

# 信息论第十一讲作业解答

中国科学技术大学《信息论 A》006125.01 班助教组

2024 年 6 月 13 日

## 第 1 题

Consider a channel with additive exponential noise,  $Y = X + Z$ , where the noise  $Z$  obeys an exponential distribution with mean  $\lambda$ , independent of  $X$ , and the input  $X$  has support  $[0, \infty)$  and a mean constraint  $\mathbf{E}X \leq \mu$ . Calculate the capacity-cost function  $C(\mu)$  of this channel.

解: 对每个  $x$  有

$$h(Y|X = x) = h(Y - x|X = x) = h(Y - X|X = x) = h(Z|X = x) = h(Z) = \log_2(e\lambda),$$

所以  $h(Y|X) = \log_2(e\lambda)$ . 因为  $Y$  取值于  $[0, \infty)$ ,  $\mathbf{E}[Y] = \mathbf{E}[X] + \mathbf{E}[Z] \leq \mu + \lambda$ , 所以  $h(Y) \leq \log_2(e(\mu + \lambda))$  这样

$$I(X; Y) = h(Y) - h(Y|X) \leq \log_2 \left( 1 + \frac{\mu}{\lambda} \right).$$

设随机变量  $X$  以概率  $\lambda/(\mu + \lambda)$  取 0, 以概率  $\mu/(\mu + \lambda)$  服从均值为  $\mu + \lambda$  的指数分布. 这样 0 有邻域  $A$  使对每个  $t \in A$  有

$$\mathbf{E}[e^{tX}] = \frac{\lambda}{\mu + \lambda} + \frac{\mu}{\mu + \lambda} \frac{1}{1 - (\mu + \lambda)t}, \quad (1)$$

$$\mathbf{E}[e^{tZ}] = \frac{1}{1 - \lambda t}. \quad (2)$$

用矩母函数的性质可得对每个  $t \in A$  有  $\mathbf{E}[e^{tY}] = \mathbf{E}[e^{tX}]\mathbf{E}[e^{tZ}]$  即

$$\mathbf{E}[e^{tY}] = \frac{1}{1 - (\mu + \lambda)t}. \quad (3)$$

所以  $Y$  服从均值为  $\mu + \lambda$  的指数分布,  $h(Y) = \log_2(e(\mu + \lambda))$ ,  $I(X; Y) = \log_2(1 + \mu/\lambda)$ . 同时  $P[X \geq 0] = 1$ ,  $\mathbf{E}[X] = (\mu/(\mu + \lambda))(\mu + \lambda) = \mu$ .

作为  $P[X \geq 0] = 1$  和  $\mathbf{E}[X] \leq \mu$  的条件下  $I(X; Y)$  的最大值,  $C(\mu) = \log_2(1 + \mu/\lambda)$ .  $\square$

寻找  $X$  的分布的过程和上面的推导过程是相反的. 我们希望  $Y$  满足  $h(Y) = \log_2(e(\mu + \lambda))$ , 就先假设  $Y$  服从均值为  $\mu + \lambda$  的指数分布. 这样  $Y$  有 ?? 式所示的矩母函数. 用 ?? 式所示的  $Z$  的矩母函数除  $Y$  的矩母函数可以得到  $X$  具有 ?? 式所示的矩母函数. 所以  $X$  应该以概率  $\lambda/(\mu + \lambda)$  取 0, 以概率  $\mu/(\mu + \lambda)$  服从均值为  $\mu + \lambda$  的指数分布.

## 第 2 题

For a continuous random variable  $S$  with mean zero and variance  $\sigma^2$ , consider its rate-distortion function under the squared error distortion measure,  $d(s, \hat{s}) = (s - \hat{s})^2$ .

a) Show that  $R(D) = 0$  when  $D \geq \sigma^2$ .

b) Show that  $R(D) \geq h(S) - \frac{1}{2} \log(2\pi e D)$  when  $D < \sigma^2$ .

c) Show that  $R(D) \leq \frac{1}{2} \log \frac{\sigma^2}{D}$  when  $D < \sigma^2$ .

证明: a): 对于  $D \geq \sigma^2$ , 我们可以将  $S$  只编码为  $\hat{S} = \mathbf{E}[S] = 0$ , 便有  $\mathbf{E}[X - \mathbf{E}[X]]^2 = \sigma^2 \leq D$ . 即此时我们可以达到比  $D$  更小的失真且码率为 0.

b): 类似于高斯分布下率失真的推导, 我们保留  $h(S)$  并使用最大熵原理便得到:

$$\begin{aligned} I(S; \hat{S}) &= h(S) - h(S|\hat{S}) \\ &\geq h(S) - h(S - \hat{S}) \\ &\geq h(S) - \frac{1}{2} \log(2\pi e D) \end{aligned}$$

c): 为证明上界, 我们试图构造一个确切的信道, 能够达到这个界, 则我们最优的率失真函数一定不差于他, 令:

$$\hat{S} = \frac{\sigma^2 - D}{\sigma^2} S + Z, \quad Z \sim \mathcal{N}(0, \frac{D(\sigma^2 - D)}{\sigma^2}) \perp X$$

此时:

$$\begin{aligned} \mathbf{E}[d(S, \hat{S})] &= \mathbf{E}[(S - \hat{S})^2] = \mathbf{E}[(\frac{D}{\sigma^2} S - Z)^2] = \frac{D^2}{\sigma^2} + \frac{D(\sigma^2 - D)}{\sigma^2} = D \\ h(\hat{S}) - h(\hat{S}|S) &= h(\frac{\sigma^2 - D}{\sigma^2} S + Z) - h(Z) \\ &= \frac{1}{2} \log(2\pi e(\sigma^2 - D)) - \frac{1}{2} \log(2\pi e \frac{D(\sigma^2 - D)}{\sigma^2}) = \frac{1}{2} \log \frac{\sigma^2}{D} \end{aligned}$$

由于我们所求的是极小值, 我们便有  $R(D) \leq \frac{1}{2} \log \frac{\sigma^2}{D}$ .

注 1. c) 中的构造受第三题 b) 的启发.

□

### 第 3 题

We have seen that a useful trick for calculating rate-distortion functions is to construct suitable test channels. But in the optimization problem for solving rate-distortion functions, we need to characterize the forward channel.

- a) What is the forward channel  $P_{\hat{S}|S}$  for a Bernoulli source under Hamming distortion?
- b) What is the forward channel  $f_{\hat{S}|S}$  for a Gaussian source under squared error distortion?
- c) Calculate the rate-distortion function for a Laplace source under absolute error distortion; that is,  $f_S(s) = \frac{1}{2b}e^{-|s|/b}$ , and  $d(s, \hat{s}) = |s - \hat{s}|$ .

a) 解: 设信源符号服从 Bernoulli( $\delta$ ),  $\delta \leq 1/2$ . 根据第 3 讲讲义, 如果  $D \geq \delta$  则  $\hat{S}$  以概率 1 取 0.

再设  $0 \leq D < \delta$ . 此时  $\hat{S}$  服从 Bernoulli( $(\delta - D)/(1 - 2D)$ ), 存在独立于  $\hat{S}$  的 Bernoulli( $D$ ) 随机变量  $Z$  使  $S = \hat{S} \oplus Z$  以概率 1 成立. 对所有  $s, \hat{s} \in \{0, 1\}$  有

$$P_{\hat{S}|S}(\hat{s}|s) = \frac{P_{\hat{S}}(\hat{s})P_{S|\hat{S}}(s|\hat{s})}{P_S(s)}.$$

用这个公式可以求出

$$\begin{aligned} P_{\hat{S}|S}(0|0) &= \frac{(1 - \delta - D)(1 - D)}{(1 - \delta)(1 - 2D)}, P_{\hat{S}|S}(1|0) = \frac{D(\delta - D)}{(1 - \delta)(1 - 2D)}, \\ P_{\hat{S}|S}(0|1) &= \frac{D(1 - \delta - D)}{\delta(1 - 2D)}, P_{\hat{S}|S}(1|1) = \frac{(\delta - D)(1 - D)}{\delta(1 - 2D)}. \end{aligned} \quad \square$$

b) 解: 设信源符号服从  $\mathcal{N}(0, \sigma^2)$ . 根据第 10 讲讲义, 如果  $D \geq \sigma^2$  则  $\hat{S}$  以概率 1 取 0.

再设  $0 < D < \sigma^2$ . 此时  $\hat{S}$  服从  $\mathcal{N}(0, \sigma^2 - D)$ , 存在独立于  $\hat{S}$  的  $\mathcal{N}(0, D)$  随机变量  $Z$  使  $S = \hat{S} + Z$  以概率 1 成立. 对所有实数  $s$  和  $\hat{s}$  有

$$\begin{aligned} f_{\hat{S}|S}(\hat{s}|s) &= \frac{f_{\hat{S}}(\hat{s})f_{S|\hat{S}}(s|\hat{s})}{f_S(s)} = \frac{f_{\hat{S}}(\hat{s})f_Z(s - \hat{s})}{f_S(s)} \\ &= \sqrt{\frac{\sigma^2}{2\pi D(\sigma^2 - D)}} \exp\left(-\frac{\sigma^2}{2D(\sigma^2 - D)}\left(\hat{s} - \frac{\sigma^2 - D}{\sigma^2}s\right)^2\right). \end{aligned} \quad \square$$

在解 c 问之前我们先推导一点 Laplace 分布的性质.

引理 1. 设  $b > 0$ , 对所有实数  $x$  有

$$f(x) = \frac{1}{2b}e^{-|x|/b},$$

$f$  是随机变量  $X$  的概率密度函数. 这样  $\mathbf{E}[|X|] = b$ ,  $h(X) = \log_2(2eb)$ , 对所有  $t \in (-1/b, 1/b)$  有

$$\mathbf{E}[e^{tX}] = \frac{1}{1 - b^2 t^2}.$$

如果  $Y$  是随机变量且  $\mathbf{E}[|Y|] = b$  则  $h(Y) \leq \log_2(2eb)$ .

证明:

$$\begin{aligned}\mathbf{E}[|X|] &= \int_{-\infty}^{\infty} |x|f(x)dx = 2 \int_0^{\infty} x \frac{1}{2b} e^{-x/b} dx = b, \\ h(X) &= -\mathbf{E}[\log_2(f(X))] = -\mathbf{E}\left[-\log_2(2b) - \frac{|X|}{b} \log_2(e)\right] \\ &= \log_2(2b) + \frac{\mathbf{E}[|X|]}{b} \log_2(e) = \log_2(2eb).\end{aligned}$$

对每个  $t \in (-1/b, 1/b)$ ,

$$\mathbf{E}[e^{tX}] = \int_{-\infty}^{\infty} e^{tx} f(x) dx = \int_{-\infty}^0 e^{tx} \frac{1}{2b} e^{x/b} dx + \int_0^{\infty} e^{tx} \frac{1}{2b} e^{-x/b} dx = \frac{1}{1 - b^2 t^2},$$

如果  $Y$  是随机变量且  $\mathbf{E}[|Y|] = b$  则

$$\begin{aligned}h(Y) &= -\mathbf{E}[\log_2(f_Y(Y))] \\ &= -\mathbf{E}\left[\log_2\left(\frac{f_Y(Y)}{f(Y)}\right)\right] - \mathbf{E}[\log_2(f(Y))] \\ &= -D(f_Y \| f) - \mathbf{E}[\log_2(f(Y))] \\ &\leq -\mathbf{E}[\log_2(f(Y))] \\ &= -\mathbf{E}\left[-\log_2(2b) - \frac{|Y|}{b} \log_2(e)\right] \\ &= \log_2(2eb).\end{aligned}$$

□

c) 解: 用  $R$  表示这个率失真函数. 对每个  $D \in [b, \infty)$ , 因为  $\mathbf{E}[d(S, 0)] = \mathbf{E}[|S|] = b \leq D$ ,  $I(S; 0) = 0$ , 所以  $\mathbf{E}[d(S, \hat{S})] \leq D$  的条件下  $I(S; \hat{S})$  的最小值等于 0, 即  $R(D) = 0$ .

设  $0 < D < b$ ,  $\mathbf{E}[d(S, \hat{S})] \leq D$ . 对每个  $\hat{s}$  有  $h(S|\hat{S} = \hat{s}) = h(S - \hat{s}|\hat{S} = \hat{s}) = h(S - \hat{S}|\hat{S} = \hat{s})$ , 所以

$$h(S|\hat{S}) = h(S - \hat{S}|\hat{S}) \leq h(S - \hat{S}). \quad (4)$$

我们已经假设了  $\mathbf{E}[|S - \hat{S}|] \leq D$ . 再用引理 ?? 得

$$h(S - \hat{S}) \leq \log_2(2e\mathbf{E}[|S - \hat{S}|]) \leq \log_2(2eD). \quad (5)$$

这样  $I(S; \hat{S}) = h(S) - h(S|\hat{S}) \geq \log_2(2eb) - \log_2(2eD) = \log_2(b/D)$ .

设  $0 < D < b$ , 随机变量  $\hat{S}$  以概率  $D^2/b^2$  取 0, 以概率  $(b^2 - D^2)/b^2$  服从参数为  $b$  的 Laplace 分布, 随机变量  $Z$  服从参数为  $D$  的 Laplace 分布,  $\hat{S}$  和  $Z$  独立. 定义  $S = \hat{S} + Z$ . 这样  $\mathbf{E}[d(S, \hat{S})] = \mathbf{E}[|Z|] = D$ . 对每个  $t \in (-1/b, 1/b)$  有

$$\mathbf{E}[e^{tS}] = \mathbf{E}[e^{t\hat{S}}] \mathbf{E}[e^{tZ}] = \left( \frac{D^2}{b^2} + \frac{b^2 - D^2}{b^2} \frac{1}{1 - b^2 t^2} \right) \frac{1}{1 - D^2 t^2} = \frac{1}{1 - b^2 t^2},$$

所以  $S$  服从参数为  $b$  的 Laplace 分布, 即信源符号的分布. 可以看出 ?? 和 ?? 式成立等号, 所以  $I(S; \hat{S}) = \log_2(b/D)$ .

对每个  $D \in (0, b)$ , 作为  $\mathbf{E}[d(S, \hat{S})] \leq D$  的条件下  $I(S; \hat{S})$  的最小值,  $R(D) = \log_2(b/D)$ . 综上所述,

$$R(D) = \begin{cases} \log_2\left(\frac{b}{D}\right), & 0 < D < b \\ 0, & D \geq b \end{cases}. \quad \square$$

## 第 4 题

Consider a memoryless additive noise channel  $Y = X + Z$  where  $X$  has support  $[-1/2, 1/2]$ , and the noise  $Z$  is uniform over  $[-1, 1]$ , independent of  $X$ . Calculate the capacity of the channel,  $C = \max_{f(X)} I(X; Y)$ .

解:

$$I(X; Y) = I(X; X + Z) = h(X + Z) - h(Z) = h(X + Z) - 1.$$

我们注意到  $X + Z$  取值于  $[-3/2, 3/2]$ , 并且:

$$\begin{aligned} f_{X+Z}(X + Z = t) &= f_X * f_Z(t) = \int_{-1/2}^{1/2} f_X(x) f_Z(t - x) dx \\ &= \begin{cases} \frac{1}{2} \int_{t-1}^{1/2} f_X(x) dx & t \geq \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} \int_{-1/2}^{1/2} f_X(x) dx = 1/2 & -\frac{1}{2} \leq t \leq \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} \int_{-1/2}^{t+1} f_X(x) dx & t \leq -\frac{1}{2} \end{cases}, \end{aligned}$$

即  $X + Z$  一定以  $1/2$  的概率密度分布在  $[-1/2, 1/2]$  上, 而在  $[-3/2, -1/2]$  和  $[1/2, 3/2]$  上的分布依赖于  $f_X(x)$ .

我们又由最大熵原理, 在固定支撑集上的最大熵为均匀分布, 那么  $f_{X+Z}$  在支撑集  $[-3/2, -1/2] \cup [1/2, 3/2]$  上的概率密度为  $1/4$ , 这要求:

$$\lim_{t \rightarrow -1/2} \frac{1}{2} \int_{-1/2}^{t+1} f_X(x) dx = \lim_{t \rightarrow 1/2} \frac{1}{2} \int_{t-1}^{1/2} f_X(x) dx = 1/4.$$

仔细观察上面两个式子, 即在  $1/2$  和  $-1/2$  的邻域上累积分布函数分别达到  $1/2$ . 那么在连续意义上, 我们可以用  $\frac{1}{2}(\delta_n(x - 1/2) + \delta_n(x + 1/2))$  来描述之,  $\delta_n(x)$  为狄拉克函数. 若没有连续要求, 我们也可以令  $P_X(x = -1/2) = P_X(x = 1/2) = 1/2$  来描述, 此时我们便很容易做出  $Y$  的分布, 观察到分布满足最大熵. 此时

$$h(X + Z) = \int_{-3/2}^{-1/2} 1/4 \log 4 dx + \int_{-1/2}^{1/2} 1/2 \log 2 dx + \int_{1/2}^{3/2} 1/4 \log 4 dx = 3/2,$$

$$\max_{f(X)} I(X; Y) = 3/2 - 1 = 1/2.$$

□

## 第 5 题

Consider an AWGN channel  $Y = X + Z$ , where  $X$  has an average power constraint  $P$ , and the noise  $Z \sim \mathcal{N}(0, \sigma_Z^2)$ . Suppose that, besides  $Y$ , the decoder also observes a noisy version of  $Z$ ,  $V = Z + W$  where  $W \sim \mathcal{N}(0, \sigma_W^2)$  is independent of  $Z$  and  $X$ . What is the capacity of this channel model?

解: 对每个  $x$ , 依次用  $Y$  的定义, 第 9 讲 Proposition 3 和  $X, (Z, V)$  的独立性得  $h(Y, V|X = x) = h(x + Z, V|X = x) = h(Z, V|X = x) = h(Z, V)$ . 所以

$$h(Y, V|X) = h(Z, V). \quad (6)$$

$Z$  和  $W$  独立且都是高斯的, 所以是联合高斯的. 作为  $Z$  和  $W$  的线性组合,  $(Z, V)$  是高斯的. 所以

$$h(Z, V) = \frac{1}{2} \log_2((2\pi e)^2 \det(\mathbf{K}_{Z,V})), \quad (7)$$

其中  $\mathbf{K}_{Z,V}$  表示  $Z$  和  $V$  的协方差矩阵. 因为  $\text{Cov}[Z, V] = \mathbf{E}[Z(Z + W)] = \mathbf{E}[Z^2] + \mathbf{E}[Z]\mathbf{E}[W] = \sigma_Z^2$ ,  $\text{var}[V] = \sigma_Z^2 + \sigma_W^2$ , 所以

$$\det(\mathbf{K}_{Z,V}) = \begin{vmatrix} \sigma_Z^2 & \sigma_Z^2 \\ \sigma_Z^2 & \sigma_Z^2 + \sigma_W^2 \end{vmatrix} = \sigma_Z^2 \sigma_W^2. \quad (8)$$

根据第 9 讲第 3 题,

$$h(Y, V) \leq \frac{1}{2} \log_2((2\pi e)^2 \det(\mathbf{K}_{Y,V})), \quad (9)$$

其中  $\mathbf{K}_{Y,V}$  表示  $Y$  和  $V$  的协方差矩阵. 因为  $\text{var}[Y] = \text{var}[X] + \sigma_Z^2$ ,

$$\begin{aligned} \text{Cov}[Y, V] &= \mathbf{E}[YV] - \mathbf{E}[Y]\mathbf{E}[V] \\ &= \mathbf{E}[XZ + XW + Z^2 + ZW] - \mathbf{E}[Y]\mathbf{E}[V] \\ &= \mathbf{E}[X]\mathbf{E}[Z] + \mathbf{E}[X]\mathbf{E}[W] + \mathbf{E}[Z^2] + \mathbf{E}[Z]\mathbf{E}[W] - \mathbf{E}[Y]\mathbf{E}[V] \\ &= \sigma_Z^2, \end{aligned}$$

$\text{var}[V] = \sigma_Z^2 + \sigma_W^2$ , 所以

$$\det(\mathbf{K}_{Y,V}) = \begin{vmatrix} \text{var}[X] + \sigma_Z^2 & \sigma_Z^2 \\ \sigma_Z^2 & \sigma_Z^2 + \sigma_W^2 \end{vmatrix} = (\sigma_Z^2 + \sigma_W^2)\text{var}[X] + \sigma_Z^2 \sigma_W^2 \leq (\sigma_Z^2 + \sigma_W^2)P + \sigma_Z^2 \sigma_W^2. \quad (10)$$

综合  $I(X; Y, V) = h(Y, V) - h(Y, V|X)$  和 ??, ??, ??, ??, ?? 式得

$$I(X; Y, V) \leq \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{\sigma_Z^2 + \sigma_W^2}{\sigma_Z^2 \sigma_W^2} P \right). \quad (11)$$

设  $X \sim \mathcal{N}(0, P)$ .  $X, Z$  和  $W$  独立且都是高斯的, 所以是联合高斯的. 作为  $X, Z$  和  $W$  的线性组合,  $(Y, V)$  是高斯的. 所以 ?? 式成立等号. 因为  $\text{var}[X] = P$ , 所以 ?? 式成立等号. 这样 ?? 式成立等号.

作为  $\mathbf{E}[X^2] \leq P$  的条件下  $I(X; Y, V)$  的最大值, 信道容量

$$C(P) = \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{\sigma_Z^2 + \sigma_W^2}{\sigma_Z^2 \sigma_W^2} P \right). \quad \square$$

## 第 6 题

Consider independent Gaussian random variables  $X \sim \mathcal{N}(0, \sigma_X^2)$  and  $Z \sim \mathcal{N}(0, \sigma_Z^2)$ . If  $V$  satisfies  $\mathbf{E}[XV] = 0$  and  $\mathbf{E}[V^2] \leq \sigma_Z^2$ , prove that  $I(X; X + V) \geq I(X; X + Z)$ , and discuss when equality holds.

证明: 由于  $I(X; X + V) = h(X) - h(X|X + V)$ , 欲证明  $I(X; X + V) \geq I(X; X + Z)$ , 只需证:

$$h(X|X + V) \leq h(X|X + Z).$$

我们有下面的不等式串:

$$h(X|X + V) = h\left(X - \frac{\sigma_X^2}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]}(X + V) | X + V\right) \quad (12)$$

$$= h\left(\frac{\sigma_X^2 V - \mathbf{E}[V^2]X}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]} | X + V\right) \leq h\left(\frac{\sigma_X^2 V - \mathbf{E}[V^2]X}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]}\right) \quad (13)$$

$$\leq \frac{1}{2} \log \left( 2\pi e \mathbf{Var} \left[ \frac{\sigma_X^2 V - \mathbf{E}[V^2]X}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]} \right] \right) \quad (14)$$

$$\leq \frac{1}{2} \log \left( 2\pi e \mathbf{E} \left[ \frac{\sigma_X^2 V - \mathbf{E}[V^2]X}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]} \right]^2 \right) \quad (15)$$

$$= \frac{1}{2} \log \left( 2\pi e \frac{\sigma_X^2 \mathbf{E}[V^2]}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]} \right) \quad (16)$$

$$\leq \frac{1}{2} \log \left( 2\pi e \frac{\sigma_X^2 \sigma_Z^2}{\sigma_X^2 + \sigma_Z^2} \right) \quad (17)$$

$$= h(X|X + Z) \quad (18)$$

(??) 基于平移条件不影响条件熵, 系数 $k$ 的选取是当 $V$ 是与 $X$ 独立的高斯变量时 (这是我们希望取的等条件), 保证 $X - k(X + V)$ 和 $X + V$ 独立, 那么此处的必要条件是:

$$\mathbf{E}[(1 - k)X - kV](X + V) = (1 - k)\sigma_X^2 - k\mathbf{E}[V^2] = 0 \Rightarrow k = \frac{\sigma_X^2}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]}$$

(??) 基于条件减少熵.

(??) 基于方差约束下的最大熵原理.

(??) 基于 $\mathbf{E}[X^2] = \mathbf{E}[X]^2 + \mathbf{Var}[X] \geq \mathbf{Var}[X]$ .

(??) 基于展开后使用 $\mathbf{E}[XV] = 0$ 并化简.

(??) 基于函数 $\frac{\sigma_X^2 \mathbf{E}[V^2]}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]}$ 关于 $\mathbf{E}[V^2]$ 单调递增.

(??) 基于以下事实:

$$\begin{aligned} h(X|X + Z) &= h(X + Z|X) + h(X) - h(X + Z) \\ &= \frac{1}{2} \log(2\pi e \sigma_Z^2) + \frac{1}{2} \log(2\pi e \sigma_X^2) - \frac{1}{2} \log(2\pi e (\sigma_X^2 + \sigma_Z^2)) \\ &= \frac{1}{2} \log \left( 2\pi e \frac{\sigma_X^2 \sigma_Z^2}{\sigma_X^2 + \sigma_Z^2} \right) \end{aligned}$$

设  $I(X; X + V) = I(X; X + Z)$ . 这样  $h(X|X + V) = h(X|X + Z)$ , 所以 (??), (??), (??) 和 (??) 成立等号. 因为 (??), (??) 和 (??) 成立等号, 所以

$$\frac{\sigma_X^2 V - \mathbf{E}[V^2]X}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]}$$

独立于  $X + V$ , 服从正态分布, 且有均值 0. 因为 (??) 成立等号, 所以  $\mathbf{E}[V^2] = \sigma_Z^2$ .

