

Homework #2

1. $\lambda\mu + (1 - \lambda)(1 - \mu)$

由题可知， f 是确定的目标函数，没有噪声。如果给 f 加上噪声， $P(y|x) =$

$$\begin{cases} \lambda & y = f(x) \\ 1 - \lambda & y \neq f(x) \end{cases}, \text{若不加入噪声, } P(y|x) = \begin{cases} 1 & y = f(x) \\ 0 & y \neq f(x) \end{cases}.$$

不加噪声时，hypothesis h 的错误概率（泛化误差）为 μ ，即：

$$\begin{aligned} \mu &= \int_{x \times y} P(x, y) \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \\ &= \int_{x \times y} P(x) P(y|x) \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \\ &= \int_{x \times y} P(x) [P(y = f(x)|x) + P(y \neq f(x)|x)] \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \\ &= \int_{x \times y} P(x) P(y = f(x)|x) \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \\ &= \int_{x \times y} P(x) \llbracket f(x) \neq h(x) \rrbracket dx dy \end{aligned}$$

$$1 - \mu = \int_{x \times y} P(x) \llbracket f(x) = h(x) \rrbracket dx dy$$

设有噪声的情况下错误概率为 μ' ，

$$\begin{aligned} \mu' &= \int_{x \times y} P(x, y) \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \\ &= \int_{x \times y} P(x) P(y|x) \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \\ &= \int_{x \times y} P(x) [P(y = f(x)|x) + P(y \neq f(x)|x)] \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \\ &= \int_{x \times y} P(x) P(y = f(x)|x) \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy + \int_{x \times y} P(x) P(y \neq f(x)|x) \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \end{aligned}$$

y 、 $f(x)$ 和 $h(x)$ 的取值只能是 1 或 -1， $y \neq f(x)$ 时， $\llbracket y \neq h(x) \rrbracket = \llbracket f(x) = h(x) \rrbracket$ ，

$$\begin{aligned} \mu' &= \int_{x \times y} P(x) P(y = f(x)|x) \llbracket y \neq h(x) \rrbracket dx dy \\ &\quad + \int_{x \times y} P(x) P(y \neq f(x)|x) \llbracket f(x) = h(x) \rrbracket dx dy \end{aligned}$$

将有噪声情况下 $P(y|x)$ 的值代入公式，

$$\begin{aligned}
\mu' &= \int_{x \times y} P(x) \cdot \lambda \cdot \mathbb{I}[f(x) \neq h(x)] dx dy + \int_{x \times y} P(x) \cdot (1 - \lambda) \cdot \mathbb{I}[f(x) = h(x)] dx dy \\
&= \lambda \int_{x \times y} P(x) \mathbb{I}[f(x) \neq h(x)] dx dy + (1 - \lambda) \int_{x \times y} P(x) \mathbb{I}[f(x) = h(x)] dx dy \\
&= \lambda \mu + (1 - \lambda)(1 - \mu)
\end{aligned}$$

2. $\lambda = 0.5$

$\mu' = \lambda \mu + (1 - \lambda)(1 - \mu) = 1 - \lambda + \mu(2\lambda - 1)$, μ' 与 μ 无关 , 则 $\lambda = 0.5$

3. 453000

$$\mathbb{P}_{\mathcal{D}} \left[|E_{\text{in}}(g) - E_{\text{out}}(g)| > \epsilon \right] \leq 4(2N)^{d_{\text{vc}}} \exp \left(-\frac{1}{8} \epsilon^2 N \right)$$

