信息论基础

李 莹 liying2009@ecust.edu.cn

第四章:信道及信道容量

- 一、信道分类
- 二、离散单符号信道及其信道容量
- 三、离散多符号信道及其信道容量
- 四、组合信道及其信道容量

第四章:信道及信道容量

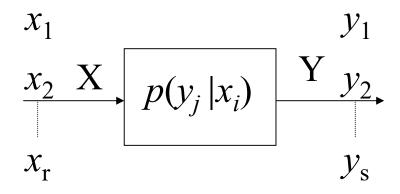
1. 离散多符号信道



定义4.6 若在任意时刻信道的输出只与此时刻信道的输入有关,而与其他时刻的输入和输出无关,则称之为离散无记忆信道,简称为DMC (discrete memoryless channel)。

输入、输出随机序列的长度为N的离散无记忆平稳信道通常称为离散无记忆信道的N次扩展信道。

单符号离散信道的数学模型



$$\mathbf{P} = \begin{bmatrix} p_{11} & p_{12} & \cdots & p_{1s} \\ p_{21} & p_{22} & \cdots & p_{2s} \\ \vdots & & & & \\ p_{r1} & p_{r2} & \cdots & p_{rs} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} X, P(Y | X), Y \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{X} = X_{1}X_{2} \cdots X_{N}$$

$$\mathbf{Y} = Y_{1}Y_{2} \cdots Y_{N}$$

$$\mathbf{x}_{1} = x_{1}x_{1} \cdots x_{1}$$

$$\mathbf{x}_{2} = x_{1}x_{1} \cdots x_{2}$$

$$\vdots$$

$$\mathbf{x}_{i} = x_{i_{1}}x_{i_{2}} \cdots x_{i_{N}}$$

$$\vdots$$

$$\mathbf{x}_{r^{N}} = x_{r}x_{r} \cdots x_{r}$$

$$i = 1, 2, \dots, r^{N}, j = 1, 2, \dots, s^{N}$$

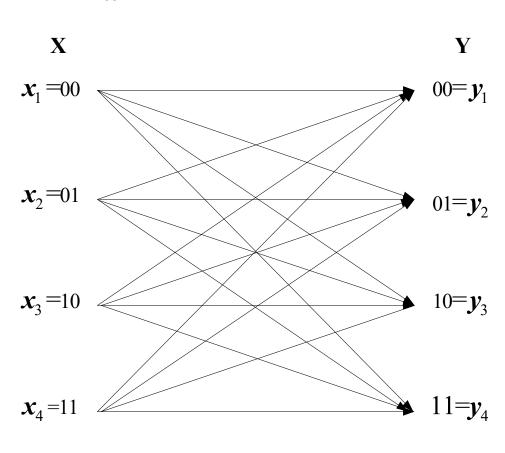
$$X_{j_{k}} \in (x_{1}, x_{2}, \dots, x_{r}), \qquad y_{j_{k}} \in (y_{1}, y_{2}, \dots, y_{s})$$

$$\begin{bmatrix}
\mathbf{X}, P(\mathbf{Y} | \mathbf{X}), \mathbf{Y}
\end{bmatrix} \qquad \mathbf{P} = \begin{bmatrix}
p_{11} & p_{12} & \cdots & p_{1s^{N}} \\
p_{21} & p_{22} & \cdots & p_{2s^{N}} \\
\vdots & & & & \\
p_{r^{N_{1}}} & p_{r^{N_{2}}} & \cdots & p_{r^{N_{s}^{N}}}
\end{bmatrix} \\
\sum_{j=1}^{s^{N}} p_{ij} = 1 \qquad p_{ij} \ge 0 \\
P(\mathbf{Y} | \mathbf{X}) = P(Y_{1}Y_{2} \cdots Y_{N} | X_{1}X_{2} \cdots X_{N}) \\
= P(Y_{1} | X_{1}) P(Y_{2} | X_{2}) \cdots P(Y_{N} | X_{N}) \\
= \prod_{j=1}^{N} P(Y_{k} | X_{k})$$

