МАТЕМАТИЧЕСКАЯ СТАТИСТИКА Лекция 10

Повтор

§ 10. Различение двух простых гипотез 10.1. Фиксированный объем наблюдений

Пусть имеется совокупность наблюдений

 $x = (x_1, x_2...x_n)$ - реализации случайных величин $\xi \equiv (\xi_1, \xi_2...\xi_n)$,

Имеется два предположения (гипотезы) относительно распределения:

- **1**. H_0 : ξ распределена по закону $p_0(x)$;
- 2. *H*₁: ξ по закону *p*₁(*x*)

 $(p_0(x), p_1(x) — плотности, если <math>\xi$ — непрерывна, если дискретна — вероятности).

По х требуется принять одно из двух решений:

«верна Н₀» (это решение обозначим «0»), «верна Н₁» (решение «1»).

Ясно, что задача сводится к определению решающей функции $\delta(x)$, имеющей два значения 0 и 1, т.е. к определению разбиения $\Gamma = (\Gamma_0, \Gamma_1)$ пространства X всех возможных значений x:

$$\delta(\mathbf{\textit{x}}) = \begin{cases} 0, & \text{если } \mathbf{\textit{x}} \in \Gamma_0, \\ 1, & \text{если } \mathbf{\textit{x}} \in \Gamma_1. \end{cases} \qquad \Gamma_0 \cup \Gamma_1 = \mathbf{\textit{X}}, \qquad \Gamma_0 \cap \Gamma_1 = \varnothing$$

При использовании любой решающей функции $\delta(x)$ возможны ошибки двух типов:

- 1) ошибка первого рода принятие H_1 при истинности H_0 ;
- 2) ошибка второго рода принятие H_0 при истинности H_1 . Любая решающая функция характеризуется двумя условными вероятностями:

$$\alpha = P(\text{принять } H_1 \mid H_0) = \int_{\Gamma_1} p_0(x) dx,$$

$$\beta = P(\text{принять } H_0 \mid H_1) = \int_{\Gamma_0} p_1(x) dx,$$
(1)

Байесовский подход

Будем считать, что **многократно сталкиваемся** с необходимостью **выбора между H_0 и H_1.** В этом случае можно говорить о частоте, с которой истинна H_0 (или H_1), т.е. о том, что истинность H_0 (или H_1) — событие случайное, причем вероятность события, когда верна H_0 , а когда верна H_1 , известны:

$$P(H_0) = q_0, P(H_1) = q_1, q_0 + q_1 = 1.$$

Кроме того, будем считать, что при каждой ошибке несем потери. При ошибке первого рода:

 W_0 с вер. $P(H_0) P(принять <math>H_1 | H_0)$),

а при ошибке второго рода потери

 W_1 с вер. $P(H_1) P(принять <math>H_0 \mid H_1)$).

Если пользуемся правилом $\delta(\Gamma)$ (с разбиением Γ), то средний штраф от однократного использования:

$$R(\Gamma) = q_0 \cdot \alpha(\Gamma) \cdot W_0 + q_1 \cdot \beta(\Gamma) \cdot W_1 . \tag{1a}$$

Назовем правило δ (соответственно, разбиение $\Gamma \equiv (\Gamma_0, \Gamma_1)$)

в байесовском смысле оптимальным, если

$$R(\Gamma) = \min_{\Gamma'} R(\Gamma')$$

 $\frac{R(\Gamma) = \min_{\Gamma} R(\Gamma')}{\text{Сказывается справедливой следующая теорема}}.$

Теорема. Оптимальным является правило, для которого область Γ_1 принятия гипотезы H_1 определяется соотношением:

$$\Gamma_1 = \left\{ x : \frac{p_1(x)}{p_0(x)} \ge h \equiv \frac{q_0 W_0}{q_1 W_1} \right\}.$$
(2)

Действительно, пусть $T = (T_0, T_1)$ — произвольное разбиение; для него средние потери Конец повтора

Подход Неймана-Пирсона

Оптимальным (в смысле Неймана-Пирсона) назовем такое правило, которое имеет заданную вероятность α ошибки первого рода, а вероятность β ошибки второго рода при этом минимальна, т.е. правило δ (соответственно разбиение Γ) оптимально, если

$$\beta(\Gamma) = \min_{\Gamma'} \beta(\Gamma'), \qquad (3a)$$

$$\alpha(\Gamma') \le \alpha_0.$$

при условии (3₆)

Оказывается справедливой следующая теорема.

