

强弱典型集

May 27, 2023

Yimin Zhao
ym-zhao.com

记号

- X, Y 等表示离散随机变量。
- x, y 等表示离散随机变量取得的确切值。
- \mathcal{X}, \mathcal{Y} 表示有限集，其包含 X, Y 的所有可能取值，也被称作字母表 (alphabet)。
- 给定离散随机变量 X , $g(X)$ 是以 X 为定义域的一个函数， $\mathbb{E}(g(X))$ 表示 $g(X)$ 的数学期望。
- $p(\cdot)$ 表示事件的概率， $p(X = x)$ 可以简写为 $p(x)$, $p(X)$ 指代 X 的概率密度函数。
- “i.i.d” 表示 independent, identically distributed (独立同分布)。

随机变量的收敛

定义：给定一个随机变量数列 X_1, X_2, \dots , 我们称这个数列 **收敛** 到随机变量 X 当且仅当满足下列条件任意一个 (这三种定义互等价，第一种最常见)：

1. 概率角度： $\forall \varepsilon > 0, \varepsilon' > 0, \exists N > 0$, 当 $n > N$ 时, $p(|X_n - X| > \varepsilon) < \varepsilon'$
2. 均方差角度： $\forall \varepsilon > 0, \exists N > 0$, 当 $n > N$ 时 $E(X_n - X)^2 < \varepsilon$
3. 概率极限角度： $p(\lim_{n \rightarrow \infty} X_n = X) = 1$

大数定律

对于 i.i.d 随机变量 $X_1, X_2, \dots, X_n \sim p(x)$, $\bar{X}_n = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n X_i$:

- 强大数定律定义： $p(\lim_{n \rightarrow \infty} \bar{X}_n = E(X_1)) = 1$, 即

$$\forall \varepsilon > 0, \exists N > 0, \forall n > N, p(\bar{X}_n = E(X_1)) = 1$$

- 弱大数定律定义： $\lim_{n \rightarrow \infty} p(\bar{X}_n = E(X_1)) = 1$, 即

$$\forall \varepsilon > 0, \exists N > 0, \forall n > N, p(\bar{X}_n = E(X_1)) > 1 - \varepsilon$$

弱大数定律的意义在于有些时候随机变量未必存在期望值，此时强大数定律定义不存在。大数定律的直观解释为“样本数量越多，则其算术平均值就有越高的概率接近期望值”。

对于通信中的编码而言，当码长序列足够长时，其中一部分序列就会显示出某种固定性质，(可类比抛硬币当次数越大正反各接近一半)：各个符号出现的频率接近于概率，而这些序列的概率则趋近于相等，且它们的和非常接近于1。这些序列就是 **典型序列**。其余不具备这种性质的序列，我们称之为非典型序列，这些非典型序列的出现概率之和接近于零。序列的长度越长，典型序列的总概率就越接近于1，它的各个序列的出现概率越趋近于相等。而我们就把这种现象称之为 **渐近均分性**。

弱渐进均分性 (Weak EAP)

定义：对于 i.i.d 随机变量 $X_1, X_2, \dots \sim p(x)$, 我们用 X 去代表这些随机变量，那么有

$$-\frac{1}{n} \log p(X_1 X_2 \dots X_n) \rightarrow H(X)$$

其中箭头表示“概率渐进”。

证明：

$$\begin{aligned}
-\frac{1}{n} \log p(X_1 X_2 \dots X_n) &= -\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \log p(X_i) \\
&\rightarrow \underbrace{-E \log p(X)}_{\text{弱大数定律}} \\
&= H(X)
\end{aligned}$$

严格意义上: $\forall \varepsilon > 0, \exists N > 0$, 当 $n > N$ 时, 在概率意义上,

$$H(X) - \varepsilon \leq -\frac{1}{n} \log p(X_1 X_2 \dots X_n) \leq H(X) + \varepsilon$$

在信息论中底数是2, 因此上式等价于:

$$2^{-n(H(X)+\varepsilon)} \leq p(X_1 X_2 \dots X_n) \leq 2^{-n(H(X)-\varepsilon)}$$

