实验报告

课程名称: 信息与通信技术仿真实验__

系部名称: 电气与信息工程学院

专业班级: 电子信息工程 20-1 班

学生姓名: 林迦勒 _____

学 号: 20200626

黑龙江工程学院教务处制

实 验 报 告

实验项目	信道编码					
同组人数	1 人	实验地点	实验楼 506	实验日期	2022.12.3	
实验类型 □ 综合型 □ 设计型 □ 其 它						
一、实验目的 1、掌握信道编码的工作原理,了解信道编码的特性。 2、学会编写有关信道编码的 MATIAB 程序						
二、实验器材						
计算机						

三、实验内容(原理、方案、步骤、记录及分析等)*

【实验原理(或方案、方法)】:

数字信号在传输过程中,加性噪声、码间串扰等都可能引起误码。为了提高 系统的抗干扰性能,可以加大发送功率、降低接收设备本身的噪声以及合理选择 调制解调方法等。此外,还可以采用信道编码技术。

信道编码是为了降低误码率提高数字通信的可靠性而采取的编码。它按一定的规则引入人为的冗余度。具体的讲,信道编码就是在发送端的信息码元序列中,以某种确定的编码规则加入监督码元;在接收端利用该规则进行检查识别,从而发现错误,纠正错误。能发现错误的编码叫检测码,能纠正错误的编码,叫纠错码,因而差错控制方式有以下三种,如图 1 所示。本实验仅对纠错码中的线性分组码作出说明。

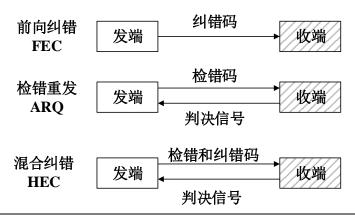


图 1 差错控制方式

1、编码效率

采用差错控制编码是提高了通信系统的可靠性,但是以降低有效性为代价换来的。通常定义编码效率 R 来衡量有效性

R = k / n

其中, k 是一个码组中信息元的个数, n 为码长。

对纠错码的基本要求是: 检错和纠错能力尽量强; 编码效率尽量高; 编码规律尽量简单。实际中要根据具体指标要求, 保证有一定纠、检错能力和编码效率, 并且易于实现。

2、线性分组码

对于(n,k)线性分组码,生成矩阵是一个 $n\times k$ 的矩阵。设输入信息为 $\mathbf{X}=[X_1,X_2,...,X_k]$,生成的码字为 $\mathbf{C}=[C_1,C_2,...,C_n]$,则 $\mathbf{C}=\mathbf{X}\bullet\mathbf{G}$,其中 \mathbf{G} 最为生成矩阵。生成矩阵的各行矢量为码字空间的基底,由于基底选择不唯一,所以生成矩阵选择不唯一。(n,k)线性分组码的校验矩阵为 \mathbf{H} , $\mathbf{G}\mathbf{H}^{\mathrm{T}}=0$ 或 $\mathbf{H}\mathbf{G}^{\mathrm{T}}=0$ 。 \mathbf{H} 一般用于译码过程。

若在接收端,接收信号为 $\mathbf{Y} = [Y_1, Y_2, ..., Y_n] = \mathbf{X} + \mathbf{n} = \mathbf{C} \oplus \mathbf{e}$,其中 \mathbf{C} 为发送的码组, $\mathbf{e} = [e_1, e_2, ..., e_n]$ 为传输中的误码。由于 $\mathbf{H}\mathbf{C}^\mathsf{T} = \mathbf{H}\mathbf{G}^\mathsf{T}\mathbf{X}^\mathsf{T} = 0$,所以若传输中有无差错 $\mathbf{e} = 0$,则接收端必满足监督方程 $\mathbf{H}\mathbf{C}^\mathsf{T} = 0$;若传输中有差错,则接收端的监督方程, 应改为

$$\boldsymbol{H}\boldsymbol{Y}^{T} = \boldsymbol{H} \big(\boldsymbol{C} \oplus \boldsymbol{e} \big)^{T} = \!\! \boldsymbol{H} \boldsymbol{C}^{T} \oplus \boldsymbol{H} \boldsymbol{e}^{T} = \!\! \boldsymbol{H} \boldsymbol{e}^{T} = \!\! \boldsymbol{S}^{T}$$

其中 \mathbf{S} 为校正子: $\mathbf{S} = \mathbf{e} \mathbf{H}^{\mathsf{T}} = \mathbf{Y} \mathbf{H}^{\mathsf{T}}$ 。可利用以上公式进行译码。

^{*} 讲明实验原理及关键参数计算方法,按步骤记录、总结和归纳。

^{**}若为设计性实验,实验原理要简明扼要的给出方案比较和论证,并说明确定方案的理由;若为综合性实验,在阐明实验原理的同时,要指出本实验主要涉及和应用的知识点。

【实验过程】(实验步骤、记录及分析等):

- 1、了解程序
- 2、仿真未编码和进行(15,11) Hamming 码的编码的 QPSK 调制通过 AWGN 信道后 的误比特率性能。
- 3、利用 encode 实现(3,2)循环码编码,并加入噪声,使用 decode 对其解码,并与 题 5 比较

四、实验结论(包括程序、仿真结果等,可打印,附件)

1、仿真未编码和进行(15,11) Hamming 码的编码的 QPSK 调制通过 AWGN 信道后

```
的误比特率性能。
clc;clear;close all
N=100000;
                                         %信息比特行数
M=4;
                                         %QPSK调制
                                         %Hamming编码码组长度
n=15:
m=4:
                                         %Hamming码监督位长度
graycode=[0 1 3 2];
msg=randi([0,1], N, n-m);
                                         %信息比特
msg1=reshape (msg.', log2(M), N*(n-m)/log2(M)).';
msg1 de=bi2de(msg1, 'left-msb');
                                     %信息比特转换为10进制形式
msg1=graycode (msg1 de+1);
                                         %Gray编码
msg1=pskmod(msg1, M);
                                         %QPSK调制
Eb1=norm(msg1). ^{2}/(N*(n-m));
                                         %计算比特能量
msg2=encode (msg, n, n-m);
                                         %Hamming编码
msg2=reshape(msg2.', log2(M), N*n/log2(M)).';
msg2=bi2de(msg2, 'left-msb');
                                        %Hamming编码后的比特序列转换为10进制形
msg2=graycode(msg2+1);
式
msg2=pskmod(msg2, M);
                                         %Hamming编码数据进行QPSK调制
Eb2=norm(msg2).^2/(N*(n-m));
                                       %计算比特能量
EbNo=0:2:10;
                                      %信噪比
EbNo lin=10. (EbNo/10);
                                         %信噪比的线性值
for indx=1:length(EbNo lin)
   indx:
   sigmal=sqrt(Eb1/(2*EbNo lin(indx)));
                                      %未编码的噪声标准差
   rx1=msg1+sigma1*(randn(1,length(msg1))+1i*randn(1,length(msg1))); %加入高斯白
噪声
   y1=pskdemod(rx1, M);
                                       %未编码QPSK解调
                                       %未编码的Gray逆映射
   y1 de=graycode(y1+1);
```

```
[err ber1(indx)]=biterr(msg1_de.', y1_de, log2(M));
                                                   %未编码的误比特率
                                         %编码的噪声标准差
   sigma2=sqrt(Eb2/(2*EbNo lin(indx)));
   rx2=msg2+sigma2*(randn(1,length(msg2))+1i*randn(1,length(msg2))); %加入高斯白
噪声
                                         %编码QPSK解调
   y2=pskdemod(rx2, M);
                                         %编码Gray逆映射
   y2=graycode(y2+1);
   y2=de2bi(y2, 'left-msb');
                                         %转换为二进制形式
   y2=reshape(y2.', n, N).';
   y2=decode(y2, n, n-m);
                                         %译码
    [err ber2(indx)]=biterr(msg, y2);
                                         %编码的误比特率
end
semilogy (EbNo, ber1, '-ko', EbNo, ber2, '-k*');
legend('未编码', 'Hamming(15, 11)编码')
title('未编码和Hamming(15,11)编码的QPSK在AWGN下的性能')
xlabel('Eb/No');ylabel('误比特率')
                  未编码和Hamming(15,11)编码的QPSK在AWGN下的性能
                                                   - 未编码
                                                   · Hamming(15,11)编码
           10^{-1}
          10<sup>-2</sup>
          10<sup>-3</sup>
           10^{-4}
           10^{-5}
           10<sup>-6</sup>
                                        5
                                                   7
                                                                  10
                                      Eb/No
2、利用encode实现(3,2)循环码编码,并加入噪声,使用decode对其解码,并与
题5比较
clc; clear; close all
n = 3; k = 2;
                                             % A (3,2) 循环码
N=10000;
                                             %消息比特的行数
%cyclgen
msg = randi([0, 1], N, k);
                                             %消息比特共N*k行
pol=cyclpoly(n, k);
                                             %循环码的生成多项式
[h, g]=cyclgen(n, pol);
                                             %生成循环码
```

```
code1 = mod(msg*g, 2);
noisy=randerr(N, n, [0 1; 0.7 0.3]);
                                                %噪声
noisycode1 = mod(code1 + noisy, 2);
                                                %加入噪声
newmsg1 = decode (noisycode1, n, k, 'cyclic'); %译码.
[number, ratio1] = biterr(newmsg1, msg);
                                            %误比特率
disp(['The bit error rate1 is ', num2str(ratio1)])
%encode
msg1 = randi([0, 1], N, k, 'like', msg);
                                                %消息比特共N*k行
code2 = encode(msg1, n, k, 'cyclic');
noisy1=randerr(N, n, [0 1; 0.7 0.3]);
                                                %噪声
noisycode2 = mod(code2 + noisy1, 2);
                                                %加入噪声
newmsg2 = decode(noisycode2, n, k, 'cyclic'); % 译码.
[number, ratio2] = biterr(newmsg2, msg1);
                                                %误比特率
disp(['The bit error rate2 is ', num2str(ratio2)])
结果:
The bit error rate 1 is 0.1005
The bit error rate 2 is 0.1002
```

