

H20 年度 情報理論定期試験解答例

1. 各種情報量 (30 点)

A 社の 2 人 a_1, a_2 、B 社の 2 人 b_1, b_2 が会合を行うことになった。開催日を候補日集合 $D = \{d_1, d_2\}$ から希望調査で定めることになった。希望人数が一番多い日に開催することとし、 d_1 と d_2 で希望人数が同じ場合には d_1 に開催することにする。このような状況で、以下のようない事象系を考えることにより各種情報量を求めることを考える。

A 社の希望調査結果について、 d_1 日に 0 人、 d_2 日に 2 人である事象を $A(0, 2)$ のように表す。希望調査結果の他の事象も同様に表す。このとき、A 社の希望調査結果の事象系 A および B 社の希望調査結果の事象系 B は、それぞれ以下のような確率分布に従うとする。

$$A = \left\{ \begin{array}{ccc} A(2, 0) & , & A(1, 1) & , & A(0, 2) \\ \frac{1}{4} & , & \frac{2}{4} & , & \frac{1}{4} \end{array} \right\} \quad B = \left\{ \begin{array}{ccc} B(2, 0) & , & B(1, 1) & , & B(0, 2) \\ \frac{1}{3} & , & \frac{1}{3} & , & \frac{1}{3} \end{array} \right\}$$

また、開催日に関する事象系を $D = \left\{ \begin{array}{cc} d_1 & , & d_2 \\ P(d_1) & , & P(d_2) \end{array} \right\}$ とする。

このとき、以下の問に答えよ。

(1) 確率 $P(d_1), P(d_2)$ を求めよ。(4 点、各 2 点)

事象系 A と事象系 B の全ての事象の組み合わせと結合確率は以下の表のようになる。

	$A(2, 0)$	$A(1, 1)$	$A(0, 2)$
	$\frac{1}{4}$	$\frac{2}{4}$	$\frac{1}{4}$
$B(2, 0)$	d_1	d_1	d_1
$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{12}$	$\frac{2}{12}$	$\frac{1}{12}$
$B(1, 1)$	d_1	d_1	d_2
$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{12}$	$\frac{2}{12}$	$\frac{1}{12}$
$B(0, 2)$	d_1	d_2	d_2
$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{12}$	$\frac{2}{12}$	$\frac{1}{12}$

ここで、全ての組み合わせは排反であるので、求める確率は対応する確率の和である。

よって、以下のように求められる。

$$P(d_1) = \frac{1}{12} + \frac{2}{12} + \frac{1}{12} + \frac{1}{12} + \frac{2}{12} + \frac{1}{12} = \frac{8}{12} = \frac{2}{3}$$

$$P(d_2) = \frac{1}{12} + \frac{2}{12} + \frac{1}{12} = \frac{4}{12} = \frac{1}{3}$$

(2) 自己情報量 $i(A(0, 2))$ 、 $i(B(1, 1))$ 、 $i(d_1)$ を求めよ。(6 点、各 2 点)

$$i(A(0, 2)) = -\log P(A(0, 2)) = -\log \frac{1}{4} = \log 4 = 2.00 \quad [\text{bit}]$$

$$i(B(1,1)) = -\log P(B(1,1)) = -\log \frac{1}{3} = \log 3 \approx 1.58 \quad [\text{bit}]$$

$$i(d_1) = -\log P(d_1) = -\log \frac{2}{3} = \log 3 - \log 2 \approx 0.58 \quad [\text{bit}]$$

(3) エントロピー $H(A)$ 、 $H(D)$ を求めよ。(10 点、各 5 点)

$$\begin{aligned} H(A) &= -\frac{1}{4} \log \frac{1}{4} - \frac{1}{2} \log \frac{1}{2} - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} \\ &= \frac{1}{4} \times 2 + \frac{1}{2} \times 1 + \frac{1}{4} \times 2 \\ &= \frac{3}{2} \\ &= 1.50 \quad [\text{bit} / \text{記号}] \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} H(D) &= -\frac{2}{3} \log \frac{2}{3} - \frac{1}{3} \log \frac{1}{3} = \mathcal{H}\left(\frac{2}{3}\right) \\ &= \frac{2}{3}(\log 3 - \log 2) + \frac{1}{3} \log 3 \\ &= \log 3 - \frac{2}{3} \\ &\approx 0.918 \quad [\text{bit} / \text{記号}] \end{aligned}$$

(4) 条件付きエントロピー $H(D|A)$ を求めよ。(5 点)

まず、各事象 $\alpha \in A, \beta \in B$ に対して、条件付確率 $P(\beta|\alpha)$ を求める。

$P(D = \beta A = \alpha)$	$A(2,0)$	$A(1,1)$	$A(0,2)$
d_1	1	$\frac{2}{3}$	$\frac{1}{3}$
d_2	0	$\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$

よって、各事象 $\alpha \in A$ に対する条件付きエントロピー $H(D|\alpha)$ を求める。

$$H(D | A(2,0)) = -1 \log 1 - 0 \log 0 = \mathcal{H}(1) = 0$$

$$H(D | A(1,1)) = -\frac{2}{3} \log \frac{2}{3} - \frac{1}{3} \log \frac{1}{3} = \mathcal{H}\left(\frac{2}{3}\right) \approx 0.918$$

$$H(D | A(0,2)) = -\frac{1}{3} \log \frac{1}{3} - \frac{2}{3} \log \frac{2}{3} = \mathcal{H}\left(\frac{1}{3}\right) \approx 0.918$$

以上より、

$$\begin{aligned}
H(D|A) &= \sum_{\alpha \in A} P(\alpha) H(D|\alpha) \\
&= \frac{1}{4} \times H(D|A(2,0)) + \frac{2}{4} \times H(D|A(1,1)) + \frac{1}{4} \times H(D|A(0,2)) \\
&= \frac{2}{4} \mathcal{H}\left(\frac{2}{3}\right) + \frac{1}{4} \mathcal{H}\left(\frac{1}{3}\right) \\
&= \frac{3}{4} \mathcal{H}\left(\frac{2}{3}\right) \\
&\approx 0.689 \quad [\text{bit / 記号}]
\end{aligned}$$

(5) 相互情報量 $I(D; A)$ を求めよ。(5 点)

$$\begin{aligned}
I(D; A) &= H(D) - H(D|A) \\
&= \mathcal{H}\left(\frac{2}{3}\right) - \frac{3}{4} \mathcal{H}\left(\frac{2}{3}\right) \\
&= \frac{1}{4} \mathcal{H}\left(\frac{2}{3}\right) \\
&\approx 0.230 \quad [\text{bit / 記号}]
\end{aligned}$$

(別解)

$$\begin{aligned}
I(D; A) &= H(D) - H(D|A) \\
&= H(A) - H(A|D) \\
&= H(A) + H(D) - H(A, D) \\
&= \sum_{\alpha \in A, \beta \in D} P(\alpha, \beta) \log \frac{P(\alpha, \beta)}{P(\alpha) \cdot P(\beta)}
\end{aligned}$$

より求める。各結合確率 $P(A = \alpha, D = \beta)$ は次のように求められる。

$P(A = \alpha, D = \beta)$	$A(2, 0)$	$A(1, 1)$	$A(0, 2)$
d_1	$\frac{3}{12}$	$\frac{4}{12}$	$\frac{1}{12}$
d_2	0	$\frac{2}{12}$	$\frac{2}{12}$

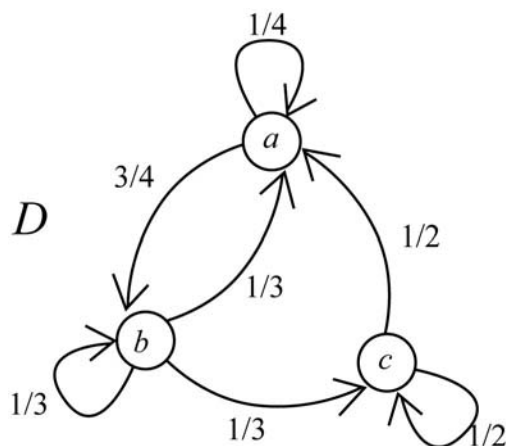
よって、次のように相互情報量が求められる。

$$\begin{aligned}
I(D; A) &= \frac{3}{12} \log \frac{\frac{3}{12}}{\frac{1}{4} \cdot \frac{2}{3}} + \frac{4}{12} \log \frac{\frac{4}{12}}{\frac{2}{4} \cdot \frac{2}{3}} + \frac{2}{12} \log \frac{\frac{2}{12}}{\frac{2}{4} \cdot \frac{1}{3}} + \frac{1}{12} \log \frac{\frac{1}{12}}{\frac{1}{4} \cdot \frac{2}{3}} + \frac{2}{12} \log \frac{\frac{2}{12}}{\frac{1}{4} \cdot \frac{1}{3}} \\
&= \frac{3}{12} \log \frac{3}{2} + \frac{4}{12} \log 1 + \frac{2}{12} \log 1 + \frac{1}{12} \log \frac{1}{2} + \frac{2}{12} \log 2 \\
&= \frac{3}{12} \log 3 - \frac{2}{12} \\
&\approx 0.230 \quad [\text{bit} / \text{記号}]
\end{aligned}$$

より求める。

2. マルコフ情報源 (20 点)

情報源アルファベット $X = \{a, b, c\}$ 上で、次の状態遷移図 D で定められるマルコフ情報源 S について問に答えよ。



(1) マルコフ情報源 S の状態遷移確率行列 P を求めよ。(5 点)

$$P = \begin{bmatrix} P(a|a) & P(b|a) & P(c|a) \\ P(a|b) & P(b|b) & P(c|b) \\ P(a|c) & P(b|c) & P(c|c) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & \frac{3}{4} & 0 \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \end{bmatrix}$$

(2) マルコフ情報源 S の定常分布 $\mathbf{z}$ を求めて、 S の随伴情報源 $\bar{S}$ を求めよ。(5 点)

$\mathbf{z} = (z_a, z_b, z_c)$ とする。

このとき、次式が成り立つ。

$$\begin{cases} z_a + z_b + z_c = 1 \\ \mathbf{z}P = \mathbf{z} \end{cases}$$

よって、 ${}^tP\mathbf{z} = {}^t\mathbf{z}$ より次式が成り立つ。

$$\begin{bmatrix} \frac{1}{4} & \frac{1}{3} & \frac{1}{2} \\ \frac{3}{4} & \frac{1}{3} & 0 \\ 0 & \frac{1}{3} & \frac{1}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} z_a \\ z_b \\ z_c \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} z_a \\ z_b \\ z_c \end{bmatrix}$$

$$\therefore \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & -\frac{1}{3} & -\frac{1}{2} \\ -\frac{3}{4} & \frac{2}{3} & 0 \\ 0 & -\frac{1}{3} & \frac{1}{2} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} z_a \\ z_b \\ z_c \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

係数行列を行基本変形する。

$$\begin{bmatrix} \frac{3}{4} & -\frac{1}{3} & -\frac{1}{2} \\ -\frac{3}{4} & \frac{2}{3} & 0 \\ 0 & -\frac{1}{3} & \frac{1}{2} \end{bmatrix} \xrightarrow{(2)+(1)} \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & -\frac{1}{3} & -\frac{1}{2} \\ 0 & \frac{1}{3} & -\frac{1}{2} \\ 0 & -\frac{1}{3} & \frac{1}{2} \end{bmatrix} \xrightarrow{(1)+(2), (3)+(2)} \begin{bmatrix} \frac{3}{4} & 0 & -1 \\ 0 & \frac{1}{3} & -\frac{1}{2} \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \xrightarrow{\frac{4}{3} \times (1), 3 \times (2)} \begin{bmatrix} 1 & 0 & -\frac{4}{3} \\ 0 & 1 & -\frac{3}{2} \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

よって、

$$\begin{cases} z_a = \frac{4}{3}z_c \\ z_b = \frac{3}{2}z_c \end{cases}$$

第1式に代入し、各値を求める。

$$\frac{4}{3}z_c + \frac{3}{2}z_c + z_c = 1$$

$$\therefore \frac{8+9+6}{6}z_c = 1$$

$$\therefore z_c = \frac{6}{23}$$

$$z_a = \frac{4}{3}z_c = \frac{8}{23}$$

$$z_b = \frac{3}{2}z_c = \frac{9}{23}$$

よって、

$$\bar{S} = \left\{ \frac{a}{23}, \frac{b}{23}, \frac{c}{23} \right\}$$

(検算)

$$\begin{aligned} \mathbf{zP} &= \left(\frac{8}{23} \quad \frac{9}{23} \quad \frac{6}{23} \right) \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & \frac{3}{4} & 0 \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \end{bmatrix} \\ &= \left(\frac{2+3+3}{23} \quad \frac{2 \times 3 + 3 + 0}{23} \quad \frac{0+3+3}{23} \right) \\ &= \left(\frac{8}{23} \quad \frac{9}{23} \quad \frac{6}{23} \right) \\ &= \mathbf{z} \end{aligned}$$

(3) 随伴情報源のエントロピー $H(\bar{S})$ およびマルコフ情報源のエントロピー $H(S|S)$ を求め

よ。(10 点、各 5 点)

$$\begin{aligned}
 H(\bar{S}) &= -\sum_{z \in Z} z \log z \\
 &= -\frac{8}{23} \log \frac{8}{23} - \frac{9}{23} \log \frac{9}{23} - \frac{6}{23} \log \frac{6}{23} \\
 &= \log 23 - \frac{8}{23} \times \log 8 - \frac{9}{23} \log 9 - \frac{6}{23} \log 6 \\
 &= \log 23 - \frac{24+6}{23} - \frac{18+6}{23} \log 3 \\
 &= \log 23 - \frac{24}{23} \log 3 - \frac{30}{23} \\
 &\approx 1.57 \quad [\text{bit} / \text{記号}]
 \end{aligned}$$

各事象 $\alpha \in X$ に対する条件付きエントロピー $H(S|\alpha)$ を求める。

$$\begin{aligned}
 H(S|a) &= -\frac{1}{4} \log \frac{1}{4} - \frac{3}{4} \log \frac{3}{4} \\
 &= \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right) \\
 &\approx 0.811 \quad [\text{bit} / \text{記号}]
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 H(S|b) &= -\frac{1}{3} \log \frac{1}{3} - \frac{1}{3} \log \frac{1}{3} - \frac{1}{3} \log \frac{1}{3} \\
 &= \log 3 \\
 &\approx 1.58 \quad [\text{bit} / \text{記号}]
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 H(S|c) &= -\frac{1}{2} \log \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \log \frac{1}{2} \\
 &= \mathcal{H}\left(\frac{1}{2}\right) \\
 &= 1.00 \quad [\text{bit} / \text{記号}]
 \end{aligned}$$

よって、

$$\begin{aligned}
 H(S|S) &= \sum_{\alpha \in X} P(\alpha) H(S|\alpha) \\
 &= \frac{8}{23} H(S|a) + \frac{9}{23} H(S|b) + \frac{6}{23} H(S|c) \\
 &\approx 1.16 \quad [\text{bit} / \text{記号}]
 \end{aligned}$$

3.シャノンファノ符号化法（情報源符号化）（30 点）

無記憶情報源 $S = \left\{ \begin{matrix} a & , & b & , & c & , & d & , & e \\ 0.3 & , & 0.25 & , & 0.25 & , & 0.15 & , & 0.05 \end{matrix} \right\}$ に対して、以下の問いに答えよ。

必要なら以下の値を用いよ。

$$\log_2 0.3 \simeq -1.737, \log_2 0.25 \simeq -2.000, \log_2 0.15 \simeq -2.737, \log_2 0.05 \simeq -4.322$$

(1)情報源 S のエントロピー $H(S)$ を求めよ。（5 点）

$$\begin{aligned} H(S) &= -\sum_{\alpha \in S} P(\alpha) \log P(\alpha) \\ &= -0.3 \log 0.3 - 0.25 \log 0.25 - 0.25 \log 0.25 - 0.15 \log 0.15 - 0.05 \log 0.05 \\ &\simeq 2.15 \quad [\text{bit} / \text{記号}] \end{aligned}$$

