9. 典型信道分析

例 9.1: 二进制对称信道

输入 $\mathbf{x}_m \in C = \{\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \cdots, \mathbf{x}_M\}, \mathbf{x}_m = (x_{m1}, x_{m2}, \cdots, x_{mN}), \quad x_{mn} \in \{0, 1\}, \, n = 1, 2, \cdots, N.$ 输出 $\mathbf{y} \in \mathbf{Y}^N$, $\mathbf{y} = (y_1, y_2, \cdots, y_N), \quad y_n \in \{0, 1\}, \, n = 1, 2, \cdots, N.$ 离散无记忆二进制对称信道,信道转移概率:

$$p(\mathbf{y} / \mathbf{x}_{m}) = \prod_{n=1}^{N} p(y_{n} / x_{mn})$$

$$p(y_{n} / x_{mn}) = \begin{cases} 1 - p & y_{n} = x_{mn} \\ p & y_{n} \neq x_{mn} \end{cases} \quad p < 1/2.$$

假设发送 \mathbf{x}_{m} 是等概的,译码时采用最大似然概率判决准则,接收到 \mathbf{y} 之后译作 \mathbf{x}_{m} ,即判定是发送 \mathbf{x}_{m} 的条件为:

$$p(\mathbf{y}/\mathbf{x}_{m'}) = \prod_{n=1}^{N} p(y_n / x_{m'n}) \le p(\mathbf{y}/\mathbf{x}_m) = \prod_{n=1}^{N} p(y_n / x_{mn}) \qquad \forall m' \ne m.$$

$$\mathbb{P} \qquad p^{d_{m'}} (1-p)^{N-d_{m'}} \le p^{d_m} (1-p)^{N-d_m}, \qquad \forall m' \ne m.$$

$$\left(\frac{p}{1-p}\right)^{d_{m'}} \le \left(\frac{p}{1-p}\right)^{d_m}, \qquad \forall m' \ne m.$$

其中 $d_{m'}, d_{m}$ 为 y 与 $x_{m'}$ 和 x_{m} 间不相同分量的个数

又因为 p/(1-p) < 1

有 $d_{m'} > d_m$ $\forall m' \neq m$ 上述译码准则简称为最小 Hamming 距离准则 接收到 y 之后 在码 C 由选择与 y 的

上述译码准则简称为最小 Hamming 距离准则, 接收到 y 之后,在码 C 中选择与 y 的 Hamming 距离最小的码字 x_m 作为输出.

计算上述信道和判决准则下错误概率上界:

发送第 m 个码字的译码错误概率
$$P_{e,m} \leq \sum_{\substack{m' \\ m' \neq m}} P_e(m \to m')$$
 并合界

其中 P_e(m'→m)是只考虑 m、m'两个码字时, 发送 m 错判作 m'的概率, 由 Bhattachayya 界,

$$\begin{split} P_{e}(m \rightarrow m') &\leq \sum_{\mathbf{y}} \sqrt{p(\mathbf{y} / \mathbf{x}_{m'}) p(\mathbf{y} / \mathbf{x}_{m})} \\ &= \sum_{y_{1}} \cdots \sum_{y_{N}} \prod_{n=1}^{N} \sqrt{p(y_{n} / x_{m'n}) p(y_{n} / x_{mn})} \\ &= \prod_{n=1}^{N} \sum_{y_{n}} \sqrt{p(y_{n} / x_{m'n}) p(y_{n} / x_{mn})} \\ &= \left[\sqrt{4p(1-p)} \right]^{d_{mm'}} \end{split}$$

 $d_{mm'}$ 是 $\mathbf{x}_m, \mathbf{x}_{m'}$ 两个码字中不相同分量的个数.

定义
$$z = \sqrt{4p(1-p)}$$
 则
$$P_{e,m} \le A(z) - 1$$

其中
$$A(x) = 1 + A_1 x + A_2 x^2 + \dots + A_N x^N$$

系数 A_n 是码 C 中与 \mathbf{x}_m 有 n 个分量不相同的码字个数, $A(\mathbf{x})$ 是码 C 中码字 \mathbf{x}_m 的距离多项式.

