

Հերթական թերթեր 4-ից և շտաբ 2-ից հերթեր 5,

որ

$$\sup_{f^* \in \mathcal{H}(\beta, L)} \mathbb{E}[L(\hat{f}_n, f^*)] \leq \underbrace{L^2 \cdot h^{2\beta}}_{\substack{\text{Տարբերական} \\ \text{սխալում} \\ = \text{bias}}} + \underbrace{\frac{1}{nh}}_{\substack{\text{ստոխաստիկ} \\ \text{սխալում} \\ = \text{variance}}}$$

Պրիսարկրան ընդ կողմից՝ ստոխաստիկ սխալումը կարելի է

գրել $\frac{1}{nh} = \frac{K}{n}$ տեսքով, որտեղ $K \in \mathbb{N}^*$ «սյունիքի»

հանակն է: ընդ կողմից՝ սյունապարկերը հերթացալ
հարցաթղթան փարք է

$$\mathcal{F}_K = \left\{ f: [0,1] \rightarrow [0,+\infty) \text{ s.t. } f(x) = \sum_{j=1}^K \theta_j \mathbb{1}_{C_j}(x) \right. \\ \left. \text{for some } \theta = (\theta_1, \dots, \theta_K) \in \mathbb{R}_+ \right\}$$

Երբ թի սահ ճարտարակ, որ $f^* \in \mathcal{F}_K$, այս f^* -ի
գնահատման ինչորը հանգում է θ -պարամետրի գնա-
հատման ինչորին: Քանի որ սերգին K -չափանի է,
այդ իսկ պարտառով սրանում կնի $\frac{K}{n}$ ստոխաստիկ
սխալում: Աս ընդհանուր երևույթն վիճակագրությունում:

Պրիսարկրան երբ h -ը փոքրացնում կնի, Տարբերական սխալումը
փոքրանում է, իսկ ստոխաստիկ սխալումը՝ յեճանում: Այս
երևույթն սեճանում կն գերճարկում (overfitting) կան
թերողորկացում (undersmoothing):

8. Օպտիմալ կամ մինիմալ արևել

փոքրագույն գրգռել լավագույն լայնությունը h -ը: Այսին.

$$\varphi(h) = L^2 h^{2\beta} + \frac{1}{nh}$$

հարգելով φ -ի առաջին և երկրորդ ածանցյալները՝

$$\varphi'(h) = 2\beta L^2 h^{2\beta-1} - \frac{1}{nh^2}$$

$$\varphi''(h) = 2\beta(2\beta-1)L^2 h^{2\beta-2} + \frac{2}{nh^3}$$

Նկատելով, որ $\varphi''(h) \geq 0 \quad \forall h > 0$: Չեղբայրս φ ֆունկցիան նախապես $[0; +\infty)$ -ում: կաճայական կերպ, որպես φ' -ը հավասար է 0-ի, կհիտի գլոբալ մինիմալ կերպ:

$$\varphi'(h) = 0 \Leftrightarrow (2\beta L^2) h^{2\beta-1} = \frac{1}{nh^2}$$

$$\Leftrightarrow (2\beta L^2) \cdot h^{2\beta+1} = n^{-1}$$

$$\Leftrightarrow h = \underbrace{(2\beta L^2)^{-\frac{1}{2\beta+1}}}_{C} \times n^{-\frac{1}{2\beta+1}}$$

$$\Leftrightarrow K = C \times n^{\frac{1}{2\beta+1}}$$

Բանի որ K -ն պարտ է լինի ածրող թիվ, վերջնական

$$K = \left[n^{\frac{1}{2\beta+1}} \right] + 1, \text{ որպես } [x] \text{-ը } x \text{-ի ածրող ճանն է:}$$

Պատերազմ 5 Երբեք ընտրելով $K = \lfloor n^{\frac{1}{2\beta+1}} \rfloor + 1$, այսպիսով

$$\sup_{f^* \in \mathcal{H}_{\beta, L}} \mathbb{E} [L(\hat{f}_n, f^*)] \leq (L^2 + 2) n^{-\frac{2\beta}{2\beta+1}} :$$

Վստահություն, $\beta = 1$ (ձիպչից) դեպքում սրահում եղի
արդեն իսկ հիշարարված $n^{-2/3}$ արագությունը:

Սպասումը Բակեր որ $x-1 \leq [x] \leq x \quad \forall x \in \mathbb{R}, \text{ և } n \geq 1,$

$$n^{\frac{1}{2\beta+1}} - 1 \leq \lfloor n^{\frac{1}{2\beta+1}} \rfloor \leq n^{\frac{1}{2\beta+1}}$$

$$n^{\frac{1}{2\beta+1}} \leq K \leq n^{\frac{1}{2\beta+1}} + 1 \leq 2n^{\frac{1}{2\beta+1}} :$$

Հ երևարար,

$$\begin{aligned} \varphi(h) &= L^2 h^{2\beta} + \frac{1}{nh} = \frac{L^2}{K^{2\beta}} + \frac{K}{n} \\ &\leq L^2 n^{-2\beta/2\beta+1} + 2n^{\frac{1}{2\beta+1}-1} \end{aligned}$$

$$= (L^2 + 2) n^{-2\beta/2\beta+1} :$$

Պիտարանդներ

1) Կարելի է սպասում, որ $n^{-2\beta/2\beta+1}$ արագությունը
օպտիմալ է: Չյարելի է $\exists C > 0$ s.t.

$$\inf_{\hat{f}} \sup_{f^* \in \mathcal{H}(\beta, L)} \mathbb{E} [L(\hat{f}, f^*)] \geq C \cdot n^{-2\beta/2\beta+1} :$$

որդեղ inf-C բուրբ հնարավոր զնախարարանդների վրա է:

2) Եթե դիսկրետիզացիայի ինտերվալ d -չափանի դիսկրետ, ապա կա $f^* : [0, 1]^d \rightarrow [0, +\infty)$, կարճակամ $n^{-2\beta/2\beta+d}$ արագություն: Այս արագությունը զանգված է, երբ d -ն յեծանում է:

3) Քանի որ գործնականում f^* -ը անհայտ է, անհայտ է նաև β -ն: Շտրեկար շեմի կարող կիրառել $K = \lceil n^{\frac{1}{2\beta+1}} \rceil + 1$ արժեքը: Բայց սա չի նշանակում, որ ածրող կարարված աշխարհից անհնար էր: Այժմ յեմի գիտնի, որ լավագույն հնարավոր արագությունը $n^{-2\beta/2\beta+1}$ -ն է: Գիտնի նաև, որ բոլոր սրանապարհերների դասում կա այդ արագությունն ունեցող գնահատական: Այս 2 փոխդրոշմները շար կարևոր են օպրիմալ գնահատական կառուցելու համար: