第三章 信源编码——离散信源无失真编码

3.7 令离散无记忆信源

$$U = \begin{cases} a_{1,\dots,a_{2,\dots,a_{k}}} \\ p(a_{1})p(a_{2})p(a_{i}) \end{cases}$$

且 $0 \le P(a_1) \le P(a_2) \le \dots \le P(a_k) < 1$ 。 定义 $Q_i = \sum_{k=1}^{i-1} p(a_k)$, i > 1, 而 $Q_1 = 0$, 今按

下述方法进行二元编码。消息 \mathbf{a}_k 的码字为实数 \mathbf{Q}_k 的二元数字表示序列的 截短(例如 1/2 的二元数字表示序列为 $1/2 \rightarrow 10000...$, $1/4 \rightarrow 0100...$),保留的截短序列长度 \mathbf{n}_k 是大于或等于 $\mathbf{I}(\mathbf{a}_k)$ 的最小整数。

(a) 对信源
$$U = \begin{cases} a_{1...}a_{2.....}a_{3....}a_{4....}a_{5.....}a_{6.....}a_{7.....}a_{8....} \\ 1/4, 1/4, 1/8, 1/8, 1/6, 1/6, 1/6, 1/6 \end{cases}$$
构造码。

- (b) 证明上述编码法得到的码满足异字头条件,且平均码长 \bar{n} 满足 $H(U) \le \bar{n} \le H(U) + 1$ 。
- **3.11** 设信源有 K 个等概的字母,其中 K= $\alpha \cdot 2^{j}$,1 $\leq \alpha \leq 2$ 。今用 Huffman 编码法进行二元编码。
 - (a) 是否存在有长度不为 j 或 j+1 的码字, 为什么?
 - (b) 利用 α 和j表示长为j+1的码字数目。
 - (c) 码的平均长度是多少?
- **3.12** 设二元信源的字母概率为 $p(0) = \frac{1}{4}$, $p(1) = \frac{3}{4}$ 。若信源输出序列为

1011 0111 1011 0111

- (a) 对其进行算术编码并进行计算编码效率。
- (b) 对其进行 LZ 编码并计算编码效率。

3.14 设有一 DMS, U=
$$\begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0.9 & 0.1 \end{bmatrix}$$

采用如下表的串长编码法进行编码

信源输出序列	0 串长度(或中间数字)	输出二元码字
1	0	0000
01	1	0001
001	2	0010
00000001	7	0111
00000000	8	1

- (a)求 H(U)。
- (b)求对于每个中间数字相应的信源数字的平均长度 \overline{n} 。
- (c)求每个中间数字对应的平均长度 $\overline{n_{_{3}}}$ 。
- (d)说明码的唯一可译性。

第四章 信道及信道容量

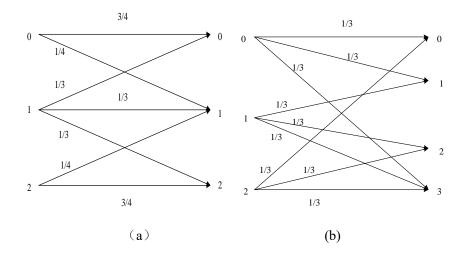
1 计算由下述转移概率矩阵给定的 DMC 的容量。

(a)
$$\begin{bmatrix} 1-p & p & 0 \\ 0 & 1-p & p \\ p & 0 & 1-p \end{bmatrix}$$

(b)
$$\begin{bmatrix} \frac{1-p}{2} & \frac{1-p}{2} & \frac{p}{2} & \frac{p}{2} \\ \frac{p}{2} & \frac{p}{2} & \frac{1-p}{2} & \frac{1-p}{2} \end{bmatrix}$$

(c)
$$\begin{bmatrix} 1-p & p & 0 \\ p & 1-p & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

2 求图中 DMC 的容量及最佳输入分布



3. 带宽为 3 kHZ, 信噪比为 30 dB 的电话系统, 若传送时间为 3 分钟, 试估计可能传送话音信息的数目。

第五章 离散信道编码定理

1 设有一DMC, 其转移概率矩阵为

$$\begin{bmatrix} 1/2 & 1/3 & 1/6 \\ 1/6 & 1/2 & 1/3 \\ 1/3 & 1/6 & 1/2 \end{bmatrix}$$

若 $Q(x_1)=1/2$, $Q(x_2)=Q(x_3)=1/4$, 试求两种译码准则下的译码规则,并计算误码率。