反过来, 如果

$$\frac{\sigma_X^2 V - \mathbf{E}[V^2]X}{\sigma_X^2 + \mathbf{E}[V^2]}$$

独立于  $X + V$ , 服从正态分布, 有均值 0, 且  $\mathbf{E}[V^2] = \sigma_Z^2$ , 则可以验证  $I(X; X + V) = I(X; X + Z)$ .

□

## 第 7 题

*Consider the parallel Gaussian channels in Section IV.*

- Derive the water-filling optimal solution.*
- Show that as  $P \rightarrow \infty$ , the rate loss due to using uniform power allocation  $P_i = P/k$ ,  $i = 1, \dots, k$ , instead of the water-filling optimal solution, asymptotically vanishes.*



a) 证明: 用  $A$  表示满足  $\sum_{i=1}^k P_i \leq P$  的所有  $(P_1, P_2, \dots, P_k) \in [0, \infty)^k$  组成的集合.

$$\begin{aligned}
I(\underline{X}; \underline{Y}) &= h(\underline{Y}) - h(\underline{Y}|\underline{X}) \\
&= h(\underline{Y}) - h(Z_1, Z_2, \dots, Z_k) \\
&= h(\underline{Y}) - \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2(2\pi e \sigma_i^2) \\
&\leq \sum_{i=1}^k h(Y_i) - \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2(2\pi e \sigma_i^2) \\
&\leq \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2(2\pi e (\mathbf{E}[X_i^2] + \sigma_i^2)) - \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2(2\pi e \sigma_i^2) \\
&= \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{\mathbf{E}[X_i^2]}{\sigma_i^2} \right) \\
&\leq \max_{(P_1, P_2, \dots, P_k) \in A} \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{P_i}{\sigma_i^2} \right), \tag{19}
\end{aligned}$$

其中第二行的等号用了第 9 讲 Proposition 3, 第五行的小于等于号是因为对所有正整数  $i \leq k$  有  $\text{var}[Y_i] = \text{var}[X_i] + \text{var}[Z_i] \leq \mathbf{E}[X_i^2] + \sigma_i^2$ , 最后一行的小于等于号是因为  $\sum_{i=1}^k \mathbf{E}[X_i^2] \leq P$ .

设  $(P_1^*, P_2^*, \dots, P_k^*) \in A$ ,

$$\sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{P_i^*}{\sigma_i^2} \right) = \max_{(P_1, P_2, \dots, P_k) \in A} \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{P_i}{\sigma_i^2} \right), \tag{20}$$

$X_1, X_2, \dots, X_k$  分别服从  $\mathcal{N}(0, P_1^*), \mathcal{N}(0, P_2^*), \dots, \mathcal{N}(0, P_k^*)$  且独立. 这样  $Y_1, Y_2, \dots, Y_k$  独立, 对每个正整数  $i \leq k$ ,  $Y_i$  服从  $\mathcal{N}(0, \mathbf{E}[X_i^2] + \sigma_i^2)$ . 所以 ?? 式第四和第五行的小于等于号现在是等号. ?? 式最后一行的小于等于号现在当然也是等号.

作为  $I(\underline{X}; \underline{Y})$  的最大值,  $C(P)$  等于 ?? 式的最后一行. 设  $(P_1^*, P_2^*, \dots, P_k^*) \in A$  且 ?? 式成立. 我们用 KKT 条件 [?, 5.49 式] 来求  $(P_1^*, P_2^*, \dots, P_k^*)$ . 可以看出

$$-\sum_{i=1}^k \ln \left( 1 + \frac{P_i^*}{\sigma_i^2} \right) = \min_{(P_1, P_2, \dots, P_k) \in A} \left( -\sum_{i=1}^k \ln \left( 1 + \frac{P_i}{\sigma_i^2} \right) \right).$$

如果  $\mu, \nu_1, \nu_2, \dots, \nu_k \geq 0$  则对所有  $P_1, P_2, \dots, P_k \geq 0$  和正整数  $i \leq k$  有

$$\frac{\partial}{\partial P_i} \left( -\sum_{j=1}^k \ln \left( 1 + \frac{P_j}{\sigma_j^2} \right) + \mu \left( \sum_{j=1}^k P_j - P \right) + \sum_{j=1}^k \nu_j (-P_j) \right) = -\frac{1}{\sigma_i^2 + P_i} + \mu - \nu_i.$$

