

Параметрическое и непараметрическое оценивания

Центр биоэлектрических интерфейсов, 13 ноября 2018 г.

Денис Деркач, Влад Белавин

Оглавление

Параметрическое оценивание

Оценка апостериорного максимума

Информация Фишера

Дельта-метод

Резюме параметрического оценивания

Непараметрическое оценивание

Параметрическое

оценивание

Предыдущая лекция

> Оценка метода моментов (Method of moments, MOM):

$$\widehat{\alpha}_n = \alpha_n(\widehat{\theta}).$$

> Оценка максимально правдоподобия (ОМП, Maximum Likelihood Estimate, MLE):

$$\widehat{\theta}: \mathcal{L}_n(\theta) \to \max.$$

максимума

Оценка

апостериорного

Оценка апостериорного максимума, МАР

Формально, ОМП определяет значения параметров, при которых наши данные наиболее вероятны:

$$f(X;\theta) \sim f(X|\theta)$$
.

На самом деле, мы обычно задаёмся вопросом, какие значения параметров наиболее вероятны:

$$f(\theta|X) = \frac{f(X|\theta)g(\theta)}{h(X)},$$

где f, g и h — соответствующие функции распределения.

Оценка МАР

Определение

Оценка апостериорного максимума (MAP) определяется как такое значение $\widehat{\theta}_n$ параметра θ , которое максимизирует $f(\theta|X)$.

Связь с MLE

MAP и MLE очевидно связаны:

$$f(\theta|X) = \frac{f(X|\theta)g(\theta)}{h(X)} = \frac{\prod_{i=1}^{n} f(X_i;\theta)g(\theta)}{h(X)} \sim \text{const} \prod_{i=1}^{n} f(X_i;\theta)g(\theta)$$

Логарифмируем:

$$\log f(\theta|X) = \log(g(\theta)) + \sum_{i=1}^{n} \log(f(X_i|\theta)).$$

Получается, что значение MAP оценки и значение оценки MLE совпадают с точностью до априорной оценки $\log(g(\theta))$.

Сопряжённые априорные оценки

Какую $g(\theta)$ выбрать?

- > любую;
- но лучше выбирать сопряжённое априорное распределение, для которого функциональная форма совпадает с апостериорным.

Значения параметров сопряжённых распределений имеют смысл предыдущих измерений.

Список из Википедии.

Пример

См. задачу 0, про монетку.

Комментарий о МАР

- > позволяет учесть предыдущие знания;
- > выдаёт точечную оценку (не совсем байесовский);
- > зависит от параметризации;
- > при относительно больших n совпадает с MLE (а также в случае $g(X)=\mathrm{const!}$).

О переходе к байесовскому представлению

Для перехода к Байесовскому методу нам надо оценить знаменатель выражения:

$$f(\theta|X) = \frac{f(X|\theta)g(\theta)}{h(X)}$$

Так как h(X) — распределение данных при любых значениях параметров, можем записать:

$$h(X) = \int_{\Theta} f(X|\theta)g(\theta)d\theta.$$

И оценивать интервалы.

Информация Фишера

Предположим, что у нас есть монетка с вероятностью выпадения орла θ . Мы бросаем монетку 10 раз, получившаяся выборка, рассматривая случайную величину $X=\{0;1\}$,

$$x_{\text{obs}}^n = \{1, 0, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 1\}$$

Количество возможных комбинаций при этом будет 1024. Введём другую случайную величину (функцию от выборки, статистику):

$$Y = \sum_{i=1}^{n} X_i$$

Здесь количество возможных вариантов будет всего 11.

Интересный факт, для такого примера.

$$\mathbb{P}(X^n|Y=y,\theta) = 1/\binom{n}{y}\bigg|_{n=10}$$

То есть, условная вероятность не зависит от параметра θ . Фактически, это означает, что нам достаточно изучать статитстику $Y = \sum_{i=1}^n X_i$, если мы хотим знать θ .

Достаточные статистики

Определение

Статистика $T_n=T_n(X_1,\ldots,X_n)$ назвается достаточной для параметра θ , если условное распределение выборки $X^n=(X_1,\ldots,X_n)$ при условии того, что $T_n=a$, не зависит от параметра θ для всех $a\in\mathbb{R}$.

NB: Достаточные статистики существуют для ограниченного числа распределений. Список из Википедии.

NB2: Достаточно рассматривать только несмещённые оценки, которые являются функциями от достаточной статистики (при условии, что такая существует для данной задачи).

NB3: (Несмещенная) эффективная оценка параметра всегда является достаточной статистикой.

Информация Фишера

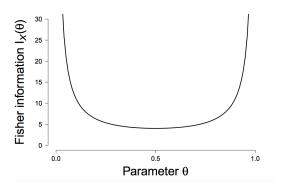
Определение

$$I(\theta) = \mathbb{E}\left(\frac{\partial \log f(X; \theta)}{\partial \theta}\right)^{2}.$$

NB: $\frac{\partial \log f(X;\theta)}{\partial \theta}$ показывает чувствительность модели к данному параметру.

NB2: $I_{X^n(\theta)} \geq I_{T(\theta)}$, причём $I_{X^n(\theta)} = I_{T(\theta)}$ тогда и только тогда, когда $T(\theta)$ - достаточная статистика.

