alpha > 0.$$

D-бо: 1.  $u(c_x^*) = \mathbb{E}u(X) = \left\{ X: \frac{x_0}{1} \right\} = u(x_0)$ .

$$\Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} u(x) \uparrow \\ \text{строго} \end{array} \right\} \Rightarrow c_x^* = x_0$$

$\left\{ \begin{array}{l} \text{если } c_x^* < x_0 \Rightarrow u(c_x^*) < u(x_0) \\ c_x^* > x_0 \Rightarrow u(c_x^*) > u(x_0), \text{ т.о. не д.з.} \end{array} \right\}$

$$2. u(c_x^*) = \mathbb{E}u(X) = \left\{ X \sim p(x) \right\} = \int u(x)p(x)dx =$$

$$= - \int e^{-\beta x} \lambda e^{-\lambda x} dx = - \lambda \int e^{-x(\beta + \lambda)} dx =$$

$$= \frac{\lambda}{\lambda + \beta} e^{-x(\beta + \lambda)} \Big|_0^\infty = 0 - \frac{\lambda}{\lambda + \beta} = -\frac{\lambda}{\lambda + \beta}$$

$$\Rightarrow \cancel{-\bar{e}^{\beta c_x^*}} = -\frac{\lambda}{\lambda + \beta}$$

$$-\beta c_x^* = \ln \frac{\lambda}{\lambda + \beta}$$

$$c_x^* = -\frac{1}{\beta} \ln \frac{\lambda}{\lambda + \beta} = \frac{1}{\beta} \ln \frac{\lambda + \beta}{\lambda}$$

3.  $b + X \leq b + Y \Leftrightarrow \left\{ \text{оп. н.} \right\} \Leftrightarrow \cancel{\text{Будут ли здесь условия}}$

$$\mathbb{E}u(b + X) \leq \mathbb{E}u(b + Y) \Leftrightarrow \left\{ u(x) = -e^{-\beta x} \right\} \Leftrightarrow$$

$$\mathbb{E}(-e^{-\beta(b+X)}) \leq \mathbb{E}(-e^{-\beta(b+Y)}) \Leftrightarrow$$

$$e^{-\beta b} E(-e^{-\beta X}) \leq e^{-\beta b} E(-e^{-\beta Y}) \Leftrightarrow E u(x) \leq E u(y)$$

$$\Leftrightarrow \{ \text{опр. 1} \} \Leftrightarrow X \leq Y$$

Общее правило означаето, что естественный  
стремительн. оп. н. буд. её изображение (Th 2).

При этом оп. н. имеет неубывающее по крайней  
мере 2-ое производное:  $\nearrow, \nearrow$ . В нер-ве  
ондл. сказ говорят, что это означает

беск, а то брошен - вверх. Далее необходимо опр.

Оп. 3. оп-я  $g(x)$  наз-ся вогнутой вниз, если  
её график лежит все выше и выше касательной,  
проведенной к её графику. Аналогично, она  
наз-ся вогнутой вверх, если её  
график лежит все выше и выше касательной.

Из анализа хорошо известно, что  
есм. усн. вогнутости:  $g''(x) \geq 0, \forall x \Rightarrow$   
 $\Rightarrow g'(x) \uparrow \Rightarrow \cup$

$g''(x) \leq 0, \forall x \Rightarrow g'(x) \downarrow \Rightarrow \cap$

Справедлива след. теорема:

Th 6: (Нер-во Чезарея)

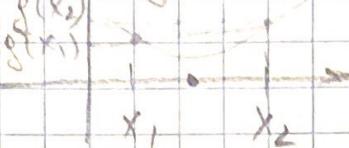
Пусть оп-я  $g(x)$  гладк-на, т.е.  $\exists g'(x)$ .  
Тогда  $g(x) \leq g(c) + g'(c)(x - c)$ .

$$1. g(x) \cup \Rightarrow E g(x) \geq g(E x)$$

$$2. g(x) \cap \Rightarrow E g(x) \leq g(E x)$$

$$(E x)^2 \leq E x^2 \quad g(x) = x^2 \quad \cup$$

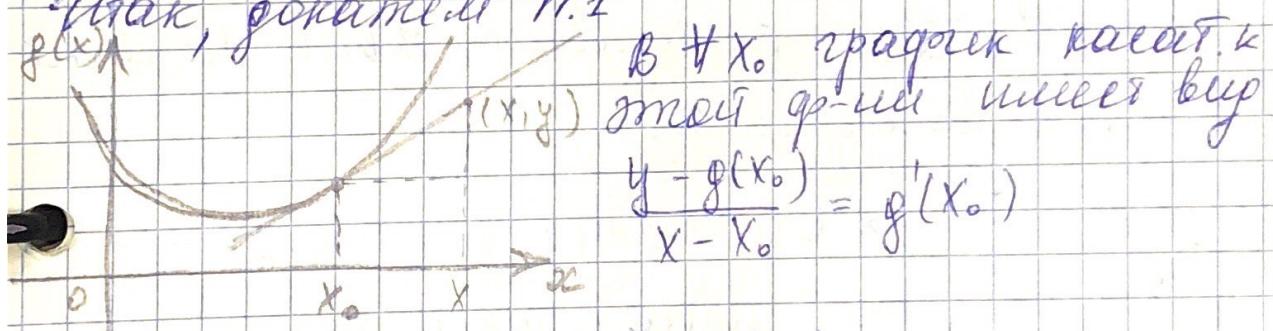
$$g(dx_1 + (1-d)x_2) \leq d g(x_1) + (1-d) g(x_2) \quad \forall x_1, x_2 \\ d \in [0, 1] \quad g(x_1) \quad g(x_2) \quad g(dx_1 + (1-d)x_2) \quad E g(x)$$



D-Bo: поемас.  $g$ -ны төрөл н.1 Th, носхолык  
еене он доказан, а иеңи касиет бүгүн.

n.2, мөн  $g$ -дэй -  $g(x)$  бөгүмийн бүгүн, н  
противополож к иеңи доказан. н.1, носхолык  
 $E(-g(x)) \geq -g(E x) \Rightarrow E(g(x)) \leq g(E x)$

Так, доказало н.1



$$\Rightarrow y = g'(x_0)(x - x_0) + g(x_0)$$

Но өнр. бүгүн тангенсийн  $g(x) \geq y$ , м.р.

$$g(x) \geq g'(x_0)(x - x_0) + g(x_0) \quad \forall x, x_0$$

Носхолык сэссэх  $x$  и  $x_0$ -ийн бодвал, мөн бозбочийн

$$x := X, x_0 := E x, \text{ мөнгөн тангенсийн}$$

$$g(x) \geq g'(E x)(x - E x) + g(E x)$$

Беря шаг. отыг ом овсех гаечек

$$\begin{aligned} E g(x) &\geq E(g'(EX))(x - EX) + g'(EX) = \\ &= \left\{ \begin{array}{l} \text{нисийн} \\ \text{шаг. отыг} \end{array} \right\} = g'(EX)E(x - EX) + g'(EX) \\ &= g'(EX) \end{aligned}$$

Возможности к оп.н.  $u(x)$ . Покажем. слег. мон.

Th7: Рассмотрим  $u(x)$  выпуклая, т.е.  $\exists u'(x) \Rightarrow$

1.  $u(x) \cup \Rightarrow E u(x) \geq u(EX) \Rightarrow \{\text{опр. 1}\} \Rightarrow$

$\Rightarrow x \geq EX$ , т.е. игрок с такой оп.н.

предпочитает ставить на выигрыши  $x$  ~~на выигрыши~~

меньше  $EX$ . В этом случае говорят, что у игрока любовь к риску (risk lover)

если  $u(x) \uparrow$  строго возрастает, то  $c_x^* \geq EX$ ,

т.е. игрок в такой ситуации ~~стремится к риску~~,

~~стремится к риску~~ стремится к риску. Т.е. для этого

среднее выигрыша.

2.  $u(x) \cap \Rightarrow E u(x) \leq u(EX) \Rightarrow \{\text{опр. 1}\} \Rightarrow$

$x \leq EX$ , т.е. игрок с такой оп.н. лучше не

упадет, чем упадет, т.к. он предпочитает число

$EX$ , в такой ситуации говорят, что у игрока

отвращение к риску (risk averse)

если  $u(x) \uparrow$  строго возрастает, то  $c_x^* \leq EX$ .

Доказательство из определения.

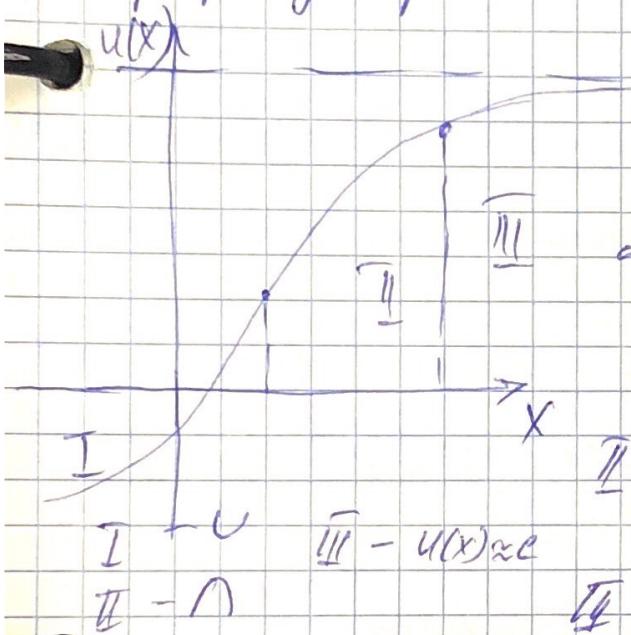
у показывает, например, строгое умл. н. 1

$$U(x) \cup u \quad U(x) \uparrow (\text{см. оконо вспомог.}) \Rightarrow \{\text{онп. 2}\} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow U(c_x^*) = EU(x) \geq \left\{ \begin{array}{l} \text{т.ч. } \{ \geq U(Ex) \Rightarrow \{ U \uparrow \\ \text{см. оконо} \} \end{array} \right\}$$

$$\Rightarrow c_x^* \geq Ex \text{ (om нормаль.)}$$

для меоп. риска, выражавшего 25.08.18  
потребн. п. н.



Условное разбиение

на 3 зоны

I зона X-ся отрицательно  
относится к риску  
здесь п. н. U(без. риска)

6 зона зона  
risk lover

II отрицательно  
относится к риску. п. н.  
risk-averse

III сверх линейное  
 $U(x) \approx c = \text{const}$

$$U''(x) \geq 0, \forall x \Leftrightarrow U'(x) \uparrow \Rightarrow U \Rightarrow$$

$EU(x) \geq U(Ex) \Rightarrow x \geq Ex$  - risk lover

$$U''(x) \leq 0, \forall x \quad U'(x) \downarrow \Rightarrow U \Rightarrow EU(x) \leq U(Ex)$$

$\Rightarrow x \leq Ex$  - risk-averse

$$U''(x) = 0 \quad \forall x \Rightarrow U'(x) = c \Rightarrow U(x) = cx + b \quad (1)$$

$$\Rightarrow EU(x) = E(cx + b) = U(Ex) \Rightarrow x = Ex$$
  
risk neutral

т.д. знак второй производной угадывается из отрицательн. к риску игрока или положит. (если \$u''(x) < 0\$)

Однако \$u''(x)\$ неизвестен к преобраз. п.н. буда \$au(x)+b\$, \$a>0\$, \$b\$ - т. исходя из этого зайдем использ. слог.

$$\text{Dnp 4. } R = R(x) = \frac{u''(x)}{u'(x)} \quad (\text{предн. зодо } u''(x))$$

\$u'(x) \neq 0\$

коэффиц. риска

т.д. если \$R(x) \geq 0\$ + рисков. lover

\$R(x) \leq 0\$ + рисков. averse

Поскольку креатив, зодо \$u'(x) > 0\$, замечаем.

