# 信息论基础

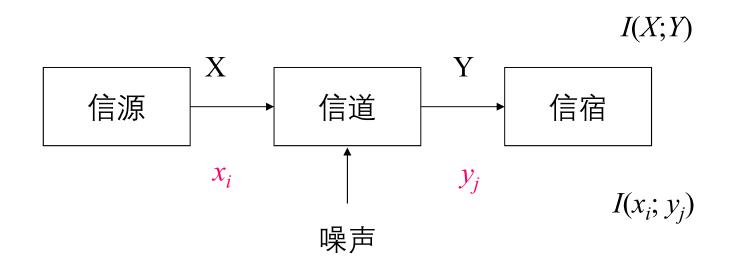
李 莹 liying2009@ecust.edu.cn

## 第二章: 信息的度量

- 一、自信息和互信息
- 二、平均自信息
- 三、平均互信息

- 1. 平均互信息的概念
- 2. 平均互信息的性质
- 3. 数据处理定理

### 1. 平均互信息的概念



平均交互信息量、交互熵

$$I(X;Y) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} p(x_{i}y_{j})I(x_{i};y_{j}) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} p(x_{i}y_{j})\log \frac{p(x_{i} \mid y_{j})}{p(x_{i})}$$

$$= \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} p(x_{i}y_{j})\log \frac{1}{p(x_{i})} - \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{m} p(x_{i}y_{j})\log p(x_{i} \mid y_{j})$$

$$= H(X) - H(X \mid Y)$$

例 对某城市进行交通忙闲的调查,并把天气分成晴雨两种状态,气温分成冷暖两种状态。调查结果得到的各数据联合出现相对频率如表所示,

	竹	<u>.</u>		闲				
用	晴		雨		晴		雨	
冷	暖	冷	暖	冷	暖	冷	暖	
12	8	27	16	8	13	4	12	

若把这些频度看作概率测度,求:

- (1) 忙闲的无条件熵;
- (2) 天气状态和气温状态同时已知时忙闲的条件熵;
- (3) 从天气状态和气温状态同时获得的关于忙闲的信息量。

$$X = \{忙,闲\} = \{0,1\}$$

解:  $Y = \{ \mathfrak{r}, \mathfrak{r} \} = \{0,1\}$ 

则联合分布:

$$Z = \{ 2, 1 \}$$

XY								
P(xyz)		00	01	10	11			
Χ	0	0.12	0.08	0.27	0.16			
	1	0.08	0.13	0.04	0.12			
		$p_{yz}(00)=0.2$	$p_{yz}(01)=0.21$	$p_{yz}(10)=0.31$	$p_{y}(11)=0.28$			