Пример



Для распределения Бернулли (броски монеток) мы можем честно подсчитать значение информации $I(\theta)=\frac{1}{\theta(1-\theta)}.$ Когда $\theta=0$ и $\theta=1$, $I(\theta)\to\infty$

Свойства информации Фишера

Теорема

Имеет место равенство : $I_n(\theta) = nI(\theta)$, при этом

$$I(\theta) = -\mathbb{E}\left(\frac{\partial^2 \log f(X;\theta)}{\partial \theta^2}\right) = -\int \left(\frac{\partial^2 \log f(x;\theta)}{\partial \theta^2}\right) f(x;\theta) dx.$$

В примере с 10 бросками монетки,

$$I_{X^n} = nI_X = n\frac{1}{\theta(1-\theta)} = I_Y,$$

что подтверждает, что Y — достаточная статистика.

Использование: планирование эксперимента

Для ОМП $\widehat{\theta}$ можно показать, что по распределению, при $n \to \infty$:

$$(\widehat{\theta} - \theta) \to \mathcal{N}(0, I_X^{-1}(\theta))$$

Предположим, что мы хотим узнать количество бросков монет, которые нам надо совершить, чтобы 68% оценок лежало в пределах 0.1 от истинного значения θ , то есть $1/\sqrt{nI_X(\theta)}=0.1$. Заметим, что $I_X(\theta)$ достигает минимума в точке $\theta=0.5$. Таким образом: $1/\sqrt{nI_X(\theta)} \le 1/\sqrt{nI_X(\theta=0.5)}=1/2\sqrt{n}=0.1$, или n=25 То есть, для того, чтобы обеспечить 68% оценок в пределах 0.1, необходимо совершить минимум 25 экспериментов.

Неравенство Крамера-Рао

Определение

В случае оценки $\widehat{\theta}$

$$\operatorname{var}(\hat{\theta}) \ge \frac{\left[1 + \frac{\partial b(\theta)}{\partial \theta}\right]^2}{I(\theta)}.$$

где $b(\theta) = \mathbb{E}(\widehat{\theta}) - \theta$, смещение.

Пример

Задача 1.

Дельта-метод

Пусть есть выборка $X_1,...,X_N \sim \mathsf{Bernoulli}(p)$. Какие вопросы о параметрах мы обычно хотим задавать?

> Чему равна вероятность успеха?

- > Чему равна вероятность успеха?
- > p

- > Чему равна вероятность успеха?
- > p
- > Каковы шансы на успех?

- > Чему равна вероятность успеха?
- > p
- > Каковы шансы на успех?
- $\rightarrow \frac{p}{1-p}$

- > Чему равна вероятность успеха?
- > p
- > Каковы шансы на успех?
- $\rightarrow \frac{p}{1-p}$
- > Сравнить шансы на успех в случае двух распределений $\operatorname{Bernoulli}(p)$ и $\operatorname{Bernoulli}(r)$?

- > Чему равна вероятность успеха?
- > p
- > Каковы шансы на успех?
- $\rightarrow \frac{p}{1-p}$
- > Сравнить шансы на успех в случае двух распределений $\operatorname{Bernoulli}(p)$ и $\operatorname{Bernoulli}(r)$?
- $\rightarrow \frac{p}{1-p}/\frac{r}{1-r}$

Пример

Пусть есть выборка $X_1,...,X_N \sim \mathsf{Bernoulli}(p)$. Какие вопросы о параметрах мы обычно хотим задавать?

- > Чему равна вероятность успеха?
- > p
- > Каковы шансы на успех?
- $\rightarrow \frac{p}{1-p}$
- > Сравнить шансы на успех в случае двух распределений $\mathsf{Bernoulli}(p)$ и $\mathsf{Bernoulli}(r)$.
- $\rightarrow \frac{p}{1-p}/\frac{r}{1-r}$

Обычно мы используем $\hat{p} = \sum_i X_i/N$ для оценки p. Кажется, что для других величин мы можем использовать похожие оценки: $\frac{\hat{p}}{1-\hat{p}}$.

Как при этом оценить дисперсию?

Ряд Тейлора

Пусть $\mathbf{T}=(\mathbf{T_1},..,\mathbf{T_k})$ — случайные величины со средними $\theta=(\theta_1,...,\theta_k)$. Пусть задана дифференцируемая функция $g(\mathbf{T})$ (оценка какого-то параметра). Найти дисперсию этой оценки.

Будем называть
$$g_i'(\theta) = \frac{\partial}{\partial \mathbf{t_i}} \mathbf{g(t)} \Big|_{\mathbf{t_1} = \theta_1; \dots; \mathbf{t_k} = \theta_\mathbf{k}}.$$

Разложим g(t) в ряд Тейлора:

$$g(t) \approx g(\theta) + \sum_{i=1}^{k} \mathbf{g}'_{i}(\theta)(\mathbf{t}_{i} - \theta_{i})$$

Из этого следует:

$$E_{\theta}g(T) = g(\theta).$$

Ряд Тейлора

Аналогично дисперсия:

$$\operatorname{Var}_{\theta} g(T) \approx E_{\theta} \left(\left[g(\mathbf{T}) - \mathbf{g}(\theta) \right]^{2} \right) \approx E_{\theta} \left(\left(\sum_{i=1}^{k} g'_{i}(\theta) (T_{i} - \theta_{i}) \right)^{2} \right) =$$

$$= \sum_{i=1}^{\kappa} [g_i'(\theta)^2 \mathsf{Var}_{\theta} \mathbf{T_i} + 2 \sum_{\mathbf{i} > \mathbf{j}} \mathbf{g_i'}(\theta) \mathbf{g_j'}(\theta) \mathsf{Cov}_{\theta}(\mathbf{T_i}, \mathbf{T_j}).$$

Замечание: здесь мы не использовали почти никакой информации о функции g(T).

