第一章随机变量的信息度量 第六节熵函数的凹凸性

陈兴同

中国矿业大学 数学学院

2021年8月

内容提要

1 两个凸集

内容提要

1 两个凸集

2 熵函数凹凸性

内容提要

1 两个凸集

2 熵函数凹凸性

3 互信息凹凸性

构造两个凸集

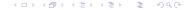
先构造有限字符空间 X, Y 上两个概率分布集合.

(1) 设 \mathcal{P} 是定义在同一字符空间 \mathcal{X} 上的全体概率分布集合:

$$\mathcal{P} = \left\{ p = (p_1, p_2, \cdots, p_N) | \sum_i p_i = 1, p_i \ge 0, i = 1, 2, \cdots, N \right\}$$

(2)设 Q 是定义在字符空间 $\mathcal{X} \times \mathcal{Y}$ 上以 p(y|x) 为元素的全体条件分布矩阵集合:

$$Q = \{Q|Q \in \mathbb{R}^{N \times M}$$
是条件分布矩阵 (1-11)}.



引理 1.6.1

对于(1-37)和(1-38)中定义的集合 \mathcal{P} 和 \mathcal{Q} 分别是空间 \mathbb{R}^N 和 $\mathbb{R}^{N\times M}$ 中两个闭凸集。

定理 1.6.1: 熵函数凹凸性

熵函数(1-22)是概率分布集合(1-37)上的凹函数。

证明:

设 $p = (p_1, p_2, \cdots, p_N)$ 及 $q = (q_1, q_2, \cdots, q_N) \in \mathcal{P}, \lambda \in [0, 1]$,则 凸组合 $\lambda p + (1 - \lambda)q \in \mathcal{P}$ 。由于函数 $f(x) = x \log x$ 当 $x \geq 0$ 时是一个严格凸函数,故有

$$\lambda f(p_i) + (1 - \lambda)f(q_i) \ge f(\lambda p_i + (1 - \lambda)q_i)$$
 即

$$\lambda p_i \log p_i + (1 - \lambda)q_i \log q_i \ge [\lambda p_i + (1 - \lambda)q_i] \log [\lambda p_i + (1 - \lambda)q_i],$$

两边求和得

$$\sum_{i=1}^{N} [\lambda p_i \log p_i + (1-\lambda)q_i \log q_i] \ge \sum_{i=1}^{N} [\lambda p_i + (1-\lambda)q_i] \log [\lambda p_i + (1-\lambda)q_i]$$

两边同乘负号得

$$-\lambda \sum_{i=1}^{N} p_i \log p_i - (1 - \lambda) \sum_{i=1}^{N} q_i \log q_i$$

$$\leq -\sum_{i=1}^{N} [\lambda p_i + (1 - \lambda) q_i] \log [\lambda p_i + (1 - \lambda) q_i],$$

$$\lambda H(p) + (1 - \lambda) H(q) \leq H(\lambda p + (1 - \lambda) q),$$

即 H(p) 是凹函数。

定理 1.6.2: 相对熵凹凸性

相对熵 D(p||q) 是概率分布集合 (p,q) 的凸函数,或者说是 $\mathcal{P} \times \mathcal{P}$ 上的凸函数。即如果 $(p^{(1)},q^{(1)})$ 与 $(p^{(2)},q^{(2)})$ 是 $\mathcal{P} \times \mathcal{P}$ 中两对概率分布,并且 $\lambda \in [0,1]$,则有

$$\begin{split} &D(\lambda p^{(1)} + (1 - \lambda)p^{(2)}||\lambda q^{(1)} + (1 - \lambda)q^{(2)}) \\ &\leq \lambda D(p^{(1)}||q^{(1)}) + (1 - \lambda)D(p^{(2)}||q^{(2)}). \text{ (A 31)} \end{split}$$

证明:

设 $a_1 = \lambda p_i^{(1)}, a_2 = (1 - \lambda) p_i^{(2)}, b_1 = \lambda q_i^{(1)}, b_2 = (1 - \lambda) q_i^{(2)}$,利用 对数和不等式

$$(a_1 + a_2) \log \frac{a_1 + a_2}{b_1 + b_2} \le a_1 \log \frac{a_1}{b_1} + a_2 \log \frac{a_2}{b_2},$$

可得

$$\left[\lambda p_i^{(1)} + (1 - \lambda) p_i^{(2)}\right] \log \left(\frac{\lambda p_i^{(1)} + (1 - \lambda) p_i^{(2)}}{\lambda q_i^{(1)} + (1 - \lambda) q_i^{(2)}}\right)$$

$$\leq \lambda p_i^{(1)} \log \frac{p_i^{(1)}}{q_i^{(1)}} + (1 - \lambda) p_i^{(2)} \log \frac{p_i^{(2)}}{q_i^{(2)}}.$$

