

27 Задача классификации, выборка размером N
 $x_j^1 \leq x_j^2 \leq \dots \leq x_j^N$

Есть два объекта, x^c и x^{c+1} , разбиение по которым дает минимальное значение загроможденности.

Под разбиением по объектам я понимаю то все объекты $x^i \leq x^c$ идут в R_{m1} , остальные (т.е. те, которые $x^i \geq x^{c+1}$) идут в R_{m2} .

Доказать $y^c \neq y^{c+1}$.

Докажем от противного. Пусть $y^c = y^{c+1}$ тогда можно подобрать пример, где разбиение x^c, x^{c+1} не будет давать минимального значения загроможденности.

Например:

x^1	x^2	x^3	x^4	x^5
0	0	1	1	1

разбиваем по x^3, x^4

При разбиении $\hat{Q}_m = \frac{3}{5} \cdot \left(1 - \left(\left(\frac{2}{3}\right)^2 + \left(\frac{1}{3}\right)^2\right)\right) + \frac{2}{5} \cdot (1-1) \approx 0,26$

При разбиении x^2, x^3 $\hat{Q}_m = 0$.

2) Как использовать для нахождения разбиения?

Можно разбивать по "граничным случаям".

т.е. искать такие x^i и x^j , чтобы разбить

и разбивать по ним.

29. N размер выборки

Каждый объект может попасть в выборку

равновероятно. $\Rightarrow A_i$ - объект i попал в выборку

$$P(A_i) = \frac{1}{N}$$

$$P(\bar{A}_i) = 1 - \frac{1}{N}$$

Каждый объект выбирается N раз. \Rightarrow

$\bar{A} = \bigcap_i \bar{A}_i$ - объект не попал в выборку N раз.

$$P(\bar{A}) = \left(1 - \frac{1}{N}\right)^N \xrightarrow{N \rightarrow \infty} \frac{1}{e} \approx 0,37$$

\Rightarrow 37% объектов остаются вне bootstrap выборки.

\Rightarrow out of bag ошибка - это ошибка на тех 37% данных, на которых классификаторы не обучались

22

$\rightarrow 0$ при $\beta \rightarrow \infty$

$$J(\beta_0, \beta) = \sum_{i=1}^N (1-y_i) \ln(1 + e^{\beta_0 + \beta^T x_i}) + y_i \ln(1 + e^{-\beta_0 - \beta^T x_i})$$

$\rightarrow 0$ при $\beta \rightarrow -\infty$

в данном случае рассматриваемая функция будет являться минимизирующей функцией:

$$w = \beta.$$

21

$$J(\beta) = C \sum_{i=1}^N (1-y_i) \ln(1 + e^{\beta^T x_i}) + y_i \ln(1 + e^{-\beta^T x_i}) + \frac{1-\beta}{2} \|\beta\|_2^2 + \beta \|\beta\|_2$$

1. Константы опускаем, так они положительны и на выпуклость не влияют.

2. Для выпуклости этой суммы достаточно рассмотреть элемент суммы, так сумма выпуклых ф-х = вып-я сумма

$$t = \ln(1 + e^{\beta^T x_i}); \quad \frac{dt}{d\beta} = \frac{x_i \cdot e^{\beta^T x_i}}{1 + e^{\beta^T x_i}}$$

$$\frac{d^2 t}{d^2 \beta} = \frac{x_i (x_i e^{\beta^T x_i} (1 + e^{\beta^T x_i}) - e^{\beta^T x_i} \cdot x_i)}{(1 + e^{\beta^T x_i})^2} = \frac{(x_i)^2 \cdot e^{\beta^T x_i}}{(1 + e^{\beta^T x_i})^2} \geq 0$$

$$\textcircled{3} \quad \|\beta\|_2^2 = \sum_i \beta_i^2$$

$$t = \sum_i t_i \Rightarrow t_i = \beta_i^2$$

$$\frac{dt_i}{d\beta_i^2} = 1 > 0 \quad \text{выпукло!}$$

$$\textcircled{4} \quad \|\beta\|_1 = \sum_i |\beta_i| \quad ; \quad t_i = |\beta_i|, \quad t = \sum_i t_i$$

Доказательство по определению:

$$t(\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2) \leq \alpha t(x_1) + (1-\alpha)t(x_2)$$

$$\alpha \in [0, 1] \quad \forall x_1, x_2$$

$$|\alpha x_1 + (1-\alpha)x_2| \leq \alpha |x_1| + (1-\alpha)|x_2|$$

$$\underbrace{|\alpha x_1|}_A + \underbrace{|(1-\alpha)x_2|}_B \leq \underbrace{|\alpha x_1|}_A + \underbrace{|(1-\alpha)x_2|}_B$$

$$|A + B| \leq |A| + |B|$$

используя неравенство треугольника.

⑤ $J(\beta)$ выпукла как сумма выпуклых функций.