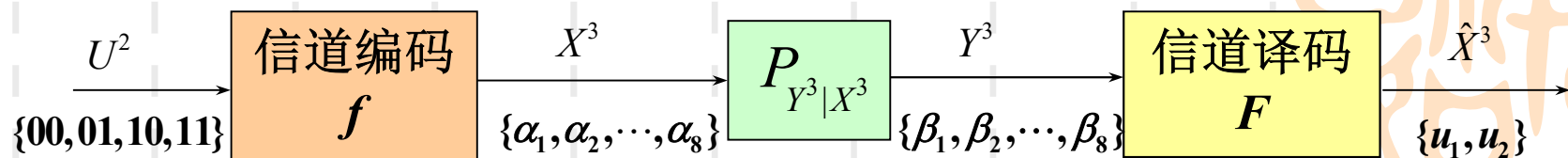


## 2、对符号串编码



$$\begin{array}{l}
 u_1 u_1 = 00 \xrightarrow{f_1} \alpha_1 = 000 \\
 \qquad \qquad \alpha_2 = 001 \\
 u_1 u_2 = 01 \xrightarrow{f_1} \alpha_3 = 010 \\
 \qquad \qquad \alpha_4 = 011 \\
 u_2 u_1 = 10 \xrightarrow{f_1} \alpha_5 = 100 \\
 \qquad \qquad \alpha_6 = 101 \\
 u_2 u_2 = 11 \xrightarrow{f_1} \alpha_7 = 110 \\
 \qquad \qquad \alpha_8 = 111
 \end{array}
 \quad \Rightarrow \quad
 \begin{array}{l}
 \beta_1 = 000 \\
 \beta_2 = 001 \\
 \beta_3 = 010 \\
 \beta_4 = 011 \\
 \beta_5 = 100 \\
 \beta_6 = 101 \\
 \beta_7 = 110 \\
 \beta_8 = 111
 \end{array}
 \xrightarrow{F}
 \begin{array}{l}
 \alpha_1 = 000 \\
 \alpha_3 = 010 \\
 \alpha_5 = 100 \\
 \alpha_7 = 110
 \end{array}$$

结论:

增多消息  
个数  $M$  会提  
高  $R$ , 但会  
使  $P_e$  增大。

$$[P_{Y^3|X^3}] = \begin{bmatrix} \bar{p}^3 & \bar{p}^2 p & \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 & \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 & \bar{p} p^2 & p^3 \\ \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 & \bar{p}^3 & \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 & p^3 & \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 \\ \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 & \bar{p} p^2 & p^3 & \bar{p}^3 & \bar{p}^2 p & \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 \\ \bar{p} p^2 & p^3 & \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 & \bar{p}^2 p & \bar{p} p^2 & \bar{p}^3 & \bar{p}^2 p \end{bmatrix} \begin{matrix} \alpha_1 \\ \alpha_3 \\ \alpha_5 \\ \alpha_7 \end{matrix}$$

$$F(\beta_1) = \alpha_1 \quad F(\beta_2) = \alpha_1 \quad F(\beta_3) = \alpha_3 \quad F(\beta_4) = \alpha_3$$

$$F(\beta_5) = \alpha_5 \quad F(\beta_6) = \alpha_5 \quad F(\beta_7) = \alpha_7 \quad F(\beta_8) = \alpha_7$$

$$\begin{aligned}
 P_e &= 1 - \frac{1}{M} \sum_{l=1}^8 P[\beta_l | F(\beta_l)] \\
 &= 1 - \frac{1}{4} (4\bar{p}^3 + 4\bar{p}^2 p) = 1.99 \times 10^{-2}
 \end{aligned}$$

$$R = \frac{\log M}{N} = \frac{\log 4}{3} = \frac{2}{3} \text{ bit/符号}$$

## 信道编码的有关结论及启示

由前面的例子得出的结论：

- 增加“重复”次数 $N$ （增大码长），会使 $P_e$ 下降（好），但 $R$ 也跟着下降（不好）。
- 增多消息个数 $M$ 会提高 $R$ （好），但会使 $P_e$ 增大（不好）。

启示：

增大码长 $N$ ，同时适当增多消息个数 $M$ ，有可能使平均差错率降低到要求的范围以内，而又能使信息率不降低或降低不多。

## (N, K) 分组码

取  $M=4$ 、 $N=5$ :  
 $s_1 = 00 \quad s_2 = 01 \quad s_3 = 10 \quad s_4 = 11$   
 $f: s_i = m_{i_1} m_{i_2} \rightarrow \alpha_i = a_{i_1} a_{i_2} a_{i_3} a_{i_4} a_{i_5} \quad i = 1, 2, 3, 4$

$$f: \begin{cases} a_{i_1} = m_{i_1} \\ a_{i_2} = m_{i_2} \\ a_{i_3} = m_{i_1} \oplus m_{i_2} \\ a_{i_4} = m_{i_1} \\ a_{i_5} = m_{i_1} \oplus m_{i_2} \end{cases}$$

00	$\xrightarrow{f}$	00000
01	$\xrightarrow{f}$	01101
10	$\xrightarrow{f}$	10111
11	$\xrightarrow{f}$	11010

5次扩展信道

**(5, 2) 分组码:**  
 码长  $N$  为 5, 前 2 个码元是信息位 ( $K$ ),  
 后 3 个码元是校验位

00000	00001	} $\xrightarrow{F}$	00000
00010	00100		
01000	10000		
10001	00011		
01101	01100	} $\xrightarrow{F}$	01101
01111	01001		
00101	11101		
11100	01110		
10111	10110	} $\xrightarrow{F}$	10111
10101	10011		
11111	00111		
00110	10100		
11010	11011	} $\xrightarrow{F}$	11010
11000	11110		
10010	01010		
01011	11001		

$$R = \frac{\log 4}{5} = \frac{2}{5} \text{ bit/符号}$$

$$P_e = 1 - \frac{1}{4} (4\bar{p}^5 + 20\bar{p}^4 p + 8\bar{p}^3 p^2) \approx 7.86 \times 10^{-4}$$

$M=4$ 、 $N=3$ :

$$R = 2/3 \text{ bit/符号}$$

$$P_e = 1.99 \times 10^{-2}$$