两边对 $i = 1, 2, \dots, N$ 求和即得不等式 (1-39)。



互信息公式变形

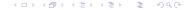
为了分析互信息的的凹凸性,将两个随机变量 X,Y 的互信息定 义式(1-32) 进行改写。

$$\begin{split} I(X;Y) &= \sum_{x \in \mathcal{X}} \sum_{y \in \mathcal{Y}} p(x,y) \log \frac{p(x,y)}{p_X(x) p_Y(y)} \\ &= \sum_{x \in \mathcal{X}} \sum_{y \in \mathcal{Y}} p_X(x) p(y|x) \log \frac{p(y|x)}{p_Y(y)} \\ &= \sum_{x \in \mathcal{X}} p_X(x) \sum_{y \in \mathcal{Y}} p(y|x) \log \frac{p(y|x)}{\sum_{x' \in \mathcal{X}} p_X(x') p(y|x')} \\ &= \sum_{i=1}^{N} p_X(x_i) \sum_{j=1}^{M} p(y_j|x_i) \log \frac{p(y_j|x_i)}{\sum_{k=1}^{N} p_X(x_k) p(y_j|x_k)} \\ &= \sum_{i=1}^{N} p_i \sum_{j=1}^{M} p_{j|i} \log \frac{p_{j|i}}{\sum_{k=1}^{N} p_k p_{j|k}}, \end{split}$$

续: 互信息公式变形

这个表达式说明,互信息 I(X;Y) 是概率分布 $p=(p_1,p_2,\cdots,p_N)$ 及条件分布矩阵 $Q=(p_{j|i})$ 的函数,因此可以写成

$$I(X;Y) = f(p,Q), p \in \mathcal{P}, Q \in \mathcal{Q}.$$



定理 1.6.3: 互信息凹凸性

- (1) 对给定的条件分布矩阵 $Q \in Q$,由(1-40)确定的 互信息 f(p,Q) 是分布 $p \in \mathcal{P}$ 的凹函数。
- (2) 对给定的分布 $p \in \mathcal{P}$, 由(1-40)确定的互信息 f(p,Q) 又是条件分布矩阵 $Q \in \mathcal{Q}$ 的凸函数。

证明:

第一条证明: 任取两个分布 $p^{(1)}, p^{(2)}$) $\in \mathcal{P}$ 及 $\lambda \in [0, 1]$,则 $p^{(\lambda)} = \lambda p^{(1)} + (1 - \lambda)p^{(2)}$) $\in \mathcal{P}$: 又由于条件分布矩阵 $Q \in \mathcal{Q}$ 已 知,故由全概率公式可得字符空间 \mathcal{Y} 上的三个分布:

$$q^{(1)} = p^{(1)}Q$$
,它的元素为 $q_j^{(1)} = \sum_i p_i^{(1)} p_{j|i}$, $q^{(2)} = p^{(2)}Q$,它的元素为 $q_j^{(2)} = \sum_i p_i^{(2)} p_{j|i}$, $q^{(\lambda)} = p^{(\lambda)}Q$,它的元素为 $q_j^{(\lambda)} = \sum_i p_i^{(\lambda)} p_{j|i}$,

并且
$$q^{(\lambda)} = \lambda q^{(1)} + (1 - \lambda)q^{(2)}$$
)。从而根据互信息定义得

$$\begin{split} &f\left(\lambda p^{(1)} + (1-\lambda)p^{(2)},Q\right) - \left[\lambda f(p^{(1)},Q) + (1-\lambda)f(p^{(2)},Q)\right] \\ &= f(p^{(\lambda)},Q) - \left[\lambda f(p^{(1)},Q) + (1-\lambda)f(p^{(2)},Q)\right] \\ &= \sum_{i} \sum_{j} p_{i}^{(\lambda)} p_{j|i} \log \frac{p_{j|i}}{q_{j}^{(\lambda)}} - \lambda \sum_{i} \sum_{j} p_{i}^{(1)} p_{j|i} \log \frac{p_{j|i}}{q_{j}^{(1)}} \\ &- (1-\lambda) \sum_{i} \sum_{j} p_{i}^{(2)} p_{j|i} \log \frac{p_{j|i}}{q_{j}^{(2)}} \\ &= \lambda D(q^{(1)}||q^{(\lambda)}) + (1-\lambda)D(q^{(2)}||q^{(\lambda)}) \geq 0, \end{split}$$

所以

$$f(\lambda p_1 + (1 - \lambda)p_2, Q) \ge \lambda f(p_1, Q) + (1 - \lambda)f(p_2, Q).$$

这就证明了第(1)条。



第二条证明: 任取两个条件分布矩阵 $Q^{(1)}, Q^{(2)} \in \mathcal{Q}$ 及 $\lambda \in [0,1]$,则 $Q^{(\lambda)} = \lambda Q^{(1)} + (1-\lambda)Q^{(2)} \in \mathcal{Q}$; 并且可得: (1) 字符空间 \mathcal{Y} 上的三个分布:

$$q^{(1)} = pQ^{(1)}$$
,它的元素为 $q_j^{(1)} = \sum_{i=1}^N p_i p_{j|i}^{(1)}$,
$$q^{(2)} = pQ^{(2)}$$
,它的元素为 $q_j^{(2)} = \sum_{i=1}^N p_i p_{j|i}^{(2)}$,
$$q^{(\lambda)} = pQ^{(\lambda)}$$
,它的元素为 $q_j^{(\lambda)} = \sum_{i=1}^N p_i p_{j|i}^{(\lambda)}$,

