

基础信息论

互信息量的物理解释

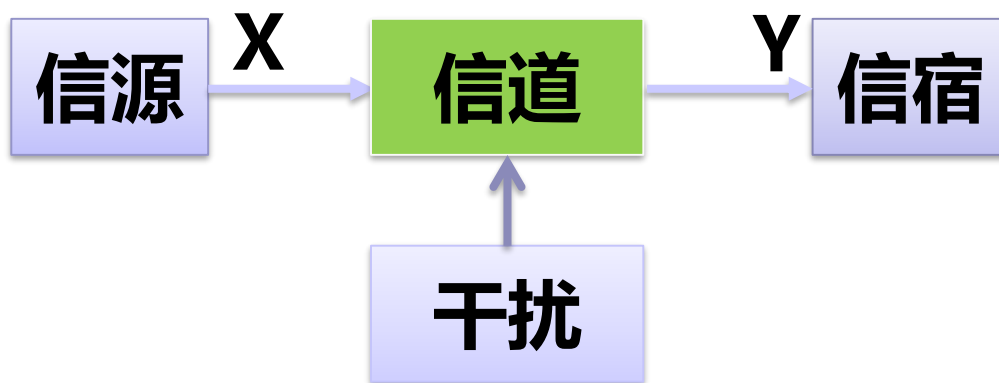
华中科技大学电信学院

学习目标

- 分析互信息量的物理解释

A. 互信息量

简化的通信系统模型



受噪声影响，信源发出的消息在信道传输过程中可能会出现错误。

■ 信源

$$\begin{bmatrix} X \\ P(X) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_n \\ p(x_1) & p(x_2) & \dots & p(x_n) \end{bmatrix}$$

■ 信宿

$$\begin{bmatrix} Y \\ P(Y) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_1 & y_2 & \dots & y_m \\ p(y_1) & p(y_2) & \dots & p(y_m) \end{bmatrix}$$

观察通信过程

一般情况下，信源发出的是消息 x_i ，但受噪声影响，接收端收到的消息是 y_j 。

在通信之前，信宿端猜测发出的是 x_i 的不确定度：

$$\text{先验不} \leftarrow \underline{I(x_i) = -\log p(x_i) = \log \frac{1}{p(x_i)}} \rightarrow \text{先验概率}$$

在通信之后，信宿端收到 y_j 之后，再来猜测信源发出的是 x_i 的不确定度：

$$\underline{I(x_i / y_j) = -\log p(x_i / y_j) = \log \frac{1}{p(x_i / y_j)}} \rightarrow \text{后验概率}$$

后验不确定度

互信息量定义

■ 定义:

- 后验不确定度, 相对于先验不确定度的减少量, 为本次通信过程中从收到的 y_j 中获得的关于 x_i 的互信息量。

$$\begin{aligned} I(x_i; y_j) &= I(x_i) - I(x_i / y_j) \\ &= -\log p(x_i) - [-\log p(x_i / y_j)] \\ &= \log p(x_i / y_j) - \log p(x_i) = \log \frac{p(x_i / y_j)}{p(x_i)} \quad *$$

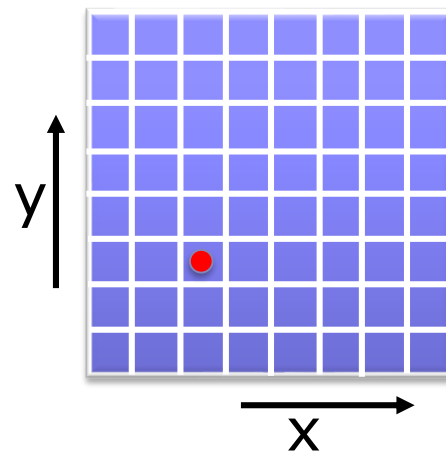
注意: $I(x_i y_j)$ $I(x_i / y_j)$ $I(x_i; y_j)$ 容易混淆

例题

- 甲在一个 8×8 的方格棋盘上随意放入一个棋子，棋子所放位置是等概率的。
- (1) 若甲告知乙，棋子落入方格的行号，这时乙得到了多少信息量？
- (2) 若甲将棋子落入方格的行号和列号都告知乙，这时乙得到了多少信息量？