Вернёмся к мотивирующему примеру, нас интересовала дисперсия оценки $\frac{\hat{p}}{1-\hat{p}}$. Здесь $g(p)=\frac{p}{1-p}$ Используя предыдущие выкладки несложно подсчитать, что:

$$\operatorname{Var}\left(\frac{\hat{p}}{1-\hat{p}}\right) \approx [g'(p)]^2 \operatorname{Var}(\hat{p}) = \left[\frac{1}{(1-p)^2}\right]^2 \frac{p(1-p)}{n} = \frac{p}{n(1-p)^3}.$$

Пример

X - случайная величина, с ненулевым матожиданием μ .

Необходимо оценить матожидание и дисперсию для оценки: $q(\mu)=1/\mu$.

Используя:

$$E_{\mu}\left(g(X)\right) pprox g(\mu),$$
 $\mathrm{Var}_{\mu}(g(X)) pprox [g'(\mu)]^2 \mathrm{Var}_{\mu}(X).$

Получаем:

$$E_{\mu}\left(\frac{1}{X}\right) \approx \frac{1}{\mu},$$

$$\mathrm{Var}_{\mu}\left(\frac{1}{X}\right) \approx \frac{1}{\mu^{4}}\mathrm{Var}_{\mu}(X).$$

Теорема (Теорема Слуцкого)

Если $X_n \to X$ по распределению и $Y_n \to a$ по вероятности, причём a= const, тогда:

- > $Y_n X_n o a X$ по распределению,
- $X_n + Y_n \to X + a$ по распределению.

Теорема (Дельта-метод)

Пусть Y_n — последовательность случайных величин для которых $\sqrt{n}[Y_n-\theta] \to \mathcal{N}(0,\sigma^2)$ по распределению. Тогда для дифференцииуемой в θ функции g(.) с ненулевой производной, $\sqrt{n}[g(Y_n)-g(\theta)] \to \mathcal{N}(0,\sigma^2[g'(\theta)]^2)$ по распределению.

Доказательство: Ряд Тейлора для $g(Y_n)$ около $Y_n=\theta$:

$$g(Y_n) = g(\theta) + g'(\theta)(Y_n - \theta) + o(Y_n - \theta)$$

Третье слагаемое стремится к 0 по вероятности. Тогда мы сможем применить теорему Слуцкого:

$$[g(Y_n) - g(\theta)] = g'(\theta)(Y_n - \theta),$$

мы получили согласно условиям необходимую сходимость.

NB: В случае нулевой первой производной и ненулевой второй, оценка сходится к $\sigma^2 \frac{g''(\theta)}{2} \chi_1^2$ по распределению.

Продолжим предыдущий пример. Пусть есть выборка со средним $ar{X}$, тогда:

$$\sqrt{n}\left(rac{1}{ar{X}}-rac{1}{\mu}
ight) o\mathcal{N}\left(0,\left(rac{1}{\mu}
ight)^4 \mathrm{Var}_{\mu}X_1
ight)$$
 по распределению

Если мы не знаем матожидание и дисперсию, можно ввести их оценку:

$$\widehat{\operatorname{Var}}\left(\frac{1}{\overline{X}}\right) \approx \left(\frac{1}{\overline{X}}\right)^4 S^2,$$

то есть

$$\frac{\sqrt{n}\left(\frac{1}{\bar{X}} - \frac{1}{\mu}\right)}{\left(\frac{1}{\bar{X}}\right)^2 S} \to \mathcal{N}(0, 1)$$

Второй раз применив теорему Слуцкого, получим:

$$\frac{\sqrt{n}\left(\frac{1}{\bar{X}} - \frac{1}{\mu}\right)}{\sigma/\mu^2} \to \mathcal{N}(0, 1)$$

Вспомним центральную предельную теорему!

Другая формулировка

Теорема

Если au=g(heta), где g — дифференцируема и $g'(heta) \neq 0$, тогда

$$\frac{(\widehat{\tau}_n - \tau)}{\widehat{se}(\widehat{\tau})} \rightsquigarrow \mathcal{N}(0, 1),$$

где
$$\widehat{ au}_n=g(\widehat{ heta}_n)$$
 и $\widehat{se}(\widehat{ au}_n)=|g'(\widehat{ heta})|\widehat{se}(\widehat{ heta}_n).$

Таким образом, если

$$C_n = (\widehat{\tau}_n - z_{\alpha/2}\widehat{se}(\widehat{\tau}_n), \widehat{\tau}_n + z_{\alpha/2}\widehat{se}(\widehat{\tau}_n)),$$

тогда
$$\mathbb{P}(\tau \in C_n) \to 1-\alpha$$
 и $n \to \infty$.

