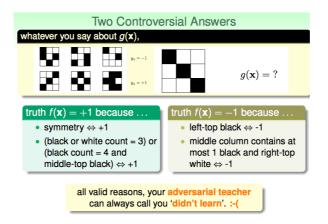
Lecture 4: Feasibility of Learning——学 习的可行性

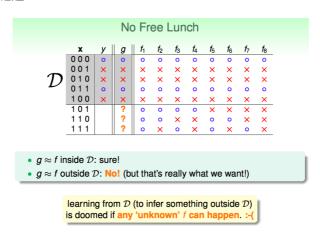
4.1 Learning is impossible? 学习的窘境

First Puzzle: 第一个谜题



不同的人,不同的答案,但在样本上的正确率均为100%,哪个是正确的好像说不清楚——Learning is impossible。

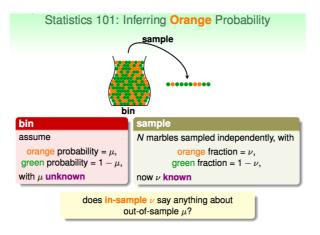
Second Puzzle: 第二个谜题



理论上共有 2^8 个hypothesis,但在样本上表现全对的hypothesis只有 $2^3 = 8$ 种,而这8种中只有1种是f,其余7种虽然在样本上的正确率为100%,但在样本外会有偏差,甚至全错。这个时候用类似PLA的算法挑出在样本上表现全对的hypothesis好像没有什么用——Learning is impossible。

4.2 Probability to the Rescue: 运用概率去解决

试想一个情景:有一个罐子(bin),里面有橙色(orange)的球(marble)和绿色(green)的球,我们并不知道其中orange球的占比(portion or probability),那么我们能不能去infer呢?好像是可以的,我们可以抽样:



对于罐子(bin), 我们假设:

- Orange probability = μ
- Green probability = 1μ
- 但μ未知

对于样本(sample),我们假设N个marbles都是independently抽取(i.i.d)的:

- Orange fraction = ν
- Green fraction = 1ν
- ν已知!

所以我们自然而然地想,可不可以通过 ν 得到一些关于 μ 的信息?

- No! 因为可能抽出来的全是green而罐子里全是orange! → 这种情况是possible的,但可能性不大;
- Yes! 当N很大的时候, ν 很可能接近 μ ! \rightarrow 这种情况是probable的, 可能性很大;
- 用概率的视角来思考。

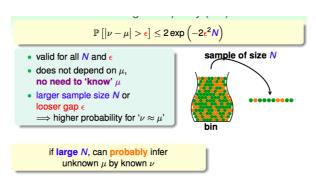
那么 ν 和 μ 之间的关系到底是什么呢? Hoeffding's Inequality!

In a big sample (large N), ν is probably close to μ (within ϵ):

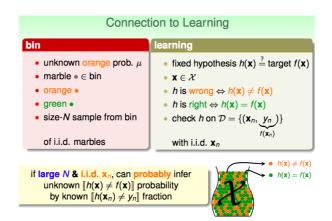
$$P[|\nu - \mu| > \epsilon] \le 2 \cdot e^{-2\epsilon^2 N}$$

该不等式说明: N足够大时, ν 和 μ 相似的概率很高——N非常大, 则不等式右侧 ϵ 项接近于0, 那么不等式左侧事件发生的概率也就接近于0, 即 ν 和 μ 相差很多的概率几乎为0, 即 ν 和 μ 相近的概率很大。

 $"\mu = \nu"$ is "probably approximately correct" —— **PAC** ——那么就可以用已知的 ν 来推断未知的 μ ——但是要注意条件,N需要比较大才可以。



4.3 Connection to Learning: 与学习联系起来



对于罐子:

- $Marble \in bin$
- · orange球
- green球
- orange的概率μ未知
- · Size-n sample
- · i.i.d. marbles

对于学习 (fixed hypothesis):

- $\vec{x} \in X$
- $h(\vec{x}) \neq f(\vec{x})$
- $h(\vec{x}) = f(\vec{x})$
- $h(\vec{x}) \neq f(\vec{x})$ 在总体中的概率未知—— E_{out} 未知
- $D = \{(\vec{x}_1, y_1), \dots, (\vec{x}_n, y_n)\}$ ——n个样本
- i.i.d. \vec{x}_n

注意: i.i.d. marbles——marble有一个概率分布,每个marble都有一定被选取的概率;所以,也有 Probability distribution P on X,但是:

- No assumption about P
- P can be anything

也就是说, x_1, x_2, \dots, x_n 是根据P从input space X中generated出来的。

对比bin和learning可以得到: 对于fixed hypothesis h, if large N & i.i.d. \vec{x}_n , 可以probably推断未知的 $[h(\vec{x}) \neq f(\vec{x})]$ 的prob. BY 已知的 $[h(\vec{x}_n) \neq y_n]$ 的frac.。

即:对固定的h,可以probably推断未知的Out-of-sample error:

$$E_{out}(h) = \mathop{arepsilon}_{ec{x} \sim P}[h(ec{x})
eq f(ec{x})]$$

by 已知的In-sample error:

$$E_{in}(h) = rac{1}{N} \sum_{n=1}^N [h(ec{x}_n)
eq y_n]$$

其中, $E_{in}(h)$ 与 $E_{out}(h)$ 满足:

$$P[\quad |E_{in}(h) - E_{out}(h)| > \epsilon \quad] \le 2 \cdot e^{-2\epsilon^2 N}$$