Теорема. Оптимальным является правило, для которого область Γ_1 определяется соотношением:

$$\Gamma_1 = \left\{ x : \frac{p_1(x)}{p_0(x)} \ge h \right\},\tag{3B}$$

где h определяется из условия

$$\alpha(h) = \alpha_0. \tag{4a}$$

Заметим, что <mark>статистика осталась той же самой</mark>

Действительно, во-первых, <mark>будем предполагать, что можно по-</mark> **добрать** такое h, при котором **в (4a) имеем равенство**. В пользу этого говорит то, что $\alpha(h)$ является невозрастающей по h функцией:

если
$$h_2 > h_1$$
, то $\Gamma_1(h_2) \subseteq \Gamma_1(h_1)$, и потому $\alpha(h_2) \le \alpha(h_1)$, причем $\alpha(0) = 1$ и $\alpha(\infty) = 0$ (поскольку $\Gamma_1(0) = X$, $\Gamma_1(\infty) = \emptyset$).

Далее, пусть $T = (T_0, T_1)$ — произвольное разбиение, причем

$$\alpha(\mathsf{T}) = P(\mathsf{принять}\ H_1|H_0,\,\mathsf{T}) = \int_{T_1} p_0(x) dx \le \alpha_0.$$
 (46)

Покажем, что $\beta(\Gamma) > \beta(\Gamma)$. Оценим разность $\beta(\Gamma)$ - $\beta(\Gamma)$. Обозначим

 $U = \mathsf{T}_0 \cap \mathsf{\Gamma}_0$ — общую часть T_0 и $\mathsf{\Gamma}_0$,

которую можно убрать из T_0 и Γ_0 при оценке разности:

$$\beta(\mathsf{T}) - \beta(\mathsf{\Gamma}) = P(\mathsf{np}.H_0 \mid H_1, \mathsf{T}) - P(\mathsf{np}.H_0 \mid H_1, \mathsf{\Gamma}) = \int_{T_0} p_1(x) dx - \int_{\Gamma_0} p_1(x) dx$$

$$= \left(\int\limits_{T_0} p_1(x)dx - \int\limits_{U} p_1(x)dx\right) - \left(\int\limits_{\Gamma_0} p_1(x)dx - \int\limits_{U} p_1(x)dx\right) = \int\limits_{(T_0 \setminus U) \subseteq \Gamma_1} p_1(x)dx - \int\limits_{\Gamma_0 \setminus U \subseteq \Gamma_0} p_1(x)dx.$$

Учтем, что из T_0 убрали точки, входящие в Γ_0 , так что $(T_0 \setminus U) \subseteq \Gamma_1$, из Γ_0 убрали некоторые точки, но $(\Gamma_0 \setminus U) \subseteq \Gamma_0$

и потому в силу (3в) для точек из Γ_1 справедливо

$$p_1(x) \ge h \cdot p_0(x)$$
,

а для точек из Γ_0 :

$$p_1(x) < h \cdot p_0(x)$$
.

