

درخت تقسیم ۱۸.۲:

این الگوریتم ابتدا گره‌های را بر مبنای بیشترین اطلاعات را می‌دهد. حال

information gain و شیوه‌ی اول بدیهیات ما:

$$H\left(\frac{1}{2}\right) - \left(\frac{3}{4} H\left(\frac{2}{3}\right) + \frac{1}{4} H(0)\right)$$

و برای شیوه‌ی دوم داریم:

$$H\left(\frac{1}{2}\right) - \left(\frac{1}{2} H\left(\frac{1}{2}\right) + \frac{1}{2} H\left(\frac{1}{2}\right)\right) = 0$$

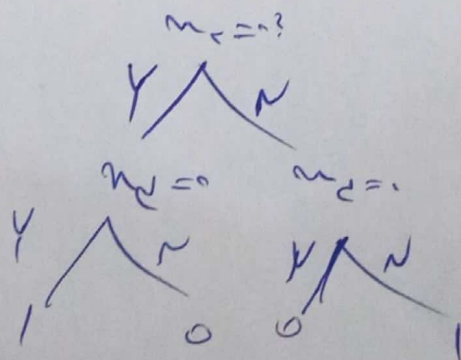
پس در نتیجه الگوریتم $m_1=0$ را انتخاب می‌کند و اما این به آن معنی است که هر شیء

((۱,۱,۱))، ((۱,۱,۰))، ((۱,۰,۱))، ((۰,۱,۱))، ((۰,۰,۱))، ((۰,۱,۰))، ((۱,۰,۰))، ((۰,۰,۰)) یک زیر درخت می‌شود حال برای مثال

$m_2=0$ یا ((۱,۱,۱))، ((۱,۰,۱))، ((۰,۱,۱)) که خوب این است. پس دوی هر حالتی حداقل

یکی از نمونه‌ها عدد غلط پیش‌بینی می‌شود که چون هیچ‌گاه نمی‌توانیم درست

$\frac{1}{4}$ حداقل خطا است.



(۲)

۱۱.۱. h را الگوریتم که تعریف کردیم در سوال بگیریم و d را فضای نمونه فرض کنیم می دانیم $L_p(h)$ می شود فرض کنیم h خطای h را می گزیند که h از طریق برابر d را در d فرض کرده ایم حال خوشه های $\{x_1, \dots, x_m\}$ را انتخاب می کنیم حالا یا $y=1$ است یا $y=0$ است.

حال $1 \leq i \leq m$ باید $y_i = 1$ در نتیجه ما آموزش می دهیم می بینیم که y_i است پس $y_i = 1$ پس y_i می کنند که e_{est} آن برابر با یک است.

حال $1 \leq i \leq m$ برای $y_i = 0$ در نتیجه ما آموزش می دهیم پس $y_i = 0$ پس y_i می کنند و e_{est} آن برابر با ۱ است.

پس در نتیجه ~~خطای~~ میانگین خطای تخمین خوشه ها برابر است و در نتیجه تفاضل خطای تخمین از خطای تخمین برابر با $\left\{ \frac{1}{n} = \frac{1}{n} - \frac{1}{n} \right\}$ است.

همچنین فرضیات H_1, H_2, \dots, H_k را در نظر بگیریم.

ensemble

۱.۱.۱

فرض کنیم و بردار k تک های از ساینده

حالا A برای هر تک قرار دهیم و بدست آوریم h_1, \dots, h_k . حالا توجه کنیم احتمال

که $\min_{i \in [k]} L_D(h_i) \leq \min_{h \in H} L_D(h) + \epsilon_k$ هست حداقل $1 - \delta_k$. حالا قرار دهیم

ERM رو کلاس \hat{h} با مجموعه آموزش از تک های حداقل $\left[\frac{1 - \delta_k}{\epsilon_k} \right]$

حالا با توجه به این که فرضیه های h است. حالا با احتمال حداقل $1 - \delta_k$

$L_D(\hat{h}) \leq \min_{h \in H} L_D(h) + \epsilon_k$. حالا با استفاده از Union bound و با توجه به این که

احتمال حداقل $1 - \delta$ داریم:

$$L_D(\hat{h}) \leq \min_{i \in [k]} L_D(h_i) + \epsilon_k \leq \min_{h \in H} L_D(h) + \epsilon_k$$

۱.۱.۴ فرض کنیم H یک مجموعه بی نهایتی و فرض کنیم B کلاس

تک های از X به $\{0, 1\}$ باشد. حال $L(B, T) = B$ و با هم مقایسه کنیم.

در نتیجه داریم: $\forall \epsilon > 0, \dim(B) = \dim(L(B, T)) = m$

b. \mathcal{C} باند صحیح را می‌توان برای هر $i \in [T_k]$ فرض کنیم $A_i = [a_k]$ ماتریس $n_i \times n_i$ است.
 مجموعه $\mathcal{C} = \{n_i : i \in [T_k]\}$ به وسیله $L(B_d, T)$ شاتر \mathcal{C} و \mathcal{C} است.

فرض کنیم $I \subseteq [T_k]$ درجه $I = I_1 \cup \dots \cup I_{T_k}$ که هر I_j یک زیر مجموعه $\{(-1)k_{+1}, \dots, k_{+k}\}$ است. برای هر $t \in [T_k]$ فرض کنیم I_t متناظر با ستون A $(A_{i,j} = 1, \text{iff } (-1)k_{+i} \in I_t)$ فرض کنیم

$$h(n) = \text{sign}((h_{j_1}, -1, \frac{1}{r} + h_{j_1}, 1, \frac{1}{r} + h_{j_2}, -1, \frac{1}{r} + h_{j_2}, \dots, \\ + h_{j_{T_k-1}}, -1, \frac{1}{r} - \frac{1}{r} + h_{j_{T_k-1}}, 1, \frac{1}{r} - \frac{1}{r} + h_{j_{T_k}}, -1, \frac{1}{r} - \frac{1}{r} + h_{j_{T_k}}, \\ -1, \frac{1}{r} - \frac{1}{r} + h_{j_{T_k}})(n)).$$

درجه $h(n)$ اگر $i \in I$ باشد درجه (B_d, T) است. $h \in L(B_d, T)$.