

情報理論レポート課題 5(符号構成法)解答例

次の情報源 S に関して、問いに答えよ。

$$S = \left\{ \begin{array}{cccccc} a & , & b & , & c & , & d & , & e & , & f \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} & , & \frac{5}{32} & , & \frac{2}{32} & , & \frac{1}{32} \end{array} \right\}$$

1. シャノン・ファノ符号化 (算術符号化)

(1) 情報源 S に対して、シャノン・ファノ符号 ϕ_s を求めよ。

各情報源 $\alpha \in S$ に対して、符号長 l_α を求める。 l_α は各記号が生成されたときの自己情報量の切り上げで求められる。すなわち、次式で求める。

$$l_\alpha = \lceil -\log P(\alpha) \rceil$$

よって、次のように求められる。

| α | $P(\alpha)$ | $-\log P(\alpha)$ | l_α |
|----------|-------------|-------------------|------------|
| a | 0.3125 | 1.68 | 2 |
| b | 0.25 | 2.00 | 2 |
| c | 0.1875 | 2.42 | 3 |
| d | 0.15625 | 2.68 | 3 |
| e | 0.0625 | 4.00 | 4 |
| f | 0.03125 | 5.00 | 5 |

よって、シャノン・ファノ符号 ϕ_s の符号長 (のベクトル) が $L_s = (2, 2, 3, 3, 4, 5)$ と求められる。

次に、各情報源 s_i に対して、累積確率 $p_\alpha^+ = \sum_{\beta \text{ は } \alpha \text{ 以前}} P(\beta)$ を求める。ただし、 $P(a) = 0.0$

とする。また、この累積確率の2進数 $(p_\alpha^+)_2$ を上記の桁数だけ求める。

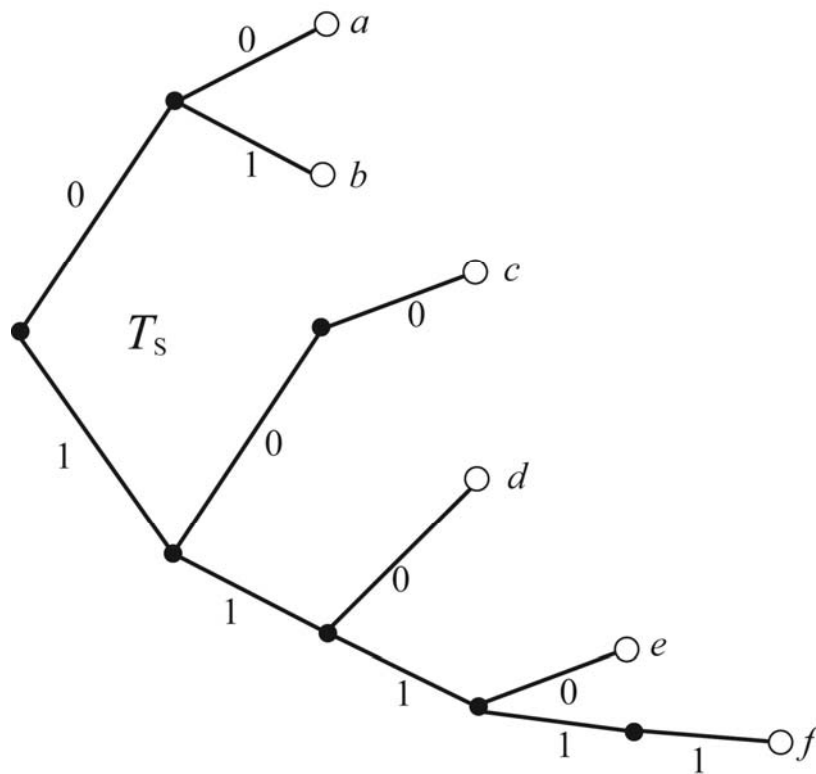
| α | $P(\alpha)$ | $(p_\alpha)_2$ | $(p_\alpha)_2$ |
|----------|-------------|----------------|----------------|
| a | 0.3125 | 0.00 | 0.00 |
| b | 0.25 | 0.3125 | 0.01 |
| c | 0.1875 | 0.5625 | 0.100 |
| d | 0.15625 | 0.75 | 0.110 |
| e | 0.0625 | 0.90625 | 0.1110 |
| f | 0.03125 | 0.96875 | 0.11111 |

以上より、次のようにシャノンファノ符号 ϕ_s が構成できる。

$$\phi_s = \{a \mapsto 00, b \mapsto 01, c \mapsto 100, d \mapsto 110, e \mapsto 1110, f \mapsto 1111\}$$

(2) 符号 ϕ_s に対して符号の木 T_s を示せ。

次図のようになる。



(3) 符号 ϕ_s の平均符号長 \overline{L}_s と効率 e_s を求めよ。

平均符号長 \overline{L}_s は次のように求められる。

$$\begin{aligned} \overline{L}_s &= \sum_{\alpha \in S} P(\alpha) \cdot l_\alpha \\ &= \frac{10}{32} \cdot 2 + \frac{8}{32} \cdot 2 + \frac{6}{32} \cdot 3 + \frac{5}{32} \cdot 3 + \frac{2}{32} \cdot 4 + \frac{1}{32} \cdot 5 \\ &\simeq 2.56 \end{aligned}$$

