整理者: LobbyBoy* 2020年2月21日

1. Recap

首先我们对上一章的内容进行简要的回顾。上一章我们通过归纳的方法得到了一个非常重要的结论: 当某个假说集合存在断点时(假设最小断点为k),那么该假说集合的增长函数能够被一个k-1次多项式bound住,即(To be honest, 上一章我们仅仅得到了B(N,k)小于等于组合数的累加,而这里却直接用了等于号。其实两者的确是相等的,只需再证明B(N,k)大于等于组合数累加即可):

$$m_{\mathcal{H}}(N) \le B(N,k) = \sum_{i=0}^{k-1} \binom{N}{i}$$

结合VC bound,当样本数量N非常大时,即使上界中的增长函数项也会变得很大,但是其增长速度也仅仅为polynomial的,而上界中的指数项则以exponential速度趋于0。因此总体上看,当N很大时,上界趋于0,我们便得到了 $E_{in} \approx E_{out}$ 的保证。

由于对组合数进行累加并不是一个特别方便计算且直观的上界,因此我们希望通过继续loose来得到一个更友好的上界。一个简单的猜想是:

$$m_{\mathcal{H}}(N) \le B(N, k) = \sum_{i=0}^{k-1} \binom{N}{i} \le N^{k-1}$$

				k			
	B(N, k)	1	2	3	4	5	
	1	1	2	2	2	2	
	2	1	3	4	4	4	
	3	1	4	7	8	8	
Ν	4	1	5	11	15	16	
	5	1	6	16	26	31	
	6	1	7	22	42	57	

		K		
1	2	3	4	5
1	1	1	1	1
1	2	4	8	16
1	3	9	27	81
1	4	16	64	256
1	5	25	125	625
1	6	36	216	1296
	1 1 1 1 1 1 1 1	1 1 1 2 1 3 1 4 1 5	1 1 1 1 2 4 1 3 9 1 4 16 1 5 25	1 1 1 1 1 2 4 8 1 3 9 27 1 4 16 64 1 5 25 125

图 1: B(N,k) & N^{k-1}

^{*}本笔记根据台湾大学林轩田教授于线上教育平台Coursera开设的"机器学习基石"课程整理而成(课程内容见: https://www.coursera.org/learn/ntumlone-mathematicalfoundations/home/welcome)。笔记内的大多数图片来自于林老师的课程slides。感谢林老师能够将如此精彩的课程通过线上平台同所有人分享,thanks!

因此,我们不加证明地得到,当 $N \ge 2, k \ge 3$ 时:

$$m_{\mathcal{H}}(N) \le N^{k-1}$$

将上面的不等式代入下面的VC bound中:

$$P\left[\exists h \in \mathcal{H} \ s.t. \ |E_{in}(h) - E_{out}(h)| > \epsilon\right] \le 4 \cdot m_{\mathcal{H}}(2N) \cdot exp(-\frac{1}{8}\epsilon^2 N)$$

得到:

$$P\Big[\exists h \in \mathcal{H} \ s.t. \ |E_{in}(h) - E_{out}(h)| > \epsilon\Big] \overset{if \ k \ exists}{\leq} 4 \cdot (2N)^{k-1} \cdot exp(-\frac{1}{8}\epsilon^2 N)$$

从上面的bound中我们可以得到关于learnable的几个重要条件:

第一, 假说集合光存在断点——我们将其称为"Good H";

第二,样本量N需要足够大,这样我们就probably能够得到 $E_{in} \approx E_{out}$,我们将这个条件总结为 "Good \mathcal{D} ";

第三,我们需要一个好的演算法A,该演算法能够从假说集合中挑出一个 E_{in} 较小的hypothesis,我们将这个条件总结为 "Good A";

最后,我们还需要一点点运气: "Good luck"!

2. Definition of VC Dimension

我们将"maximum non-break point"称为"VC dimension"。也就是说,VC dimension是假说集合能够打散的最多的点的数量,假说集合无论如何也无法打散VC dimension+1个样本,而VC dimension+1也就是该假说集合的最小断点。因此,我们若以k记某假说集合的最小断点,则有:

$$d_{VC}(\mathcal{H}) = k - 1$$

引入了VC dimension后,我们可以将此前公式中的k-1全部换成 d_{VC} : 当 $N \geq 2, d_{VC} \geq 2$ 时:

$$m_{\mathcal{H}}(N) \leq N^{d_{VC}}$$

回忆我们此前讨论过的四个假说集合。Positive rays的最小断点为2,因此 $d_{VC}=1$; Positive intervals的最小断点为3,因此 $d_{VC}=2$; Convex sets的最小断点为无穷大,因此 $d_{VC}=\infty$; 2D perceptrons的最小断点为4,因此 $d_{VC}=3$ 。

使用VC dimension的好处是:第一,较增长函数而言很容易计算;第二,和增长函数一样,只与 \mathcal{H} 有关,与演算法 \mathcal{A} 、潜在分布 \mathcal{P} 、目标函数f无关。