Пусть
$$X_1, \ldots, X_n \sim Bernoulli(p), \ \psi = g(p) = \log(p/(1-p)).$$

Информация Фишера равна

$$I(p) = \frac{1}{p(1-p)}.$$

Оценка стандартной ошибки

$$\widehat{se} = \sqrt{\frac{\widehat{p}_n(1-\widehat{p}_n)}{n}}.$$

OMП величины ψ

$$\widehat{\psi} = \log \frac{\widehat{p}_n}{1 - \widehat{p}_n}.$$

(далее на следующем слайде)

(продолжение, начало на предыдущем слайде)

Т.к. g'(p) = 1/(p(1-p)), то в соответствии с дельта-методом

$$\widehat{se}(\widehat{\psi}_n) = |g'(\widehat{p}_n)| \widehat{se}(\widehat{p}_n) = \frac{1}{\sqrt{n\widehat{p}_n(1-\widehat{p}_n)}}.$$

Таким образом, границы приближенного 95% доверительного интервала равны

$$\widehat{\psi}_n \pm \frac{2}{\sqrt{n\widehat{p}_n(1-\widehat{p}_n)}}.$$

Пусть $X_1,\dots,X_n\sim \mathcal{N}(\mu,\sigma^2)$. Допустим, что μ известно, а σ неизвестно. Необходимо оценить $\psi=\log\sigma$. Логарифм функции правдоподобия

$$\ell(\sigma) = -n\log\sigma - \frac{1}{2\sigma^2} \sum_{i} (X_i - \mu)^2,$$

значит

$$\widehat{\sigma}_n = \sqrt{\frac{\sum_i (X_i - \mu)^2}{n}}$$

(далее на следующем слайде)

(продолжение, начало на предыдущем слайде)

Для подсчета стандартной ошибки необходимо знать информацию Фишера.

$$\log f(X; \sigma) = -\log \sigma - \frac{(X - \mu)^2}{2\sigma^2}$$

$$\frac{\partial^2 (\log f(X; \sigma))}{\partial \sigma^2} = \frac{1}{\sigma^2} - \frac{3(X - \mu)^2}{\sigma^4}$$

$$I(\sigma) = -\frac{1}{\sigma^2} + \frac{3\sigma^2}{\sigma^4} = \frac{2}{\sigma^2}$$

(далее на следующем слайде)

(продолжение, начало на предыдущем слайде)

$$\widehat{se} = \frac{\widehat{\sigma}_n}{\sqrt{2n}}.$$

Пусть $\psi=g(\sigma)=\log\sigma$, тогда $\widehat{\psi}=\log\widehat{\sigma}_n$. Так как $g'=1/\sigma$, то

$$\widehat{se}(\widehat{\psi}_n) = \frac{1}{\widehat{\sigma}_n} \frac{\widehat{\sigma}_n}{\sqrt{2n}} = \frac{1}{\sqrt{2n}}.$$

Границы приближенного 95%-ого доверительного интервала равны

$$\widehat{\psi}_n \pm 2/\sqrt{2n}$$
.

Резюме

оценивания

параметрического

Способы параметрического оценивания

> Оценка метода моментов (Method of moments, MOM):

$$\widehat{\alpha}_n = \alpha_n(\widehat{\theta}).$$

> Оценка максимального правдоподобия (ОМП, Maximum Likelihood Estimate, MLE):

$$\widehat{\theta}: \mathcal{L}_n(\theta) \to \max.$$

> Оценка апостериорного максимума (Maximum A Posteriori Estimate, MAP):

$$\widehat{\theta}: f(\theta|x)g(\theta) \to \max.$$

> Метод Наименьших Квадратов (HMK, least squares):

$$\widehat{\theta}: \sum_{i=1}^{n} (\widehat{X}(\theta) - X)^2 \to \min.$$

Непараметрическое

оценивание

Постановка задачи

Пусть задана выборка: $X_1,\dots,X_n\sim F$. F - абсолютно непрерывная функция распределения с неизвестной плотностью p. Необходимо оценить p в точке x, т.е. построить $\hat{p}_n(x)=\hat{p}_n(x;X_1,\dots,X_n)$.

NB: Ранее в аналогичных задачах мы искали $p \in \{p(x;\theta), \theta \in \Theta\}, \Theta \subset \mathbb{R}^n$, где есть зависимость от параметров.

MSE, функция риска

Пусть в точке x_0 построена оценка $\hat{p}_n(x_0)$ плотности. Рассматривая квадратичную функцию потерь, приходим к следующему понятию.

Определение

Mean Square Error:

$$MSE(\hat{p}_n, p; x_0) = \mathbb{E}_p[(\hat{p}_n(x_0) - p(x_0))^2].$$

MISE

Если же построена оценка $\hat{p}_n(x) \, \forall x \in \mathbb{R}$, то

Определение

Mean Integrated Squared Error:

$$MISE(\hat{p}_n, p) = \mathbb{E}_p \left[\int_{\mathbb{R}} (\hat{p}_n(x) - p(x))^2 dx \right].$$

Bias

Определение

Смещение (bias)

$$bias(x_0) = \mathbb{E}_p \hat{p}_n(x_0) - p(x_0)$$

Разложение ошибки

Лемма

$$MSE(\hat{p}_n, p, x_0) = bias^2(x_0) + \text{Var}_p \hat{p}_n(x_0) =$$

= $[\mathbb{E}_p \hat{p}_n(x_0) - p(x_0)]^2 + \mathbb{E}_p [\hat{p}_n(x_0) - \mathbb{E}_p \hat{p}_n(x_0)]^2$

Лемма

$$MISE(\hat{p}_n, p) = \int_{\mathbb{R}} bias^2(x)dx + \int_{\mathbb{R}} Var_p \hat{p}_n(x)dx$$