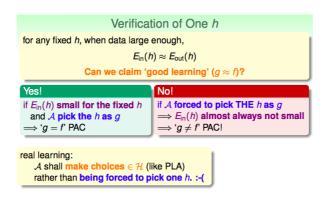
```
The Formal Guarantee for any fixed h, in 'big' data (N large), in-sample error E_{\rm in}(h) is probably close to out-of-sample error E_{\rm out}(h) (within \epsilon)

\mathbb{P}\left[\left|E_{\rm in}(h)-E_{\rm out}(h)\right|>\epsilon\right]\leq 2\exp\left(-2\epsilon^2N\right)
same as the 'bin' analogy ...
• valid for all N and \epsilon
• does not depend on E_{\rm out}(h), no need to 'know' E_{\rm out}(h) —f and P can stay unknown
• 'E_{\rm in}(h)=E_{\rm out}(h)' is probably approximately correct (PAC)

if 'E_{\rm in}(h)\approx E_{\rm out}(h)' and 'E_{\rm in}(h) small'
\Rightarrow E_{\rm out}(h) small \Rightarrow h\approx f with respect to P
```

但上述内容,并不是learning,而是verification!因为h是fixed的。也就是说,我们拿到了一个candidate h,霍夫汀不等式向我们保证了,这个h的 E_{in} 和 E_{out} 是PAC程度上相等的——但霍夫汀不等式的应用条件是h is fixed!如果h不是固定的,那么 E_{in} 和 E_{out} 是PAC程度上相等这个结论就不一定成立了。

h is not fixed,这才是现实中的learning,因为现实中并不是给你一个 \hbar 让你去验证,而是让你从一堆 \hbar 中挑出一个最好的 \hbar 作为g,即在H中运用算法A选出g来。因此,real learning实质上是一个multiple bins的问题,而不是single bin的问题,需要区别一下。



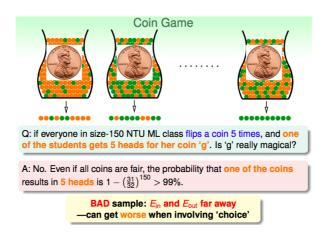
4.4 Connection to Real Learning: 与真实的学习相联系

Real Learning: 下面两个问题是等价的

- 【希望拿到全是(绝大多数)是绿球的bin】有M个bins,某个bin抽样的球全是green,是否说明这个bin中全是green?
- 【希望拿到 E_{out} 是(接近)0的hypothesis】有M个hypothesis,某个h对样本的预测全对,是否这个h 就很好?

好像都说明不了,因为霍夫汀不等式只是对单个fixed的hypothesis成立,对multiple hypothesis就不能成立了,所以在multiple的情况下即使拿到的hypothesis g的 E_{in} 很小,但并不能通过霍夫汀不等式得到 E_{out} 也很小的推论,因为并不能保证 $E_{out} \approx E_{in}$ 。

再考虑如下问题:



- If you toss a fair coin 10 times, what is the prob. That will get 10 heads? $\approx 0.1\%$
- If you toss 1000 fair coins 10 times each, what is the prob. that some coin will get 10 heads? $\approx 63\%$

通过上述问题可以知道:

- 对于某一个hypothesis h,通过Hoeffding不等式可以知道,在任给一组sample的情况下,有很高的可能性 $E_{out}(h)$ 和 $E_{in}(h)$ 非常接近;
- 但对于一组hypotheses \mathcal{H} ,通过掷硬币问题类比可知,在任给一组sample的情况下,至少出现某个hypothesis其 E_{out} 和 E_{in} 相差很大的可能性是很高的——简单想,h有很多,那么对于任何一组 sample,总是很可能有一个hypothesis能够瞎猫碰见死耗子使得in sample error为0,但是out of sample error很差;
- 此时,对于某个演算法A,就有可能选到比较差的hypothesis: 例如,当hypotheses有很多很多时,最小经验误差演算法就很容易踩到雷(overfit)。

对于任意的某个演算法,我们将其回传的结果记为g;将" $|E_{in}(g)-E_{out}(g)|>\epsilon$ "记作event A,将" $|E_{in}(h_1)-E_{out}(h_1)|>\epsilon$ or $|E_{in}(h_2)-E_{out}(h_2)|>\epsilon$ or … or $|E_{in}(h_M)-E_{out}(h_M)|>\epsilon$ "记作event B。易知,event A属于event B,故:

$$Probability(A) \leq Probability(B)$$

即:

$$P[|E_{in}(g) - E_{out}(g)| > \epsilon] \le P\Big[|E_{in}(h_1) - E_{out}(h_1)| > \epsilon \text{ or } |E_{in}(h_2) - E_{out}(h_2)| > \epsilon \text{ or } \dots \text{ or } |E_{in}(h_M) - E_{out}(h_M)| > \epsilon\Big]$$

$$\stackrel{union bound}{\le} P\Big[|E_{in}(h_1) - E_{out}(h_1)| > \epsilon\Big] + P\Big[|E_{in}(h_2) - E_{out}(h_2)| > \epsilon\Big] + \dots + P\Big[|E_{in}(h_M) - E_{out}(h_M)| > \epsilon\Big]$$

$$= 2Me^{-2\epsilon^2N}$$

上式相当于multiple h情景下的霍夫汀不等式,通过该不等式可知:

• 如果|H|=M,即假说集是有限(finite)的,在N large enough的条件下,由任何演算法A选出的g ,probably有 $E_{in}=E_{out}$ 。

The 'Statistical' Learning Flow

if $|\mathcal{H}| = M$ finite, N large enough, for whatever g picked by \mathcal{A} , $E_{\text{out}}(g) \approx E_{\text{in}}(g)$ if \mathcal{A} finds one g with $E_{\text{in}}(g) \approx 0$, PAC guarantee for $E_{\text{out}}(g) \approx 0 \Longrightarrow$ learning possible :-)