Th. 1) \$R(x)\$ из ои линейн. преобр. п.н.

\$au(x)+b\$, \$a>0\$

2)知道 п.н. для некоторой \$R(x)=\text{const}\$

+\$x\$ с точки зо зоди преобр. содержит \$e^{jx}\$

п.н. буда \$e^{jx}\$, \$e^{-jx}\$, \$x\$, \$j \geq 0\$

$$\stackrel{D=0}{\rightarrow} 1) \frac{(au(x)+b)^4}{(au(x)+b)'} = \frac{au''(x)}{u'(x)} = R(x)$$

$$2) R(x) = c \rightarrow \frac{u''}{u'} = c \rightarrow \left\{ u' = z \right\} \rightarrow \frac{z'}{z} = c$$

$$\rightarrow \int \frac{dz}{z} = \int cdx \rightarrow \ln z \stackrel{\text{def}}{=} \log z = cx + d$$

$$z = ae^{cx} \quad a>0$$

$$u = ae^{cx} \rightarrow u = a/e^{\int dx} = \begin{cases} \frac{a}{c} e^{cx} + b & c \neq 0 \\ ax + b, & c=0 \end{cases}$$

$$(y=c>0, y=-c, c<0)$$

П-<sup>н</sup> страхование со страховой квотой  
 П-<sup>н</sup> клиенту страховой компании, который  
 имеет максимальную сумму  $S$ , которую  
 страхует от случайных потерь  $X$ ,  
 который имеет право на выплату  $u(x)$ ,  
 которая зависит от потери  $x$ ,  
 и которой в том же заменяется  
 страх. привилегия за полное предотвращение  
 случайных потерь ~~правил~~  
 бенефиций  $G$ .

Используя симметрию  $\leq$  бенефиций  
 $S, X, G$  сдвигают симметрически  
 $S - X \leq S - G$ 
<sup>(см. рисунок)</sup>

Используя определение правы неравенства  
 симметрии выходит. что

$$Eu(S - X) \leq u(S - G)$$

некоторую оп-нью неравенства не убывает,  
 но с помощью  $G$  правило заменяется.

$$\exists G_{\max}: Eu(S - X) = u(S - G_{\max})$$

В этом случае называемым правилом

б-страх.  $\#G \leq G_{\max}$  / Заметили, что  $S - G_{\max}$   
 для фиксированной правилы  $\#X$ , т.е.  $(S - X) = S - G_{\max}$

Предположим, что ф-я полезности  $u(x)$  кривая  
стороно возрастает и выпукла вверх (подобие  
к рисунку), тогда, но др.  $G_{\max}$ , имеем

$$u(S - G_{\max}) = EU(S - X) \geq \left\{ \begin{array}{l} \text{Th 6:} \\ x := S - X \\ g(x) = u(x) \cup \end{array} \right\} \geq \\ \geq u(I E(S - X)) = u(S - I E X) \Rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \text{у} \\ \text{стороно!} \end{array} \right\} \Rightarrow \\ \Rightarrow S - G_{\max} \geq S - I E X \Rightarrow \boxed{G_{\max} \leq I E X}$$

Бо аналогично, если у кривой отвр. в  
н рисунку, т.е. ф-я  $u$  н. выпукла вверх, то

$$\boxed{G_{\max} \geq I E X}$$

### Страхование со страховой страховкой компенсации.

Пусть страх. комп. имеет кривую  $S_I$ ,  
ф-я полезности  $u_I(x)$ , которая характер.  
ет отношени. к рисунку, и которая за  
пределом бр. един. потеря кривая  $X$   
зато с ней получают  $H$

Человч. economists предп.  $\lambda$  по аварии  
бен.  $S_I, X, H$  избегают economists.

$$S_I \leftarrow S_I - X + H$$

но др. ф-я полезн. это economists. ЖКВЕВ.

$$\text{Н.р.-by } u_I(S_I) \leq EU_I(S_I - X + H)$$

Поскольку ф-я нонли.  $U_I(x)$  неубывает, то  
а убывает если  $H$  правая часть этого нер-ва  
убывает.

Предположим, что существует  $H_{\min}$ :

$$U_I(S_I) = \mathbb{E} U_I(S_I - X + H_{\min}), \text{ т.е. } \text{перен.}$$

$\text{избр. } C^* = S_I$

Страх. коэф. в различных точках этой модели  
называется ураств. в страхов.

при  $\forall H \geq H_{\min}$

Т.д. в рамках этой модели страх. коэф.,  
если  $H_{\min} \leq G_{\max}$ , получается в том  
же самом и наимен., и страхов. коэф.

согласно выбрану параметру из отрезка  
 $[H_{\min}, G_{\max}]$

В случае если  $H_{\min} > G_{\max}$  страхов.

в рамках этой модели невозможн.

Предположим, что ф.н.  $U_I(x)$  строго возраст.  
и открытая выше, т.е. в страхов. коэф.  
любить к риску, тогда по опр.  $H_{\min}$   
наличен

$$U_I(S_I^*) = \mathbb{E} U_I(S_I - X + H_{\min}) \geq \left\{ \begin{array}{l} \text{т.к. } \\ \mathbb{E} U_I(S - \mathbb{E} X + H_{\min}) \end{array} \right\} \geq \left\{ \begin{array}{l} S_I^* \uparrow \\ \text{строго} \end{array} \right\} \Rightarrow S_I^* \geq S_I - \mathbb{E} X + H_{\min}$$

$$\Rightarrow H_{\min} \leq E[X] \vee$$

аналогично, если  $y$  страх. счёт. фн. и  
выпукла вверх, т.е.  $y$  нее отображает к  
преку, то  $H_{\max} \geq E[X] \wedge$

Т. о. доказана слд. теорема.

Th 9: Пусть фн.  $u(x)$  и  $u_I(x)$  строго  
возраст., тогда

$$1) \cup u(x) \cup u_I(x) \Rightarrow G_{\max} \leq E[X] \Rightarrow ?$$

$$H_{\min} \leq E[X]$$

$$2) \cap u(x) \cap u_I(x) \Rightarrow G_{\max} \geq E[X] \Rightarrow ?$$

$$H_{\min} \geq E[X]$$

$$3) \cup u(x) \cap u_I(x) \Rightarrow G_{\max} \leq E[X]$$

$$H_{\min} \geq E[X] \Rightarrow G_{\max} \leq H_{\min}$$

⊖

=> минимальное образное страховщие невозможно

$$4) \cap u(x) \cup u_I(x) \Rightarrow G_{\max} \geq E[X]$$

$$H_{\min} \leq E[X] \Rightarrow H_{\min} \leq G_{\max}$$

⊕

Р-р пример, когда страхов. бездомно.

Th 10: пусть есть некотор. классификация  
перс. распред.:  $X \sim N(\mu, \sigma^2)$  и гр-шия  
hans-mu классифицирует и страх. имен.

соответств. имена будут:  $u(x) = -e^{-\beta x}$   
 $u_I(x) = -e^{-\alpha x}$ ,  $\alpha, \beta > 0$  (смайл и тд).

Тогда  $G_{\max} = \mu_1 + \beta \frac{\sigma_{x_1}}{2}$ ,  $H_{\min} = \mu_1 + \lambda \frac{\sigma_{x_2}}{2}$  и  
смлк. близиомко, если  $H_{\min} \leq G_{\max} \Leftrightarrow \lambda \leq \beta$

Задача:

Чт. меп. врп. хардко избесло  
бизарнелое жуп хар. оп-рнн реал.

$$\text{закона } f_x(t) = Ee^{itX} = \left\{ X \sim N(\mu, \sigma^2) \right\} = \\ = e^{it\mu - \frac{t^2\sigma^2}{2}}$$

Сторонах  $t = -ij$ , подыграем

$$Ee^{\delta X} = e^{\delta \mu + \frac{\delta^2 \sigma^2}{2}}$$

$$\text{По опр. } G_{\max} \text{ и } H_{\min} \text{ и } U(S - G_{\max}) = EU(S - X) \\ \Rightarrow \left\{ U(X) = -e^{-\beta X} \right\} \Rightarrow -e^{-\beta(S - G_{\max})} = -EU^{-\beta(S - X)} \\ = -e^{-\beta S} EU^{\beta X} = \left\{ \text{но оп-рнн} \right\} = -e^{-\beta S} e^{\beta \mu + \frac{\beta^2 \sigma^2}{2}} \\ \Rightarrow e^{\beta G_{\max}} = e^{\beta \mu + \frac{\beta^2 \sigma^2}{2}} \Rightarrow G_{\max} = \mu + \frac{\beta \sigma^2}{2}$$

Аналогично жуп  $H_{\min}$  и  $U(S_I)$

$$U_I(S_I) = EU_I(S_I - X + H_{\min}) \Rightarrow \\ -e^{-dS_I} = -EU^{-d(S_I - X + H_{\min})} \\ = -e^{-dS_I - dH_{\min}} EU^{\delta X} \left\{ \text{б. оп-рнн} \right\} \\ = -e^{-dS_I - dH_{\min}} e^{\delta \mu + \frac{\delta^2 \sigma^2}{2}} \Rightarrow \\ \Rightarrow e^{dH_{\min}} = e^{\delta \mu + \frac{\delta^2 \sigma^2}{2}} \Rightarrow H_{\min} = \mu + \frac{\delta \sigma^2}{2}$$

Сторонах менею приблизнелое оп-рнн

жуп  $G_{\max}$  и  $H_{\min}$ , которые имено  
приблизнелые в реальности.

В окназ - ве будем использовать формулу 90-102  
 Теорема Бюра  $f(x) = f(x_0) + (x-x_0)f'(x_0) +$   
 $+ \frac{1}{2}(x-x_0)^2 f''(x_0)$  при  $x, x_0$

Th11, получим  $E u''(x)$ , тогда справедливо  
 неравенство 90-102:  $G_{\max} \approx EX - \frac{1}{2} \frac{u''(S-EX)}{u'(S-EX)} DX =$   
 $= EX - \frac{1}{2} R(S-EX) \cdot DX$

Наблюдаюше значение  $\varphi$ -ве на практике  
 можно оценить: например, камера  $S'$   
 изображает,  $\varphi$ -в падает. кривизна  $u(x)$   
 может быть приближена. поскольку  $u$  -  
 конкавно местами, определ. можно, величины  
 $EX$  и  $DX$  рассматриваются в наилучшем  
 смысле, т.е. нулевые производные  
 наилогодесных  $X_1, \dots, X_n$  над с.в.  $X$ .

