

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、問い合わせに答えよ。

$$S = \left\{ a, b, c, d, e, f \middle| \frac{10}{32}, \frac{8}{32}, \frac{6}{32}, \frac{5}{32}, \frac{2}{32}, \frac{1}{32} \right\}$$

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。

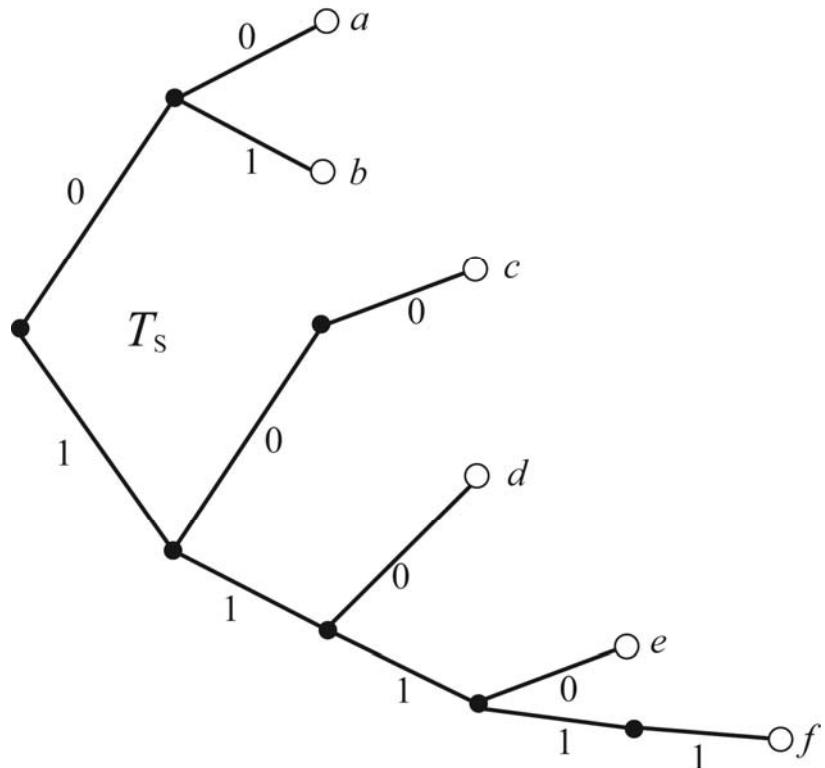
α	$P(\alpha)$	$(p_\alpha)_1$	$(p_\alpha)_2$
a	0.3125	0.00	0.00
b	0.25	0.3125	0.01
c	0.1875	0.5625	0.100
d	0.15625	0.75	0.110
e	0.0625	0.90625	0.1110
f	0.03125	0.96875	0.11111

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。

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

よって、効率 e_s は次のように求められる。

$$e_s = \frac{H(S)}{\bar{L}_s} \simeq \frac{2.30}{2.56} \simeq 0.90$$

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。

$$\begin{aligned}
S_0 &= S = \left\{ a, b, c, d, e, f \right. \\
&\quad \left. \frac{10}{32}, \frac{8}{32}, \frac{6}{32}, \frac{5}{32}, \frac{2}{32}, \frac{1}{32} \right\} \\
S_1 &= \left\{ a, b, c, d, A \right. \\
&\quad \left. \frac{10}{32}, \frac{8}{32}, \frac{6}{32}, \frac{5}{32}, \frac{3}{32} \right\}, A = \{e, f\} \\
S_2 &= \left\{ a, b, B, c \right. \\
&\quad \left. \frac{10}{32}, \frac{8}{32}, \frac{8}{32}, \frac{6}{32} \right\}, B = \{d, A\} \\
S_3 &= \left\{ C, a, b \right. \\
&\quad \left. \frac{14}{32}, \frac{10}{32}, \frac{8}{32} \right\}, C = \{B, c\} \\
S_4 &= \left\{ D, C \right. \\
&\quad \left. \frac{18}{32}, \frac{14}{32} \right\}, D = \{a, b\} \\
S_5 &= \left\{ E \right. \\
&\quad \left. 1 \right\}, E = \{D, C\}
\end{aligned}$$

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。

$$S_5 = \begin{Bmatrix} E \\ 1 \end{Bmatrix}, E = \{D, C\},$$

$$\phi_H^5 = \left\{ E \mapsto \quad \right\}, \phi_H^E = \{D \mapsto 0, C \mapsto 1\}$$

$$S_4 = \begin{Bmatrix} D & , & C \\ \frac{18}{32} & , & \frac{14}{32} \end{Bmatrix}, D = \{a, b\},$$

$$\phi_H^4 = \{D \mapsto 0, C \mapsto 1\}, \phi_H^D = \{a \mapsto 0, b \mapsto 1\}$$

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

$$\phi_H^3 = \{C \mapsto 1, a \mapsto 00, b \mapsto 01\}, \phi_H^C = \{B \mapsto 0, c \mapsto 1\}$$

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

$$\phi_H^2 = \{a \mapsto 00, b \mapsto 01, B \mapsto 10, c \mapsto 11\}, \phi_H^B = \{d \mapsto 0, A \mapsto 1\}$$

