

## 2023《信息论与编码》项目研讨答卷

成员 1: 姓名	<u>连守昊</u>	学号	<u>2020210140</u>	具体贡献	<u>0/cna 图像信息、Matlab 编程</u>
成员 2: 姓名	<u>邓鑫茂</u>	学号	<u>2020210142</u>	具体贡献	<u>0/题目指定计算(呈现思路)</u>
成员 3: 姓名	<u>张翔</u>	学号	<u>2020210181</u>	具体贡献	<u>0/通过三次计算(精确思路、结果)</u>

1. 解: 图片压缩  $\leftrightarrow$  256 个灰度像素符号信源编码

$\because$  不考虑各像素间的相关性  
且根据伯努利大数定理 利用频率近似代替各个像素点出现的概率

即利用频率分布直方图通过 Matlab 编程得到每个符号的概率(见附录)

$\because$  像素点间概率的不均匀性

$\therefore$  采用 Huffman 编码(最优码)对图像进行信源编码从而完成图像压缩

2. 解: 已知  $[f] = 1000\text{Hz}$ ,  $P_t = 2.52\text{W}$ ,  $n = 8$ ,  $N = 2 \times 10^6 \text{Hz}$ ,  
 $B = 10^6 \text{Hz}$ , 且通过 Matlab 得  $H(s) = 7.234 \text{bit/符号}$   
令信源每秒发送 1 张图片

$$\therefore S = P_t \times 10^{-10} = 2.52 \times 10^{-10} \text{W} \quad N = N_B = 2 \times 10^{-10} \text{W}$$

$$\therefore \text{SNR} = \frac{S}{N} = 1/26 \Rightarrow C = B \log_2 (1 + \text{SNR}) = 1.176 \times 10^4 \text{bits/s}$$

$$\therefore \text{每秒发送信息量 } I = \frac{H(s) \times (f \times 2 \times 10^6)}{8} \approx 2.37 \times 10^6 \text{bit}$$

$$\therefore R_b = 2.37 \times 10^6 \text{bit/s}$$

$$\therefore R_b = 2.37 \times 10^6 \text{bit/s} < C = 1.176 \times 10^4 \text{bit/s}$$

根据香农第二定理

在  $R_b < C$  的条件下, 总可以找到一种编码方式实现可靠传输。

3. 解: 在信道编码前后满足功率  $P$  不变  
若无信道编码 则  $P_r = E_b R_b$

$$\text{由(2)可得 } R_b = 2.37 \times 10^6 \text{bit/s}$$

$$P_r = 2.52 \times 10^{-10} \text{W}$$

$$\therefore E_b \approx 1.06 \times 10^{-15} \text{J}$$

$\therefore$  采用 BPSK 进行调制

$$P_b = Q\left(\sqrt{\frac{2P_r}{N_0}}\right) = Q\left(\sqrt{\frac{1.06 \times 10^{-15}}{10^{-16}}}\right)$$

$$\approx Q(3.256) \rightarrow \text{利用编程计算}$$

$$\approx 5.6497 \times 10^{-4}$$

4. 解: 采用 (7,4) 汉明码  $\Rightarrow n=7, k=4$

$$\therefore R_c = \frac{1}{4} R_b = \frac{1}{4} R_b = 4.148 \times 10^5 \text{bit/s}$$

$$\text{由功率 } P \text{ 不变性} \Rightarrow E_c = \frac{1}{4} E_b = \frac{1}{4} E_b \approx 0.60 \times 10^{-15} \text{J}$$

$$\therefore P_c = Q\left(\sqrt{\frac{2P_r}{N_0}}\right) \approx Q(2.462) \approx 6.9 \times 10^{-3}$$

且 (7,4) 汉明码的  $d_{\min} = 3$  即纠错能力  $t=1$

$$\therefore P_b = \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n C_n^j P_c^j (1-P_c)^{n-j}$$

$$= \frac{1}{7} \sum_{j=1}^7 C_7^j (6.9 \times 10^{-3})^j (1-6.9 \times 10^{-3})^{7-j}$$

$$\approx 2.8078 \times 10^{-4}$$

$\therefore$  (7,4) 汉明码编码后的数据误比特率为  $2.8078 \times 10^{-4}$

5. 解: 若采用 (7,1) 重复码时  $n=7, k=1$

与 4 同理 (由功率不变性)

$$\therefore E_c = \frac{1}{7} E_b = 0.151 \times 10^{-15} \text{J}$$

$$\therefore P_c = Q\left(\sqrt{\frac{2P_r}{N_0}}\right) \approx Q(1.23) \approx 0.1093$$

且 (7,1) 重复码  $\Rightarrow d_{\min} = 7 \Rightarrow$  纠错能力  $t=3$

$$\therefore P_b = \frac{1}{n} \sum_{j=1}^n C_n^j P_c^j (1-P_c)^{n-j}$$

$$= \frac{1}{7} \sum_{j=1}^7 C_7^j (0.1093)^j (1-0.1093)^{7-j}$$

$$\approx 2.2 \times 10^{-3}$$

$\therefore$  (7,1) 重复码编码后数据误比特率为  $2.2 \times 10^{-3}$

6. 解: 通过对比 4,5 的结果, 并非选择纠错能力强的信道编码就一定会降低误比特率

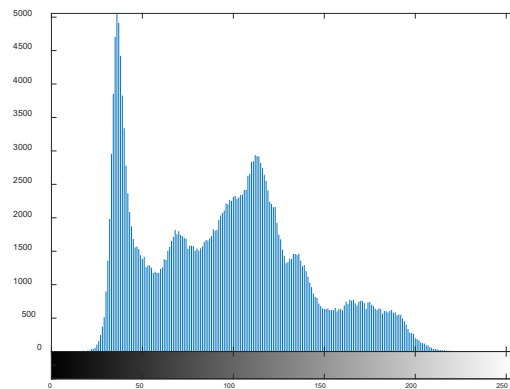
分析: 使用纠错能力强的 (7,1) 重复码相比 (7,4) 汉明码时, 其  $E_b$  变大而  $N_0$  不变导致输入接收机的  $\gamma$  比信道噪声比减小从而导致解调

的误比特率增加, 从而导致了最终误比特率上升

从中, 可以得出影响数字通信误比特率的因素:

- ① 输入接收机的信噪比
- ② 信道编码的纠错能力

# 附录



```
1. clc;
2. clear;
3.
4. lena_img = imread('lena.bmp');
5. figure();
6. imshow(lena_img);
7.
8. figure();
9. imhist(lena_img);
10. count = imhist(lena_img);
11.
12. p = count/sum(count);
13.
14. h = -p.*log2(p);
15. h(find(isnan(h)==1)) = 0;
16.
17. HH = sum(h);
18. H = entropy(lena_img);
```

```
1. a = qfunc(1.23)
2. Pc=0.1093
3. Px=1-Pc
4. Pb=(1/7)*(4*nchoosek(7,4)*Pc^4*Px^3+5*nchoosek(7,5)*Pc^5*Px^2+6*n
    choosek(7,6)*Pc^6+7*nchoosek(7,7)*Pc^7)
```

```
1. Pc=0.0069
2. Px=1-Pc
3. Pb=(1/7)*(2*nchoosek(7,2)*Pc^2*Px^5+3*nchoosek(7,3)*Pc^3*Px^4+4*n
    choosek(7,4)*Pc^4*Px^3+5*nchoosek(7,5)*Pc^5*Px^2+6*nchoosek
    (7,6)*Pc^6+7*nchoosek(7,7)*Pc^7)
```