Question: If there is a set of N inputs that cannot be shattered by \mathcal{H} . Based only on this information, what can we conclude about $d_{VC}(\mathcal{H})$? 无法得到任何关于该假说集合VC dimension的结论。因为题中仅仅告诉我们该假说集合无法打散某一组N个样本,因此该假说集合可能打散另一组N个样本,所以我们不能说该假说集合的VC dimension小于N: 可以小于,可以等于,也可以大于。

3. VC Dimension of Perceptrons

本节我们将证明d-D perceptrons的VC dimension为d+1。证明分为两个部分: 第一,证明 $d_{VC} \ge d+1$; 第二,证明 $d_{VC} \le d+1$; 两者结合,我们将得到 $d_{VC} = d+1$ 。

要证 $d_{VC} \ge d+1$,我们只需证明:存在某d+1个样本,d-D perceptrons可以将它们shatter。我们将构建如下的d+1个样本:

$$X = \begin{bmatrix} -\mathbf{x}_{1}^{T} - \\ -\mathbf{x}_{2}^{T} - \\ -\mathbf{x}_{3}^{T} - \\ \vdots \\ -\mathbf{x}_{d+1}^{T} - \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 0 \\ 1 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ 1 & 0 & 1 & & 0 \\ \vdots & \vdots & & \ddots & 0 \\ 1 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

图 2: 一个特别的容量为d+1的样本集

这d+1个样本可以被shatter掉,等价于: $sign(\mathbf{X}\mathbf{w}) = \mathbf{y}$ 对于任何 \mathbf{y} (每个位置的元素为0或1)有解。注意到这里的 \mathbf{X} 是可逆的,因此 $\mathbf{X}\mathbf{w} = \mathbf{y}$ 对于任何 \mathbf{y} 有解 $\mathbf{w} = \mathbf{X}^{-1}\mathbf{y}$ 。而该解自然也是 $sign(\mathbf{X}\mathbf{w}) = \mathbf{y}$ 的解。综上,我们找到了能被d-D perceptrons shatter掉的一组特殊的d+1个样本,因此我们推断 $d_{VC} \geq d+1$ 。

要证 $d_{VC} \le d+1$,我们需证明:对于任何d+2个样本,d-D perceptrons都不可以将它们shatter。假设我们有d+2个样本,依然将它们以矩阵形式排列起来:

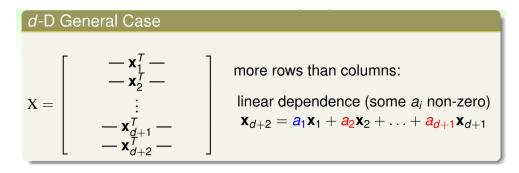


图 3: d+2个样本

此时 \mathbf{X} 是d+2行、d+1列的矩阵,因此其行是线性相关的。因此存在不全为0的系数,使得样本的加权和为0。不妨设 \mathbf{x}_{d+2} 的系数不为0,并假设 $a_1,...,a_{d+1}$ 中至少有一个不为0(都为0的话,则 \mathbf{x}_{d+2} 为0,这样的样本集肯定无法被shatter,因为 $\mathbf{w}^{\mathbf{T}}\mathbf{x}_{d+2}$ 恒为0,在规定了sign(0)的规则后,对立的一面永远无法通过改变 $\mathbf{w}^{\mathbf{T}}$ 而得到),则:

$$\mathbf{x}_{d+2} = a_1 \mathbf{x}_1 + a_2 \mathbf{x}_2 + \dots + a_{d+1} \mathbf{x}_{d+1}$$

两边同时乘 \mathbf{w} 并取sign得:

$$sign\left(\mathbf{w^T}\mathbf{x}_{d+2}\right) = sign\left(a_1\right)sign\left(\mathbf{w^T}\mathbf{x}_1\right) + ... + sign\left(a_{d+1}\right)sign\left(\mathbf{w^T}\mathbf{x}_{d+1}\right)$$

可见,有一种dichotomy是无论如何也做不出来的:

$$(sign(a_1), sign(a_2), ..., sign(a_{d+1}), -1)$$

因为此时:

$$sign(\mathbf{w^T}\mathbf{x}_{d+2}) = sign(a_1)sign(a_1) + \dots + sign(a_{d+1})sign(a_{d+1}) > 0$$

总结一下:任意d+2个样本必线性相关→必存在某个样本能被其他样本线性表示→那么当其他样本都被"预测"为 $sign(a_i)$ 时,这个样本则"必须"被预测为+1,这是由线性相关性所决定的→任意d+2个样本都无法shatter掉→ $d_{VC} \le d+1$ 。

综上所述,因为 $d_{VC} \ge d + 1$ 且 $d_{VC} \le d + 1$,所以 $d_{VC} = d + 1$ 。

4. Physical Intuition of VC Dimension

通过上一节的推导,我们知道了d-D perceptrons的VC dimension为d+1,恰好是 $\mathbf{w} = (w_0, w_1, ..., w_d)$ 的维度数。