Тогда можно взять  $EX \approx \bar{x} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i$  и  
 $DX \approx S^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{i=1}^n (X_i - \bar{x})^2$

Д.Б.:

по опред.  $G_{\max}$ , получим

$$u(S - G_{\max}) = E u(S - X)$$

применимое к общему гауссии этого  
 в-ва дифференцируя, приведем перед мономами

$$u(S - G_{\max}) \approx \left\{ \begin{array}{l} f(x) = u(x) \\ x = S - G_{\max} \\ x_0 = S - EX \\ \delta x \end{array} \right\} \approx u(S - EX) +$$

$$+ (EX - G_{\max}) u'(S - EX)$$

$$u(S - X) \approx \left\{ \begin{array}{l} f(x) = u(x) \\ x = S - X \\ x_0 = S - EX \\ \delta x \end{array} \right\} \approx u(S - EX) + (EX - X) u''(S - EX)$$

$$+ \frac{1}{2} (EX - X)^2 u'''(S - EX)$$

Поместивши эти выражения в исходное, получим:

$$\begin{aligned} u(S - EX) + (EX - G_{\max}) u'(S - EX) &\approx \\ &\approx EX(u(S - EX) + (EX - X) u'(S - EX) + \frac{1}{2} (EX - X)^2 u''(S - EX)) \\ &= u(S - EX) + 0 + \frac{1}{2} \Delta X u''(S - EX) \\ &\Rightarrow G_{\max} \approx EX - \frac{1}{2} \frac{u''(S - EX)}{u'(S - EX)} \Delta X \end{aligned}$$

Th 12. Пусть  $\exists u''(x) \Rightarrow$

$$\begin{aligned} H_{\min} &\approx EX - \frac{u''(S_I)}{u'(S_I)} \pm \sqrt{\left(\frac{u''(S_I)}{u'(S_I)}\right)^2 - \Delta X^2} = \\ &\equiv EX - R_I(S_I) \left( \pm \sqrt{R_I^{-2}(S_I)} - \Delta X \right) \end{aligned}$$

Задача (\*3). Проверьте, когда  $\pm$

Задача (\*2) Проверьте другую формулу  $H_{\min}$  и проверьте её на нескольких примерах (как можно)

2-бо) по опред.  $H_{\min}$ , имеем

$$u_I(S_I) = EX u_I(S_I - X + H_{\min})$$

левая часть не учитывается, а в правой частной поступают следующим образом предсказуемым образом.

$$U_T(S_I - X + H_{\min}) \approx \begin{cases} f(x) = U_I(x) \\ x = S_I - X + H_{\min} \\ x_0 = S_I \quad x_0 = S_I - EX \\ \text{зрн.} \quad (g(x), u(x)) \end{cases} \approx$$

$$\approx U_I(S_I) + (H_{\min} - X) u'(S_I) + \frac{1}{2} (H_{\min} - X) u''(S_I)$$

поставляем это выражение в последнее п. 60

$$U_I(S_I) \approx EX (U_I(S_I) + (H_{\min} - X) u'(S_I) + \frac{1}{2} (H_{\min} - X) u''(S_I))$$

$$= U_I(S_I) + (H_{\min} - EX) u'(S_I) + \frac{1}{2} ((H_{\min} - EX) + DX) u''(S_I)$$

$$\Rightarrow \left\{ t = H_{\min} - EX \right\} \Rightarrow \frac{1}{2} U_I''(S_I) t^2 + U_I'(S_I) t + \frac{1}{2} DX U_I''(S_I)$$

$$t_{1,2} = \frac{-U_I'(S_I) \pm \sqrt{(U_I'(S_I))^2 - DX(U_I''(S_I))^2}}{U_I''(S_I)}$$

$$\Rightarrow H_{\min} \approx EX - \frac{U_I'(S_I)}{U_I''(S_I)} \pm \sqrt{\left(\frac{U_I'(S_I)}{U_I''(S_I)}\right)^2 - DX}$$

Примеры:

Применим для этих же мер. как пример

$$\textcircled{1} \quad X \sim N(\mu, \sigma^2), \quad u(x) = -e^{-\beta x}$$

$$U_I(x) = -e^{-dx}$$

$$\left\{ \text{по табл} \right\} \Rightarrow G_{\max} = \mu + \beta \frac{\sigma^2}{2}$$

$$H_{\min} = \mu + d \frac{\sigma^2}{2}$$

Это самое простое

но сконструированное гипотеза

$$G_{\max} \approx EX - \frac{1}{2} \cdot \frac{U''(S - EX)}{U'(S - EX)} DX = \mu - \frac{\beta e^{-d(S-\mu)} \cdot \sigma^2}{2 \beta e^{-\beta(S-\mu)}} = \mu + \frac{\sigma^2 \beta}{2}$$

$$H_{\min} \approx S + h_{123} \approx \mu x - \frac{u_I'(S_I)}{u_I''(S_I)} \pm \left( \frac{u_I'(S_I)}{u_I''(S_I)} \right)^2 dx =$$

$$= \mu - \frac{dx}{-2e^{-dS_I}} \pm \sqrt{\frac{1}{d^2} - dx^2} = \mu + \frac{1 \pm \sqrt{1-dx^2}}{d}$$

$\left\{ \begin{array}{l} \text{no q.p. Тейлора:} \\ \sqrt{1+x} \approx 1 + \frac{x}{2}, x \geq 0 \end{array} \right\}$

$$dx \geq 0 \quad \mu + \frac{1 \pm \left( 1 - \frac{d^2 x^2}{2} \right)}{d} = \left\{ \begin{array}{l} \text{безмнож} \\ \text{---} \end{array} \right\}$$

$$+ dx = \mu + \frac{dx^2}{d}$$

(2) **[Задача (\*1/3)]** ✓

Найдите точные  $G_{\max}$  и  $H_{\min}$  и  
сравните с приближенными, если

$$u(x) = u_I(x) = \log x \quad S = 10 \quad S_I = 100$$

$$x: \frac{1}{2} \frac{1}{2}$$

9.10.18

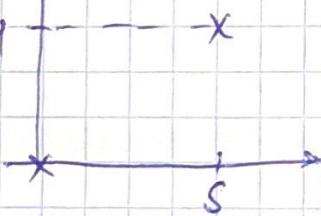
Линейное определение  
пр-ции погрешности

будем прибегнуть к простейшему  
алгоритму, позволяющему определить  
ср.п. широке (клиенты). с методом  
Тоннелья. Для реализации необходимо  
иметь возможность наблюдать за  
поведением широк в различных  
реактивных ситуациях 280 это  
значит, будем накапливать данные.

Пусть игрок или клоун имеет изначально ф.н.  $u(x)$ , которую мы хотим приближенно определить на отрезке  $[0, S]$ ,  $S > 0$ , при этом предположим, что на этом отрезке она строго возрастает. Но т.к. ф.-я вида  $au(x) + b$ ,  $a > 0$ ,  $b \in \mathbb{R}$  эквивалентна исходной ф.н., поэтому выберем коэффициенты  $a$  и  $b$  так, чтобы эта ф.н. в точках 0,5 имела значения 0 и 1 соответственно, например, ТАТ, тогда бы:

$$\begin{cases} au(0) + b = 0 \\ au(S) + b = 1 \end{cases} \Rightarrow \begin{aligned} a &= \frac{1}{u(S) - u(0)} > 0 \\ b &= \frac{u(0)}{u(0) - u(S)} \in \mathbb{R} \end{aligned}$$

Это означает, что изначально исходная ф.н. удовлетворяет равенствам:  $u(0) = 0$   
 $u(S) = 1$



Например, если, это клоуну на 1-ом этапе предлагают купить потерянный билет игрока (сиграть в сложнейшую игру игрока):  $X_1: \begin{matrix} 0 & S \\ p_1 & 1-p_1 \end{matrix}$ , где  $p_1 \in [0, 1]$ .  $p_1$ -известно и в исходной задаче

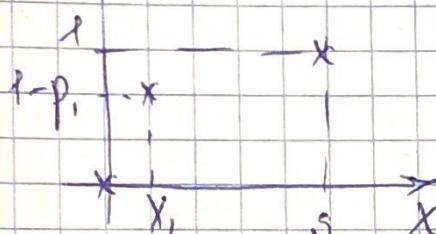
Идеологиями, что клиент готов купить  
этот лотерийный билет по цене  $x_1$ , т.е.

$$x_1 \in [0, s] \quad x_1 \sim X_1$$

то опт. п. н. последнее соотношн. означает,

$$\text{т.о. } u(x_1) = E(u(X_1)) = u(0)p_1 + u(s)(1-p_1) = \\ = \begin{cases} u(0) = 0 \\ u(s) = 1 \end{cases} = 1 - p_1$$

таким образом н.ч. избирает, потому  
что избирает н.ч., т.е. опт. н.ч. избирает в т.  $x_1$



Идеологиями, что она  
зайдет на него  
предлагает суммы

которые будут выиграть:

$$X_{21}: \begin{matrix} 0 & x_1 \\ p_{21} & 1-p_{21} \end{matrix}$$

$$X_{22}: \begin{matrix} x_1 & s \\ p_{22} & 1-p_{22} \end{matrix}$$

$$X_{23}: \begin{matrix} 0 & x_1 & s \\ p_{23} & q_{23} & 1-p_{23}-q_{23} \end{matrix}$$

записаны в трех с.в. наци  
избирает в б. нации благу.

Идеологиями, что клиент готов  
купить

занят номер. Билет по цене  $x_2$  в том

случае, что  $x_2 \sim X_{23}$ . Но определенно

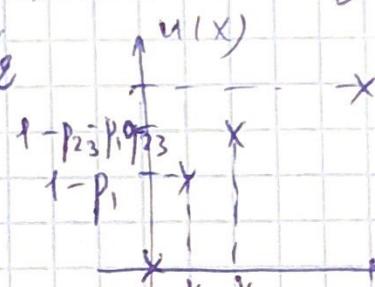
$$\text{опт. н.ч. имеет } u(x_2) = E(u(X_{23})) = u(0)p_{23} + u(\cancel{s})$$

$$+ u(x_1) \cdot q_{23} + u(s)(1-p_{23}-q_{23}) = (1-p_1)q_{23} + 1-p_{23} \cdot q_{23} = 1 - p_{23}$$

т. гаеть этою въерашен. избесит, а знати, избесит и левак, т.е. неизвестное гр. н.

избесит б т.  $x_2$

аналогично  
р-и с б  $x_{22}, x_{21}$ .



Даде р-и зиа шах, аказаи борому,  
б которои м.д. неизвестное гр. н. и т.п.

Шефомас зиа шах, якотиа побежить  
приближенное гр. н. в виде степенного  
мощести.

Зашести, чо якотиа бъло ограничено  
небеси из предположенных шахов, но  
при шахе нужно мене въ вероятности,  
которые в предположенных шахах  
предполагались очкованием

Морел Ароу (Arrow, 1963)

В шахе разные приведены примеры  
описания въного побежения халеха,

которое не зависит от ф.п. В этом разделе оптимальность показывается со стороны клиента страховой компании.

Клиент обладает начальством капиталии  $\delta \geq 0$ , ф-ей поездки  $u(x)$ , которая описывает его отношение к риску, и пусть клиент отдаст от суммы своих потерь  $X \geq 0$ . За застрахование превращенное число клиент готов заплатить величину  $G \in (0, s)$ .