解：(1) 互信息量 = 先验不确定度—后验不确定度
$$= -\log \frac{1}{64} - [-\log \frac{1}{8}] = 3 \text{ 比特}$$

(2) 互信息量 $= -\log \frac{1}{64} - 0 = 6 \text{ 比特}$

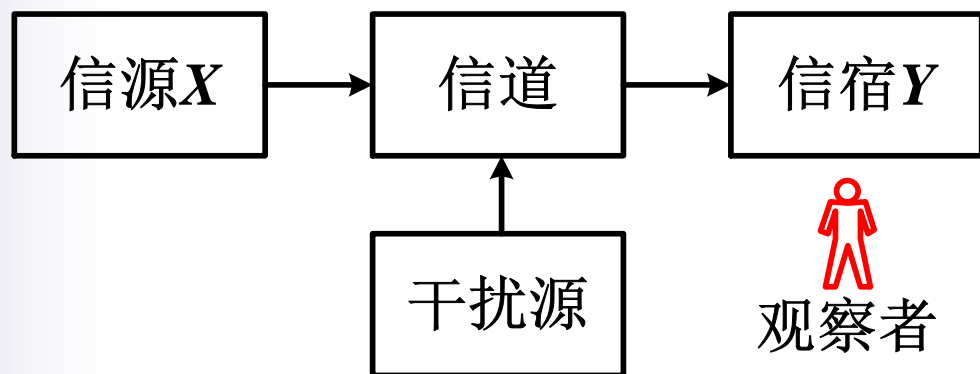


互信息的三种形式1

1. 第一种形式

$$I(x_i; y_j) = I(x_i) - I(x_i / y_j) = \log \frac{p(x_i / y_j)}{p(x_i)} \quad *$$