情報源 S のエントロピー $H(S)$ は次のように求められる。

$$\begin{aligned}
H(S) &= -\sum_{\alpha \in S} P(\alpha) \log P(\alpha) \\
&= -\frac{10}{32} \log \frac{10}{32} - \frac{8}{32} \log \frac{8}{32} - \frac{6}{32} \log \frac{6}{32} \\
&\quad - \frac{5}{32} \log \frac{5}{32} - \frac{2}{32} \log \frac{2}{32} - \frac{1}{32} \log \frac{1}{32} \\
&\simeq 2.30 \quad [\text{bit} / \text{記号}]
\end{aligned}$$

よって、効率 e_s は次のように求められる。

$$e_s = \frac{H(S)}{L_s} \simeq \frac{2.30}{2.56} \simeq 0.90$$

2. ハフマン符号化 (コンパクト符号化)

(1) 情報源 S に対して、ハフマン符号 ϕ_H を求めよ。

次のように縮退情報源の系列が求められる。

$$S_0 = S = \left\{ \begin{array}{cccccc} a & , & b & , & c & , & d & , & e & , & f \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} & , & \frac{5}{32} & , & \frac{2}{32} & , & \frac{1}{32} \end{array} \right\}$$

$$S_1 = \left\{ \begin{array}{ccccc} a & , & b & , & c & , & d & , & A \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} & , & \frac{5}{32} & , & \frac{3}{32} \end{array} \right\}, A = \{e, f\}$$

$$S_2 = \left\{ \begin{array}{cccc} a & , & b & , & B & , & c \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} \end{array} \right\}, B = \{d, A\}$$

$$S_3 = \left\{ \begin{array}{ccc} C & , & a & , & b \\ \frac{14}{32} & , & \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} \end{array} \right\}, C = \{B, c\}$$

$$S_4 = \left\{ \begin{array}{cc} D & , & C \\ \frac{18}{32} & , & \frac{14}{32} \end{array} \right\}, D = \{a, b\}$$

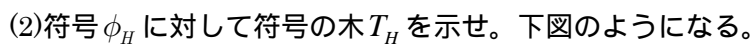
$$S_5 = \left\{ \begin{array}{c} E \\ 1 \end{array} \right\}, E = \{D, C\}$$

ここから、縮退された情報源記号に、繰り返し符号記号を割り振ることにより、ハフマン

符号を得ることができる。

$$\begin{aligned}
S_5 &= \left\{ \begin{array}{c} E \\ 1 \end{array} \right\}, E = \{D, C\}, \\
\phi_H^5 &= \left\{ E \mapsto \quad \right\}, \phi_H^E = \{D \mapsto 0, C \mapsto 1\} \\
S_4 &= \left\{ \begin{array}{cc} D & , & C \\ \frac{18}{32} & , & \frac{14}{32} \end{array} \right\}, D = \{a, b\}, \\
\phi_H^4 &= \{D \mapsto 0, C \mapsto 1\}, \phi_H^D = \{a \mapsto 0, b \mapsto 1\} \\
S_3 &= \left\{ \begin{array}{ccc} C & , & a & , & b \\ \frac{14}{32} & , & \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} \end{array} \right\}, C = \{B, c\}, \\
\phi_H^3 &= \{C \mapsto 1, a \mapsto 00, b \mapsto 01\}, \phi_H^C = \{B \mapsto 0, c \mapsto 1\} \\
S_2 &= \left\{ \begin{array}{cccc} a & , & b & , & B & , & c \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} \end{array} \right\}, B = \{d, A\} \\
\phi_H^2 &= \{a \mapsto 00, b \mapsto 01, B \mapsto 10, c \mapsto 11\}, \phi_H^B = \{d \mapsto 0, A \mapsto 1\} \\
S_1 &= \left\{ \begin{array}{ccccc} a & , & b & , & c & , & d & , & A \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} & , & \frac{5}{32} & , & \frac{3}{32} \end{array} \right\}, A = \{e, f\} \\
\phi_H^1 &= \{a \mapsto 00, b \mapsto 01, c \mapsto 11, d \mapsto 100, A \mapsto 101\}, \phi_H^A = \{e \mapsto 0, f \mapsto 1\} \\
S_0 &= S = \left\{ \begin{array}{cccccc} a & , & b & , & c & , & d & , & e & , & f \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} & , & \frac{5}{32} & , & \frac{2}{32} & , & \frac{1}{32} \end{array} \right\} \\
\phi_H &= \{a \mapsto 00, b \mapsto 01, c \mapsto 11, d \mapsto 100, e \mapsto 1000, f \mapsto 1001\}
\end{aligned}$$

なお、符号の木を葉から順に求める図的な解法でもよい。この場合、次のような木が描ける。



(3)符号 ϕ_H の平均符号長 $\overline{L_H}$ と効率 e_H を求めよ。

ハフマン符号の符号長 (のベクトル) は、 $L_H = (2, 2, 2, 3, 4, 4)$ となる。よって、平均符号

長 $\overline{L_H}$ は次のように求められる。

$$\begin{aligned}\overline{L_H} &= \sum_{\alpha \in S} P(\alpha) l_\alpha \\ &= \frac{10}{32} \cdot 2 + \frac{8}{32} \cdot 2 + \frac{6}{32} \cdot 2 + \frac{5}{32} \cdot 3 + \frac{2}{32} \cdot 4 + \frac{1}{32} \cdot 4 \\ &\simeq 2.34\end{aligned}$$

また、設問 1 より、情報源 S エントロピーは $H(S) \simeq 2.30$ である。よって、効率 e_H は次の

ように求められる。

$$e_H = \frac{H(S)}{\overline{L_H}} \simeq \frac{2.30}{2.34} \simeq 0.98$$