(2)シャノンファノ符号化法により情報源 S の符号 ϕ を求めよ。（10 点）

各記号に対する符号語の長さを $L = (l_a, l_b, l_c, l_d, l_e)$ とし、累積確率を $(p_a^+, p_b^+, p_c^+, p_d^+, p_e^+)$ とする。以下のように求められる。

$$l_a = \lceil -\log 0.3 \rceil = 2,$$

$$l_b = \lceil -\log 0.25 \rceil = 2,$$

$$l_c = \lceil -\log 0.25 \rceil = 2,$$

$$l_d = \lceil -\log 0.15 \rceil = 3,$$

$$l_e = \lceil -\log 0.05 \rceil = 5$$

$$p_a^+ = 0.0$$

$$p_b^+ = p_a^+ + p_a = 0.0 + 0.3 = 0.3$$

$$p_c^+ = p_b^+ + p_b = 0.3 + 0.25 = 0.55$$

$$p_d^+ = p_c^+ + p_c = 0.55 + 0.25 = 0.80$$

$$p_e^+ = p_d^+ + p_d = 0.80 + 0.15 = 0.95$$

累積確率を 2 進数化する。

$$p_a^+ = (0.0)_{10} \simeq (0.00)_2$$

$$p_b^+ = (0.3)_{10} \simeq (0.01)_2$$

$$p_c^+ = (0.55)_{10} \simeq (0.10)_2$$

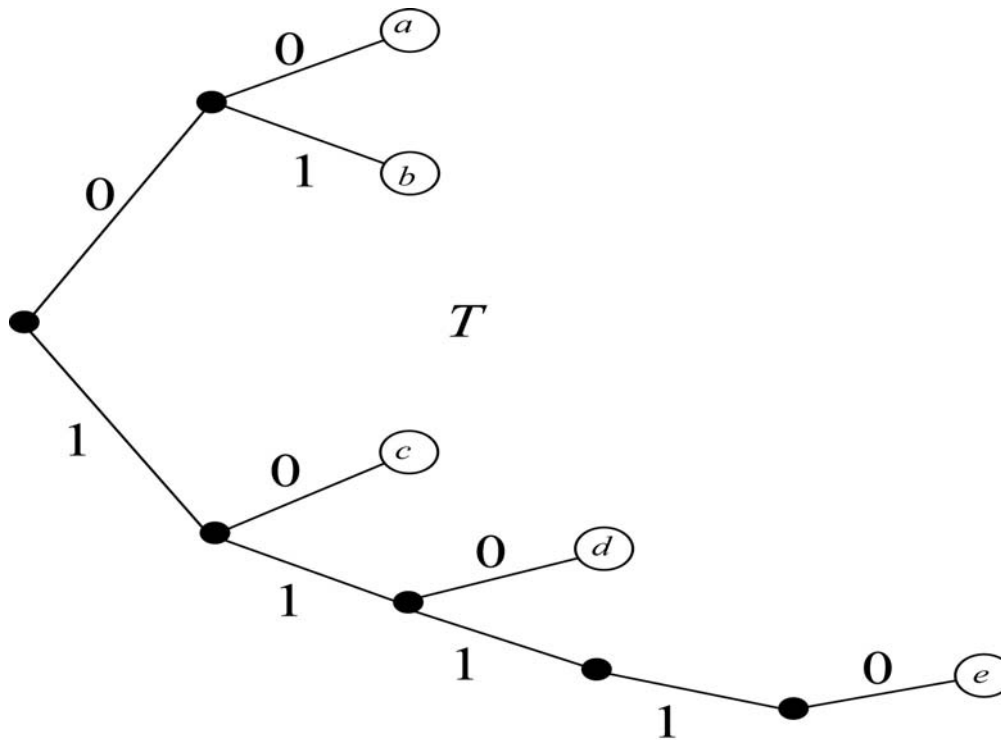
$$p_d^+ = (0.80)_{10} \simeq (0.110)_2$$

$$p_e^+ = (0.95)_{10} \simeq (0.11110)_2$$

以上より、次のように符号が求められる。

$$\phi = \{a \mapsto 00, b \mapsto 01, c \mapsto 10, d \mapsto 110, e \mapsto 11110\}$$