物理意义：



观察者站在信宿端。通信后，从 y_j 获得的关于 x_i 的信息量。

通信前问：这次信源发送的会是 x_i 吗？

回答：不确定度 $I(x_i)$

通信后问：（收到的是 y_j ）这次信源发送的会是 x_i 吗？

回答：不确定度 $I(x_i / y_j)$

互信息的三种形式2

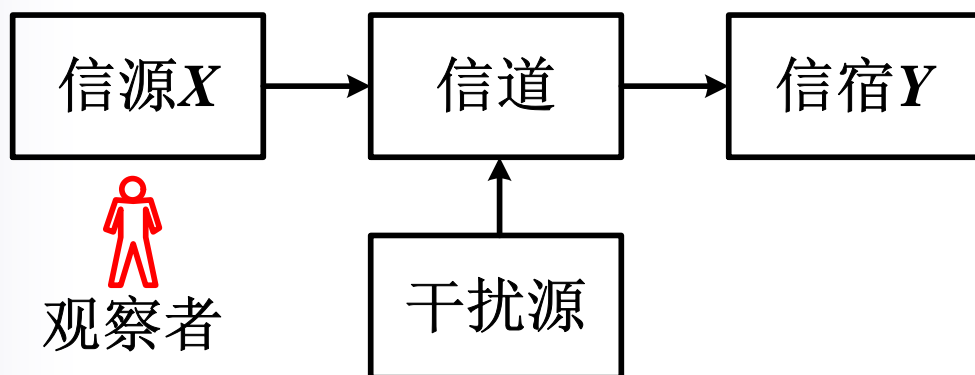
2. 第二种形式

$$I(y_j; x_i) = I(y_j) - I(y_j / x_i) = \log \frac{p(y_j / x_i)}{p(y_j)} *$$

第一种形式：从 y_j 获得的关于 x_i 的信息量。

第二种形式：从 x_i 获得的关于 y_j 的信息量。

物理意义：



观察者站在信源端。通信后，从 x_i 获得的关于 y_j 的信息量。

通信前问：这次信宿收到的会是 y_j 吗？

回答：不确定度 $I(y_j)$

通信后问：（发送的是 x_i ）这次信宿收到的会是 y_j 吗？

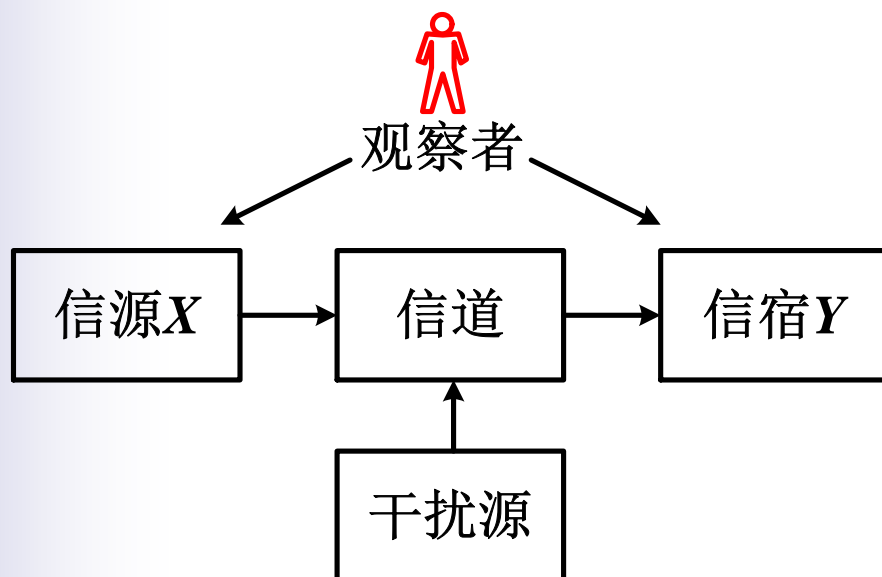
回答：不确定度 $I(y_j / x_i)$

互信息的三种形式3

3. 第三种形式

第一/二种形式：观察者站在信宿/信源端。

第三种形式：观察者站在系统整体（**宏观角度观察**）。



通信前： x_i 和 y_j 相互独立

通信后： x_i 和 y_j 相互关联

通信前问：这次信源发送的会是 x_i 吗？
信宿收到的会是 y_j 吗？

回答：不确定度 $I(x_i) + I(y_j)$

通信后问：这次信源发送的会是 x_i 吗？
信宿收到的会是 y_j 吗？

回答：不确定度 $I(x_i y_j)$

互信息的三种形式3(续)

第三种形式的物理意义:

观察者站在系统整体进行宏观观察。

通信前的整体不确定度: $I(x_i) + I(y_j)$

通信后的整体不确定度: $I(x_i y_j)$

通信后获得的信息量为整体不确定度的减少。

$$\begin{aligned} I(x_i; y_j) &= [I(x_i) + I(y_j)] - I(x_i y_j) \\ &= [-\log p(x_i) - \log p(y_j)] - [-\log p(x_i y_j)] \\ &= \log \frac{p(x_i y_j)}{p(x_i) p(y_j)} \end{aligned}$$



B. 互信息的性质1

1. 对称性 (互易性)

$$I(x_i; y_j) = I(y_j; x_i)$$

证: $I(x_i; y_j) = \log \frac{p(x_i / y_j) \cdot p(y_j)}{p(x_i) \cdot p(y_j)} = \log \frac{p(x_i y_j)}{p(x_i) \cdot p(y_j)}$

第一种形式:
信宿端

$$= \log \frac{p(y_j / x_i)}{p(y_j)} = I(y_j; x_i)$$

第二种形式:
信源端

物理意义:

信源 信宿 “你中有我，我中有你”。

事件 y_j 提供的有关于事件 x_i 的信息量等于由事件 x_i 提供的关于事件 y_j 信息量

互信息的性质2

■ 2. 互信息量可为0

当 X 、 Y 独立时,

$$I(x_i; y_j) = \log \frac{p(x_i y_j)}{p(x_i) \cdot p(y_j)} = \log \frac{p(x_i) \cdot p(y_j)}{p(x_i) \cdot p(y_j)} = 0$$

第三种形式:
全局

物理意义:

当 X 、 Y 独立时, 从 y_j 中得不到关于 x_i 的任何信息。

互信息的性质3

3. 互信息量可负

对比：自信息量为非负值

解释: $I(x_i; y_j) = \log \frac{p(x_i / y_j)}{p(x_i)}$ — 后验概率
— 先验概率

当 $p(x_i / y_j) < p(x_i)$ 时, $I(x_i; y_j) < 0$

所表达的含义: $I(x_i; y_j) = -\log p(x_i) - [-\log p(x_i / y_j)]$

先验不确定度 < 后验不确定度

物理意义:

- 当收到 y_j 后, 对 x_i 是否会发生的**不确定度**不仅没有减少, 反而还增加了。
- 这通常是由于通信过程中出现**传输错误**或受到**干扰**所引起的。

C. 条件互信息量和联合互信息量

- **条件互信息量**：在随机事件 z_k 已经发生的条件下，随机事件 y_j 发生后，所间接提供的随机事件 x_i 的信息（不确定度的消减）

- **数学表达式**

$$I(x_i; y_j / z_k) = \log \frac{p(x_i / y_j z_k)}{p(x_i / z_k)}$$

- **联合互信息量**：联合事件 $y_j z_k$ 发生后，所间接提供的另一个随机事件 x_i 的信息（不确定度的消减）

- **数学表达式**

$$I(x_i; y_j z_k) = \log \frac{p(x_i / y_j z_k)}{p(x_i)}$$

三个互信息量的关系

- 互信息量、联合事件互信息量、条件互信息量三者都是随机变量，其值随着变量 x_i ， y_j ， z_k 的变化而变化。

- 三者关系为：

$$I(x_i; y_j z_k) = I(x_i; y_j) + I(x_i; z_k / y_j)$$

- 说明：

- 一联合事件 $y_j z_k$ 出现后所提供的有关 x_i 的信息量等于事件 y_j 出现后所提供的有关 x_i 的信息量加上在给定事件 y_j 的条件下再出现事件 z_k 所提供的有关 x_i 的信息量。

例

- 某人A预先知道他的三位朋友 B 、 C 、 D 中必定将有一人晚上到他家来，并且这三人来的可能性均相同
 - 其先验概率为： $p(B)=p(C)=p(D)=1/3$
- 但是上午A接到 D 的电话不能来了
 - 把这次电话作为事件 E ，那么有后验概率 $p(D/E)=0, p(B/E)=p(C/E)=1/2$
- 下午A又接到 C 的电话，说晚上开会不能来
 - 把这次电话作为事件 F ，那么有后验概率 $p(C/EF)=p(D/EF)=0, p(B/EF)=1$

续例

$$p(B)=p(C)=p(D)=1/3$$

$$p(D/E)=0, p(B/E)=p(C/E)=1/2$$

$$p(C/EF)=p(D/EF)=0, p(B/EF)=1$$

- 事件E（上午的电话）发生后，A获得关于B,C,D的互信息为：

$$I(B;E) = \log \frac{p(B/E)}{p(B)} = \log \frac{1/2}{1/3} = 0.585 \text{ bit}$$

$$I(C;E) = I(B;E) = 0.585 \text{ bit}$$

因为 $p(D/E)=0$ ，即在事件E发生的条件下不会出现D事件，
所以，无须考虑D事件与E事件之间的互信息量。

- 事件EF（两次电话）发生后，A获得关于B,C,D的互信息为：

$$I(B;EF) = \log \frac{p(B/EF)}{p(B)} = \log \frac{1}{1/3} = 1.585 \text{ bit}$$

因为其它两个条件概率 $p(C/EF), p(D/EF)$ 均为零，

所以，不必考虑C,D事件与EF事件之间的互信息量。

- 由此例可以看出，由于 $I(B;EF)=1.585\text{bit}$, $I(B;E)=0.585\text{bit}$ ，因此事件EF的出现有助于肯定事件B的出现。