Страхователь подключил предлагают гаечное вознаграждение ущерба  $I(x)$  или бонус.

$$0 \leq I(x) \leq X(1) : EI(x) = G \quad (2)$$

т.е. потери клиента есть  $X - I(x)$  но выше  $G$ . Клиент готов согласиться на бонус  $I^*(x)$ , который лежит в диапазоне зон, такой, что  $0 \leq I^*(x) \leq X(3)$

$$EI^*(x) = G \quad (4)$$

$$S' - (X - I(x)) - G \leq S - (X - I^*(x)) - G \quad \begin{matrix} \text{уровн.} \\ (1) \quad (2) \end{matrix}$$

страховой случай

По опред. ф.п. клиента постыдно. соотносится.

живет. Исп-ы:

$$E u(S - x + I(x) - G) = E u(S - x + I^*(x) - G) \quad (5)$$

Это так называемое логарифмическое правило.

Th 13: Рассмотрим  $u'(x) \geq 0$ ,  $u''(x) \leq 0 \quad \forall x$ , т.е. у кривой отображение к рисунку. Тогда оптимальное

$I^*(x)$ , удовл-ея услов. (3)-(5) есть. и имеет вид

$$I^*(x) = \begin{cases} 0, & x \leq d^* \\ x - d^*, & x > d^* \end{cases} \quad \text{при этом значение}$$

$d^*$  наз-ея оптимальной ценой продажи и определяется из условия  $E I^*(x) = G$

Замечание, что номера клиентов при использовании этого оптимального боятика несет вид:

$$x - I^*(x) = \begin{cases} x, & x \leq d^* \\ d^*, & x > d^* \end{cases}$$

Замечание также, что ожид. боятик  $I^*(x)$

не зависит от начального состояния  $S$

и опн.  $u(x)$ . В этом и состоит основная прелесть такой модели.

???) А если будем  $u''(x) \geq 0$ ? Все же правило

в этом случае логично: условие  $u''(x) \leq 0$ , то-бывает только, когда застаете на условие  $u''(x) \geq 0 \quad \forall x$  (см. фор-бо привед. выше)

Bayara (\*) | g-mb meopacy.

Q-BD:

grat gok-ba iep-ba (5) goem. g-mb :

$$E(u(S-X+I(X)-G) - u(S-X+I^*(X)-G)) \leq 0 \quad (6)$$

#I, yagob. (1) u(2)

dokamei etaralda bennelozat. iep-ba:

$$\begin{aligned} u''(x) &\leq 0, \forall x \Rightarrow u'(x) \downarrow \Rightarrow u(x) - u(y) = \\ &= \left\{ \begin{array}{l} \text{g-p-na} \\ \text{жаралык} \end{array} \right\} = u'(z)(x-y) \leq \left\{ \begin{array}{l} x < y \Rightarrow \\ x \leq z \leq y \Rightarrow \\ u'(z) \geq u'(x) \end{array} \right\} \leq \\ &\leq u'(y)(x-y), \forall x, y \\ &\quad \left\{ \begin{array}{l} x > y \Rightarrow \\ x \geq z \geq y \Rightarrow \\ u'(z) \leq u'(y) \end{array} \right\} \end{aligned}$$

Использовать это иер-bo k 1. r. iep-ba (6) c

$$x := S - X + I(X) - G$$

$$y := S - X + I^*(X) - G$$

Натынан, 200 1. r. iep-ba (6) не превоходит  
бөршөнүүсү:  $E u'(S-X+I(X)-G)(I(X)-I^*(X)) \leq$

grat gok-ba iep-ba (6) goem. g-mb, 200

$$E u'(S-X+I(X)-G)(I(X)-I^*(X)) \leq 0 \quad (7).$$

Dokamei iep-ba ,

$$u'(S-X+I^*(X)-G)(I(X)-I^*(X)) \leq u'(S-d-G) \cdot \\ \circ (I(X)-I^*(X)) \quad (8)$$

g-ut эмо iep-bo . Bозмонаи спр. 3  
сүзүү (аракеңүүл X):

1.  $I(x) = I^*(x) \Rightarrow (8)$  верно

2.  $I^*(x) > I(x) \Rightarrow I^*(x) > 0 \Rightarrow I^*(x) = x - d^* \Rightarrow$   
 $\Rightarrow I^*(x) - x = -d^* \Rightarrow (8)$  верно

3.  $I^*(x) < I(x) \Rightarrow I(x) - I^*(x) > 0$ , т.о.  $I^*(x) - x \geq -d^* \Rightarrow$   
 $\Rightarrow S - x + I^*(x) - G \geq S - d^* - G \Rightarrow$   
 $\Rightarrow \{ u'(x) \downarrow \} \Rightarrow u'(S - x + I^*(x) - G) \leq$   
 $\leq u'(S - d^* - G) \Rightarrow (8)$  верно

Умак, кеп-бо (8) гораздо. Тікелесінде есі  
к 1.4. кеп ба (7). Нәлдөр:

$$\begin{aligned} & E[u'(S-x) + I^*(x) - G](I(x) - I^*(x)) \leq \{(8)\} \leq \\ & \leq E[u'(S-d^*-G)(I(x) - I^*(x))] = u'(S-d^*-G) \cdot \\ & \cdot E(I(x) - I^*(x)) = \{(2), (4)\} = u'(S-d^*-G)(G-G) = 0 \\ & \text{Сравнивая 1.2. и 1.7., ноннали, то} \\ & \text{кеп-бо (7) гораздо} \end{aligned}$$

**Задача 1-х)** 1) то бүткіз, есін ғұлдану  
могиенде  $u''(x) > 0$ ,  $\forall x$ , м.б. ү күнегета  
діоболың күнекі, при м.б. ү күнегета  
шомын үз дінекінде шеңбердің  $g$ -мі  
аналогичное утверждение.

Түри практикеелдер үзүндөсөлдер онтасалыбын  
арапатташып  $d^*$  көмегіндең нөлдөн да жоғары  
мөрөннө:

th14: Жиынтык  $\mathbb{E}X < \infty$ , у үзб.  $X$  ишкең  
нномиесеме  $p(x)$ . Тогда  $d^*$  үрбөлгөлөнгөн-үр-  
 $\int_{d^*}^{\infty} (1 - F(x)) dx = G$ ,  $F(x) = P(X < x)$

$$\begin{aligned} \text{2-б0:} \text{ нөл онтасалы} \quad & I^* \text{ ишкең } G = \mathbb{E}I^{d^*}(x) = \\ & = \mathbb{E}(x - d^*) \mathbb{1}_{(d^*, \infty)}(x) = \int (x - d^*) \mathbb{1}_{(d^*, \infty)}(x) dF(x) = \\ & = \{d^* \geq 0\} = \int_{d^*}^{\infty} (x - d^*) dF(x) = \\ & = \int_{d^*}^{\infty} (x - d^*) d(1 - F(x)) = \{ \text{нөл онтасалы} \} = \\ & = -(x - d^*)(1 - F(x)) \Big|_{d^*}^{\infty} + \int_{d^*}^{\infty} (1 - F(x)) dx = \\ & = -\lim_{x \rightarrow \infty} (x - d^*)(1 - F(x)) + 0 + \int_{d^*}^{\infty} (1 - F(x)) dx = \\ & = -\lim_{x \rightarrow \infty} x(1 - F(x)) + 0 + \int_{d^*}^{\infty} (1 - F(x)) dx \end{aligned}$$

жоканады, 2-б0 анын нөлдөн пайдаланы.

$$\begin{aligned} \mathbb{E}X < \infty & \Rightarrow \int_0^{\infty} x dF(x) < \infty \Rightarrow \int_0^{\infty} x dF(x) \rightarrow 0 \\ 0 & \leq \int_{M \rightarrow \infty}^{\infty} x dF(x) \geq M \int_M^{\infty} dF(x) = M(1 - F(M)) \\ & \Rightarrow x(1 - F(x)) \xrightarrow[x \rightarrow \infty]{} 0 \quad \blacksquare \end{aligned}$$

Замендейле, 2-б0 жоказати. үр-на жүзеге даяр  
справедливса біз негизделгендеңдегі  
сүйнекебапталас нномиесін, ноза-жакы  
қында үзептап нөлдөн пайдаланы

Q) Однозначно сущае гипп. неограниченного лобего.  
 Некоинкрементален нюан. меоп. и конкретич. сущае  
th 15: Истъе страховее требование

класса  $X$  имеет экспоненциальную распредел. с  
 плотностью вероятности  $p(x) = \begin{cases} \lambda e^{-\lambda x}, & x \geq 0 \\ 0, & x < 0 \end{cases} \lambda > 0$

Тога оптималь. франчайза имеет вид

$$d^* = \frac{1}{\lambda} \log \frac{1}{\lambda G} \quad (\lambda G = 1)$$

D-60:

$$\begin{aligned} F(x) &= P(X \leq x) = \int_{-\infty}^x p(t) dt = \begin{cases} \int_0^x \lambda e^{-\lambda t} dt, & x > 0 \\ 0, & x \leq 0 \end{cases} = \\ &= \begin{cases} -e^{-\lambda t} \Big|_0^x, & x > 0 \\ 0, & x \leq 0 \end{cases} = \begin{cases} 1 - e^{-\lambda x}, & x > 0 \\ 0, & x \leq 0 \end{cases} \end{aligned}$$

но нюан. меоп. идентичен

$$\begin{aligned} G &= \int_{-\infty}^{\infty} (1 - F(x)) dx = \{d^* \geq 0\} = \int_{-\infty}^{\infty} e^{-\lambda x} dx = \\ &= -\frac{1}{\lambda} e^{-\lambda x} \Big|_{-\infty}^{\infty} = 0 + \frac{1}{\lambda} e^{-\lambda d^*} = d^* \\ \text{Из } \lambda G &= e^{-\lambda d^*} \Rightarrow d^* = -\frac{1}{\lambda} \log \lambda G = \frac{1}{\lambda} \log \frac{1}{\lambda G} \end{aligned}$$

Задача (\*4)  $\checkmark$

$X \sim R[0, a]$ ,  $a > 0$ ,  $d^* - ?$

$$\lambda G \leq 1 ???$$

$$\lambda G = e^{-\lambda d^*}$$

$$0 < I^*(x) < X = \lambda G = E I^* \leq E X = \frac{1}{\lambda}$$

Задача (\*3) Гдеимже оптимальное  
 оп-рес гип  $d^* \approx ?$

23.10.18

Задача 16: В упомянутых теоремах справедливо  
некоторое упрощение при  $n=1$

$$d^* \approx EX + \frac{\int_0^\infty (1 - F(x)) dx - G}{1 - F(EX)}$$

Эту формулу можно использовать в реальной практике.