(2)より以下のように表せる。


$$\begin{aligned}\bar{L} &= \sum_{\alpha \in S} P(\alpha) l_{\alpha} \\ &= 0.3 \times 2 + 0.25 \times 2 + 0.25 \times 2 + 0.15 \times 3 + 0.05 \times 5 \\ &\simeq 2.3 \quad [\text{記号}]\end{aligned}$$
$$e = \frac{H(S)}{\bar{L}} = \frac{2.15}{2.3} \approx 0.934$$

9

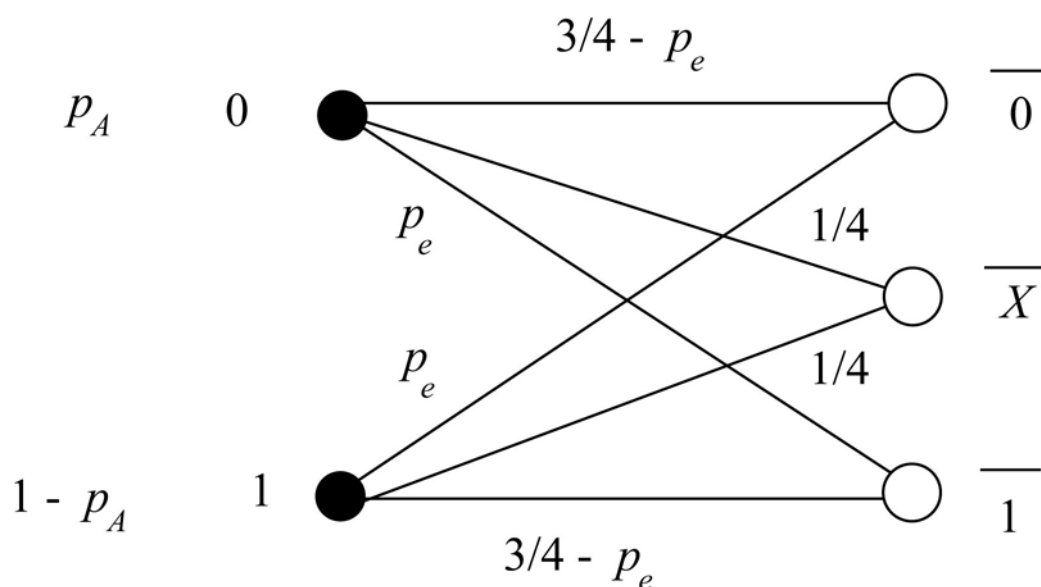
4.通信路 (20 点)

送信情報源 $A = \left\{ \begin{matrix} 0 & , & 1 \\ p_A & , & 1-p_A \end{matrix} \right\}$ から生成される記号を、通信路行列 $T = \begin{bmatrix} \frac{3}{4}-p_e & \frac{1}{4} & p_e \\ p_e & \frac{1}{4} & \frac{3}{4}-p_e \end{bmatrix}$ で

定義される 2 元対称消失通信路で送信し、受信情報源 $B = \left\{ \begin{matrix} \bar{0} & , & \bar{X} & , & \bar{1} \\ P(\bar{0}) & , & P(\bar{X}) & , & P(\bar{1}) \end{matrix} \right\}$ が得ら

れるとする。

(1) この 2 元対称消失通信路 T の通信路線図を示せ。(4 点)



(2) 各受信記号の受信確率 $P(\bar{0}), P(\bar{X}), P(\bar{1})$ を 0 送信確率 p_A および誤り確率 p_e でそれぞれ

表せ。(6 点、各 2 点)

次式が成り立つ。

$$\begin{aligned}
(P(\bar{0}), P(\bar{X}), P(\bar{1})) &= (P(0), P(1))T \\
&= (p_A, 1-p_A) \begin{bmatrix} \frac{3}{4}-p_e & \frac{1}{4} & p_e \\ p_e & \frac{1}{4} & \frac{3}{4}-p_e \end{bmatrix} \\
\therefore P(\bar{0}) &= p_A \left(\frac{3}{4}-p_e \right) + (1-p_A) p_e = \frac{3}{4} p_A + p_e - 2p_A p_e, \\
P(\bar{X}) &= p_A \frac{1}{4} + (1-p_A) \frac{1}{4} = \frac{1}{4} \\
P(\bar{1}) &= p_A p_e + (1-p_A) \left(\frac{3}{4}-p_e \right) = \frac{3}{4} + 2p_A p_e - p_e - \frac{3}{4} p_A
\end{aligned}$$

