- 1. 大体上是给了具体的数字,用互信息的定义来计算互信息。 可以用计算器,没带的话列式子就好,数比较难算
- 2. 关于信道容量的题目,发出端是 X,X 可取 a1, a2, b1, b2, 接收端是 Y, Y 可取 c1, c2, d1, d2, 转移的条件概率如下:

随机变量 
$$\theta = 1$$
 if  $X = a1$ ,  $a2$   $\theta = 0$  if  $X = b1$ ,  $b2$  设  $Pr[\theta = 1] = \alpha$ 

条件互信息定义 I(X;Y|Z) := H(X|Z) - H(X|Y,Z)

- 1) 证明  $I(X;Y) = H(\theta) + I(X;Y|\theta)$ =  $H(\alpha) + \alpha*H(Y|\theta=1) + (1-\alpha)*H(Y|\theta=0) - H(p)$
- 2) 好像是利用第一问的式子推导信道容量之类的
- 3. 一个信源可以有多种编码方式,现在考虑一种特殊的编码方式:取这个信源的 K 种编码 (K 至少为 2),对于信源的每个取值,取 K 种编码中编码长度最小的码字,作为这个取值的编码方式,并在编码前面增加  $\lceil \log K \rceil$  比特以指明使用的是哪套编码。请问这种新的编码方式是否可能构成最优编码?

我的想法: 把编码看成二叉树,新的编码方式一定不是满二叉树,肯定也不是 Huffman 树

- 4. (这题实在记不清了,只能回忆个大概)Alice 有一个 250 位长的 0/1 串 s,Bob 每次发给 Alice 一个 250 位长的 0/1 串 t,Alice 计算  $\sum_{i=1}^{250} f(si,ti)$  四舍五入到小数点后 4(?)位并返回给 Bob
- 1) 如果函数 f 是按位相乘,请问能否通过最多 8 次查询确定 s

我的想法:好像不能,250^8 < 2^250

2) 设计一种 f 使得能用最少的查询次数确定 s

5. 两个分布 $\{pi\}$ , $\{qi\}$ , $i=1\sim n$ ,对下标 i 进行分组,分成 K 组,每组的 pi,qi 求和得到 $\{Pj\}$ , $\{Qj\}$ , $j=1\sim K$ ,证明不等式:

$$\sum_{i=1}^{n} pi \log \frac{pi}{qi} \ge \sum_{j=1}^{K} Pj \log \frac{Pj}{Qj}$$

我的想法:类似于用 Jensen 不等式证明对数和不等式