弱典型集 (Weak Typical Set)

对于 $p(x)$, 弱典型集 $W_{[X]^\varepsilon}^n$ 为满足下式条件的所有序列 (字符串) $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathcal{X}^n$ 所构成:

$$2^{-n(H(X)+\varepsilon)} \leq p(\mathbf{x}) \leq 2^{-n(H(X)-\varepsilon)}$$

性质:

- $W_{[X]^\varepsilon}^n$ 是 \mathcal{X}^n 的子集, 一般认为码元是2, 因此 $|\mathcal{X}^n| = 2^n$
- $\forall \varepsilon > 0, \exists N > 0$, 当 $n > N$, $|W_{[X]^\varepsilon}^n| \leq 2^{n(H(X)+\varepsilon)}$, 证明:

$$\begin{aligned}
1 &= \sum_{x \in \mathcal{X}^n} p(x) \\
&\geq \sum_{x \in W_{[X]^\varepsilon}^n} p(x) \\
&\geq \sum_{x \in W_{[X]^\varepsilon}^n} 2^{-n(H(X)+\varepsilon)} \\
&= 2^{-n(H(X)+\varepsilon)} |W_{[X]^\varepsilon}^n|
\end{aligned}$$

- $\forall \varepsilon > 0, \exists N > 0$, 当 $n > N$, $|W_{[X]^\varepsilon}^n| \geq (1 - \varepsilon) 2^{n(H(X)-\varepsilon)}$, 证明:

$$\begin{aligned}
1 - \varepsilon &< p(W_{[X]^\varepsilon}^n) \\
&\leq \sum_{x \in W_{[X]^\varepsilon}^n} 2^{-n(H(X)-\varepsilon)} \\
&= 2^{-n(H(X)-\varepsilon)} |W_{[X]^\varepsilon}^n|
\end{aligned}$$

- $\frac{|W_{[X]^\varepsilon}^n|}{|\mathcal{X}^n|} \leq 2^{n(H(X)-\log|X|)}$, 因此当 n 足够大时, 弱典型集内元素数量占比可以忽略不计, 证明:

$$\begin{aligned}
\frac{|W_{[X]^\varepsilon}^n|}{|\mathcal{X}^n|} &= \frac{|W_{[X]^\varepsilon}^n|}{2^n} \\
&\leq 2^{n(H(X)-1+\varepsilon)} \\
&= \underbrace{2^{n(H(X)-\log|X|)}}_{\log|X| = \log_2^2 = 1}
\end{aligned}$$

- $\forall \varepsilon > 0, \exists N > 0$, 当 $n > N$, $1 - \varepsilon < p(\mathbf{x} \in W_{[X]^\varepsilon}^n) \leq 1$, 因此当 n 足够大时, 任意字符串属于弱典型集的概率都接近1

强典型集 (Strong Typical Set)

对于 $p(x)$, 弱典型集 $T_{[X]\delta}^n$ 为满足下式条件的所有序列 (字符串) $\mathbf{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n) \in \mathcal{X}^n$ 所构成:

$$\sum_x \left| \frac{1}{n} N(x; \mathbf{x}) - p(x) \right| \leq \delta$$

其中 $N(x; \mathbf{x})$ 表示字符 x 在字符串 \mathbf{x} 中的出现次数。因此这个定义的含义是“如果一个字符串中每种字符出现频率都近似概率, 那么这个字符串就属于强典型集”。

性质:

1. 对于 $\mathbf{x} \in T_{[X]\delta}^n$

$$2^{-n(H(X)+\eta)} \leq p(\mathbf{x}) \leq 2^{-n(H(X)-\eta)}$$

证明:

$$\begin{aligned} \log p(\mathbf{x}) &= \log \sum_x p(x)^{N(x, \mathbf{x})} \\ &= \sum_x N(x, \mathbf{x}) \log p(x) \\ &= n \sum_x \left[\left(\frac{N(x, \mathbf{x})}{n} - p(x) + p(x) \right) \log p(x) \right] \\ &= n \sum_x \left[\left(\frac{N(x, \mathbf{x})}{n} - p(x) \right) \log p(x) + p(x) \log p(x) \right] \\ &= -n \sum_x \left[\left(\frac{N(x, \mathbf{x})}{n} - p(x) \right) (-\log p(x)) \right] + nH(X) \end{aligned}$$