例 9.2: 二进制加性高斯白噪声信道

输入 $\mathbf{x}_m \in C = \{\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \cdots, \mathbf{x}_M\}, \mathbf{x}_m = (x_{m1}, x_{m2}, \cdots, x_{mN}), x_{mn} \in \{-a, +a\}, n = 1, 2, \cdots, N.$ $\label{eq:y_n} \boldsymbol{y} = (y_1, \quad y_2, \quad \cdots, \, y_N), \quad y_n {\in} R, \qquad \quad n = 1, \, 2, \, \, \cdots, \, N.$

加性高斯白噪声信道转移概率

$$p(\mathbf{y}/\mathbf{x}_m) = \prod_{n=1}^{N} \frac{1}{\sqrt{\pi N_0}} e^{-\frac{(y_n - x_{nm})^2}{N_0}}$$

假设发送 \mathbf{x}_{m} 是等概的,译码时采用最大似然概率判决准则,接收到 \mathbf{y} 之后译作 \mathbf{x}_{m} , 即判定发送 xm 的条件为:

$$\prod_{n=1}^{N} \frac{1}{\sqrt{\pi N_0}} e^{-\frac{(y_n - x_{m'n})^2}{N_0}} \leq \prod_{n=1}^{N} \frac{1}{\sqrt{\pi N_0}} e^{-\frac{(y_n - x_{mm})^2}{N_0}}$$

$$\forall m' \neq m$$

$$\left\| \mathbf{y}, \mathbf{x}_{m'} \right\|^2 \geq \left\| \mathbf{y}, \mathbf{x}_{m} \right\|^2$$

$$\forall m' \neq m$$

上述译码准则简称为最小欧几里德距离准则, 接收到 v 之后在码 C 中选择与 v 欧几 里德距离最小的码字 \mathbf{x}_{m} 作为输出.

计算上述信道和判决准则下错误概率上界.

发送第 m 个码字的译码概率
$$P_{e,m} \leq \sum_{m' \atop m' \neq m} P_e(m \rightarrow m')$$

其中
$$P_e(m \to m')$$
是仅考虑 $\mathbf{x}_m, \mathbf{x}_m$,两个码字,并使用 Bhattachayya 界.
$$P_e(m \to m') \leq \sum_{\mathbf{y}_1} \sqrt{p(\mathbf{y} / \mathbf{x}_{m'}) p(\mathbf{y} / \mathbf{x}_m)}$$

$$= \sum_{y_1} \cdots \sum_{y_N} \prod_{n=1}^N \sqrt{p(y_n / x_{m'n}) p(y_n / x_{mn})}$$

$$= \prod_{n=1}^N \int dy_n \sqrt{p(y_n / x_{m'n}) p(y_n / x_{mn})}$$

$$= \left[\int dy \frac{1}{\sqrt{\pi N_0}} e^{-\frac{(y-a)^2 + (y+a)^2}{2N_0}} \right]^{d_{mm'}} d_{mm'}$$

$$\pm \mathbf{x}_m, \mathbf{x}_m$$
,两个码字不同分量个数.
$$\mathbf{z} \leq \int dy \frac{1}{\sqrt{\pi N_0}} e^{-\frac{y^2}{N_0}} \cdot e^{-\frac{a^2}{N_0}} = e^{-\frac{a^2}{N_0}}$$

$$\mathbb{P}_{e,m} \leq \sum_{m' \neq m} \left[e^{-\frac{a^2}{N_0}} \right]^{d_{mm'}} = A(z) - 1$$

或者也可以得到 $P_{e,m} \leq (M-1)e^{-\frac{d_{\min}a^2}{N_0}}$, d_{\min} 是码 C 中两个码字的最小距离.

注: 在例 2 的计算中, 如果不用 Bhattachayya 界, 而采用例 9.3 中的方法, 则有

$$P_e(m \to m') = Q\left(\sqrt{2a^2 d_{mm'} / N_0}\right)$$

例 9.3: 加性高斯白噪声信道

输入
$$\mathbf{x}_m \in C = \{\mathbf{x}_1, \mathbf{x}_2, \cdots, \mathbf{x}_M\}, \mathbf{x}_m = (\mathbf{x}_{m1}, \mathbf{x}_{m2}, \cdots, \mathbf{x}_{mN}), \mathbf{x}_{mn} \in A_x, n = 1, 2, \cdots, N.$$
 输出 $\mathbf{y} \in R^N$, $\mathbf{y} = (y_1, y_2, \cdots, y_N), \mathbf{y}_n \in R$, $n = 1, 2, \cdots, N.$

信道转移概率
$$p(\mathbf{y}/\mathbf{x}_m) = \prod_{n=1}^{N} \frac{1}{\sqrt{\pi N_0}} e^{-\frac{(y_n - x_{nm})^2}{N_0}}$$

