承接上一篇推送,今天继续来看看论文 Random Features for Large-Scale Kernel Machines 中提出的第二种随机特征构造方法,姑且叫做随机装箱特征(Random Binnin Features)吧。

Random Binning Features

第二种特征特征提取方法,有着非常有趣的 Idea。用随机的分辨率和平移量,将数据所在的空间等分成小块,然后记录数据点在哪些小块当中。重复这个操作若干次,看看 2 个数据点被划分到同一个小块区域的频率是多少,用这个频率来近似这 2 个数据点的核函数值(核内积)。直观的来说,当 2 个数据点靠的越近的时候,它们被分到同一个小块区域的频率会越大,这样按上面的 Idea 所逼近的核函数值也应该越大。这是符合许多反应亲密度的核函数的特点。

这个想法也可以用映射的观点来刻画。 令 z(x) 是数据点 x 所落区域的二进制编号(比如 01011 这样),这样就定义了一个映射 $z:R^d \to \{0,1\}^D$,其中 D 是编号的位数。 那么逻辑与运算 z(x)&z(y):=z(x)z(y) 的结果为 1 则表示数据点 x 和 y 落在了同一个区域中,为 0 则表示不在一个区域中。比方说,我们用不同的分辨率和平移量对空间做了 P 次分割,对应的有编号映射 z_1,\cdots,z_P 。这样,数据点 x 和 y 落在同一个区域中的频率就是:

$$rac{1}{P}\sum_{p=1}^P z_p(x)z_p(y) := z(x)^T z(y) pprox k(x,y)$$

其中 $z(x)=rac{1}{\sqrt{P}}[z_1(x)\cdots z_P(x)]$, 就是我们要找的特征映射。

带着这个 Idea ,问题的重心就落在了如何随机的选取空间分割的分辨率和平移量,使得上面的近似能够尽可能精确。

首先我们要利用概率论知识来对整个分割空间的操作进行刻画,然后考察上述近似的精确度,并设法提高。一般思路是,确定分割区域的分辨率和平移量应该服从什么分布,才能使得频率 $z(x)^Tz(y)$ 是 k(x,y) 的无偏估计,然后刻画分割次数 P 对近似的精确度有何影响,比如估计随着 P 增大, $z(x)^Tz(y)$ 收敛到 k(x,y) 的速度(如果收敛的话)。

先考虑 1 维的情形。假设有一个核函数 k(x,y) 。给定任意 2 个实数轴上的点 $x,y\in R$ 。我们把实数轴用随机选取的间隔 δ 等分成一系列区间,设 $p(\delta),\delta>0$ 是 δ 服从的分布。然后再从 $[0,\delta]$ 的均匀分布中随机取 u 作为分割 区间的偏移量,最后将整条实数轴均分成形如 $[u+k\delta,u+(k+1)\delta),n\in Z$ 的一系列区间。现在,为了让 $z(x)z(y)\approx k(x,y)$,当然首先希望 z(x)z(y) 是 k(x,y) 的无偏估计,就是说,我们希望:

$$k(x,y) = E_{\delta,u}[z(x)z(y)]$$

所以问题就集中在,怎么确定分布 $p(\delta)$ 使得上式成立。考虑到在分割中,我们是先取定 δ ,再取定 u 的,于是想到把 δ 作为条件,利用条件期望定义,得到:

$$E_{\delta,u}[z(x)z(y)] = E_{\delta}[E_u[z(x)z(y)|\delta]] = \int_0^{\infty} E_u[z(x)z(y)|\delta]p(\delta)d\delta$$

回忆 z(x)z(y) 的含义:

$$z(x)z(y) = egin{cases} 1 & \mathtt{如果}x,y$$
落在同一个区间, $0 &$ 否则

于是可以计算:

$$E_u[z(x)z(y)|\delta] = Pr_u[z(x)z(y) = 1|\delta]$$

接下来再计算上式右边,也就是 x,y 两个点落在同一个区间的概率。当 $|x-y|>\delta \text{ 的时候 }, 2$ 个点无论如何都不可能在同一个区间内,因此这时它们落在同一区间内的概率是 0 ; 而当 $|x-y|\leq \delta$ 时,由几何知识知道,给定的 2 点落在同一个区间的概率是 $1-\frac{|x-y|}{\delta}$ 。因此,综合起来有:

$$Pr_u[z(x)z(y)=1|\delta]=max\left(0,1-rac{|x-y|}{\delta}
ight):=\hat{k}(x,y;\delta)$$