Для этого нужно некоторое необходимое измерение  
наблюдений  $x_1, \dots, x_n$  над его повторением  $X$ .

$$\text{Тогда } EX \approx \bar{x} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i, \quad F(x) \approx F_n(x) = \frac{1}{n} \sum I(x \leq x_i)$$

Величина  $G$  также известна, поэтому при  
вычислении приведенное выражение получается в виде

$$\text{Доказательство: Рассмотрим } g(t) = \int_0^t (1 - F(x)) dx$$

$$\begin{aligned} \text{При } t = EX &\Rightarrow g(t) \approx g(EX) + g'(EX)(t - EX) = \\ &= (g'(t) = -(1 - F(t))) = F(t) - 1 = g(EX) + (F(EX) - 1) \cdot \\ &\cdot (t - EX) \end{aligned}$$

$$\text{Найдем для } t = d^* \Rightarrow G = \int_0^{d^*} (1 - F(x)) dx = \\ = g(d^*) \approx \int_0^{d^*} (1 - F(x)) dx \stackrel{d^*}{=} (F(EX) - 1) / (d^* - EX)$$

Следовательно: будем брать аппроксимацию в т. о., получим

$$g(t) \approx g(0) + (F(0) - 1)t \quad t := d^*$$

$$\Rightarrow d^* \approx \frac{\int_0^\infty (1 - F(x)) dx - G}{1 - F(0)} = \frac{EX - G}{1 - F(0)} \quad \text{важно смотреть}$$

$$\| EX = \int_{-\infty}^{+\infty} x dF(x) = \int_0^\infty (1 - F(x)) dx - \int_{-\infty}^0 F(x) dx \quad \text{интегрируем}$$

Пример: В Т. 15  $X \sim \text{Exp}(\lambda)$ ,  $\lambda > 0$  установлено

$$\text{и } d^* = \frac{1}{\lambda} \ln \frac{1}{1-G}. \quad \text{Угл. м. 16. ищем:}$$

$$d^* \approx \frac{1}{\lambda} + \frac{\int_0^\infty e^{-\lambda x} dx - G}{e^{-1}} = \frac{1}{\lambda} + e^{-1} \left[ -\frac{1}{\lambda} e^{\lambda x} \right]_0^\infty - G =$$

$$= \frac{1}{\lambda} + e \left( \frac{e^{-1}}{\lambda} - G \right) = \frac{1}{\lambda} - eG$$

другое приближение:  $d^* \approx \frac{EX - G}{1 - F(0)} = \frac{\lambda - G}{1} =$

$$= \frac{1}{\lambda} (1 - \lambda G)$$

Выражение приближения к толщину платежа  
 $d^*$  при  $\lambda G \rightarrow 1$ . (принципов)

Рассл. несколько альтернативных видов страхования  
 от различных видов, наиболее часто  
 встречающихся в практике

Лицо  $H$ - величина страхового взноса,  
 который страх. компания требует с  
 клиента.

Обозначим ф.п. возникшего ущерба  
 клиента через  $F(x) = P(X < x)$

Обычно считают, что  $H = H(F, \lambda)$ , где  
 $\lambda$  - параметр, окончательно определяющий  
 вид страх. взноса.

Рассл. также статист. оценку  $H_n$  страх.  
 взноса  $H$ , основанную на наблюдениях  
 $X_1, \dots, X_n$  над с.в.  $X$ . Обознач.  $F_n(x)$ - альтер. ф.п.

Тогда в силу ЗБУ  $F_n(x) \approx E \mathbb{I}_{(-\infty, x]}(X_i) =$   
 $= P(X_i < x) = F(x)$ ,  $n \rightarrow \infty$  т.к.

м.л. при больших  $n$   $F_n(x)$  близко к  $F(x)$ ,  
 поэтому в кн. оценки  $H_n = H(F_n, \lambda)$  при  
 условии регу-стии  $H_n = H(F_n, \lambda) \approx H(F, \lambda) = H$   
 Обознач. оценки  $\bar{X} \approx EX, S^2 = \frac{1}{n-1} \sum (X_i - \bar{X})^2 \approx DX$

1) Принцип ожидаемого значения (expected value principle)

$$H = (1+\lambda)E[X], \lambda \geq 0 - \text{коэффициент}$$

запаса безопасности (safety loading)

$$H_n = H(F_n, \lambda) = (1+\lambda) \int x dF_n(x) = \\ = (1+\lambda) \frac{1}{n} \sum X_i = (1+\lambda) \bar{X} \approx H, n \rightarrow \infty$$

2) Принцип варианса (variance principle)

$$H = E[X] + \lambda \text{DX}, \lambda \geq 0 - \text{весовой коэф. риск}$$

вынересис

В этом случае стоим. разброс поменьше  
относительно среднего. В г-де есть  
спектр м.к. разбросом естественно

разбросом  $H_n = \bar{X} + \lambda S^2$  - естественно,

3) Принцип нулевой полезности (zero utility principle)

$U_I(x)$  - гп-тия полезности страхователя

$$U'_I(x) \geq 0, U''_I(x) \leq 0 \quad \forall x \quad (\text{отвращ к риску})$$

$S_I$  - мат. ожидание страх. количества

$$H = H_{\min} \cdot S_I + H_{\min} - \lambda \circledcirc S_I$$

добавленность в смысле  
функции полезности

$$\text{м.е. } E[U_I(S_I + H_{\min} - X)] = U_I(S_I)$$

$$\text{Нашеп: } U_I(x) = \frac{1}{1} (1 - e^{-\lambda x}) \quad \lambda > 0$$

Несколько иначе выражим,  
будем не на единице

$$E \frac{1}{1} (1 - e^{-\lambda (S_I + H_{\min} - X)}) = \frac{1}{1} (1 - e^{-\lambda S_I}) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow E e^{-\lambda (S_I + H_{\min} - X)} = e^{-\lambda S_I} \Rightarrow E e^{\lambda X} = e^{2H_{\min}} \Rightarrow$$

$\Rightarrow H = H_{\min} = \frac{1}{I} \ln(E e^{\lambda x}) - \frac{\text{экспоненциальный принцип}}{\text{принцип экспоненциального principle}}$

$$H_h = \frac{1}{I} H_n \rightarrow F_f = \frac{1}{I} \ln\left(\frac{1}{n} \sum e^{\lambda x_i}\right)$$

5) Ницунин здера (Escher principle)

$$H = \frac{IE X e^{\lambda x}}{E e^{\lambda x}}, \lambda \geq 0$$

Th 17: Нужно номеру симпл. группе

если  $x = x$  имеем буд  $L(x, 2, 1) = (x-2)e^{1x}$

тогда  $\min_2 EL(x, 2, 1) = EL(x, H, 1)$

$$2-80: EL(x, 2, 1) = E(x^2 - 2x + 2^2) e^{1x} =$$

$$= EX^2 e^{\lambda x} - 2D EX e^{\lambda x} + D^2 / E e^{\lambda x} - \text{кб. 3-и. омн. 2}$$

$$\Rightarrow D_{\min} = \frac{IE X e^{\lambda x}}{E e^{\lambda x}} = H$$

30. 10. 18

Th 18: Нужно спрощено  $(E e^{\lambda x})'_1 = E(X e^{\lambda x})$

$u(E X e^{\lambda x})'_1 = E(X e^{\lambda x})$ , т.е. можно  
записать под знаком ' и.о. тогда принцип  
Энера  $H = \frac{IE X e^{\lambda x}}{E e^{\lambda x}}$  упрощен в 8-и:

$$1) H = (\log IE e^{\lambda x})'_1$$

2) если записать в спрощено

$$H = EX + \lambda D X + O(1^2), \lambda \rightarrow 0, \text{ т.е. при } \lambda \rightarrow 0$$

и принцип Энера приведен к общему виду

с принципиальной вариацией, опускает более  
под номером 2.

3)  $H$ , рассмотрим как  $g$ -th om  $\lambda$ , возрастает по  $\lambda$ , т.е.  $H(\lambda) \geq H(0) = E$   
 $\lambda$ -база  $\{e_\lambda\}$  с базой  $\{e_0\}$

$$1) \frac{d}{dx} (\log E e^{\lambda x})_1 = \frac{1}{E e^{\lambda x}} (E e^{\lambda x})_1' = \left\{ \begin{array}{l} \text{b. e. u. g.} \\ \text{yest. meop} \end{array} \right\} =$$

$$= \frac{E \lambda e^{\lambda x}}{E e^{\lambda x}} = \lambda$$

2) по <sup>из</sup> п-ил Гелиопа справедливо  $p=60$ :

$$H = H(F, \lambda) = H(0, F) + \lambda H'_1(0, F) + O(\lambda^2)$$

$$\text{Hence we have } H(0, F) = EX, H'_\lambda(d, F) = \left(\frac{EXe^{\lambda x}}{Ee^{\lambda x}}\right)' =$$

$$= \frac{Ex^2 e^{\lambda x} Ee^{\lambda x} - (Ex e^{\lambda x})^2}{(Ee^{\lambda x})^2} \Rightarrow H'_\lambda(0, F) = EX^2 - (EX)^2 = DX.$$

3) give  $\rho$ -за неудовлетворяю-  
щим по 1 предметом

$$\text{证明 } H_1'(\lambda, \mathbb{R}) \geq 0, \forall \lambda \geq 0$$

Учебник вспомогательный для занятий профтехн.

$$\text{goemann-wojciechowski: } \mathbb{E} x^2 e^{tx} / \mathbb{E} e^{tx} - (\mathbb{E} x e^{tx})^2 \geq 0$$

Диалоги моего пер-ва используя  
пер-во конца - Бунинского в виде

$$(EZ^4)^2 \leq EZ^2 \cdot EY^2 \text{ moreover}$$

$$\begin{aligned} & (\mathbb{E} - \mathbb{E}) \leq \mathbb{E} \mathbb{E} \cdot \mathbb{E} y. \text{ Nach Multiplikation mit } \frac{1}{\mathbb{E}} \\ & \mathbb{E} x^2 e^{ix} \mathbb{E} e^{-ix} - (\mathbb{E} x e^{ix})^2 \geq \left\{ \begin{array}{l} z = x e^{\frac{ix}{2}} \\ y = e^{\frac{ix}{2}} \end{array} \right\} \geq \\ & \geq \mathbb{E} x^2 e^{ix} \mathbb{E} e^{-ix} - \mathbb{E} x^2 e^{ix} \mathbb{E} e^{-ix} = 0 \quad \blacksquare \end{aligned}$$

Zapora ( $\frac{x}{3}$ ) | Влияние затора на подпорный

загор-те ног зеленою в. о., несите  
премии за них в пакетах №

$$H = E\lambda + \lambda D_x + \frac{\lambda^2}{2} ? + O(\lambda^3)$$

## Придер

1) Думать  $X \sim N(\mu, \sigma^2)$ . Тогда по формуле.

$$\text{Выше } Ee^{\lambda X} = e^{\lambda \mu + \frac{\lambda^2 \sigma^2}{2}} \Rightarrow \text{ст. 18.13} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow H = (\log(Ee^{\lambda X}))' = \left( \lambda \mu + \frac{\lambda^2 \sigma^2}{2} \right)' = \mu + \lambda \sigma^2 \geq \mu + 130$$

Из этой формулы видно, что  $H \geq \mu$ .