Гистограмма

Простейший способ оценить плотность - построить гистограмму Возьмём интервал $[a,b)\ni X_1,\dots X_n$ Поделим его на M равных частей Δ_i размера $h=\frac{b-a}{M}$:

$$\Delta_i = [a+ih, a+(i+1)h), i=0,1,\ldots,M-1].$$

Пусть ν_i - число элементов выборки, попавших в Δ_i ;

Определение

$$\hat{p}_n(x) = \begin{cases} \frac{\nu_0}{nh}, & x \in \Delta_0, \\ \dots & \\ \frac{\nu_{N-1}}{nh}, & x \in \Delta_{M-1}; \end{cases} = \frac{1}{nh} \sum_{i=0}^{M-1} \nu_i \mathbb{I}\{x \in \Delta_i\}$$

При
$$x\in\Delta_i$$
 и малом h : $\mathbb{E}_p\hat{p}_n(x)=\frac{\mathbb{E}\nu_j}{nh}=\frac{\sum\limits_{\Delta_j}p(u)du}{h}\approx\frac{p(x)h}{h}=p(x)$ Денис Деркач, Влад Белавин

Гистограмма: определение параметра сглаживания

Рассмотрим выбор h - параметра сглаживания Проведём вычисления для $x_0 \in \Delta_j$:

$$bias(x_0) = \mathbb{E}_p \hat{p}_n(x_0) - p(x_0) = \frac{1}{h} \int_{\Delta_j} p(x) dx - \frac{1}{h} \int_{\Delta_j} p(x_0) dx =$$

$$= \frac{1}{h} \int_{\Delta_j} (p(x) - p(x_0)) dx \approx \frac{1}{h} \int_{\Delta_j} p'(x_0) (x - x_0) dx \approx$$

$$\approx p'(x_0) [a + (j + \frac{1}{2})h - x_0]$$

$$\int_{a}^{b} bias^{2}(x_{0})dx_{0} = \sum_{j=0}^{N-1} \int_{\Delta_{j}} bias^{2}(x_{0})dx_{0} =$$

$$= \sum_{j=0}^{N-1} \int_{\Delta_{j}} [p'(x_{0})]^{2} [a + (j + \frac{1}{2})h - x_{0}]^{2} dx_{0} \approx$$

$$\approx \sum_{j=0}^{N-1} [p'(a + (j + \frac{1}{2})h)]^{2} \int_{\Delta_{j}} (a + (j + \frac{1}{2})h - x_{0})^{2} dx_{0}$$

$$= \sum_{j=0}^{N-1} [p'(a + (j + \frac{1}{2})h)]^{2} \left(-\frac{(a + (j + \frac{1}{2})h - x_{0})^{3}}{3} \right) \Big|_{\Delta_{j}} \approx$$

$$pprox \left(\int\limits_a^b [p'(x)]^2 dx\right) rac{h^2}{12}.$$

$$\mathbb{V}ar_{p}\hat{p}_{n}(x_{0}) = \mathbb{V}ar_{p}\frac{\nu_{j}}{nh} = \frac{1}{(nh)^{2}}\mathbb{V}ar_{p}\nu_{j} =$$

$$= \frac{1}{(nh)^{2}}n\int_{\Delta_{j}}p(x)dx(1 - \int_{\Delta_{j}}p(x)dx) \approx \frac{1}{nh^{2}}\int_{\Delta_{j}}p(x)dx$$

$$\int_{a}^{b}\mathbb{V}ar_{p}\hat{p}_{n}(x_{0})dx_{0} = \sum_{j=0}^{N-1}\left(\frac{1}{nh^{2}}\int_{\Delta_{j}}p(x)dx\right)h =$$

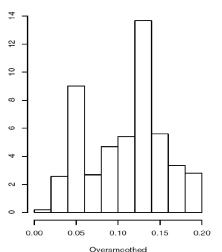
$$= \frac{1}{nh}\int_{a}^{b}p(x)dx = \frac{1}{nh}$$

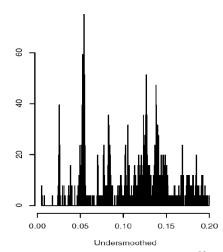
Таким образом,

$$MISE(\hat{p}_n, p) = \left(\int_{\mathbb{R}} [p'(x)]^2 dx \right) \frac{h^2}{12} + \frac{1}{nh}$$

Чем больше h, тем больше смещение и меньше дисперсия, и наоборот. Это называется <u>bias-variance tradeoff.</u> Ситуации с большим h - oversmoothing, с маленьким - undersmoothing.

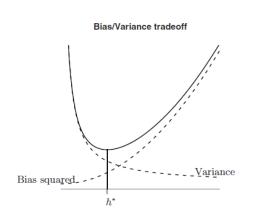
Пример неоптимального сглаживания

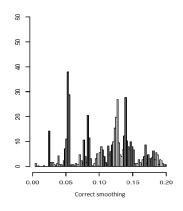




Денис Деркач, Влад Белавин

53





Значение h, при котором MISE минимальный

$$h^* = \frac{1}{n^{\frac{1}{3}}} \left(\frac{6}{\int_{\mathbb{R}} [p'(x)]^2 dx} \right)^{\frac{1}{3}}.$$

При этом

$$MISE(\hat{p}_n,p)pprox rac{C}{n^{rac{2}{3}}},$$
 где $C=\left(rac{3}{4}
ight)^{rac{2}{3}}\left(\int\limits_{\mathbb{R}}[p'(x)]^2dx
ight)^{rac{1}{3}}.$

Таким образом, при использовании гистограммы с оптимальным h, MISE убывает как $n^{-\frac{2}{3}}$:

На практике h^* нельзя вычислить, так как h^* зависит от неизвестной истинной плотности.