Учтем неравенства, добавим $\left(\int\limits_{U}p_{0}dx-\int\limits_{U}p_{0}dx\right)$ и учитывая (4), получаем

$$\beta(\mathsf{T}) - \beta(\mathsf{\Gamma}) > h \left[\int_{T_0 \setminus U} p_0(x) dx - \int_{\Gamma_0 \setminus U} p_0(x) dx \right] = h \left[\int_{T_0} p_0(x) dx - \int_{\Gamma_0} p_0(x) dx \right] = h \{ P(\mathsf{пр.} \ H_0 | H_0, \mathsf{T}) - P(\mathsf{пр.} \ H_0 | H_0, \mathsf{\Gamma}) \} = h \{ [1 - \alpha(\mathsf{T})] - [1 - \alpha(\mathsf{\Gamma})] \} = h \{ \alpha(\mathsf{\Gamma}) - \alpha(\mathsf{T}) \} = h \{ \alpha_0 - \alpha(\mathsf{T}) \ge 0.$$

Замечание. Приведенный результат есть частный случай фундаментальной леммы Неймана-Пирсона, справедливый при условии, что существует корень h уравнения (4a). Можно, однако, привести примеры, когда $\alpha(h)$ изменяется скачком, и тогда (3в) требует некоторого простого уточнения.

10.2. Пример. Различение гипотез о среднем нормальной совокупности (аналогичные примеры нужно уметь решать)

На вход канала связи подается сигнал *S*, который может принимать два значения:

S = 0 (сигнала нет: нет цели), $S = a \neq 0$ (сигнал есть: есть цель).

В канале действует аддитивная случайная ошибка ϵ , нормально распределенная со средним $M\epsilon=0$ и дисперсией $D\epsilon=\sigma^2$; результатом является

$$x = S + \varepsilon$$
.

Измерения повторяются n раз, так что на выходе имеются наблюдения

$$(x_1, x_2...x_n) \equiv x,$$

по которым нужно решить,

есть ли сигнал (H_1 : S = a) или нет (H_0 : S = 0).

Требуется построить решающее правило δ , имеющее заданную вероятность α_0 ошибки первого рода (вероятность ложной тревоги)

$$\alpha \equiv P(\Pi p. H_1$$
: есть цель H_0 : нет цели $= \alpha_0$

при минимальном значении вероятности β ошибки второго рода (вероятности пропуска):

$$\beta \equiv P(\Pi p. H_0: \text{нет цели} \mid H_1: \text{есть цель}) \rightarrow \min$$

Считая ошибки независимыми, имеем две плотности для наблюдений:

$$p_1(x) = \prod_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma^2}} e^{-\frac{(x_i - a)^2}{2\sigma^2}}, \qquad p_0(x) = \prod_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma^2}} e^{-\frac{x_i^2}{2\sigma^2}}.$$

В соответствии с теоремой, решение о наличии сигнала нужно принять, т.е. принять H_1 , если x попадает в Γ_1 , где (логарифм не изменяет область)

$$\Gamma_{1} = \left\{ x : \ln \frac{p_{1}(x)}{p_{0}(x)} \ge \ln h = h_{1} \right\} = \left\{ x : \frac{1}{2\sigma^{2}} \left(2a \sum_{i=1}^{n} x_{i} - na^{2} \right) \ge h_{1} \right\} = \left\{ x : \sum_{i=1}^{n} x_{i} \ge h_{2} \right\},$$

где обозначено $h_2 \equiv (h_1 2\sigma^2 + na^2)/2a$;

Итак, если

$$\sum_{i=1}^{n} x_i \ge h_2 , \qquad (5)$$

то принимается H_1 , в противном случае принимается H_0 . Порог h_2 определяется из заданного α_0 :

$$\alpha(h_2) = P\{\text{np. } H_1/H_0\} = P\left(\sum_{i=1}^n x_i \ge h_2/H_0\right) = \alpha_0.$$

Если верна H_0 , то $\sum_{i=1}^n x_i \sim N(0, n\sigma^2)$, и потому:

$$\alpha(h_2) = 1 - \Phi(h_2 / \sigma \sqrt{n}) = \alpha_0, \quad \Rightarrow \quad (h_2 / \sigma \sqrt{n}) = \Phi^{-1}(1 - \alpha_0) = Q(1 - \alpha_0)$$

откуда

$$h_2 = \sigma \sqrt{n} \ \mathsf{Q}(1 - \alpha_0), \tag{6}$$

где $\Phi(x)$ — функция нормального N(0, 1) распределения; $Q(1 - \alpha_0)$ — квантиль порядка $(1 - \alpha_0)$ этого распределения.