(3) $p_A = \frac{1}{2}$ 、 $p_e = \frac{1}{4}$ のとき、この通信路で伝送される相互情報量 $I(A; B)$ を求めよ。(5 点)

$p_A = \frac{1}{2}$ のとき、受信確率は以下ようになる。

$$\begin{aligned}
\therefore P(\bar{0}) &= \frac{3}{4} \times \frac{1}{2} + p_e - 2 \times \frac{1}{2} p_e = \frac{3}{8}, \\
P(\bar{X}) &= \frac{1}{4}, \\
P(\bar{1}) &= \frac{3}{4} + 2 \times \frac{1}{2} p_e - p_e - \frac{3}{4} \times \frac{1}{2} = \frac{3}{8}
\end{aligned}$$

よって、受信情報源 B のエントロピー $H(B)$ は次のようになる。

$$\begin{aligned}
H(B) &= -\frac{3}{8} \log \frac{3}{8} - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} - \frac{3}{8} \log \frac{3}{8} \\
&= \log 8 - \frac{3}{8} \log 3 - \frac{2}{8} \log 2 - \frac{3}{8} \log 3 \\
&= 3 - \frac{3}{4} \log 3 - \frac{1}{4} \\
&= \frac{11}{4} - \frac{3}{4} \log 3 \\
&\approx 1.56 \quad [\text{bit / 記号}]
\end{aligned}$$

次に、各 $\alpha \in A$ に対する条件付きエントロピー $H(B|\alpha)$ を求める。

$$\begin{aligned}
H(B|0) &= -\left(\frac{3}{4}-p_e \right) \log \left(\frac{3}{4}-p_e \right) - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} - p_e \log p_e \\
&= -\left(\frac{1}{2} \right) \log \left(\frac{1}{2} \right) - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} \\
&= \frac{1}{2} + \frac{1}{2} + \frac{1}{2} \\
&= 1.5 \quad [\text{bit / 記号}]
\end{aligned}$$

$$H(B|1) = -p_e \log p_e - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} - \left(\frac{3}{4} - p_e\right) \log \left(\frac{3}{4} - p_e\right)$$

$$= 1.5 \text{ [bit / 記号]}$$

よって、

$$H(B|A) = p_A H(B|0) + (1 - p_A) H(B|1)$$

$$= 1.5 \text{ [bit / 記号]}$$

以上より、

$$I(A; B) = H(B) - H(B|A)$$

$$\approx 0.06 \text{ [bit / 記号]}$$

(別解)

$$I(A; B) = \sum_{\alpha \in A, \beta \in B} P(\alpha, \beta) \log \frac{P(\alpha, \beta)}{P(\alpha) \cdot P(\beta)} \text{ より求める。}$$

$P(A = \alpha, B = \beta)$	$\bar{0}$	$\bar{X}$	$\bar{1}$
0	$\frac{1}{4}$	$\frac{1}{8}$	$\frac{1}{8}$
1	$\frac{1}{8}$	$\frac{1}{8}$	$\frac{1}{4}$

$$I(A; B) = \frac{1}{4} \log \frac{\frac{1}{4}}{\frac{1}{2} \cdot \frac{3}{8}} + \frac{1}{8} \log \frac{\frac{1}{8}}{\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{4}} + \frac{1}{8} \log \frac{\frac{1}{8}}{\frac{1}{2} \cdot \frac{3}{8}} + \frac{1}{8} \log \frac{\frac{1}{8}}{\frac{1}{2} \cdot \frac{3}{8}} + \frac{1}{8} \log \frac{\frac{1}{8}}{\frac{1}{2} \cdot \frac{1}{4}} + \frac{1}{4} \log \frac{\frac{1}{4}}{\frac{1}{2} \cdot \frac{3}{8}}$$

$$= \frac{1}{4} \log \frac{4}{3} + \frac{1}{8} \log 1 + \frac{1}{8} \log \frac{2}{3} + \frac{1}{8} \log \frac{2}{3} + \frac{1}{8} \log 1 + \frac{1}{4} \log \frac{4}{3}$$

$$= \frac{1}{2} \log \frac{4}{3} + \frac{1}{4} \log \frac{2}{3}$$

$$= 1 + \frac{1}{4} - \frac{3}{4} \log 3$$

$$\approx 0.06 \text{ [bit / 記号]}$$

(4) $p_e = 0$ のとき、この通信路の通信路容量 $C(T)$ を求めよ。(5 点)