五、思考题

- 1、解释以下语句的含义
- (1) h=hammgen(m)

(2) [h,g]=hammgen(m)

(3) pol=cycpoly(n,k)

(4) [h,g]=cycpoly(n, pol)

- (5) code=encode(msg,n,k,'type/fmt')或 code=encode(msg,n,k)
- (b) coole=oncode (msg.n.k; type/fmt') 或 coole=encode consg.n.k)
 可以进了一般的这样的超弱、着度不为多种和阳阳的流流的。type可以并自
 运动的分析,可以是 linear, cyclic for homming。fmt 可以取 binary for decimal.
 或阳柳风是 z 出制 还是十进制。encode(msg.n.k) 黑大水 识别石的。
 - (6) msg=decode(code,n,k,'type/fmt')
- 的 msg = decode(code, n.k, type/fmt')
 用于对保护的数据进行确确。 可是 fmt 从的成的形成现面。

六、心得体会

包括:

- (1) 试验中遇到的问题及解决方法
- (2) 本次实验的收获,你的能力有那方面的提升?

问题: 使用enade 实现 (3.2)循环不可偏对评码 得出的法说,即当 有多年,正用 cyclgen 的谈码年不同, ranoli 在法址符钟 医设定, 或者是我们问题,使用了 cyclgen 相同的 msg, 始得不到 相同的信果。

小德: 莺塘了(了中) 对政网际是(以门) 仅时后的《福码通路》言语的言法,并是会了enarderd, cycpolyl), hammadely 知识如此用,深刻了解了循系不同的人们是是不同的人们是是一个原理。了简明的人们是是一个原理。了简明的人们是是一个原理。

七、	七、实验情况及成绩评定			
	预 习:	□优秀 □一般 □不及格		
	出 席:	□正常 □迟到 □缺席 □早退 □事假		
	过程表现:	□优秀 □一般 □不及格		
	完成报告:	□按时 □迟交		
	实验结论	□正确 □基本正确 □错误		
	思考题回答情况	□正确 □基本正确 □错误		
	心得体会	□优秀 □一般 □不及格		
	成绩评定:			
	补充记录或评语:	教师签字:		