2)  $X \sim B(n, p) \Rightarrow H \text{ не будет равен}$ .

$$Ee^{\lambda X} = \sum_{k=0}^n e^{\lambda k} C_n^k p^k (1-p)^{n-k} = \sum_{k=0}^n C_n^k (ep)^k (1-p)^{n-k} =$$
$$= (e^{\lambda p} + 1 - p)^n \Rightarrow H = (\log(Ee^{\lambda X}))' = (n \log(ep + 1 - p))' =$$
$$= \frac{n e^{\lambda p}}{e^{\lambda p} + 1 - p} \geq \begin{cases} \text{хорошо} \\ |E X| = np \end{cases} \Rightarrow \frac{n p e^{\lambda}}{e^{\lambda p} + e^{\lambda}(1-p)} = np - EK$$

$$\mathbb{D}X = np(1-p)$$

$$H = \left\{ \lambda \rightarrow 0 \right\} = \frac{np(1+\lambda+O(\lambda^2))}{(1+\lambda+O(\lambda^2))p+1-p} = \frac{np(1+\lambda+O(\lambda^2))}{1+\lambda p+O(\lambda^2)} =$$
$$= \left\{ \frac{1}{1+\lambda} = 1-\lambda + O(\lambda^2) \right\} = np(1+\lambda+O(\lambda^2))/(1-\lambda p+O(\lambda^2)) =$$
$$\lambda = \lambda p + O(\lambda^2)$$
$$= np + \lambda(np - np^2) + O(\lambda^2) = EX + \lambda \mathbb{D}X + O(\lambda^2)$$

Проверим теперь статистич. оценку  $H$ ,

использованную на наблюдениях  $x_1, \dots, x_n$  под р.п.к.

$$H = \frac{Ee^{\lambda X}}{Ee^{\lambda \bar{x}}} = \frac{\int x e^{\lambda x} dF(x)}{\int e^{\lambda x} dF(x)} \Rightarrow H_n = H(F_n, \lambda) =$$
$$= \frac{\int x e^{\lambda x} dF_n(x)}{\int e^{\lambda x} dF_n(x)} = \frac{\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n x_i e^{\lambda x_i}}{\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n e^{\lambda x_i}} = \frac{\sum_{i=1}^n x_i e^{\lambda x_i}}{\sum_{i=1}^n e^{\lambda x_i}}$$

6] След - принцип (Swiss principle)

$$f(x) : f'(x) > 0, f''(x) \geq 0 \quad \forall x$$

Тогда согласно этому принципу и выделяется из решения уравнения  $H$ :

$$Ef(x - \lambda H) = f(1 + \lambda)H, \lambda \in [0, 1]$$

Заметим, что при  $\lambda = 0$ , поскольку  $Ef^{-1}$ ,  
 $H = f^{-1}(Ef(x))$  - обобщенный принцип среднего  
значения (generalized meanvalue principle)

Th 19: 1) При  $\lambda = 1$ ,  $H$  выделяется согласно  
принципу нулевой пологости в гр. п. выра-

$$U_I(x) = -f(-x + S)$$

2) Если  $f(x) = a^{-1}(e^{ax} - 1)$ ,  $a > 0$ , то  $H$  выделяет  
согласно экспоненциальному принципу, описанному  
выше.

3)  $\lambda = 1$ ,  $f(x) = xe^{ax}$ ,  $a > 0 \Rightarrow H$  выделяется  
согласно принципу Гибера.

D-60: 1) принцип нулевой пологости

$$\text{означает, что } H : Ef(S_I + H - X) = U_I(S_I)$$

Представим в это выражение

$$U_I(x) = -f(-x + S_I). \text{ Получаем:}$$

$$-Ef(-S_I - H + X + S_I) = -f(-S_I + S_I) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow Ef(X - H) = f(0), \text{ т.е. этом принципе } \text{ для } \lambda = 1.$$

2) Представим выражение для  $f(x)$  в

определение  $H_1$  ищем:

$$\frac{1}{a} Ef(e^{a(x - \lambda H)} - 1) = \frac{1}{a} (e^{a(1-\lambda)H} - 1) \Rightarrow$$

$$\Rightarrow e^{-\alpha H} Ee^{\alpha x} = e^{\alpha H - \alpha H} \Rightarrow H = \frac{1}{\alpha} \log(Ee^{\alpha x})$$

экспоненциальности  
принцип

3)  $\lambda = 1 \Rightarrow E f(X-H) = f(0) \Rightarrow \{f(x) = xe^{\alpha x}, \alpha > 0\}$

$$E(X-H)e^{\alpha(X-H)} = 0 \Rightarrow EXe^{\alpha x} - HEe^{\alpha x} = 0$$

$$\Rightarrow H = \frac{EXe^{\alpha x}}{Ee^{\alpha x}} - \text{запись } \lambda = \alpha$$

**Задача (\*)** применение Орлица (Orlicz principle)

$p(x)$  - строго возрастающая. Тогда согласно принципу Орлица  $H$  выражается как решение ур-ия:

$$H: EP(XH^{-1}) = p(H^{-1}) \quad \lambda \in [0, 1]$$

Придумайте модель, показывающую, что этот принцип различен, т.е.  $f$ -мн. теории, аналогичную последней.

$$\| \lambda = 0 \quad EP(X) = p(H)$$

$$p(x) = x \Rightarrow H = EX$$

$$\lambda = 1 \quad EP(XH^{-1}) = p(1)$$

$$p(x) = x \Rightarrow H = EX$$

Какую будь  $p$ , чтобы подтвердить принцип Энгера, например.

16.11

## Чекоморые модели иерархий действий

Система страхования защищается страхованием страхования. номера клиентов, которые определяются с.в. х. В этом разделе речь пойдет о некоторых из них, определив структуру х. Превративши сначала, это страхование защищается страхованием.

Число. Тогда вероятность смерти клиента =  $p \in (0,1)$  и в случае смерти страх. клиент. вынуждается выплатить 70.

В этом случае с.в. х имеет вид:

$$X = \begin{cases} 0 & b \\ 1-p & p \end{cases}$$

и если бессмертный клиент  $\mathbb{1} = 1$ , произ. с.с. и не произ. Тогда с.в. х можно записать в виде

$X = \mathbb{1} \cdot b$ . Это так называемый фрактальный защищенный клиент, поскольку залог

предоставлен одному, которого часто

считают, что с.в. х имеет вид  $\mathbb{1} \cdot b$ ,

где  $b$  - выше. страх. выплат, приведи

с.в.  $\mathbb{1} \cdot b$  в общем случае записано,

последователь в однородной страже, страховой  
стражей может происходить по различным  
причинам. И от этих причин зависит  
страхование.

Например, при страховании жизни в течение  
года с учетом неизвестных случаев. Пусть  
вероятность смерти при неизвестном случае равна  
0,0005 и при этом выплата риска.

составляет 50000\$. В методе группой случ.  
вероятность смерти = 0,002 и выплата 25000\$

Тогда можно сформулировать задачу  
задача оценки собственного риска. Всего

$$P(I=1, B=50000) = 0,0005$$

$$P(I=1, B=25000) = 0,002$$

Тогда общая вероятность

$$P(I=1) = P(I=1, B=50000) + P(I=1, B=25000) = \\ = 0,0005 + 0,002 = 0,0025$$

$$P(I=0) = 1 - P(I=1) = 0,9975$$

$$P(B=25000 | I=1) = \frac{P(B=25000, I=1)}{P(I=1)} = \frac{0,002}{0,0025} = 0,8$$

расходы страхования и нет выплатами 25000

$$P(B=50000 | I=1) = \frac{0,0005}{0,0025} = 0,2$$

$$\therefore P(B=25000 | I=1) + P(B=50000 | I=1) = 1.$$

Сомкю маине негізгінде жүргізу мүмкін, а  
нишанды, салмаңы, 270

$$P(I=1 | B = 50000) = 0,0005$$

$$P(I=1 | B = 25000) = 0,002$$

$$P_1(B = 50000 | I=1) = 0,0005 \quad | \text{ Ток мөбөрғө } !!!$$

$$P_2(B = 25000 | I=1) = 0,002 \quad | \text{ еттеге } \neq 1.$$

Дополнительл  $P(B = 0 | I=1) = 1 - P_1 - P_2$

Момент едіншік жағдайда условие распредел.

B. Наприимер при аварии отработаете код.

$I=1$  означает, что произошла авария. Тогда  
самостоятельно жағдайда условие о пр-ти успешной  
буга  $P(B < \alpha | I=1)$ . Примодь бередиңдер болып

М.О. X , ғана же X .

Th 20: Несмы  $X = B - I$  нүреди I:  $\begin{matrix} 0 & 1 \\ 1-p & p \end{matrix}$

Тогда  $E(X) = \mu \cdot p + 0 \cdot (1-p) = \mu p + 0^2 p$ , где

$$\mu = E(B | I=1), \sigma^2 = D(B | I=1)$$

$$F_X(x) = P(X < x) = p P(B < x | I=1) + (1-p) \underset{(0, x)}{\underline{\underline{1}}}$$

$$X. q. f_X(t) = E e^{itX} = p E(e^{itB} | I=1) + (1-p)$$

2-бөл:

$$E(X) = E(E(X|I)) = E(X|I=0)(1-p) + E(X|I=1)p =$$

$$= E(B|I=0)(1-p) + E(B|I=1)p = p = 0 +$$

$$+ E(B|I=1)p = \mu \cdot p.$$

$$EX^2 = pE(B^2 | I=1)$$

$$\text{D}X = EX^2 - (EX)^2 = pE(B^2 | I=1) - \mu^2 p^2 =$$

~~$$= p\sigma^2 + p(E(B^2 | I=1))^2 - \mu^2 p^2$$~~

$$= p\sigma^2 + p(E(B^2 | I=1))^2 - \mu^2 p^2 = p\sigma^2 + \mu^2 p(1-p)$$

$$F_X(x) = P(X < x) = P(BI < x) = pP(BI < x | I=1) +$$

$$+ (1-p)P(BI < x | I=0) = pP(B < x | I=1) +$$

$$+ (1-p)P(B < x | I=0) = pP(B < x | I=1) +$$

$$+ (1-p)\mathbb{E}\left(\underset{(-\infty, x)}{\mathbb{1}(0)} | I=0\right) =$$

$$= pP(B < x | I=1) + (1-p)\mathbb{E}\left(\underset{(-\infty, x)}{\mathbb{1}(0)}\right),$$

Задача (\*) (кто первый)

Пусть в автомото страхов. величина ущерба  
распределена  $P(B < x | I=1) = \begin{cases} 0, & x \leq 0 \\ 0,9\left(1-\left(1-\frac{x}{2000}\right)^2\right), & 0 < x \leq 2000 \\ 1, & x > 2000 \end{cases}$

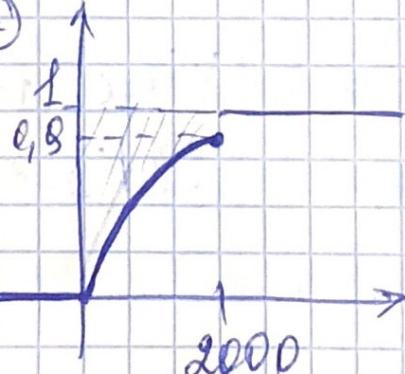
Пусть бесп-но аварии  $P(I=1) = p = 0,15$ ,

$$P(I=0) = 0,85$$

Найти:  $EX$ ;  $\text{D}X$

2000

$$P \cdot \int_0^\infty x dF(x) \Leftrightarrow$$



13. 19. 18.

Пропонуємо, що страх. кодифікований за предикції.