带入公式计算就行了。

4. Devroye

计算结果：

Original VC bound : 0.632

Variant VC bound : 0.860

Rademacher Penalty Bound : 0.331

Parrondo and Van den Broek : 0.224

Devroye : 0.215

5. Parrondo and Van den Broek

计算结果：

Original VC bound : 13.828

Variant VC bound : 16.264

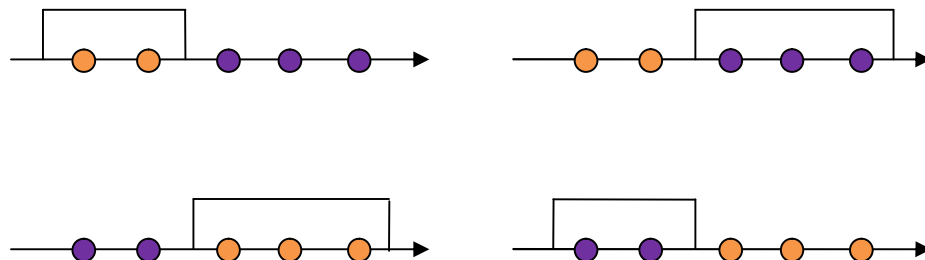
Rademacher Penalty Bound : 7.048

Parrondo and Van den Broek : 5.101

Devroye : 5.593

6. $N^2 - N + 2$

N 个点将实数轴划分为 $N+1$ 个区间，每个区间任取一点，再从 $N+1$ 个点中任取 2 个点构成区间，区间内部点记作+1，共有 C_{N+1}^2 种分类；区间内部记作-1，也有 C_{N+1}^2 种分类。这两种方式的分类结果中有重复的情形，共 $2(N-1)$ 种。



7. VC-dimension is 3

N	1	2	3	4
$N^2 - N + 2$	2	4	8	14
2^N	2	4	8	16

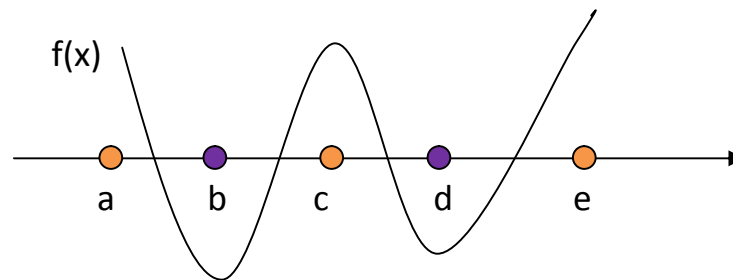
8. $m_{\mathcal{H}}(N) = C_{N+1}^2 + 1$

和课上讲的 positive interval 问题类似。

9. $D+1$

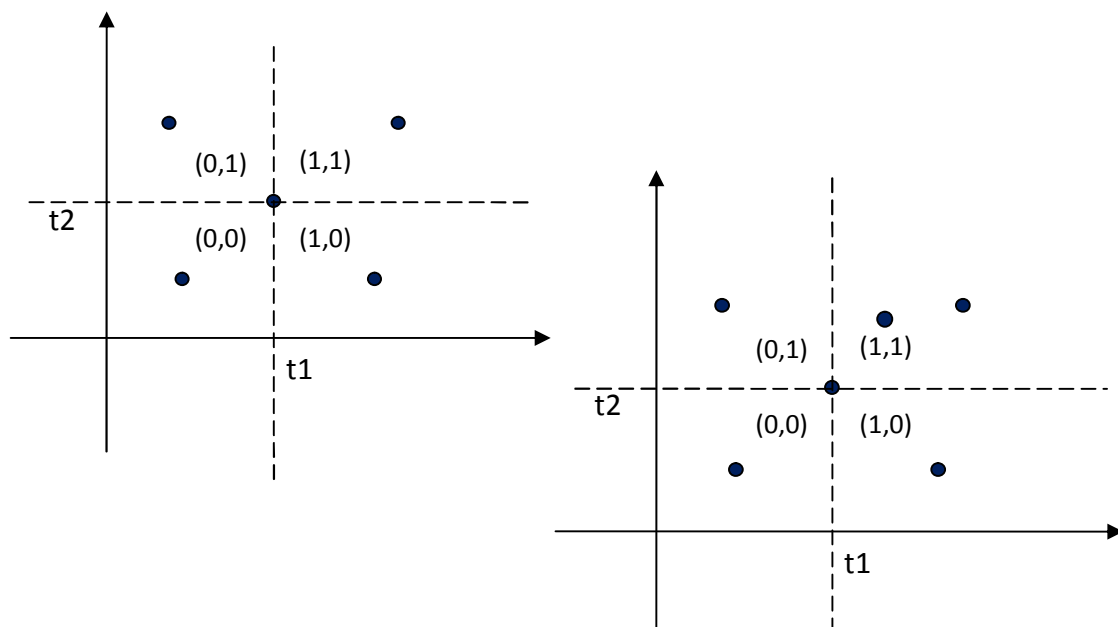
n 次多项式至多有 n 个实根。若 $N=n+1$ ，可以构造 n 次多项式将数据打散 (shattering)。若 $N=n+2$ ，存在至少 2 种 n 次多项式无法实现的分类结果。