$$H(X) = H(0.63,0.37) = 0.951$$
 比特/符号

$$H(X|YZ) = H(XYZ) - H(YZ) = H(.12,.08,.27,.16,.08,.13,.04,.12)$$
  
 $-H(.2,.21,.31,.28) = 2.819 - 1.976 = 0.843$  比特/符号

$$I(X;YZ) = H(X) - H(X/YZ) = 0.951 - 0.843 = 0.108$$
 比特 /符号

## 平均互信息与各类熵的关系

$$I(X;Y) = H(X) - H(X | Y)$$
  
=  $H(Y) - H(Y | X)$   
=  $H(X) + H(Y) - H(XY)$ 

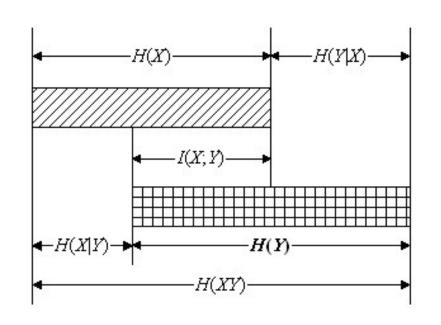


图1.3 平均互信息和各类熵之间的关系

## 2. 平均互信息的性质

1. 对称性: *I(X;Y)=I(Y;X)* 

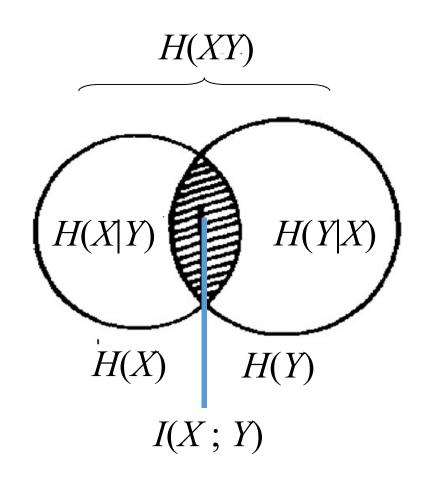
2. 非负性:  $I(X;Y) \ge 0$ 

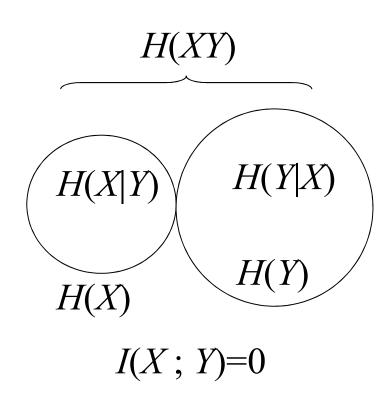
3. 极值性:  $I(X;Y) \leq \min\{H(X),H(Y)\}$ 

平均互信息量不是从两个具体消息 出发,而是从随机变量X和Y的 整体角度出发,在平均意义上 观察问题,所以平均互信息不 会出现负值。

- 4. 平均互信息和各类熵的关系: I(X;Y)=H(X)-H(X|Y)=H(Y)-H(Y|X)=H(X)+H(Y)-H(XY)
- 5. I(X;Y)是信源概率分布 $p(x_i)$ 的上凸函数和信道传递概率 $p(y_j|x_i)$ 的下凸函数。

$$I(X;Y) = f[p(x_i), p(y_i | x_i)]$$





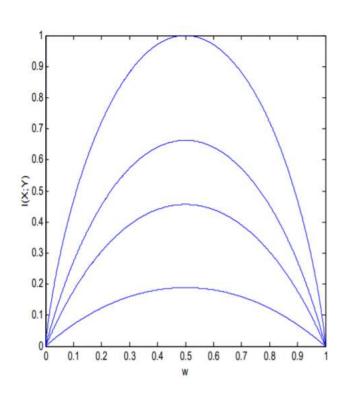
例 已知二元随机变量X、Y,输出符号均为 $\{0,1\}$ ,  $p_X(0) = \omega$ ,  $(0 \le \omega \le 1)$ ,条件概率  $p_{Y|X}(0|0) = p_{Y|X}(1|1) = 1 - p$ ,  $(0 \le p \le 1)$ , 求I(X;Y), 并讨论其凸函数性。

解: 已知 
$$p_{Y|X}(0|0) = p_{Y|X}(1|1) = 1 - p$$
, 故有  $p_{Y|X}(1|0) = p_{Y|X}(0|1) = p$  
$$(p_Y(0) \quad p_Y(1)) = (\omega \quad 1 - \omega) \begin{pmatrix} 1 - p & p \\ p & 1 - p \end{pmatrix}$$

故得 
$$H(Y) = H(p + \omega - 2\omega p)$$
,  $H(Y|X) = \omega H(p) + (1-\omega)H(p) = H(p)$   
因此  $I(X;Y) = H(p + \omega - 2\omega p) - H(p)$ 

 $=(p+\omega-2\omega p \quad 1-p-\omega+2\omega p)$ 

#### I(X;Y) 是 $\omega$ 的上凸函数

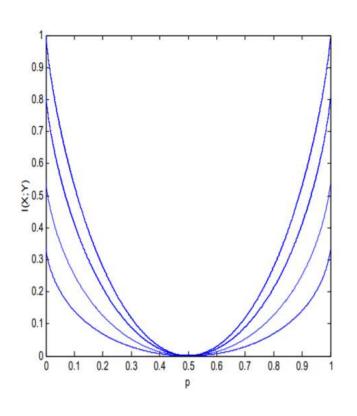


当 p=1/2时, I(X;Y)=0;

当p≠1/2有如下结论:

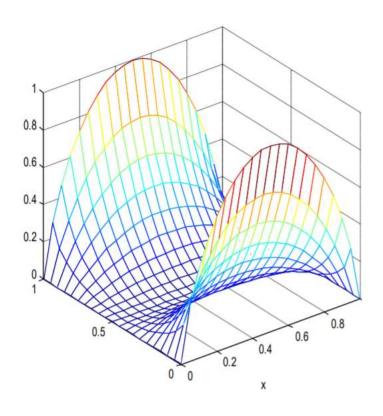
- (1) 因 $I(\omega, p) = I(\omega, 1-p)$ , 所以p和1-p 对应的是同一条曲线;
- (2) 因 $I(\omega, p) = I(1-\omega, p)$ , 所以曲线 关于 $\omega = 1/2$ 对称;
- (3) 当  $p+\omega-2\omega p=1/2$  时,有  $(1-2\omega)(p-1/2)=0$ ,所以当 $\omega=1/2$  时, $I(X;Y)=\log 2-H(p)$ ,达到极大值,当  $\omega=0$  或1时,I(X;Y)取最小值0。

#### I(X;Y) 是p的下凸函数



- (1) 因  $I(\omega, p) = I(1-\omega, p)$ , 所以 $\omega$  和  $1-\omega$  对应的是同一条曲线;
- (2) 因  $I(\omega, p) = I(\omega, 1-p)$ , 所以曲线关于 p = 1/2 对称;
  - (3) 当 p = 0 或1时, $I(X;Y) = H(\omega)$ 或  $H(1-\omega)$  达到最大值,当 p = 1/2 时,I(X;Y)取最小值0。

 $I(\omega, p)$ 的图形



## 3. 数据处理定理

Z条件下,X与Y之间的平均互信息

定义2.7 平均条件互信息

$$I(X;Y|Z) = E[I(x;y|z)] = \sum_{x} \sum_{y} \sum_{z} p(xyz) \log \frac{p(x|yz)}{p(x|z)}$$

定义2.8 平均联合互信息

$$I(X;YZ) = E[I(x;yz)] = \sum_{x} \sum_{y} \sum_{z} p(xyz) \log \frac{p(x \mid yz)}{p(x)}$$

可以证明

$$I(X; YZ) = \sum_{x} \sum_{y} \sum_{z} p(xyz) \log \frac{p(x \mid z) \cdot p(x \mid yz)}{p(x) \cdot p(x \mid z)} = I(X; Z) + I(X; Y \mid Z)$$

同理 
$$I(X;YZ) = I(X;Y) + I(X;Z|Y)$$

#### 定义 马尔科夫链

如果随机变量 Z的分布仅依赖于Y的分布,而与X是独立的,则称随机变量X,Y,Z构成一个马尔可夫链,记为  $X \to Y \to Z$ .

即要求

$$p(xyz) = p(x)p(y \mid x)p(z \mid y)$$

#### 定理2.3 (数据处理定理)

如果随机变量 X, Y, Z构成一个马尔可夫链,则有以下关系成立:

$$I(X;Z) \le I(X;Y)$$

$$I(X;Z) \le I(Y;Z)$$

等号成立的条件分别是对于任意的x, y, z

$$p(x \mid yz) = p(x \mid z)$$

$$p(z \mid xy) = p(z \mid x)$$

#### 证明:

$$I(X;YZ) = I(X;Z) + \underline{I(X;Y \mid Z)} = I(X;Y) + \underline{I(X;Z \mid Y)}$$

$$\geq 0 \qquad = 0$$

$$\downarrow \downarrow$$

$$I(X;Z) \leq I(X;Y)$$

#### 等号成立:

$$I(X;Y|Z) = 0$$

$$I(X;Y|Z) = E[I(x;y|z)] = \sum_{x} \sum_{y} \sum_{z} p(xyz) \log \frac{p(x|yz)}{p(x|z)}$$

$$p(x|yz) = p(x|z)$$
同理可证其他结论。

例 已知: X为随机变量, Y = f(X)

判断:  $H(Y) \leq H(X)$ ?

解: I(X;Y) = I(Y;X)

$$H(X) - \underline{H(X \mid Y)} = H(Y) - \underline{H(Y \mid X)}$$

$$\geq 0 = 0$$

$$H(X) \ge H(Y)$$