例 4.8 二元对称信道的二次扩展信道。

解:二次扩展信道的输入、输出序列的每一个随机变量均取值于 $\{0,1\}$,输入共有 $r^N = 2^2 = 4$ 个取值,输出共有 $s^N = 2^2 = 4$ 个取值。根据

$$P(\mathbf{Y} \mid \mathbf{X}) = \prod_{k=1}^{N} P(Y_k \mid X_k)$$



可求出

$$p(\mathbf{y}_{1} | \mathbf{x}_{1}) = p(00 | 00) = p(0 | 0)p(0 | 0) = \overline{p}^{2}$$

$$p(\mathbf{y}_{2} | \mathbf{x}_{1}) = p(01 | 00) = p(0 | 0)p(1 | 0) = \overline{p}p$$

$$p(\mathbf{y}_{3} | \mathbf{x}_{1}) = p(10 | 00) = p(1 | 0)p(0 | 0) = \overline{p}p$$

$$p(\mathbf{y}_{4} | \mathbf{x}_{1}) = p(11 | 00) = p(1 | 0)p(1 | 0) = p^{2}$$

同理可求出其他的转移概率

$$p_{ij}$$
, $i = 2, 3, 4, j = 1, 2, 3, 4$

得到信道矩阵:

$$\mathbf{P} = \begin{bmatrix} -\frac{1}{p^2} & -\frac{1}{pp} & p & p & p^2 \\ -\frac{1}{pp} & -\frac{1}{p^2} & p^2 & p & p \\ -\frac{1}{pp} & p^2 & p & p & p \\ -\frac{1}{p^2} & -\frac{1}{pp} & p & p & p \end{bmatrix}$$

定理4.4 若信道的输入和输出分别是N长序列 X和Y,且信道是无记忆的,则

$$I(\mathbf{X}; \mathbf{Y}) \leq \sum_{k=1}^{N} I(X_k; Y_k)$$

当信源也是无记忆时等号成立。

第四章:信道及信道容量

● 对于N次扩展信道,如果信道的输入序列中的每一个随机变量间是无记忆的,且均取值于同一信源符号集并且具有同一种概率分布(取自于同一概率空间),通过相同的信道传送到输出端,则输出序列中的每一个随机变量也取自同一符号集,并且具有相同的概率分布。

$$I(X_1;Y_1) = I(X_2;Y_2) = \cdots = I(X_N;Y_N) = I(X;Y)$$

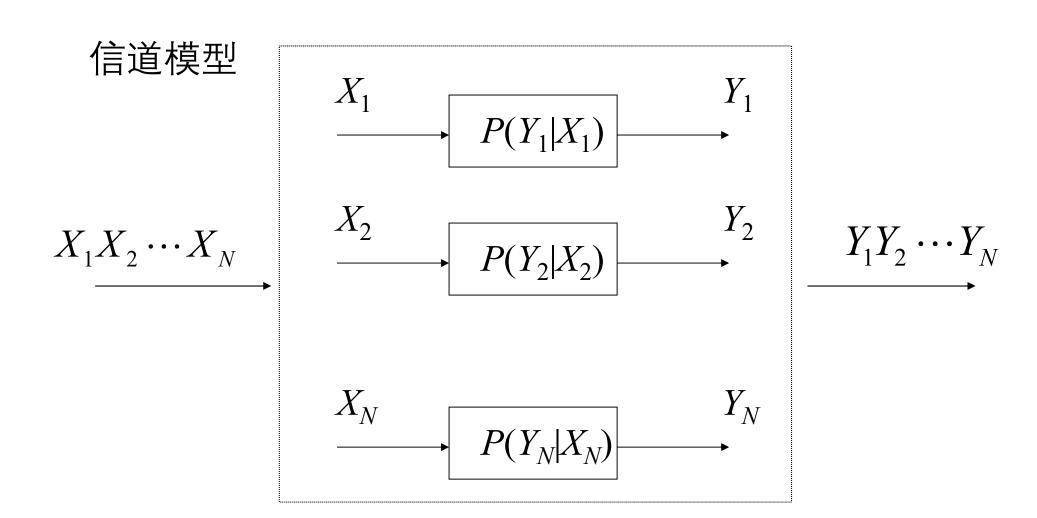
$$\Rightarrow I(\mathbf{X}; \mathbf{Y}) = \sum_{k=1}^{N} I(X_k; Y_k) = NI(X; Y)$$