Поэтому оценим MISE и минимизируем по h оценку.

Так как:

$$\int\limits_{\mathbb{R}} (\hat{p}_n(x) - p(x))^2 dx = \int\limits_{\mathbb{R}} \hat{p}_n(x)^2 dx - 2 \int\limits_{\mathbb{R}} \hat{p}_n(x) p(x) dx + \int\limits_{\mathbb{R}} p(x)^2 dx,$$

то достаточно оценить и минимизировать только

$$\mathcal{J}(h) = \int_{\mathbb{R}} \hat{p}_n(x)^2 dx - 2 \int_{\mathbb{R}} \hat{p}_n(x) p(x) dx.$$

Определение

Оценка риска с помощью кросс-валидации:

$$\hat{\mathcal{J}}(h) = \int_{\mathbb{R}} [\hat{p}_n(x)]^2 dx - \frac{2}{n} \sum_{i=1}^n \hat{p}_{(-i)}(X_i),$$

где $\hat{p}_{(-i)}$ - оценка гистограммы по выборке без i-ого наблюдения.

Теорема

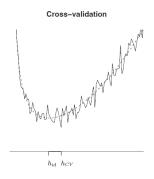
$$\mathbb{E}\hat{\mathcal{J}}(h) \approx \mathbb{E}\mathcal{J}(h)$$

Теорема

Для гистограм оценка функции риска:

$$\hat{\mathcal{J}}(h) = \frac{2}{(n-1)h} - \frac{n+1}{(h-1)h} \sum_{j=1}^{M} \left(\frac{\nu_j}{n}\right)^2$$

Типичное поведение $\hat{\mathcal{J}}(h)$ имеет вид:



Таким образом, вместо неизвестного MISE можно минимизировать $\hat{\mathcal{J}}(h)$ и найти оптмимальное h_{cv} , которое будет недалеко от $h_{id}=h^*$.

Пусть необходимо построить доверительные интервалы для p. Для этого будем использовать гистограмму $\hat{p}_n(x)$, определенную ранее.

Определим

$$\overline{p_n}(x)=\mathbb{E}\hat{p}_n(x)=rac{\int_{\Delta_j}p(u)du}{h}$$
 для $x\in\Delta_j$. По сути, $\overline{p_n}$ - "гистограммное" усреднение плотности p .

Определение

Пара функций $(p_-(x),p_+(x))$ является $1-\alpha$ доверительной областью (трубкой), если для любого x:

$$\mathbb{P}_p\left(p_-(x) \le \overline{p_n}(x) \le p_+(x)\right) \ge 1 - \alpha$$

Теорема

Пусть M=M(n) - число ячеек в гистограмме \hat{p}_n , причем $M(n)\to\infty$ и $\frac{M(n)\log(n)}{n}\to\infty$ при $n\to\infty$.

Определим

$$p_{-}(x) = (\max{\{\sqrt{\hat{p}_{n}(x)} - C, 0\}})^{2}, p_{+}(x) = (\sqrt{\hat{p}_{n}(x)} + C)^{2},$$

где
$$C=rac{1}{2}z_{rac{lpha}{2M}}\sqrt{rac{M}{n(b-a)}}$$

Тогда $(p_-(x),p_+(x))$ является $1-\alpha$ доверительным интервалом.

Из центральной предельной теоремы

$$\frac{\nu_j}{n} = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \mathbb{I}\{x_i \in \Delta_j\} \sim \mathcal{N}\left(\int_{\Delta_j} p(x)dx, \frac{\int_{\Delta_j} p(x)dx(1-\int_{\Delta_j} p(x)dx)}{n}\right)$$

Согласно дельта-методу
$$\sqrt{\frac{\nu_j}{n}} \sim \mathcal{N}\left(\sqrt{\int\limits_{\Delta_j} p(x)dx}, \frac{1}{4n}\right)$$
. Более того, можно показать, что $\sqrt{\frac{\nu_j}{n}}$ приблизительно независимы. Тогда $2\sqrt{n}\left(\sqrt{\frac{\nu_j}{n}}-\sqrt{\int\limits_{\Delta_j} p(x)dx}\right) pprox \xi_j$, где $\xi_0,\dots,\xi_{M-1}\sim \mathcal{N}(0,1)$.

Доверительная трубка

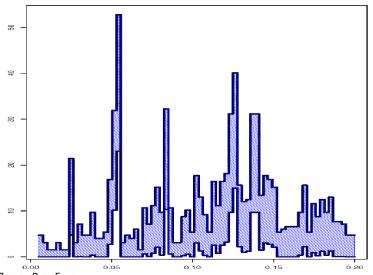
$$A = \{p_{-}(x) \le \overline{p_{n}}(x) \le p_{+}(x) \forall x\} =$$

$$= \{\sqrt{p_{-}(x)} - c \le \sqrt{\overline{p_{n}}(x)} \le \sqrt{p_{+}(x)} + c \forall x\} =$$