Определим вероятность β ошибки второго рода для нашей про-

цедуры. Если верна H_1 , то $\sum_{i=1}^n x_i \sim N(na, n\sigma^2)$, и потому

$$β = P(πp. H_0 /H_1) = P\{\sum_{i=1}^n x_i < h_2 /H_1\} = Φ\left(\frac{h_2 - na}{σ\sqrt{n}}\right) = Φ(Q - \frac{a}{σ}\sqrt{n}).$$

Посмотрим результаты в числах

Положим, a = 0.2, $\sigma = 1.0$ (т.е. ошибка σ в 5 раз больше сигнала a), n =500, $\alpha_0 = 10^{-2}$; при этом

 $h_2 = 1 \sqrt{500 \cdot 2,33} = 52$, $\beta = \Phi(2,33 - 0,2 \cdot 22,4) = \Phi(-2,14) = 1,6 \cdot 10^{-2}$. Как видим, вероятности ошибок порядка 10⁻².

10.3. Последовательное различение двух простых гипотез (последовательный критерий отношения вероятностей Вальда)

Многие практические задачи для достаточно надежного принятия решения требуют уменьшения времени набора данных, например: испытания надежности, военные задачи, оценка эффективности экономических и других сложных систем. Возникает задача: разработать ускоренные статистические процедуры, имеющие заданные характеристики качества. Общая идея построения таких процедур состоит в том, чтобы

не фиксировать объем наблюдений, а накапливать наблюдения до тех пор, пока не будет достаточно информации для получения выводов требуемой надежности.

Соответствующие процедуры разрабатываются в разделе математической статистики, который называется последовательным ана- лизом. Рассмотрим задачу, с которой началось это направление в мат. стат-ке:

последовательное различение двух простых гипотез.

Мы хотели бы пользоваться таким правилом различения, которое имело бы заданные уровни вероятностей ошибок α и β , и при этом требовало бы минимальное в среднем число наблюдений.

Пусть x_1 , $x_2...x_n$...— последовательность (не фиксированной длины) независимых, одинаково распределенных случайных величин. Относительно распределения имеется два предположения (две гипотезы):

 H_0 : наблюдения распределены с плотностью $p_0(x)$;

 H_1 : наблюдения распределены с плотностью $p_1(x)$:

(если наблюдения дискретны, то $p_0(x)$, $p_1(x)$ — вероятности, а аргумент дискретный).

После каждого наблюдения статистику предоставляется выбор из трех возможных решений:

- <mark>принять *Н*₀</mark> и закончить наблюдения;
- <mark>принять *Н*₁ и закончить наблюдения;</mark>
- не принимать ни одну из гипотез и <mark>продолжить наблюдения</mark> (т.е. сделать еще одно наблюдение).

А. Формулировка решающего правила и его оптималь**носты**. Рассмотрим следующую процедуру δ^* , называемую последовательный критерий отношения вероятностей (ПКОВ). Она определяется двумя порогами:

верхним A и нижним B, при этом 0 < B < 1 < A.

