

1.

(a) $I(X=0) = -\log_2 \frac{1}{16} = 4$, $I(X=1) = 4 - \log_2 3$, $I(X=2) = 1$, $I(X=3) = 4 - \log_2 3$
 $I(X=4) = 4$

(b) $H(X) = \frac{4}{16} \times 2 + (4 - \log_2 3) \times \frac{3}{16} \times 2 + \frac{1}{2} \times 1 = \frac{5}{2} - \frac{3}{8} \log_2 3$

2. 由题意得, 该生成矩阵为 G

$$G = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} = [I: P]$$

那么由系统码可以推出其校验矩阵 H

$$H = [P^T \ I] = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

而 $GH^T = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$

故由此可验证 $GH^T = 0$

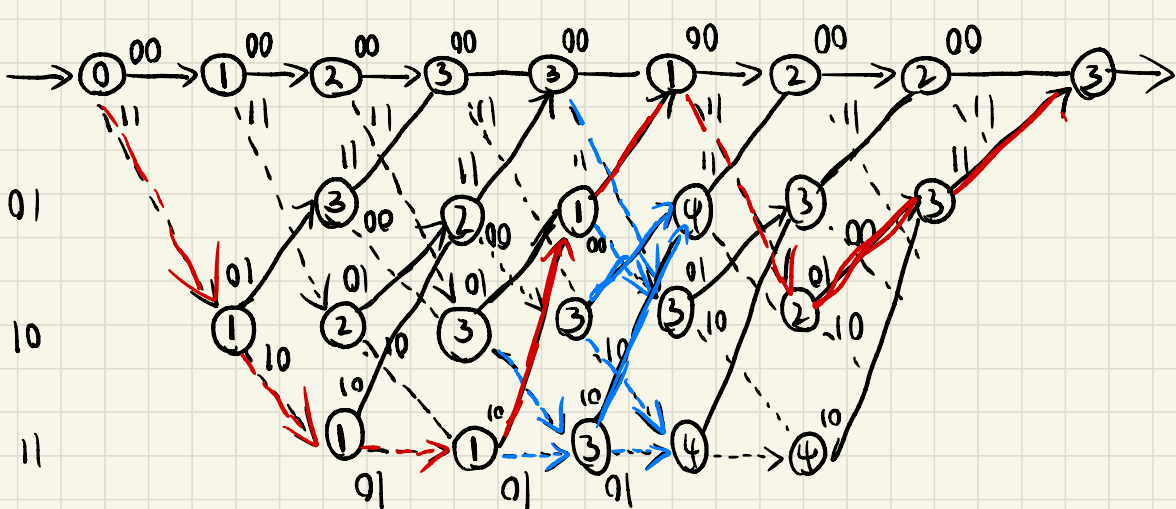
3. 由于题目中提到消息最后以两个比特 0 结尾, 因此初始状态寄存器中的值均为 0

接收到的序列 $r = (10, 10, 01, 10, 11, 01, 00, 11)$

总体译码过程如下:

红色为最终路径, 蓝色为多选路径

10 10 01 10 11 01 00 11



如图所示, 译码序列为 (11, 10, 01, 10, 11, 11, 01, 11)

4. 由于熵的定义为 $H(X) = \sum_{x \in X} -P(X=x) \log P(X=x)$

其中, 若 X 服从均匀分布, 则其拥有最大的熵, 此时熵计算如下:

$$H(X) = - \sum_{x \in X} \frac{1}{6} \log \frac{1}{6} = \log_2 6$$

证明: 对于所有的分布而言, 将支撑集表示为 $\{p_0, p_1, \dots, p_n\}$

那么 $H(X) = - \sum_{i=0}^n p_i \log p_i$, 那我们要求 $H(X)$ 的最大化, 相当于求 $\sum_{i=0}^n p_i \log p_i$ 的最小值, 而由于 $-p \log p$ 为关于 p 的凸函数,

根据 Jensen 不等式 $f(E(X)) \leq E(f(X))$, 可得当变量均匀分布时, 取得最大值.