$$= \{\max_{x} |\sqrt{\hat{p}(x)} - \sqrt{\overline{p_{n}}(x)}| \le c\}$$

Тогда
$$\mathbb{P}(A^c) = \mathbb{P}\{\max_x | \sqrt{\hat{p}_n(x)} - \sqrt{\overline{p_n}(x)}| > c\} = \mathbb{P}\left\{\max_{j=\overline{0,M-1}} \left| \sqrt{\frac{\nu_j}{nh}} - \sqrt{\frac{\Delta_j}{nh}} \right| > c\right\} \approx \mathbb{P}\left\{\max_{j=\overline{0,M-1}} \frac{|\xi_j|}{2\sqrt{nh}} > \frac{z_{\frac{\alpha}{2n}}}{2}\sqrt{\frac{M}{n(b-a)}}\right\} = \mathbb{P}\{\max_{j=\overline{0,M-1}} |\xi_j| > z_{\frac{\alpha}{2M}}\} \leq \sum_{j=0}^{M-1} \mathbb{P}\{|\xi_j| > z_{\frac{\alpha}{2M}}\} = \sum_{j=0}^{M-1} \frac{\alpha}{M} = \alpha,$$

т.е. для предъявленных $p_-(x), p_+(x)$ выполнено определение доверительной трубки.



Комментарии о доверительных трубках

- > Важным условием для предыдущего вывода является наличие большого количества семплов n. В случае малого количества семплов ситуация может отличаться, в зависисости от использованного метода оценки.
- > Разные отрасли используют разные определения ширины доверительной трубки (от 68% до 100%).

Ядерная оценка плотности

Позволяет получить более гладкие по сравнению с гистограммной оценки, быстрее сходящиеся к плотности.

Определение

Ядро - функция K такая, что

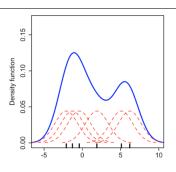
$$K(x) \ge 0, \int\limits_{\mathbb{R}} K(x)dx = 1, \int\limits_{\mathbb{R}} xK(x)dx = 0, \sigma_K^2 \equiv \int\limits_{\mathbb{R}} x^2K(x)dx$$

Ядерная оценка плотности

Определение

Ядерная оценка плотности имеет вид:

$$\hat{p}_n(x) = rac{1}{nh} \sum_{i=1}^n K\left(rac{x-x_i}{h}
ight), h -$$
ширина ядра



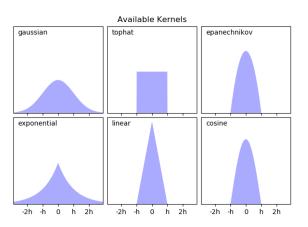
Виды ядер

Examples

- **◄** $K(x) = \frac{1}{2} \mathbb{I}\{|x| < 1\}$ прямоугольное ядро
- $\blacktriangleleft K(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \exp\left(-\frac{x^2}{2}\right)$ Гауссовское ядро
- $lacktriangledown K(x) = rac{3}{4}(1-x^2)\mathbb{I}\{|x|<1\}$ ядро Епанечникова

Далее мы будем рассматривать только гладкие ядра.

Примеры ядер



Вид ядерной функции K влияет на "качество" оценки не так сильно, как выбор ширины ядра h.

Денис Деркач, Влад Белавин

Теорема

$$MISE(\hat{p}_n, p) \approx \frac{1}{4} \sigma_K^4 h^4 \int_{\mathbb{R}} (p''(x))^2 dx + \frac{1}{nh} \int_{\mathbb{R}} (K(x))^2 dx$$

Минимум достигается при $h = h^*$:

$$h^* = \left(\frac{1}{n} \frac{\int\limits_{\mathbb{R}} (K(x))^2 dx}{\left(\int\limits_{\mathbb{R}} x^2 K(x) dx\right)^2 \left(\int\limits_{\mathbb{R}} p''(x))^2 dx\right)}\right)^{\frac{1}{5}}$$

При этом
$$MISE(\hat{p}_n,p) = O\left(n^{-\frac{4}{5}}\right)$$

Воспользуемся bias-variance decomposition:

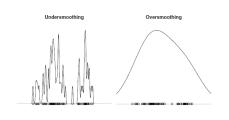
$$bias(x) = \mathbb{E}_{p}\hat{p}_{n}(x) - p(x) = \int_{\mathbb{R}} \left(\frac{1}{nh} \sum_{i=1}^{n} K(\frac{x-x_{i}}{h})\right) p(x_{1}) \dots p(x_{n}) dx_{1} \dots dx_{n} - \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} \int_{\mathbb{R}} K(z) p(x) dz \approx \int_{\mathbb{R}} K(z) [-p'(x)zh + p''(x)\frac{(zh)^{2}}{2}] dz = \frac{1}{2} \sigma_{K}^{2} h^{2} p''(x)$$

$$\int_{\mathbb{R}} (bias(x))^{2} dx = \frac{1}{4} \sigma_{K}^{4} h^{4} \int_{\mathbb{R}} [p''(x)]^{2} dx$$