我们最初单纯地用M来表示一个假说集合的大小。因为perceptron w中的每个维度都可以从负无穷变到正无穷,因此我们认为perceptron的 $M=\infty$ 。而现在我们建立的VC dimension "恰好"等于perceptron w的维度,正说明了VC dimension从另一个方面描绘了假说集合的"大小": w的维度越大,则假说集合越"复杂",相应的VC dimension越大。此外,VC dimension等于perceptron w的维度,也使得我们有理由推测VC dimension的大小等于假说集合的自由度(degrees of freedom),即能够自由变化的参数的数目。这一点在"很大程度"上是对的,可以用positive rays、positive intervals来验证:

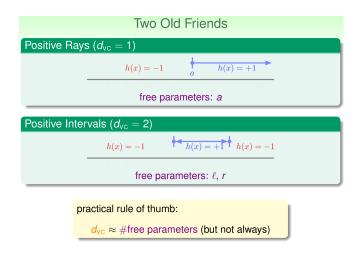


图 4: degrees of freedom

因此, VC dimension可以看作是假说集合复杂程度的另一种表征: VC dimension越大的假说集合越复杂,能够shatter掉的样本数目越多。

5. Interpreting VC Dimension

回忆VC bound的叙述: For any $g = \mathcal{A}(\mathcal{D}) \in \mathcal{H}$ and 'statistical' large \mathcal{D} , for $N \geq 2$, $d_{VC} \geq 2$:

$$P_{\mathcal{D}}\Big[|E_{in}(g) - E_{out}(g)| > \epsilon\Big] \le 4 \cdot (2N)^{d_{VC}} \cdot exp(-\frac{1}{8}\epsilon^2 N)$$

上面的这种叙述形式实质在告诉我们:"坏事"(演算法回传的hypothesis g的经验误差与泛化误差相差很多)发生的概率不是很高(被一个上界bound住)。"坏事"发生的概率不高,等价于"好事"会以较高的概率发生。因此我们可以将VC bound重写成另一种形式:with probability $\geq 1-\delta$,we have $|E_{in}(g)-E_{out}|\leq \epsilon$ 。只需令VC bound右侧等于 δ 即可解出 ϵ 的表达式:

$$\epsilon = \sqrt{\frac{8}{N}ln\Big(\frac{4(2N)^{d_{VC}}}{\delta}\Big)}$$

因此,我们有至少 $1 - \delta$ 的概率:

$$E_{in}(g) - \sqrt{\frac{8}{N}ln\left(\frac{4(2N)^{d_{VC}}}{\delta}\right)} \le E_{out}(g) \le E_{in}(g) + \sqrt{\frac{8}{N}ln\left(\frac{4(2N)^{d_{VC}}}{\delta}\right)}$$

然而我们一般对泛化误差的下界没有兴趣,只保留上界。因此我们有:至少 $1-\delta$ 的概率:

$$E_{out}(g) \le E_{in}(g) + \sqrt{\frac{8}{N} ln\left(\frac{4(2N)^{d_{VC}}}{\delta}\right)}$$

我们将上式右侧的根号项称为penalty for model complexity,即模型复杂度,记作 $\Omega(N,\mathcal{H},\delta)$ 。

我们以VC dimension为横轴, Error为纵轴建立坐标系。当使用具有更高VC dimension的假说集合时(+合理的演算法),我们期望能够得到具有更小经验误差的hypothesis,即in-sample error会下降; 但是由于模型复杂度提升, Ω项会增大, 对应于图中上升的红线。两者相加即为泛化误差的上界, 因此泛化误差先增大后减小, 呈山谷型。这张图给我们的最大启示是: 使用复杂度高的模型并不总能得到好的结果, 甚至会得到非常"危险"的结果(特别是在没有很多训练数据的时候)。

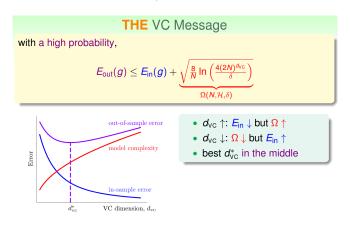


图 5: VC Message

VC bound的另一个用法是计算样本复杂度(sample complexity),也就是在设定容忍误差 ϵ 与精度要求 δ 的基础上,计算最少所需样本数。例如,假说集合的 $d_{VC}=3$, $\epsilon=0.1$, $\delta=0.1$,那么通过解:

$$4 \cdot (2N)^{d_{VC}} \cdot exp(-\frac{1}{8}\epsilon^2 N) \le \delta$$

得到 $N \ge 29300$,因此VC bound告诉我们至少需要近三万个样本。然而,实践中我们只需要大概 $N = 10d_{VC}$ 个样本就足够了,对于上例也就是30个。为何理论结果与实践结果相差这么远?或者换一种问法,为何VC bound的上界这么松(loose)?这是因为:

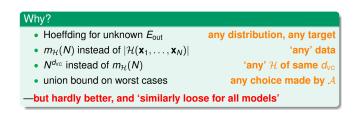


图 6: Looseness of VC Bound

总而言之,因为我们为了简化计算、扩大适用范围,在推导VC Bound时放大了多次上界,所以导致VC Bound会高估泛化误差。