Сигн. помилка  $X \geq 0$  сприяє припиненню сесії.  
Спф. змін.  $(1+\lambda)EX, \lambda \geq 0$  требує відповідного висновку

Возникла проблема, якщо вибрати  $\lambda$ . Ось як  
відповідається стражданням вибрати  $\lambda$ , так  
щоби в більшості вип. сигн. помилки  
кодиф. не превищували  $(1+\lambda)EX$ , т.е. так зробити  
 $P(X \leq (1+\lambda)EX) \geq 1-\alpha$ , де  $\alpha \in (0, 1)$  можна

задати діапазон для  $\lambda$ .

Th. 21.1) Указав, що для кер-бо вибірки заслу  $\lambda \geq \frac{\delta - d}{2}$

$$\text{чи } \lambda \geq \frac{1}{EX} \sqrt{\frac{\delta X}{d}}$$

то практика дозволяє використовувати  $\lambda = \min\left(\frac{\delta-d}{2}, \frac{1}{EX} \sqrt{\frac{\delta X}{d}}\right)$   
у граничному випадку кер-бо можна отримати  
стартові значення  $EX$  та  $\bar{X}$ ,  $\delta X$  та  $s^2$ .

2) б) сигн.  $X = b \cdot I$  м-бо приходить виг

$$\lambda \geq \frac{1}{\mu} \sqrt{\frac{\mu^2(1-p)}{dp} + \sigma^2}$$

Д-бо, з умови спирається на  $\lambda$  та ісп. метод  
зокрема 1.

Кер-бо забезпечує  $\forall Y \geq 0, \forall a > 0$

$$P(Y \geq a) \leq \frac{EY}{a}$$

$$P(X \leq (1+\lambda)EX) \geq 1-\alpha \Leftrightarrow 1-P(X > (1+\lambda)EX) \geq 1-\alpha$$

$$P(X > (1+\lambda)EX) \leq \frac{EX}{(1+\lambda)EX} = \frac{1}{1+\lambda} \leq \alpha \Rightarrow \lambda \geq \frac{1-\alpha}{\alpha}$$

где наименее близко  $\mu$ -без

$$P(X > (1+\lambda)EX) = P(X - EX > \lambda EX) \leq$$

$$\leq P(|X - EX| > \lambda EX) \quad \text{□}$$

$$= P((X - EX)^2 > \lambda^2 (EX)^2) \leq \left\{ \begin{array}{l} \text{неп-бо} \\ \text{задача} \end{array} \right\} \leq$$
$$\leq \frac{\sigma_X^2}{\lambda^2 (EX)^2} \leq \lambda^2 \Rightarrow \lambda \geq \frac{1}{EX} \sqrt{\frac{\sigma_X^2}{\lambda}}$$

$$\text{□} P(e^{X-EX} > e^{\lambda EX}) \leq \frac{E e^{X-EX}}{e^{\lambda EX}} \leq \lambda$$
$$\ln \frac{e^{\lambda EX}/E e^X}{\lambda} \leq \lambda EX$$

Пример:  $X \sim R[0,3]$ ,  $EX = \frac{3}{2}$ ,  $\sigma_X = \frac{3}{4}$

$$P(X > (1+\lambda)EX) = 1 - P(X \leq (1+\lambda)EX) = \left\{ \begin{array}{l} \text{н-кало} \\ (1+\lambda) \cdot \frac{3}{2} \leq 3 \end{array} \right\} \Rightarrow \lambda < \frac{1}{2}$$
$$= 1 - \frac{1+\lambda}{2} \quad \lambda = 1 - 2\lambda$$

Сравним с вероят.  $\frac{1-\lambda}{2}$ ,  $\frac{1}{3} \sqrt{\frac{3}{\lambda}} = \frac{1}{\sqrt{3\lambda}}$



Р-м спектр  $X = X_1 + \dots + X_n$   
страж. инт. ог.  
известные ковариаты

$X_1, \dots, X_n$  н-ко  $\in \mu = EX$ ,  
 $\sigma^2 = \sigma_X^2 < \infty$

$n \rightarrow \infty$  морж. сущесно ЧПТ:

$$\sup_{-\infty \leq a \leq b \leq \infty} |P(a \leq \frac{X - n\mu}{\sqrt{n}\sigma} \leq b) - \Phi(b) + \Phi(a)| \rightarrow 0$$

$$\Phi(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^x e^{-t^2/2} dt$$

$$\text{Th 220} < \sigma^2 < +\infty \quad \lambda \approx \frac{\sigma \mu_{1-\alpha}}{\sqrt{n} \mu}$$

$u_{1-\alpha}$  - квантиль  $\Phi(u_{1-\alpha}) = 1 - \alpha$

Д-Ро:

$$\begin{aligned} 1 - \alpha &= P(X \leq (1 + \lambda)EX) = P(X_1 + \dots + X_n \leq (1 + \lambda)n\mu) \\ &= P(\sum X_i - n\mu \leq \lambda n\mu) = P\left(\frac{\sum X_i - n\mu}{\sqrt{n}\sigma} \leq \frac{\lambda n\mu}{\sqrt{n}\sigma}\right) \approx \\ &\approx \Phi\left(\frac{\lambda \sqrt{n}\mu}{\sigma}\right) \end{aligned}$$

$$\frac{\lambda \sqrt{n}\mu}{\sigma} \approx u_{1-\alpha}$$

Задача (\*) 5000 ₽ 0,006 в сутр смерт

150000 броскін  $10^6$  бенілді

какова вероятність:  
 1) 280 рокен. в убийце?  
 2)  $g(x) \geq 300 \cdot 10^6$

20. 11. 18

### Модели краткосрочных колебаний

Існує число страх. тредований за  
гашивій період  $t$  т.е.  $S(t, N)$  вира

$$N: 0, 1, 2, \dots \quad p_i = P(N=i) \quad i = 0, 1, \dots$$

у  $X_i$  - страх. бенілділ  $i$ -олы ғашыту.

$$\text{Тогда } X = \begin{cases} X_1 + \dots + X_N, & N \geq 1 \\ 0, & N=0 \end{cases} = (X_1 + \dots + X_N) \mathbb{1}_{\{N\neq 0\}}$$

одинадең бенілділ страховых выплат за  
гашивій період.

Однако в.т.  $X$  изображает еще случай, когда число единичных  $y$  не ограничено.

Задача такая, что если за границей предела  
предельно  $n$  единиц, где  $n$  не ограничено, а  
 $\eta = 0,1, \dots$ , то сумма единиц в.т.  $x$   
имеет форму  $k = k_1 + \dots + X_n$

Всего имеется  $N$  единиц пределом, то

$$1. X_1, X_2, \dots = \text{н.о.р.с.в.}$$

2.  $N, X_1, X_2$  - независимы

Пример биномиального распределения  $EX$  и  $DX$   
случай. единиц

Th 23: при одинаковых параметрах единичного  
распределения  $EX = EN \cdot EX_1$ ,  $DX = EN \cdot DX_1 + (EX_1)^2 DN$

$$\text{Проведем вывод: } N: \sum_{i=1}^n \quad EX = nEX, \\ DX = nDX_1 + 0.$$

Д-бо:

$$\begin{aligned} EX &= E((X_1 + \dots + X_N) \mathbb{1}_{\{1, \dots, N\}}) = E(E((X_1 + \dots + X_N) \mathbb{1}_{\{1, \dots, N\}}) | N) = \\ &= \sum_{k=0}^{\infty} E((X_1 + \dots + X_N) \mathbb{1}_{\{1, \dots, N\}} | N=k) P(N=k) = \\ &= \sum_{k=0}^{\infty} E((X_1 + \dots + X_k) \mathbb{1}_{\{1, \dots, N\}} | N=k) P(N=k) = \\ &= \left\{ \begin{array}{l} N \text{ и } X_1, X_2, \dots \\ \text{независимы} \end{array} \right\} = \sum_{k=0}^{\infty} E(X_1 + \dots + X_k) \mathbb{1}_{\{1, \dots, N\}}(k) P(N=k) = \\ &= \sum_{k=1}^{\infty} E(X_1 + \dots + X_k)^2 P(N=k) = \left\{ X_i - \text{норм.}\right\} = \end{aligned}$$

$$= \sum_{k=1}^{\infty} k E X_1 P(N=k) = E X_1 \sum_{k=0}^{\infty} k P(N=k) = E X_1 E N$$

аналогично доказуем

$$\begin{aligned} E X^2 &= \sum_{k=1}^{\infty} E(X_1 + \dots + X_k)^2 P(N=k) = \sum_{k=1}^{\infty} (E(X_1 + \dots + X_k))^2 + \\ &+ (E(X_1 + \dots + X_k))^2 P(N=k) = \{k_i - \text{н. опс} B\} = \\ &= \sum_{k=1}^{\infty} (k D X_1 + (k E X_1)^2) P(N=k) = D X_1 \sum_{k=0}^{\infty} k P(N=k) + \\ &+ (E X_1)^2 \sum_{k=0}^{\infty} k^2 P(N=k) = D X_1 E N + (E X_1)^2 E N^2 \\ \text{отсюда } D X &= E X^2 - (E X)^2 = D X_1 E N + (E X_1)^2 E N^2 - \\ &- (E X_1)^2 E N = E N D X_1 + (E X_1)^2 D N. \end{aligned}$$

### Задача (\*2)

Понять что же для  $E X$  и  $D X$  без использования  
человеческого интуиции

$$E(X_1 + \dots + X_N) \underset{E(N)}{\parallel} (N) =$$

Возникает вопрос о бире  $q$ -из распределен. и  
хар.  $q$ -из служащих ему

Th 24. При следующих предположениях справедл.

$$\begin{aligned} q\text{-из} \quad F(x) &= P(X < x) = \prod_{(0, \infty)} f(x) P(N=0) + \\ &+ \sum_{k=1}^{\infty} P(X_1 + \dots + X_k < x) P(N=k) \end{aligned}$$

т.е.  $X_i, i=1, 2, \dots$  - независимы, то

$$P(X=x) = \prod_{(0, \infty)} f(x) P(N=0) + \sum_{k=1}^{\infty} P(X_1 + \dots + X_k = x) P(N=k)$$

или хар.  $q$ -из служащих ему справедлива

$$\begin{aligned} q\text{-из} \quad f_X(t) &= E e^{itX} = g_N(f_{X_1}(t)), \text{ где } g_N(s) = E s^N \\ |s| &\leq 1, t \in \mathbb{R}^1 - \text{предубог. } q\text{-из } N \end{aligned}$$

$$f_{X_1}(t) = Ee^{itX_1}$$

$$\begin{aligned} \text{D. B. } P(X < \infty) &= E \mathbb{I}_{(-\infty, \infty)}(X) = E \mathbb{I}_{(-\infty, \infty)}((X_1 + \dots + X_N) \mathbb{I}_{(N)}) = \\ &= E E \mathbb{I}_{(-\infty, \infty)}((X_1 + \dots + X_N) \mathbb{I}_{(N)}) / N = \\ &\times P(N=k) = \left\{ \begin{array}{l} \text{для } m \in \mathbb{N} \\ \text{для } k \in \mathbb{N} \end{array} \right\} = \sum_{k=0}^{\infty} E \mathbb{I}_{(-\infty, \infty)}((X_1 + \dots + X_N) \mathbb{I}_{(N)}) / N = \\ &= \sum_{k=0}^{\infty} E \mathbb{I}_{(-\infty, \infty)}((X_1 + \dots + X_k) \mathbb{I}_{(k)}) P(N=k) = \\ &= \prod_{k=0}^{\infty} P(N=k) + \sum_{k=1}^{\infty} E \mathbb{I}_{(-\infty, \infty)}((X_1 + \dots + X_k) \mathbb{I}_{(k)}) P(N=k) = \\ &= \prod_{k=0}^{\infty} P(N=k) + \sum_{k=1}^{\infty} P(X_1 + \dots + X_k < \infty) P(N=k) \end{aligned}$$

Но мы видим, что при  $X \rightarrow +\infty$  моя характеристика стремится к единице, то есть она неограничена.