续例

$$p(B)=p(C)=p(D)=1/3$$

$$p(D/E)=0, p(B/E)=p(C/E)=1/2$$

$$p(C/EF)=p(D/EF)=0, p(B/EF)=1$$

- 在事件E（上午的电话）发生的条件下，计算条件互信息量

$$I(B; F / E) = \log \frac{p(B / E F)}{p(B / E)} = \log \frac{1}{1 / 2} = 1 \text{ bit}$$

前面已算出 $I(B; EF) = 1.585 \text{ bit}$; $I(B; E) = 0.585 \text{ bit}$

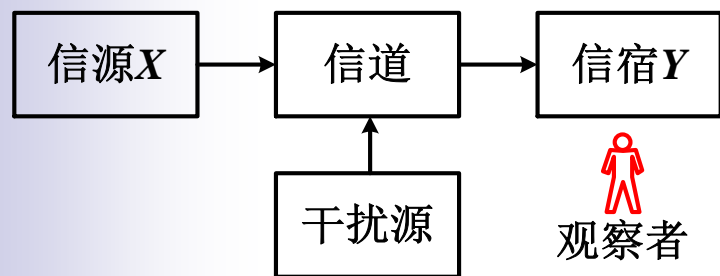
可见 $I(B; EF) = I(B; E) + I(B; F / E)$

- 事件EF出现后所提供的有关B的信息量 $I(B; EF)$ ，等于事件E出现后所提供的有关B的信息量 $I(B; E)$ 加上在给定事件E的条件下，再出现事件F所提供的有关B的信息量。

总结

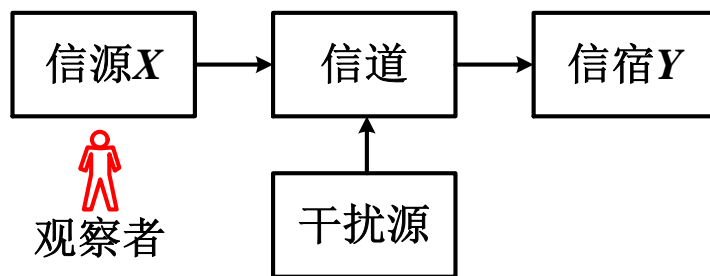
- 从微观不同角度分析互信息量的物理解释，结果自治

$$I(x_i; y_j) = I(x_i) - I(x_i / y_j) = \log \frac{p(x_i / y_j)}{p(x_i)}$$



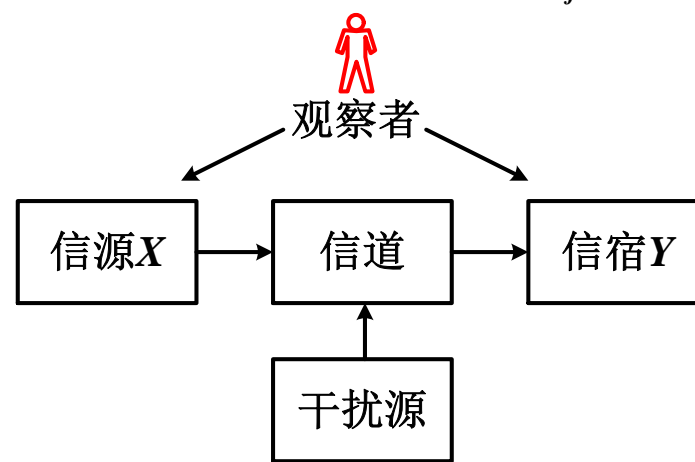
$$I(x_i; y_j) = I(y_j; x_i)$$

$$I(y_j; x_i) = I(y_j) - I(y_j / x_i) = \log \frac{p(y_j / x_i)}{p(y_j)}$$



$$I(x_i; y_j) = I(x_i) + I(y_j) - I(x_i, y_j)$$

$$I(x_i; y_j) = \log \frac{p(x_i y_j)}{p(x_i) \cdot p(y_j)}$$



谢谢!

黑晓军

华中科技大学

电子信息与通信学院

Email: heixj@hust.edu.cn

网址: <http://eic.hust.edu.cn/aprofessor/heixiaojun>

参考资料

- 陈运, 信息论与编码 (第三版) 第4章, 电子工业出版社出版, 2015