这样,我们就得到了确定分布 $p(\delta)$ 的一个积分方程:

$$k(x,y) = \int_0^\infty \hat{k}(x,y;\delta) p(\delta) d\delta = \int_{|x-y|}^\infty \left(1 - rac{|x-y|}{\delta}
ight) p(\delta) d\delta$$

这时,就要对核函数的形状做一些约束了。假设核函数只和数据点的 L_1 距离有关,即有这样的形状:

$$k(x,y) = k(|x - y|)$$

这样,如果记 $\Delta = |x-y|$,上述方程改写成:

$$k(\Delta) = \int_{\Lambda}^{\infty} \left(1 - rac{\Delta}{\delta}
ight) p(\delta) d\delta$$

两边对 Δ 求 2 次导数,就可以得到:

$$\Delta rac{\partial^2 k}{\partial \Delta^2} = p(\Delta)$$

至此,就得到了确定分布 p 的公式。并且,由于 p 是一个分布函数,上式成立,自然要求核函数是凸的,这样它的二阶导数才会大于 0。比如 Gauss 核函数 $e^{-|x-y|^2}$ 就不是这样的函数,也就是说,这次讨论的随机装箱特征不可能使用在 Gauss 核函数上面。但是 Laplace 核函数 $e^{-|x-y|}$ 就完全符合上面所有的要求,可以说随机装箱特征完全就是为 Laplace 核函数量身定做的。比如,Laplace 核函数对应的分布 p 恰好是 Gamma 分布函数 $\delta e^{-\delta}$ 。

接下来,就是重复做 P 次上面的分割,每次都随机的从分布 p 取不同的分辨率 δ ,从区间 $[0,\delta$ 随机的取偏移量 u ,得到一系列编码映射 z_1,\cdots,z_P 。因为 每个 $z_p(x)z_p(y)$ 都是核函数 k(x,y) 的无偏估计,所以统计任意 2 点落在同一区间的频率:

$$rac{1}{P}\sum_{p=1}^P z_p(x)z_p(y) := z(x)^Tz(y)pprox k(x,y)$$

也是核函数的一个无偏估计,而且方差更小。

到这里,我们就已经得到了1维情形的随机装箱特征算法,更高维的讨论是类似的,论文里面有相关讨论,这里就不费口舌了。我们把1维情形的算法整理如下:

算法 随机装箱特征

前提:数据空间 1 维。核函数 k(x,y) 有形状 $k(|x-y|)=k(\delta)$,而且用下式构造的函数

$$p(\delta) = \delta rac{\partial^2 k}{\partial \delta^2}, \delta > 0$$

是一个概率密度函数。

效果:得到随机特征映射 z(x) 可以使得 $z(x)^T z(y) \approx k(|x-y|)$ 。

for $m = 1, \dots, P$

从分布 p 中随机选取分辨率 δ_m ,从区间 $[0,\delta_m]$ 内随机选取偏移量 u_m ,把实数轴等分成一系列区间。

把有数据点下落的区间用二进制编码,用 $z_p(x)$ 表示数据 x 下落的区间编号。

end for

$$\Leftrightarrow z(x) = \frac{1}{\sqrt{P}}[z_1(x)\cdots z_P(x)]$$
 得所求。

可能要提下的是,论文里面没有提到用随机装箱特征的话,evaluation 里面 $w^Tz(x)=\frac{1}{P}\sum_p w_pz_p(x)$ 里面权重的每一个分量是什么,那么为了统一运算,可以姑且认为也是一个二进制串。

最后,论文还讨论了随机装箱特征逼近核函数的收敛速度,这一段是很体现作者数学功力的。它的思路是从概率测度的意义上探讨算法随着分割次数 P 增大,逼近过程的收敛速度。结论是,逼近达到指定精确度的概率随着 P 增大,成指数增长到 1。有需要的话,笔者可能会专门花一篇文章来学习作者的这些技巧。

后记

总体而言,整篇论文的奇思妙想非常多,阅读过程也很愉快。但是可以看到,随机装箱特征适用的核函数是有限的,相比较起来,随机 Fourier 特征的适用范围更广一些。但是随机装箱特征也是有用武之地的,比如论文的实证部分提到的,一些分类问题数据集的分割平面高度不光滑,这时候随机Fourier 特征的效果就远不如随机装箱特征。

这篇论文给我们的启示是,可以多用概率分布来刻画带有随机性的操作,然后借用概率论和数理统计的知识对问题进行建模和解决。另外,论文在推导随机 Fourier 特征时提到的那个调和分析的定理,也启发我们,看到一些概率密度或者测度的相关定理,也应该反方向的思考是否可以由此开发出对应的随机操作。