所以存在非负数  $\mu, \nu_1, \nu_2, \dots, \nu_k$  满足

$$\sum_{i=1}^k P_i^* - P \leq 0,$$

$$-P_i^* \leq 0, \forall i \in \{1, 2, \dots, k\},$$

$$\mu \left( \sum_{i=1}^k P_i^* - P \right) = 0, \quad (21)$$

$$\nu_i(-P_i^*) = 0, \forall i \in \{1, 2, \dots, k\}, \quad (22)$$

$$-\frac{1}{\sigma_i^2 + P_i^*} + \mu - \nu_i = 0, \forall i \in \{1, 2, \dots, k\}, \quad (23)$$

即 KKT 条件. 由 ?? 式得  $\mu = 1/(\sigma_1^2 + P_1^*) + \nu_1 > 0$ , 对每个正整数  $i \leq k$  有

$$P_i^* = \frac{1}{\mu - \nu_i} - \sigma_i^2.$$

如果正整数  $i \leq k$ ,  $\nu_i = 0$ , 则  $P_i^* = 1/\mu - \sigma_i^2$ ,  $1/\mu - \sigma_i^2 \geq 0$ . 如果正整数  $i \leq k$ ,  $\nu_i > 0$ , 则由 ?? 式得  $P_i^* = 0$ , 所以  $1/(\mu - \nu_i) = \sigma_i^2 > 0$ ,  $1/\mu - \sigma_i^2 < 1/(\mu - \nu_i) - \sigma_i^2 = 0$ . 总之对每个正整数  $i \leq k$  有

$$P_i^* = \max \left( \frac{1}{\mu} - \sigma_i^2, 0 \right). \quad (24)$$

因为  $\mu > 0$  且 ?? 式成立, 所以  $\sum_{i=1}^k P_i^* = P$ ,

$$\sum_{i=1}^k \max \left( \frac{1}{\mu} - \sigma_i^2, 0 \right) = P. \quad (25)$$

因此只要  $(P_1^*, P_2^*, \dots, P_k^*) \in A$  且 ?? 式成立就存在  $\mu > 0$  满足 ?? 式且使 ?? 式对所有正整数  $i \leq k$  成立. 把  $\mu$  换成  $-2\lambda$  我们就得到了讲义的 39 和 40 式. 我们在前面构造的  $(X_1, X_2, \dots, X_k)$  服从均值为  $0_k$ , 协方差矩阵为

$$\begin{bmatrix} P_1^* & & & \\ & P_2^* & & \\ & & \ddots & \\ & & & P_k^* \end{bmatrix}$$

的高斯分布. □

b) 证明: 根据 a 问的结论, 对每个  $P \geq 0$  存在  $L(P) \geq 0$  (即 a 问中的  $1/\mu$ ) 满足

$$\sum_{i=1}^k \max(L(P) - \sigma_i^2, 0) = P,$$

$$C(P) = \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{\max(L(P) - \sigma_i^2, 0)}{\sigma_i^2} \right),$$

其中  $C$  表示容量-代价函数. 设正整数  $m \leq k$ ,  $\sigma_m = \max(\sigma_1, \sigma_2, \dots, \sigma_k)$ ,  $N = \sum_{i=1}^k \sigma_i^2$ . 如果  $P \geq 0$  且  $L(P) \leq \sigma_m^2$  则

$$P \leq \sum_{i=1}^k \max(\sigma_m^2 - \sigma_i^2, 0) = k\sigma_m^2 - N,$$

所以对每个  $P > k\sigma_m^2 - N$  有  $L(P) > \sigma_m^2$ , 也就有

$$\begin{aligned} P &= \sum_{i=1}^k (L(P) - \sigma_i^2) = kL(P) - N, \\ C(P) &= \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{L(P) - \sigma_i^2}{\sigma_i^2} \right) = \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( \frac{P + N}{k\sigma_i^2} \right). \end{aligned}$$

对每个  $P > k\sigma_m^2 - N$ , 均匀分配功率达到的码率与容量的差为

$$C(P) - \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( 1 + \frac{P}{k\sigma_i^2} \right) = \sum_{i=1}^k \frac{1}{2} \log_2 \left( \frac{P + N}{P + k\sigma_i^2} \right).$$

$P \rightarrow \infty$  时这个差趋于 0.

□