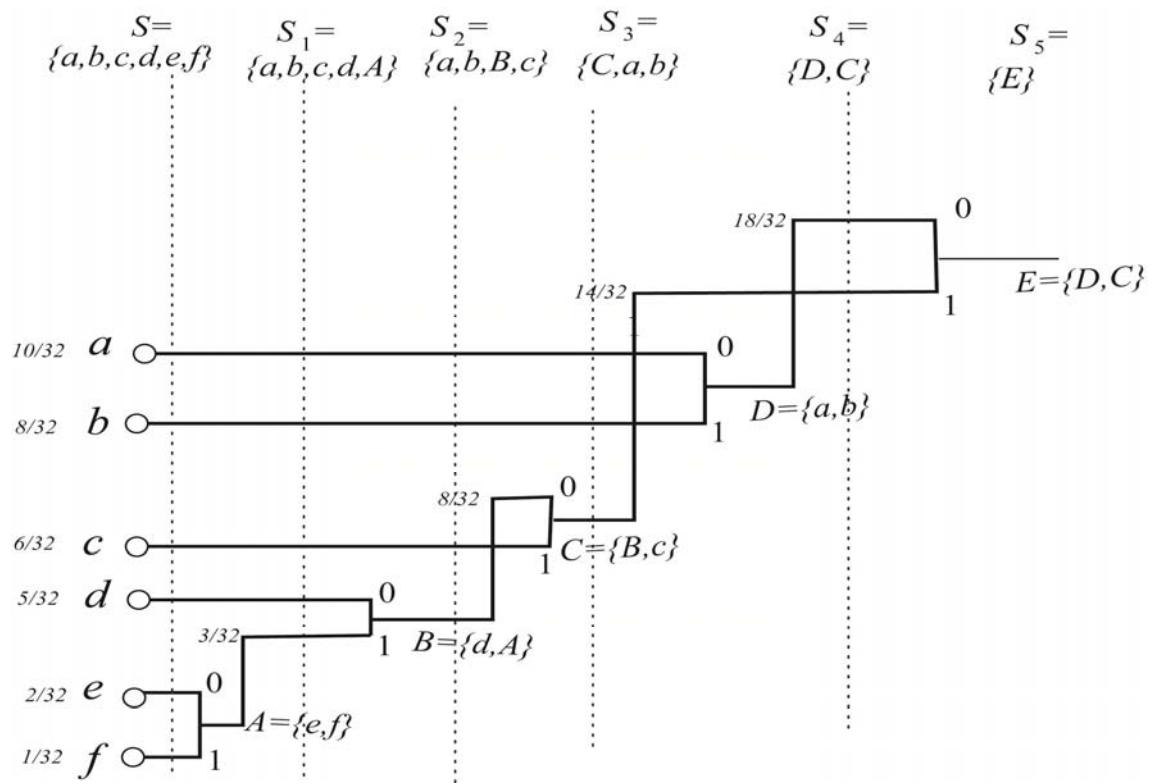
$$S_1 = \begin{Bmatrix} a & , & b & , & c & , & d & , & A \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} & , & \frac{5}{32} & , & \frac{3}{32} \end{Bmatrix}, A = \{e, f\}$$

$$\phi_H^1 = \{a \mapsto 00, b \mapsto 01, c \mapsto 11, d \mapsto 100, A \mapsto 101\}, \phi_H^A = \{e \mapsto 0, f \mapsto 1\}$$

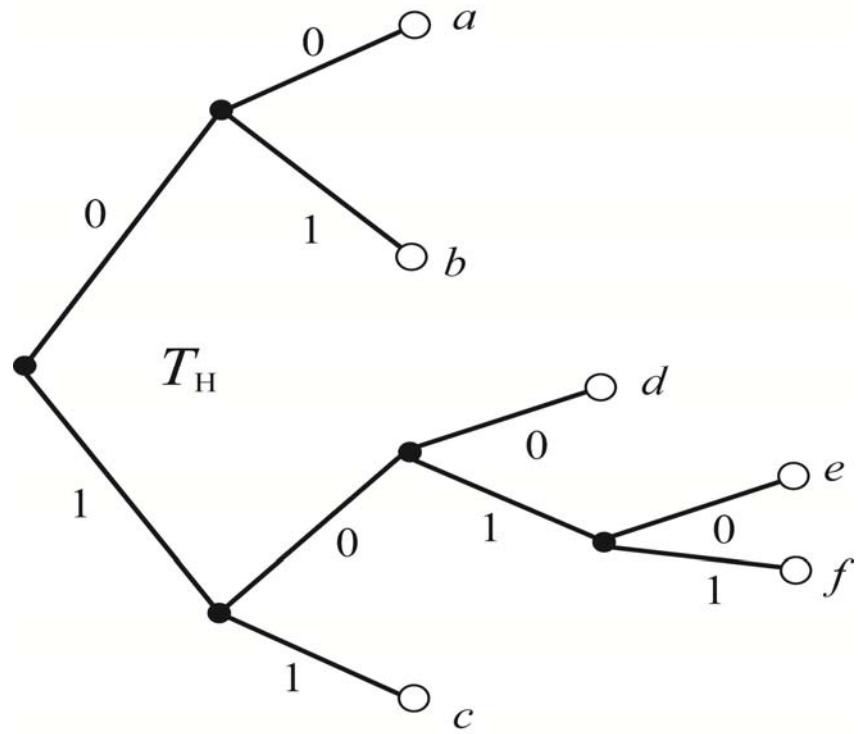
$$S_0 = S = \begin{Bmatrix} a & , & b & , & c & , & d & , & e & , & f \\ \frac{10}{32} & , & \frac{8}{32} & , & \frac{6}{32} & , & \frac{5}{32} & , & \frac{2}{32} & , & \frac{1}{32} \end{Bmatrix}$$

$$\phi_H = \{a \mapsto 00, b \mapsto 01, c \mapsto 11, d \mapsto 100, e \mapsto 1000, f \mapsto 1001\}$$

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。



(2) 符号 ϕ_H に対して符号の木 T_H を示せ。下図のようになる。



(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。

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