## 安徽大学 20<u>16</u>—20<u>17</u>学年第<u>2</u>学期《信息论与编码》考试试卷(A卷) (闭卷 时间 120 分钟)

考场登记表序号\_\_\_\_\_

题 号	_	=	=	四	总分
得 分					
阅卷人					

一、 填空题 (每空 1 分, 共 15	5分)
----------------------	-----

小师

恕

得分

1.必然事件的自信息量是\_\_\_\_\_。

- **2.离散平稳无记忆信源** × 的信源熵为 H(X),则其 N 次扩展信源熵为 H(X),则其 N 次扩展信源熵为\_\_\_\_\_。
- 3.对于离散无记忆信源, 当信源熵有最大值时, 满足条件为\_\_\_\_\_。
- 4.已知某地二月份天气的概率分布统计如下:

$$\begin{pmatrix} X \\ P(X) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 (睛) a_2 (阴) a_3 (雨) a_4 (雪) \\ 1/2 & 1/4 & 1/8 & 1/8 \end{pmatrix}$$

则天气"晴"的自信息量为_	,该信源的熵为			

5.对于香农编码、费诺编码和霍夫曼编码,编码方法惟一的是\_\_\_\_。

6.信 道 编 码 中 , 把 信 息 元 组 原 封 不 动 地 搬 到 码 字 前 ½ 位 的 (n, k) 码 叫 做\_\_\_\_\_。

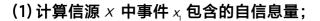
7.设有一个信道, 其信道矩阵为	1	0.5		,则它是				道,	,
其信道容量是	_		_						
<b>8.</b> (7,4) 线性分组码中,接收端收	<b>文到</b> 分约	且R的	位数:	p			;假设最	多-	
位出错,则伴随式S可能的值	i有				_种;	差错图	案 e 的	长度	£
为, 系统生	<b>上成矩</b> 阵	车 G₅ 拍	り维数	为			,系统校	验矩	<u>=</u>
阵 Hs 的维数为	,	Gs和	Hs满足	足的关系式是	<u> </u>				0
二、判断题 (每题 2 分, 共 20 分	)					得分			
1. 信息论这门科学是美国科学家	维纳创	l立的。	<b>)</b>				(	)	
2. 当随机变量 $x$ 和 $y$ 相互独立的	寸,条件	<b> 熵</b>	(X Y)	等于信源熵	H(X)		(	)	
3. 已知两个信源 <i>x</i> 和 <i>y</i> ,则平 <sup>1</sup>	均互信》	息量 /	(X;Y)	= H(X) - H(X)	(Y	) 。	(	( )	
4. 在信息论中, 自信息量的单位	与所用	对数的	的底有	关, 当对数底	法为 2	时,自	言息量的	单位	Z
为比特, 当对数底为 e 时, 自信息	息量的单	单位是	哈特,	当对数底为	10 时	,信息	量的单位	是奈	-
特。							( )		
5. 由于 $p(a_i) \le p(a_i/b_j)$ ,则 $l(a_i) \le p(a_i/b_j)$ ,则 $l(a_i/b_j)$ ,则 $l(a_i) \le p(a_i/b_j)$ ,则 $l(a_i)$	$_{i}) \leq I(a_{i})$	, / b <sub>j</sub> )	o				(	)	
6. 信源的记忆长度越长, 熵就越	小。只有	有当记	记忆长点	度为 0 时,即	]符号;	之间彼」	比没有任	何化	ķ
赖关系且呈等概率分布时,信源熵达到最大值。							(	)	
7. 信源编码是解决通信的可靠性问题。						(	)		
8. 哈夫曼编码过程中,如果合并。	后的新	符号框	既率与	其他符号概率	<b>率相等</b>	,则需	要将新符	号排	ŧ
在其他相同概率符号的前边,这样	羊做是	为了摄	高编码	<b>冯效率</b> 。			(	)	
9. 给定了信道转移概率矩阵的传	输信道	重,对日	F信源	概率分布为	P(a <sub>i</sub> )	的信源	,此时的	平均	3
互信息量为 /(X;Y) ,则该信道的	的信道名	四量名	<b>为</b> /(	X;Y)。			(	)	
<b>10.</b> (n, k) <b>循环码</b> C(x) <b>,其生成</b>	多项式	$\mathbf{\hat{j}}g(x)$	的最	高幂次为 <i>k</i> .				( )	

## 三、计算题(共55分)

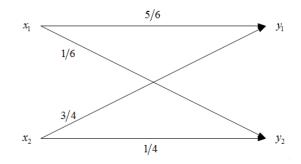
得分

1.设离散无记忆信源的概率空间为 $\begin{bmatrix} X \\ P(X) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 \\ 0.8 & 0.2 \end{bmatrix}$ ,通过干扰信道,信道输出端的接收

符号集为 $Y = [y_1, y_2]$ ,信道传输转移概率如下图所示。(15 分)



- (2) 计算信源 x 的信息熵;
- (3) 计算信道疑义度 H (X | Y);
- (4) 计算噪声熵 H (Y | X);
- (5) 计算收到消息 / 后获得的平均互信息量。



常用对数表 (不局限于此题)

 $\log_2 3 = 1.585 \log_2 5 = 2.322 \log_2 7 = 2.807 \log_2 11 = 3.459 \log_2 13 = 3.700$ 

科加

胡米

闘勿

//S //W

## 2. 一个一阶马尔可夫信源, 转移概率为 (10分):

$$P(S_1 \mid S_1) = \frac{2}{3}, P(S_2 \mid S_1) = \frac{1}{3}, P(S_1 \mid S_2) = 1, P(S_2 \mid S_2) = 0$$

- (1) 计算稳态时, 各种状态的概率。
- (2) 计算马尔可夫信源的极限熵。



3、已知信源 (15分):

$$\begin{bmatrix} X \\ P(X) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_1 & a_2 & a_3 & a_4 & a_5 & a_6 \\ 0.2 & 0.2 & 0.2 & 0.2 & 0.1 & 0.1 \end{bmatrix}$$

- (1) 用哈夫曼编码法编成二进制变长码;
- (2) 计算平均码长 / ;
- (3) 计算信源熵 H(X);
- (4) 计算编码后信息传输率 R;
- (5) 计算编码效率 ?。

## 4、设一线性分组码系统生成矩阵 (15分):

$$G_s = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

(1) 求此分组码的一致性校验矩阵 H<sub>s</sub>;

小

摋

恕

(2) 若接收到码字 (101001), 求出伴随式并给出译码结果。

四、证明题(共10分)

已知信源 × :

$$\begin{pmatrix} X \\ P(X) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_1 & a_2 & \dots & a_i & \dots & a_n \\ p(a_1) & p(a_2) & \dots & p(a_i) & \dots & p(a_n) \end{pmatrix}$$

和信源 / :

$$\begin{pmatrix} Y \\ P(Y) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 & b_2 & \dots & b_j & \dots & b_m \\ p(b_1) & p(b_2) & \dots & p(b_j) & \dots & p(b_m) \end{pmatrix}$$

请证明:

(1) H(XY) = H(X) + H(Y/X)

(2) I(X;Y) = H(X) + H(Y) - H(XY)