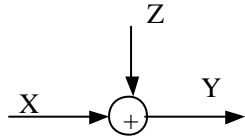


4.11 信道输入，输出在实数轴上取值，即 $X = Y = R$ ， $Y = X + Z$ ， Z 为 $[-0.5, 0.5]$ 上均匀分布随机变量， X 的峰值限制为 $|X| \leq b$ ， b 为正整数，求证信道容量为

$$C(b) = \log(2b + 1)$$

[证明] 信道如图所示，其中 Z 为与 X 相独立的，在 $[-0.5, 0.5]$ 上均匀分布随机变量。



$$\begin{aligned} I(X; Y) &= h(Y) - h(Y | X) \\ &= h(Y) - h(X + Z | X) \\ &= h(Y) - h(Z) \end{aligned}$$

$$h(Z) = \ln 1 = 0$$

Y 为峰值受限于 $|Y| < 0.5 + b$ 的随机变量。当 Y 是 $(-0.5 - b, 0.5 + b)$ 上均匀分布时，其微分熵极大，

$$h(Y) \leq \ln(2b + 1) \quad \text{nat}$$

所以 $I(X; Y) \leq \ln(2b + 1) \quad \text{nat} \quad (*)$

式 (*) 中等号当 Y 为 $Y = (-0.5 - b, 0.5 + b)$ 上均匀分布时成立。

由于当 X 为 $X = \{-b, -b + 1, \dots, 0, \dots, b\}$ 上均匀分布时，即

$$p\{X = i\} = \frac{1}{2b + 1}, \quad i = 0, \pm 1, \dots, \pm b$$

输出 $Y = X + Z$ 是 $(-0.5 - b, 0.5 + b)$ 上均匀分布随机变量，从而 (*) 的等号成立，所以

$$C = \ln(2b + 1) \quad \text{nat/次}$$

4.12 有一个叠加噪声的信道，输入 X 是离散随机变量，取值 $\{+1, -1\}$ ，噪声 N 的概率密度为

$$P_N(n) = \begin{cases} \frac{1}{4} & |n| \leq 2 \\ 0 & |n| > 2 \end{cases}$$

信道输出 $Y=X+N$ 是连续随机变量，求

(1) 该半连续信道容量 $C = \max_{\{p(x)\}} I(X;Y)$ ；

(2) 若在信道输出上接一个检测器作为这信道一部分，检测器输出变量为

$$Z = \begin{cases} 1 & Y > 1 \\ 0 & -1 \leq Y \leq 1 \\ -1 & Y < -1 \end{cases}$$

这样构成离散信道，求它的容量。

[解] (1) 由于信道的对称性，达到信道容量的分布为对称分布，即

$$p(X=1) = p(X=-1) = 0.5$$

$$\text{因为 } p(Y=y | X=1) = \begin{cases} \frac{1}{4} & -1 < y \leq 3 \\ 0 & \text{其它} \end{cases}$$

$$p(Y=y | X=-1) = \begin{cases} \frac{1}{4} & -3 < y \leq 1 \\ 0 & \text{其它} \end{cases}$$

$$\begin{aligned} \text{所以 } p(y) &= p(X=1)p(Y=y | X=1) + p(X=-1)p(Y=y | X=-1) \\ &= \begin{cases} 1/8 & -3 < y \leq -1 \\ 1/4 & -1 < y \leq 1 \\ 1/8 & 1 < y \leq 3 \\ 0 & \text{其它} \end{cases} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{因为 } C &= h(Y) - h(Y | X) \\ &= h(Y) - h(N) \end{aligned}$$

$$\text{其中 } h(N) = \log 4 = 2 \text{ bit}$$

$$h(Y) = \frac{5}{2} \text{ bit}$$

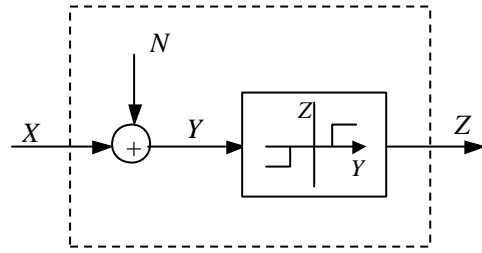
$$\text{所以 } C = \frac{1}{2} \text{ bit/次}$$

(2) 这时信道为二元信道，信道转移概率为

$$p(Z=1 | X=1) = \int_1^{\infty} p(y | X=1) dy = \frac{1}{2}$$

$$p(Z=0 | X=1) = \int_{-1}^1 p(y | X=1) dy = \frac{1}{2}$$

$$p(Z=-1 | X=1) = 0$$



同样

$$p(Z = 1 | X = -1) = 0$$

$$p(Z = 0 | X = -1) = \frac{1}{2}$$

$$p(Z = -1 | X = -1) = \frac{1}{2}$$

经量化后的信道为删除信道。当输入为均匀分布时达到信道容量为

$$C = 1 - \frac{1}{2} = \frac{1}{2} \text{ bit}$$