例如，当 $N=5$ ，最复杂的分类是相邻两点符号不同，如下图所示。不妨假设黄色点代表点的符号为 $+1$ ，紫色为 -1 ：



若一种函数可以实现这种分类结果，那么此函数至少有 4 个零点，也就是至少四个实根。对于多项式而言，至少是 4 次多项式。设 $a < m < b < n < c < s < d < t < e$ ，令 $f(x) = (x - m)(x - n)(x - s)(x - t)$ ， $\text{sign}(f(x))$ 可以实现图中分类结果。

10. 2^d



假设 $\text{sign}(0)=-1$,hypothesis 函数可以理解为

$$h_{t,S}(x) = 2\mathbb{I}(\text{sign}(x-t) \in S) - 1 = \begin{cases} 1 & \text{sign}(x-t) \in S \\ -1 & \text{sign}(x-t) \notin S \end{cases}$$

以 $d=2$ 为例, 设 $t=(t_1,t_2)$, $S \subseteq \{0,1\}^2 = \{(0,0), (0,1), (1,0), (1,1)\}$,

$\text{sign}(x-t)$ 将 2 维平面划分为 $2^d = 4$ 个部分, 每个部分有相同运算结果, 分别是 $(0,0)$ 、 $(0,1)$ 、 $(1,0)$ 、 $(1,1)$, 集合 S 的作用是决定这 4 个部分的标记是 1 还是 -1。

因此, 当 $N=4$ 时, 选择合适的 t 使得 4 个点落在不同部分, 不同的 S 产生不同的分类, 可以打散(shattering); 当 $N=5$ 时, 至少有两个点落在同一个部分, 所以 $m_{\mathcal{H}}(5) < 2^5$ 。综上, $d=2$, VC dimension 为 $2^d = 4$ 。

同理可知, d 维数据的 VC dimension 是 2^d 。

11. VC dimension 是无穷大

hypothesis 函数图像是方波, α 可以控制波的周期。

暂时不知道怎么证。

12. $\min_{1 \leq i \leq N-1} 2^i m_{\mathcal{H}}(N-i)$ 是 $m_{\mathcal{H}}(N)$ 的上界

根据 $m_{\mathcal{H}}(N)$ 的含义可知, $m_{\mathcal{H}}(N) \leq 2m_{\mathcal{H}}(N-1)$, 以此类推:

$$2m_{\mathcal{H}}(N-1) \leq 2^2 m_{\mathcal{H}}(N-2) \leq \dots \leq 2^{N-1} m_{\mathcal{H}}(1)$$

那么: $2m_{\mathcal{H}}(N-1) = \min_{1 \leq i \leq N-1} 2^i m_{\mathcal{H}}(N-i)$ 。得证。

13. $2^{\lfloor \sqrt{N} \rfloor}$ 不是增长函数

	X1	X2	X3	X4
a	\	\	O	O

b	\	\	O	X
c	\	\	X	O
d	\	\	X	X

注： \mathcal{H} 对 $X_1 X_2 X_3$ 的标记，
a 和 b 相同，c 和 d 相同。

设假设空间 \mathcal{H} 中的 hypothesis 能够将数据分为 O、X 两类， $m_{\mathcal{H}}(N) = 2^{\lfloor \sqrt{N} \rfloor}$ 。

当 $N=4$ 时， $2^{\lfloor \sqrt{N} \rfloor} = 4$ 。设 \mathcal{H} 可以对 X_1 、 X_2 、 X_3 和 X_4 赋予 a b c d 4 种不同标记。而当 $N=3$ 时， $2^{\lfloor \sqrt{N} \rfloor} = 2$ 。可以推断出：

(1) \mathcal{H} 对 $X_1 X_2 X_3$ 赋予了 2 种不同标记。在这 2 种标记中， $X_1 X_2 X_3$ 中至少一个既标记为 O，又标记为 X，假定 X_3 可以，如表中所示。