Пусть уже получено *n* наблюдений (n = 1, 2...); запишем отношение правдоподобия:

$$L_{n}(\mathbf{x}_{1}, ..., \mathbf{x}_{n}) = \frac{p(x_{1}, x_{2}, ...x_{n} | H_{1})}{p(x_{1}, x_{2}, ...x_{n} | H_{0})} = \prod_{i=1}^{n} \frac{p_{1}(x_{i})}{p_{0}(x_{i})} \equiv \frac{p_{1n}(x^{n})}{p_{0n}(x^{n})},$$
(7)

где обозначено $p_{1n}(x^n) = \prod_{i=1}^n p_1(x_i), p_{0n}(x^n) = \prod_{i=1}^n p_0(x_i).$

Процедура δ^* на очередном шаге n такова:

- 1) если $L_n(x_1, x_2... x_n) \leq B$, то принимается H_0 и наблюдения заканчива-
- 2) если $L_n(x_1, x_2...x_n) \ge A$, то принимается H_1 и наблюдения заканчиваются;
- 3) если

$$B < L_n(x_1, x_2...x_n) < A, (8)$$

 $B < L_n(x_1, x_2...x_n) < A$, то наблюдения продолжаются (т.е. делается еще одно наблюдение).

$$B$$
 A

Очевидно, эта процедура характеризуется некоторыми вероятностями ошибок и средними числами наблюдений:

$$\alpha = \alpha(A, B) = P\{ \text{пр. } H_1 / H_0 \}, \quad \beta = \beta(A, B) = P\{ \text{пр. } H_0 / H_1 \},$$

 $n_0 = n_0(A, B) = \frac{M(v / H_0)}{h_1}, \qquad n_1 = n_1(A, B) = \frac{M(v / H_1)}{h_1},$

где v — число наблюдений (случайная величина) до принятия окончательного решения. Если α_0 и β_0 заданы, то можно найти пороги A и B, т.е. правило δ^* . Оказывается, такое правило обладает свойством оптимальности.

Теорема (Вальд и Вольфовиц, 1948 г.). Среди всех решающих правил δ' , обладающих свойством

$$\alpha(\delta) \le \alpha_0 , \quad \beta(\delta) \le \beta_0 ,$$
 (9)

последовательный критерий отношения вероятностей δ^* *имеет ми*нимальные средние числа наблюдений:

$$n_0(\delta^*) \leq n_0(\delta'), \quad n_1(\delta^*) \leq n_1(\delta').$$
 (10)

Заметим, что минимальность достигается сразу по двум характеристикам (см. [8, Леман. Проверка статистических гипотез]).

Б. Связь порогов с вероятностями ошибок.

Итак,
$$\alpha = \alpha(A, B)$$
, $\beta = \beta(A, B)$

Легко показать справедливость неравенств, связывающих пороги с вероятностями ошибок:

Примечание [МА1]: Номер формулы на месте? Здесь и должен

$$A \le \frac{1-\beta}{\alpha}, \quad B \ge \frac{\beta}{1-\alpha}.$$
 (11)

Действительно, обозначим через R_n множество тех последовательностей $x_1, x_2...x_n$ длины n, для которых проверочная процедура заканчивается на n-м шаге принятием H_1 : (т.е., на всех предыдущих шагах L_n между порогами, а на n-м $\geq A$)

$$R_n = \left\{ (x_1,...,x_n) \equiv x^n : B < \frac{p_{1k}(x^k)}{p_{0k}(x^k)} < A, \ k = 1,...,n-1, \ \frac{p_{1n}(x^n)}{p_{0n}(x^n)} \ge A \right\}.$$

$$B \quad R_n \text{ справедливо: } \frac{p_{1n}(x^n)}{p_{0n}(x^n)} \ge A$$

Оценим α:

$$\alpha = \alpha(A, B) = P\{\text{пр. } H_1 / H_0\} = \sum_{n=1}^{\infty} P\{\text{пр. } H_1 \text{ на } n\text{-м шаге } | H_0\} =$$

$$= \sum_{n=1}^{\infty} \int_{R_n} p_{0n}(x^n) dx^n \le \frac{1}{A} \sum_{n=1}^{\infty} \int_{R_n} p_{1n}(x^n) dx^n = \frac{1}{A} \sum_{n=1}^{\infty} P\{\text{пр. } H_1 \text{ на } n\text{-м шаге } | H_1\} =$$

$$= \frac{1}{A} P\{\text{пр. } H_1 \mid H_1\} = \frac{1-\beta}{A},$$

что дает первое из неравенств в (11).