由于

$$\begin{aligned} \left| \sum_x \left[\left(\frac{N(x, \mathbf{x})}{n} - p(x) \right) (-\log p(x)) \right] \right| &\leq \sum_x \left| \frac{N(x, \mathbf{x})}{n} - p(x) \right| (-\log p(x)) \\ &\leq \delta \times \max_x (-\log p(x)) \\ &= \eta \end{aligned}$$

其中 $\delta \rightarrow 0$ 时 $\eta \rightarrow 0$, 因此

$$-n(H(X) + \eta) \leq \log p(\mathbf{x}) \leq -n(H(X) - \eta)$$

2. $\forall \delta, \eta > 0, \exists N > 0$, 当 $n > N$

$$(1 - \delta)2^{n(H(X)-\eta)} \leq |T_{[X]\delta}^n| \leq 2^{n(H(X)+\eta)}$$

证明同弱典型集

3. $\forall \delta > 0, \exists N > 0$, 当 $n > N, 1 - \delta < p(\mathbf{x} \in T_{[X]\delta}^n) \leq 1$, 因此当 n 足够大时, 任意字符串属于强典型集的概率都接近1, 证明:

$$\begin{aligned}
p(\mathbf{x} \in T_{[\mathcal{X}]\delta}^n) &= p\left(\sum_x \left|\frac{1}{n}N(x; \mathbf{x}) - p(x)\right| \leq \delta\right) \\
&= 1 - p\left(\sum_x \left|\frac{1}{n}N(x; \mathbf{x}) - p(x)\right| > \delta\right) \\
&\geq 1 - p\left(\left|\frac{1}{n}N(x; \mathbf{x}) - p(x)\right| > \frac{\delta}{|\mathcal{X}|} \text{ for some } x\right) \\
&> 1 - \delta
\end{aligned}$$

补证

$$p\left(\left|\frac{1}{n}N(x; \mathbf{x}) - p(x)\right| > \frac{\delta}{|\mathcal{X}|} \text{ for some } x\right) < \delta$$

定义指标随机变量 $B_k = 1$ if $\mathbf{x}_k = x$ else 0, 可得 $N(x; \mathbf{x}) = \sum_{k=1}^n B_k(x)$, 同时 $B_k(x)$ 对于不同 k i.i.d, 因此 $E(B_k(x)) = p(x)$, 由弱大数定律可得

$$p\left(\left|\frac{1}{n}\sum_{k=1}^n B_k(x) - p(x)\right| > \frac{\delta}{|\mathcal{X}|}\right) < \frac{\delta}{|\mathcal{X}|}$$

从而

$$\begin{aligned}
p\left(\left|\frac{1}{n}N(x; \mathbf{x}) - p(x)\right| > \frac{\delta}{|\mathcal{X}|} \text{ for some } x\right) &= p\left(\left|\frac{1}{n}\sum_{k=1}^n B_k(x) - p(x)\right| > \frac{\delta}{|\mathcal{X}|} \text{ for some } x\right) \\
&= p\left(\cup_x \left|\frac{1}{n}\sum_{k=1}^n B_k(x) - p(x)\right| > \frac{\delta}{|\mathcal{X}|}\right) \\
&\leq \sum_x p\left(\left|\frac{1}{n}\sum_{k=1}^n B_k(x) - p(x)\right| > \frac{\delta}{|\mathcal{X}|}\right) \\
&< \delta
\end{aligned}$$

Reference

1. <https://zhuanlan.zhihu.com/p/149188816>
2. <https://www.cnblogs.com/hitgxz/p/12127539.html>