(2) 无论 $X_1 X_2 X_3$ 是哪种标记， X_4 都可以标记为 O 和 X，如表中所示。

所以，从表中可以看出， \mathcal{H} 可以对 X_3 和 X_4 赋予 4 种不同标记。这与 $N=2$ 时， $2^{\lfloor \sqrt{N} \rfloor} = 2$ 矛盾。

$$14. 0 \leq d_{vc}(\cap_{k=1}^K \mathcal{H}_k) \leq \min\{d_{vc}(\mathcal{H}_k)\}_{k=1}^K$$

下边界：若 $\cap_{k=1}^K \mathcal{H}_k$ 是空集，VC dimension 最小，为 0。

上边界： $\cap_{k=1}^K \mathcal{H}_k$ 是任一 hypothesis set 的子集。

$$15. \max\{d_{vc}(\mathcal{H}_k)\}_{k=1}^K \leq d_{vc}(\cup_{k=1}^K \mathcal{H}_k) \leq K - 1 + \sum_{k=1}^K d_{vc}(\mathcal{H}_k)$$

下边界：任一 hypothesis set 是 $\cup_{k=1}^K \mathcal{H}_k$ 的子集

上边界：

先考虑 $K=2$, 设 $H=H_1 \cup H_2$. $dvc(H_1)=m$
 $dvc(H_2)=n$.

从增长函数定义可知:

$$m_H(N) \leq m_{H_1}(N) + m_{H_2}(N) \quad (1)$$

当 $N \geq m$ 且 $N \geq n$ 时,

$$\begin{aligned} \text{式(1)} &\leq \sum_{i=0}^m \binom{N}{i} + \sum_{i=0}^n \binom{N}{i} \\ &= \sum_{i=0}^m \binom{N}{i} + \sum_{i=0}^n \binom{N}{N-i} \\ &= \sum_{i=0}^m \binom{N}{i} + \sum_{i=N-n}^N \binom{N}{i} \quad (2) \end{aligned}$$

当 $N = m+n+1$ 时,

$$\text{式(2)} = \sum_{i=0}^m \binom{N}{i} + \sum_{i=m+1}^N \binom{N}{i} = 2^N$$

$$\text{即 } m_H(N) \leq 2^N$$

当 $N = m+n+2$ 时,

$$\text{式(2)} = \sum_{i=0}^m \binom{N}{i} + \sum_{i=m+2}^N \binom{N}{i} = 2^N - \binom{N}{m+1} < 2^N$$

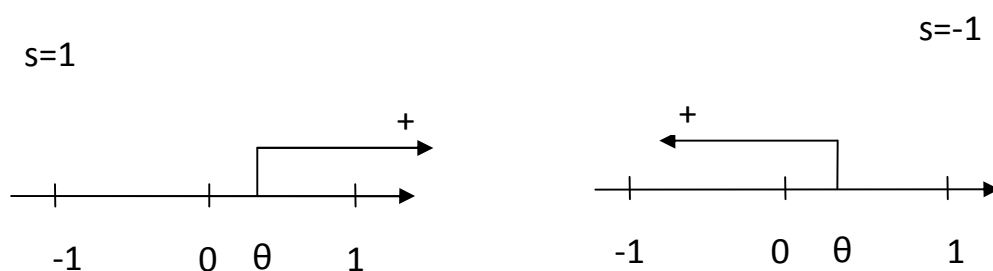
$$\text{即 } m_H(N) < 2^N.$$

综上所述, $dvc(H) \leq m+n+1$.

以此类推, 可证明上边界。

$$16. 0.5 + 0.3s(|\theta| - 1)$$

由第一题的结论可知, $E_{\text{out}}(h_{s,\theta}) = \lambda\mu + (1-\lambda)(1-\mu)$, 其中, $\lambda = 0.8$, μ 是当目标函数为 $\tilde{s} = \text{sign}(x)$, 没有噪声时 $h_{s,\theta}$ 的错误概率。



可以求得 $\mu = \begin{cases} \frac{|\theta|}{2} & s = 1 \\ 1 - \frac{|\theta|}{2} & s = -1 \end{cases}$, 合并起来, $\mu = \frac{|\theta|}{2} \left(\frac{1+s}{2} \right) + \left(1 - \frac{|\theta|}{2} \right) \left(\frac{1-s}{2} \right)$ 。

17 至 20 : 编程题