Аналогично показывается справедливость второго неравенства введением S_n : множества тех последовательностей $x_1, x_2... x_n$ длины n, для которых проверочная процедура заканчивается на n-м шаге принятием H_0 :

$$S_n = \left\{ (x_1, x_2 ... x_n) \equiv x^n : B < \frac{p_{1k}(x^k)}{p_{0k}(x^k)} < A, \ k = 1, 2... n - 1, \ \frac{p_{1n}(x^n)}{p_{0n}(x^n)} \le B \right\}.$$

В. Выбор порогов. Вместо неизвестных значений A и B возьмем их приближенные значения A' и B':

$$A \approx A' = \frac{1-\beta}{\alpha}, \quad B \approx B' = \frac{\beta}{1-\alpha}.$$
 (12)

При таком выборе порогов вероятности ошибок α' и β' не равны α и β . Но для них справедливы неравенства (11):

$$A' \le \frac{1-\beta'}{\alpha}, \quad B' \ge \frac{\beta'}{1-\alpha'}$$

$$\frac{1-\beta}{\alpha} = A' \le \frac{1-\beta'}{\alpha}, \quad \frac{\beta}{1-\alpha} = B' \ge \frac{\beta'}{1-\alpha'}$$
(13)

Из них получаем связь между α , β и α , β :

$$\alpha' \leq \frac{1-\beta'}{1-\beta} \alpha \leq \frac{\alpha}{1-\beta}, \qquad \beta' \leq \frac{1-\alpha'}{1-\alpha} \beta \leq \frac{\beta}{1-\alpha}.$$

Поскольку знаменатели справа незначительно меньше 1, значения α и β , если и превышают заданные значения α и β , то весьма незначительно. Более того, если неравенства (13), записанные в виде

$$\alpha'(1-\beta) \le \alpha(1-\beta'),$$

 $\beta'(1-\alpha) \le \beta(1-\alpha')$

сложить, то получим, что сумма новых не дольше суммы старых:

 $\alpha' + \beta' \le \alpha + \beta$.

На самом деле, как показывает более детальный анализ [8], не только суммы, но и сами слагаемые $\alpha^{'}$ и $\beta^{'}$ меньше заданных вероятностей α иβ.

Г. Тождество Вальда. Пусть $\zeta_1, \zeta_2 ... \zeta_{k-1}$ — последовательность независимых, одинаково распределенных случайных величин, и пусть v — момент остановки наблюдений, причем случайное событие $\{v \geq k\}$ (быть или не быть следующему к-му наблюдению) определяется значениями $\zeta_1, \zeta_2...\zeta_{k-1}$, т.е.

$$\{v \geq k\} = f(\zeta_1, \zeta_2...\zeta_{k-1}).$$

Справедливо следующее утверждение: среднее значение суммы в момент остановки равно

$$M \sum_{k=1}^{\nu} \zeta_k = M \nu M \zeta. \tag{14}$$

Доказательство.

доказательство. Введем случайные величины
$$\eta_k = \begin{cases} 1, \ ecnu \ v \ge k, \\ 0, \ ecnu \ v < k. \end{cases} = g(\zeta_1, \ \zeta_2, \ ..., \ \zeta_{k-1}).$$

Тогда

$$\begin{split} \sum_{k=1}^{\nu} \zeta_k &= \sum_{k=1}^{\infty} \zeta_k \eta_k \quad \text{i} \\ M \sum_{k=1}^{\nu} \zeta_k &= \sum_{k=1}^{\infty} M (\zeta_k \eta_k) = \sum_{k=1}^{\infty} M \zeta_k M \eta_k = M \zeta \cdot M \sum_{k=1}^{\infty} \eta_k = M \nu \cdot M \zeta. \end{split}$$

Примечание [МА2]: Верно ли записано?