● 由定理4.4,输入、输出序列长为N的离散无记忆信道

$$I(\mathbf{X}; \mathbf{Y}) \leq \sum_{k=1}^{N} I(X_k; Y_k)$$

- $C_k = C$ $k = 1, 2, \dots, N$
- $C^N = NC$
- 当信源无记忆,同时输入序列中的每一个随机变量的分布各自达到最佳输入分布时,N次扩展信道达到信道容量NC。

1. 独立并联信道



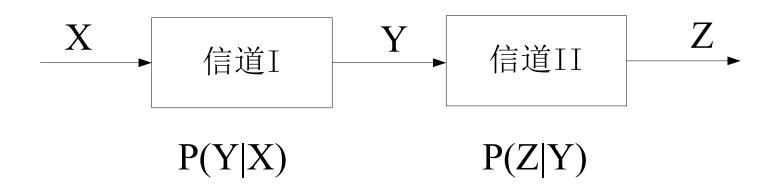
$$P(Y_1Y_2\cdots Y_N \mid X_1X_2\cdots X_N) = P(Y_1 \mid X_1)P(Y_2 \mid X_2)\cdots P(Y_N \mid X_N)$$

$$I(X_1 X_2 \cdots X_N; Y_1 Y_2 \cdots Y_N) \le \sum_{k=1}^{N} I(X_k; Y_k)$$

$$C_{\sharp\sharp} = \max_{P(X_1 \cdots X_N)} I(X_1 \cdots X_N; Y_1 \cdots Y_N) = \sum_{k=1}^N C_k$$

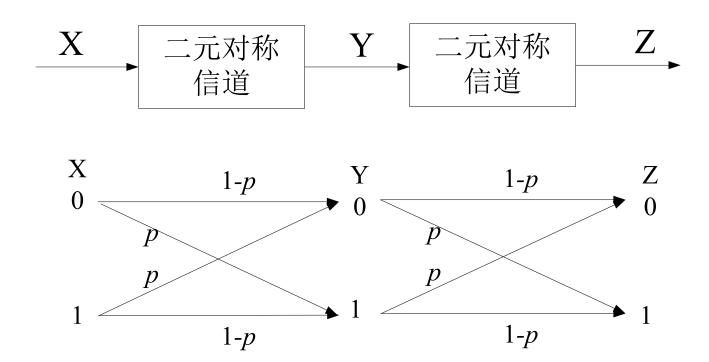
$$C_{\sharp} = \sum_{k=1}^{N} C_{k}$$
, 当信道的信道容量相同时 $C_{\sharp} = NC$

2. 级联信道



级联信道的总的信道矩阵等于这两个串联信道的信道矩阵的乘积。

例 4.9 设有两个离散二元对称信道,其级联信道如图所示,求级联信道的信道容量。



$$\mathbf{P}_{1} = \mathbf{P}_{2} = \begin{bmatrix} 1-p & p \\ p & 1-p \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{P} = \mathbf{P}_{1}\mathbf{P}_{2} = \begin{bmatrix} 1-p & p \\ p & 1-p \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1-p & p \\ p & 1-p \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} (1-p)^{2} + p^{2} & 2p(1-p) \\ 2p(1-p) & (1-p)^{2} + p^{2} \end{bmatrix}$$

 $C_{\pm} = 1 - H [2p(1-p)]$