При бесконечном числе случайных величин.

$$\begin{aligned} f_X(t) &= Ee^{itX} = Ee^{it(X_1 + \dots + X_N) \mathbb{I}_{(-\infty, \infty)}} = \text{...} \\ &= \sum_{k=0}^{\infty} Ee^{it(X_1 + \dots + X_k) \mathbb{I}_{(-\infty, \infty)}} P(N=k) = P(N=0) + \sum_{k=1}^{\infty} Ee^{it(X_1 + \dots + X_k)} P(N=k) \\ &= \left\{ \begin{array}{l} f_{X_1}(t) = Ee^{itX_1}, \\ \text{для } m \in \mathbb{N} \quad e^{itX_1}, \dots, e^{itX_m} \end{array} \right\} = P(N=0) + \sum_{k=1}^{\infty} f_{X_1}(t)^k P(N=k) = \\ &= \left\{ \begin{array}{l} f_N(s) = E s^N = \\ = P(N=0) + \sum_{k=1}^{\infty} s^k P(N=k) \end{array} \right\} = f_N(f_{X_1}(t)) \\ &S := f_X(t) \end{aligned}$$

При мене неизвестно примеров применения этого метода

Th 25. Докажем с. б.  $N$  имеет равномерное распределение с параметром  $\lambda$ , т.е.  $N \sim \Pi(\lambda) \Leftrightarrow P(N=k) = e^{-\lambda} \cdot \frac{\lambda^k}{k!} \quad k=0, 1, \dots$

моя  $EY = 1EX_1, DY = \lambda EX_1^2, f_X(t) = \exp \lambda (f_{X_1}(t) - 1)$

т.е. с. б.  $N$  имеет одинаковые первые моменты, а это характеризует гипотезу о равномерности распределения.

$$f(k, n, p) = C_n^k \frac{t^k}{n} \frac{(n-k)!}{p^{n-k}} \xrightarrow{\substack{p \approx \lambda \\ n \rightarrow \infty}} \left\{ \begin{array}{l} np \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \lambda \\ n \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty \end{array} \right\} \rightarrow e^{-\lambda} \frac{\lambda^k}{k!}$$

когда  $\lambda \ll n$

A-60. Гауссово распределение.  $g_0 = 10$ ,  $\lambda = 10$

$$g_N(s) = E s^N = \sum_{k=0}^{\infty} s^k e^{-\lambda} \frac{\lambda^k}{k!} = e^{-\lambda} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(1s)^k}{k!} = e^{-\lambda} \cdot e^{\lambda s} = e^{\lambda(s-1)} \Rightarrow \{ \text{т.д.} \}$$

$$\Rightarrow f_{X_i}(t) = g_N(f_{X_i}(t)) = e^{\lambda(t - \bar{x}_i)}$$

$$EN = g'_N(1) = \left( e^{\lambda(s-1)} \right)' \Big|_{s=1} = \lambda e^{\lambda \cdot 0} = \lambda$$

$$\Rightarrow \{ \text{т.д.} \} \Rightarrow EX = EN \cdot \bar{x}_i = \lambda \bar{x}_i$$

$$g''_N(1) = EN(N-1) = \left( e^{\lambda(s-1)} \right)'' \Big|_{s=1} = \lambda^2$$

справородная ячейка  
делается

$$\Rightarrow DN = EN(N-1) + EN - (EN)^2 = \lambda^2 + \lambda - \lambda^2 = \lambda$$

$$\{ \text{т.д.} \} \Rightarrow DX_i = EN \cdot \bar{x}_i + (EX_i)^2 \cdot DN =$$

$$= \lambda \bar{x}_i + \lambda (EX_i)^2 = \lambda (\bar{x}_i + (EX_i)^2) = \lambda \bar{x}_i^2.$$

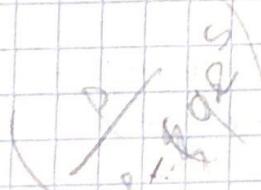
$$f_X(t) = E e^{itX_i} \Rightarrow EX_i = \frac{f'_X(0)}{i}$$

$$EX^2 = \frac{f''_X(0)}{i^2}$$

если  $X_i$  имеет единичное распределение

$$f_X(t) = g_N(f_{X_i}(t)), EX_i = \frac{f'_X(0)}{i} = \frac{g'_N(f_{X_i}(10)) \cdot f'_{X_i}(10)}{i}$$

$$= \frac{g'_N(1) f'_{X_i}(10)}{i} = EN \cdot EX_i$$



$$m \quad m+1$$

$$+\sigma^2 -$$

$$X = \begin{cases} X_1 + \dots + X_N, & N \geq 1 \\ 0, & N=0 \end{cases} \quad -\text{c.c.}$$

27.11.18

$x_1, x_2, \dots$  корсб ғынғав.  
 $N - c. B.$

$$EX = EN \cdot EX, \quad QX = EN \cdot QX, \quad +(EX,)^2 QN$$

$$f_k(t) = E e^{itk} = f_N(f_k(t)), f_N(s) = Es^N$$

Thm 6: Система с.в.  $N$  имеет неискр. распред. с  
напад.-ами  $p \in (0, 1) \Leftrightarrow P(N=k) = pq^k, k=0, 1, \dots, q=p-p$ ,  
м.т. с.в.  $N$  это члено испытаний биномия  
с вер-ю успеха  $p$  в одинич. испыт. по

наиболее распространено ученых языков.

$$EX = \frac{q}{p} EX_1; \quad DX = \frac{q}{p} DX_1 + \frac{q}{p^2} (EX_1)^2;$$

$$f_X(t) = \frac{P}{1 - f_X(t)q}$$

2-60.

no they weren't  $f_k(t) = g_N(f_k(t))$

$$g_N(s) = E s^N = \sum_{k=0}^{\infty} s^k p q^k = p \sum_{k=0}^{\infty} (sq)^k = p \cdot \frac{q}{1-sq}$$

$$\Rightarrow f_k(t) = \frac{p}{1 - f_{k-1}(t)} q$$

$$EN = q'_N(1) = \frac{P}{(1 - Sq)^2} \cdot q \Big|_{S=1} = \frac{P}{P^2} \cdot q = \frac{q}{P}$$

$$\Rightarrow \mathbb{E}X = \{1, 2, 3\} = \mathbb{E}X, \mathbb{E}N = \frac{q}{p} \mathbb{E}X,$$

$$EN(N-1) = g_N'(1) = \frac{\partial pg^2}{(1-pg)^3} \Big|_{S=1} = \frac{2g^2}{p^2}$$

$$\therefore \text{Var}(N) = E[N(N-1)] + EN - (EN)^2 =$$

$$= \frac{dq^2}{p^2} + \frac{q}{p} - \frac{q^2}{p^2} = \frac{q^2}{p^2} + \frac{q}{p} = \frac{q}{p^2}$$

$$\Rightarrow \mathbb{D}X = \{t\}_{t=0}^{\infty} = EN \cdot \mathbb{D}X + DN(EN,)^2 = \\ = \frac{q}{p} \mathbb{D}X + \frac{q}{p^2} (EN)^2$$

Задача (k)

стремле  $N$  имеет ограниченную дисперсии.  
распредел. с  $p \in (0, 1)$ ,  $m \geq 1$ ,  $m$ . л.

$N$ -число цепей. Встречали с вер-ю упера  
 $p$  в одной цепи. по независим.  $m$  цепей об  
( $m=1$ , реал. знакое из пред. теоремы)

$$P(N=k) = C_{m+k-1}^k p^m q^k, k=0, 1, 2, \dots$$

$$\Rightarrow EX, \mathbb{D}X, f_X(t) - ?$$

$$g_N(s) = ES^N = \sum_{k=0}^{\infty} s^k C_{m+k-1}^k p^m q^k = \\ = \sum_{k=0}^{\infty} s^k \frac{p^m}{m!} \frac{q^k}{k!} \frac{(m+k-1)!}{(m-1)!} = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{s^k q^k (m+k-1)!}{k! (m-1)!} = \frac{q^m s^m}{m!} \Gamma(m+k)$$

$$= \frac{p}{(m-1)!} \sum_{k=0}^{\infty} s^k \frac{q^k (m+k-1)!}{k!} =$$

$$= \frac{p^m}{\Gamma(m)} \sum_{k=0}^{\infty} s^k \frac{q^k}{k!} \Gamma(m+k) =$$

$$= \frac{p^m e^s}{\Gamma(m)} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{q^k}{k!} \Gamma(m+k) \cdot q^k = \frac{p^m e^s}{(m-1)!} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(m+k-1)! \cdot q^k}{k!} =$$

$$= \sum_{k=0}^{\infty} \frac{p^m \cdot s^k \cdot q^k \cdot (m-1)!}{k!} \underbrace{[m(m+1)(m+2)\dots(m+k)]}_{=}$$

$$\stackrel{=} {=} \frac{p^m}{(m-1)!} \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(m+k-1)(m+k-2)\dots(m)}{k!} (sq)^k = \\ = \left\{ \begin{array}{l} (1+x)^d = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{d(d-1)\dots(d-k+1)}{k!} x^k \\ \text{так } |x| < 1 \end{array} \right\} =$$

$$= p^m \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-m)(-m-1)\dots(-m-k+1)}{k!} (-1)^k (sq)^k =$$

$$= \left\{ \begin{array}{l} X = -sq \\ d = -m \end{array} \right\} = p^m \cdot (1-sq)^{-m} = \left( \frac{p}{p-sq} \right)^m$$

$E[X]$

$$\mathbb{D}X = \frac{mq}{p} \mathbb{D}X_1 + \frac{qm}{p^2} (\mathbb{E}X_1)^2$$

gorazdane  $X_i = Y_1 + \dots + Y_m$

Zagara ( $\chi/4$ ):

$$N \sim \text{P}(\lambda) \Leftrightarrow P(N=k) = e^{-\lambda} \frac{(\lambda)^k}{k!}, k=0,1,\dots$$

$$X_i: \begin{matrix} 1 & 2 & 3 \\ 0,25 & 0,375 & 0,375 \end{matrix}$$

$$P(X=x) \quad x=0,1,2,\dots,6-\text{?}$$

$$X = \begin{cases} X_1 + \dots + X_N, N \geq 1 \\ 0, N=0 \end{cases}$$

Zagara ( $\chi/4$ )

$$N \sim \text{P}(2)$$

$$P(X=x) = 0,1 \quad x=1,2,3,4$$

$$P(X=x) \quad x=0,1,2,3,4-\text{?}$$