$p_e = 0$ のとき、

$$\therefore P(\bar{0}) = \frac{3}{4} p_A,$$

$$P(\bar{X}) = \frac{1}{4}$$

$$P(\bar{1}) = \frac{3}{4} (1 - p_A)$$

となる。

よって、受信情報源のエントロピー $H(B)$ は次のように求められる。

$$\begin{aligned}
H(B) &= -\frac{3}{4}p_A \log \frac{3}{4}p_A - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} - \frac{3}{4}(1-p_A) \log \frac{3}{4}(1-p_A) \\
&= -\frac{3}{4}p_A \log p_A - \frac{3}{4}(1-p_A) \log(1-p_A) - \frac{3}{4}p_A \log \frac{3}{4} - \frac{3}{4}(1-p_A) \log \frac{3}{4} - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} \\
&= \frac{3}{4}\mathcal{H}(p_A) - \frac{3}{4} \log \frac{3}{4} - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} \\
&= \frac{3}{4}\mathcal{H}(p_A) - \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right)
\end{aligned}$$

また、条件付きエントロピーは次のように $H(B|A)$ 求められる。

$$\begin{aligned}
H(B|0) &= H(B|1) = -\frac{3}{4} \log \frac{3}{4} - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} \\
&= \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right) \\
\therefore H(B|A) &= p_A \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right) + (1-p_A) \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right) \\
&= \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right)
\end{aligned}$$

以上より、次のように通信路容量が求められる。

$$\begin{aligned}
I(A;B) &= H(B) - H(B|A) \\
&= \left\{ \frac{3}{4}\mathcal{H}(p_A) + \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right) \right\} - \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right) \\
&= \frac{3}{4}\mathcal{H}(p_A) \\
C(T) &= \max_{p_A} I(A;B) \\
&= \max_{p_A} \frac{3}{4}\mathcal{H}(p_A) \\
&= \frac{3}{4} \quad [\text{bit / 通信路記号}] \\
&\left(\because p_A = \frac{1}{2} \text{ のとき } \mathcal{H}(p_A) = 1 \right)
\end{aligned}$$

(別解)

対称性より、 $p_A = \frac{1}{2}$ のときに相互情報量 $I(A;B)$ は最大となる。

このとき、 $P(\bar{0}) = \frac{3}{8}, P(\bar{X}) = \frac{1}{4}, P(\bar{1}) = \frac{3}{8}$ であるので、

$$H(B) = -\frac{3}{8}\log\frac{3}{8} - \frac{1}{4}\log\frac{1}{4} - \frac{3}{8}\log\frac{3}{8}$$

また、条件付きエントロピーは次のように求められる。

$$H(B|0) = H(B|1) = -\frac{3}{4}\log\frac{3}{4} - \frac{1}{4}\log\frac{1}{4}$$

$$= \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right)$$

$$\therefore H(B|A) = p_A \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right) + (1-p_A) \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right)$$

$$= \mathcal{H}\left(\frac{1}{4}\right)$$

よって、

$$C(T) = \max_{p_A} I(A; B)$$

$$= \max_{p_A} \{H(B) - H(B|A)\}$$

$$= \left(-\frac{3}{8}\log\frac{3}{8} - \frac{1}{4}\log\frac{1}{4} - \frac{3}{8}\log\frac{3}{8}\right) - \left(-\frac{3}{4}\log\frac{3}{4} - \frac{1}{4}\log\frac{1}{4}\right)$$

$$= -\frac{3}{4}\log\frac{3}{8} + \frac{3}{4}\log\frac{3}{4}$$

$$= \frac{3}{4}\log 8 - \frac{3}{4}\log 4$$

$$= \frac{3}{4} \times 3 - \frac{3}{4} \times 2$$

$$= \frac{3}{4} \quad [\text{bit} / \text{通信路記号}]$$