以及
$$q^{(\lambda)} = \lambda q^{(1)} + (1 - \lambda)q^{(2)}$$
)。



(2) 集合 $\mathcal{X} \times \mathcal{Y}$ 上的三个二维联合分布矩阵:

$$P^{(\lambda)} = \operatorname{diag}(p)Q^{(\lambda)}$$
,它的元素为 $P_{ij}^{(\lambda)} = p_i p_{j|i}^{(\lambda)}$, $P^{(1)} = \operatorname{diag}(p)Q^{(1)}$,它的元素为 $P_{ij}^{(1)} = p_i p_{j|i}^{(1)}$, $P^{(2)} = \operatorname{diag}(p)Q^{(2)}$,它的元素为 $P_{ij}^{(2)} = p_i p_{j|i}^{(2)}$,

以及
$$P^{(\lambda)} = \lambda P^{(1)} + (1 - \lambda)P^{(2)}$$
。

(3) 集合 $\mathcal{X} \times \mathcal{Y}$ 上的三个乘积分布矩阵:

$$\begin{split} R^{(\lambda)} &= p^{\mathsf{T}} q^{(\lambda)}, \;\; \mathrm{它的元素为} R_{ij}^{(\lambda)} = p_i q_j^{(\lambda)}, \\ R^{(1)} &= p^{\mathsf{T}} q^{(1)}, \;\; \mathrm{它的元素为} R_{ij}^{(1)} = p_i q_j^{(1)}, \\ R^{(2)} &= p^{\mathsf{T}} q^{(2)}, \;\; \mathrm{它的元素为} R_{ij}^{(2)} = p_i q_j^{(2)}, \end{split}$$

以及
$$R^{(\lambda)} = \lambda R^{(1)} + (1 - \lambda)R^{(2)}$$
。

从而根据互信息定义得

$$\begin{split} &f\left(p,\lambda Q^{(1)} + (1-\lambda)Q^{(2)}\right) - \left[\lambda f(p,Q^{(1)}) + (1-\lambda)f(p,Q^{(2)})\right] \\ &= f(p,Q^{(\lambda)}) - \left[\lambda f(p,Q^{(1)}) + (1-\lambda)f(p,Q^{(2)})\right] \\ &= \sum_{i} \sum_{j} p_{i} p_{j|i}^{(\lambda)} \log \frac{p_{j|i}^{(\lambda)}}{q_{j}^{(\lambda)}} - \lambda \sum_{i} \sum_{j} p_{i} p_{j|i}^{(1)} \log \frac{p_{j|i}^{(1)}}{q_{j}^{(1)}} \\ &- (1-\lambda) \sum_{i} \sum_{j} p_{i} p_{j|i}^{(2)} \log \frac{p_{j|i}^{(2)}}{q_{j}^{(2)}} \end{split}$$

从而根据互信息定义得

$$\begin{split} &= \sum_{i} \sum_{j} p_{i} p_{j|i}^{(\lambda)} \log \frac{p_{i} p_{j|i}^{(\lambda)}}{p_{i} q_{j}^{(\lambda)}} - \lambda \sum_{i} \sum_{j} p_{i} p_{j|i}^{(1)} \log \frac{p_{i} p_{j|i}^{(1)}}{p_{i} q_{j}^{(1)}} \\ &- (1 - \lambda) \sum_{i} \sum_{j} p_{i} p_{j|i}^{(2)} \log \frac{p_{i} p_{j|i}^{(2)}}{p_{i} q_{j}^{(2)}} \\ &= \sum_{i} \sum_{j} P_{ij}^{(\lambda)} \log \frac{P_{ij}^{(\lambda)}}{R_{ij}^{(\lambda)}} - \lambda \sum_{i} \sum_{j} P_{ij}^{(1)} \log \frac{P_{ij}^{(1)}}{R_{ij}^{(1)}} \\ &- (1 - \lambda) \sum_{i} \sum_{j} P_{j|i}^{(2)} \log \frac{P_{ij}^{(2)}}{Q_{ij}^{(2)}} \\ &= D\left(P^{(\lambda)} ||R^{(\lambda)}\right) - \lambda D\left(P^{(1)} ||R^{(1)}\right) - (1 - \lambda) D\left(P^{(2)} ||R^{(2)}\right) \leq 0, \end{split}$$

最后的不等式是由于相对熵是概率分布对 $P^{(1)}, R^{(1)} \in \mathcal{Q}$ 和 $P^{(2)}, R^{(2)} \in \mathcal{Q}$ 的凸函数,所以

$$f(p, \lambda Q^{(1)} + (1 - \lambda)Q^{(2)}) \le \lambda f(p, Q^{(1)}) + (1 - \lambda)f(p, Q^{(2)}).$$

这就证明了第(2)条。

练习:

证明引理 1.6.1。