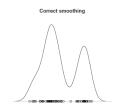
$$\int\limits_{\mathbb{R}} \mathbb{V} ar_p \hat{p}_n(x) dx = \int\limits_{\mathbb{R}} \mathbb{V} ar_p [\frac{1}{nh} \sum_{i=1}^n K(\frac{x-x_i}{h}) dx = \\ \frac{1}{(nh)^2} \sum_{i=1}^n \int\limits_{\mathbb{R}} \mathbb{V} ar_p K(\frac{x-x_i}{h}) dx \leq \frac{1}{(nh)^2} \sum_{i=1}^n \int\limits_{\mathbb{R}} \mathbb{E}_p K(\frac{x-x_i}{h})^2 dx = \\ \frac{1}{(nh)^2} \sum_{i=1}^n \int\limits_{\mathbb{R}} \int\limits_{\mathbb{R}} K(\frac{x-x_i}{h})^2 p(x_i) dx_i dx = \\ \frac{1}{(nh)^2} \sum_{i=1}^n \int\limits_{\mathbb{R}} p(x_i) \int\limits_{\mathbb{R}} K(\frac{x-x_i}{h})^2 dx dx_i = \\ \frac{1}{(nh)^2} \sum_{i=1}^n \int\limits_{\mathbb{R}} p(x_i) dx_i h \int\limits_{\mathbb{R}} K^2(z) dz = \frac{1}{nh} \int\limits_{\mathbb{R}} K^2(z) dz$$
 Минимум $MISE(\hat{p}_n, p)$ достигается в некотором h^* .

Денис Деркач, Влад Белавин

Подставляя h^* в \hat{p}_n , получаем, что $MISE = O(n^{-\frac{4}{5}})$, т.е. сходимость ядерной оценки лучше, чем у гистограммы. Можно показать, что при достаточно общих условиях нельзя получить скорость лучше, чем $n^{-\frac{4}{5}}$.



Как и в случае с гистограммной, при больших h имеет место oversmoothing, а при маленьких - undersmoothing из-за bias-variance tradeoff.



Доверительный интервал

Определим $\overline{p_n}(x)=\mathbb{E}\hat{p}_n(x)=\int\limits_{\mathbb{R}}\frac{1}{h}K(\frac{x-u}{h})p(u)du$. Допустим, что $supp(p)\subset (a,b).$

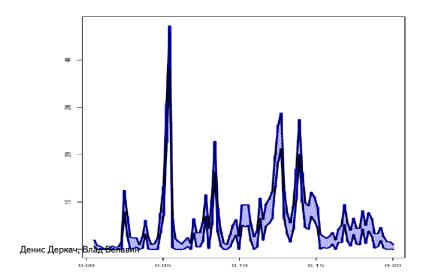
Тогда определим $(1-\alpha)$ доверительную трубку.

$$p_{-}(x) = \hat{p}_{n}(x) - \frac{z_{\alpha}}{\sqrt{n}}s(x),$$

$$p_{+}(x) = \hat{p}_{n}(x) + \frac{z_{\alpha}}{\sqrt{n}}s(x).$$

Где
$$s^2(x)=\frac{1}{n-1}\sum_{i=1}^n[Y_i(x)-\overline{Y_n}(x)]^2, Y_i(x)=\frac{1}{h}K(\frac{x-X_i}{h}),$$
 $z_{\alpha}=\Phi^{-1}\left(\frac{1+(1-\alpha)^{\frac{w}{b-a}}}{2}\right), \Phi-$ функция стандартного нормального распределения. w - эффективная ширина ядра.

Доверительный интервал для усредненной плотности



Ядерная оценка плотности: многомерный случай

Пусть теперь данные многомерные, то есть i-ое наблюдение - вектор размерности d:

$$X_i = [X_i^1, \dots X_i^d]^T.$$

Пусть $h = [h_1, \dots, h_d]^T$ - вектор ширины ядра вдоль каждого измерения.

Тогда:

$$\hat{p}_n(x) = \frac{1}{nh_1 \cdot \dots \cdot h_d} \sum_{i=1}^n \left[\prod_{j=1}^d K\left(\frac{x_j - X_i^j}{h_j}\right) \right],$$

где $x=[x_1,\ldots,x_d]^T$ — произвольная точка в \mathbb{R}^d Денис Деркач, Влад Белавин

Ядерная оценка плотности: многомерный случай

Для такой оценки риск

$$\begin{split} MISE(\hat{p}_n,p) \approx \\ \frac{1}{4}\sigma_K^4 \left[\sum_{j=1}^d h_j^4 \int\limits_{\mathbb{R}^d} p_{jj}^2(x) dx + \sum_{j \neq k} h_j^2 h_k^2 \int\limits_{\mathbb{R}^d} p_{jj}(x) p_{kk}^2(x) dx \right] + \\ \frac{\left(\int\limits_{\mathbb{R}^d} K^2(x) dx \right)^d}{nh_1 \cdot \ldots \cdot h_d}, \\ \text{где } p_{jj}(x) = \frac{\partial^2 p(x)}{\partial x_j^2} \end{split}$$

Оптимальная ширина ядра $h_i^* \approx c n^{-\frac{1}{4+d}}$

При этом риск имеет порядок: $MISE(\hat{p}_n, p) = O(n^{-\frac{4}{4+d}})$.

Проклятие размерности

Оптимальный порядок риска $O(n^{-\frac{4}{4+d}})$, т.е. наблюдаем "проклятье размерности" - при росте d скорость сходимости к истинной плотности падает.

Рассмотрим таблицу объёмов выборки, необходимых для того, чтобы средний квадрат ошибки в нуле был меньше 0.1 в зависимости от размерности наблюдений в случае многомерной нормальной плотности и оптимальной ширины ядра:

d	1	2	3	4	5	6	7	8	9
n	4	19	67	223	768	2790	10700	43700	187000

где d — размерность данных, n — необходимый объём выборки.