按最大后验概率译码准则, 若 $y \in Y_m$, $m=1, 2, \cdots M$. 则判发送了 \mathbf{x}_m .

$$Y_{m} = \left\{ \mathbf{y}: p(\mathbf{y}/\mathbf{x}_{m})p(\mathbf{x}_{m}) \geq p(\mathbf{y}/\mathbf{x}_{m'})p(\mathbf{x}_{m'}) \quad \forall m' \neq m \right\}$$

$$= \left\{ \mathbf{y}: \log \frac{p(\mathbf{x}_{m})}{p(\mathbf{x}_{m'})} + \frac{1}{N_{0}} \left\| \mathbf{y}, \mathbf{x}_{m'} \right\|^{2} - \frac{1}{N_{0}} \left\| \mathbf{y}, \mathbf{x}_{m} \right\|^{2} \geq 0 \quad \forall m' \neq m \right\}$$

$$= \left\{ \mathbf{y}: \log \frac{p(\mathbf{x}_{m})}{p(\mathbf{x}_{m'})} + \frac{1}{N_{0}} \sum_{n=1}^{N} 2(x_{mn} - x_{m'n}) y_{n} - \frac{1}{N_{0}} \sum_{n=1}^{N} (x_{mn}^{2} - x_{m'n}^{2}) \geq 0 \quad \forall m' \neq m \right\}$$

$$= \left\{ \mathbf{y}: D_{mm'} = \frac{2}{N_{0}} \langle \mathbf{x}_{m} - \mathbf{x}_{m'}, \mathbf{y} \rangle \geq \frac{E_{m} - E_{m'}}{N_{0}} - \log \frac{p(\mathbf{x}_{m})}{p(\mathbf{x}_{m'})} \quad \forall m' \neq m \right\}$$

若按最大似然准则译码

$$Y_m = \left\{ y: D_{mm'} \ge \left(E_m - E_{m'} \right) / N_0 \quad \forall m' \ne m \right\}$$

计算译码错误概率:

$$\begin{split} P_{e,m} &\leq \sum_{m'} P_{e}(m \to m') = \sum_{m'} P_{r} \left\{ D_{mm'} \leq \frac{E_{m} - E_{m'}}{N_{0}} / \mathbf{x}_{m} \right\} \\ D_{mm'} &= \frac{2}{N_{0}} \sum_{n=1}^{N} (x_{mn} - x_{m'n}) y_{n} \text{ 是高斯变量 } y_{n} = x_{mn} + z_{n} \text{ 的线性组合, } \text{ 是高斯的.} \\ E \left[D_{mm'} / \mathbf{x}_{m} \right] &= \frac{2}{N_{0}} \sum_{n=1}^{N} (x_{mn} - x_{m'n}) E \left[y_{n} / x_{mn} \right] \\ &= \frac{2}{N_{0}} \left[E_{m} - \langle \mathbf{x}_{m}, \mathbf{x}_{m'} \rangle \right] = \mu_{D} \\ VAR \left[D_{mm'} / \mathbf{x}_{m} \right] &= E \left[\frac{2}{N_{0}} \sum_{n=1}^{N} (x_{mn} - x_{m'n}) (y_{n} - x_{mn}) \frac{2}{N_{0}} \sum_{l=1}^{N} (x_{ml} - x_{m'l}) (y_{l} - x_{ml}) \right] \\ &= \frac{2}{N_{0}} \left\| \mathbf{x}_{m} - \mathbf{x}_{m'} \right\|^{2} = \sigma_{D}^{2} \\ P_{e}(m \to m') &= \int_{-\infty}^{(E_{m} - E_{m'}) / N_{0}} \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_{D}^{2}}} \exp \left[-\frac{(D_{mm'} - \mu_{D})^{2}}{2\sigma_{D}^{2}} \right] dD_{mm'} = Q(\beta) \\ \\ \mathbb{E} \oplus \beta &= \frac{1}{\sigma_{D}} \left[\mu_{D} - (E_{m} - E_{m'}) / N_{0} \right] = \frac{\left\| \mathbf{x}_{m} - \mathbf{x}_{m'} \right\|}{\sqrt{2N_{0}}} = \sqrt{\frac{\left\| \mathbf{x}_{m} - \mathbf{x}_{m'} \right\|^{2}}{2N_{0}}} \end{split}$$

 $Q(u) = \int_{-\sqrt{2\pi}}^{u} e^{-\frac{x^2}{2}} dx = \int_{-\sqrt{2\pi}}^{+\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^2}{2}} dx$