

情報理論11

藤田 一寿

津山工業高等専門学校情報工学科 講師
電気通信大学先進理工学科 協力研究員

ver.20150614

雑音のない離散通信路の符号化 定理

通信路の容量と信号

- › 互いに独立に都合のよい確率で信号が発せられた場合, 通信路は能力をいっぱいに使っての情報を送れる.
- › そんなに都合よく信号は発生しない.
- › 通信路の能力を限界まで使える良い符号化を考えればよいのではないか.

雑音のない通信路の基本定理

1文字当たり H のエントロピーを持つ情報源と単位時間あたり C の容量を持つ通信路があるとき、この通信路を用いて単位時間あたり $(C/H - \varepsilon)$ 文字の割合で情報を送れるような符号化がどんな小さな $\varepsilon > 0$ に対しても存在する。

理想的な符号化が必ず存在する。

符号化による冗長度の除去

1文字当たりの情報

- 英語のアルファベット一文字あたりの情報
- 4.7ビット
- 実際の英語におけるアルファベット一文字あたりの情報
- 1.3ビット程度

- 実際の情報源は無駄が多い(冗長度が大きい)
- 通信速度を上げるために冗長度を減らしたムダのない表現が必要
- 符号化をする

冗長度の削減

例として, A, B, C, Dの4つの文字を発生させる情報源を考える. 各文字が発生する確率 p_A, p_B, p_C, p_D を

$$p_A = \frac{1}{2}, p_B = \frac{1}{4},$$
$$p_C = \frac{1}{8}, p_D = \frac{1}{8},$$

とする. この情報源の冗長度の削減を行う。

この情報源の一文字あたりのエントロピーは

$$\begin{aligned} H &= -\frac{1}{2} \log \frac{1}{2} - \frac{1}{4} \log \frac{1}{4} - \frac{1}{8} \log \frac{1}{8} - \frac{1}{8} \log \frac{1}{8} \\ &= \frac{7}{4} \end{aligned}$$

もし、各文字が等確率で発生するのであればそのエントロピー H_0 は

$$H_0 = -\frac{1}{4} \log \frac{1}{4} \times 4 = \log 4 = 2$$

となる。これはこの情報源が持てる最大のエントロピーである。

これから、この情報源の冗長度 r は

$$r = 1 - \frac{H}{H_0} = \frac{1}{8}$$

である。よって、うまく符号化すれば同じ情報を表すのに文字列を $1/8$ だけは短くすることが出来る。

2進符号化

情報源から発生する文字系列を0と1の2つの信号からなる系列に変換する。例えば次のような符号化を考える。

文字	符号語
A	0
B	10
C	110
D	111

文字列を2進に変換する符号化を2進符号化という。そして、このような長さが一定でない符号を可変長符号という。

AABCDABA

という先の変換則にもとづいて文字列を符号化してみる

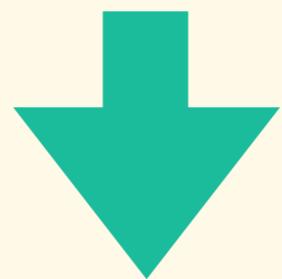
0 0 10 110 111 0 10 0

1 4 文字の系列が得られる。

情報源は 1 文字当たり $7/4$ ビットの情報量を持っているので、
8 文字の文字列全体で $7/4 \times 8 = 14$ ビットの情報を持っている。

1 4 文字の 2 進符号は 1 4 ビットの情報を持っているので完全に冗長性は排除できている。

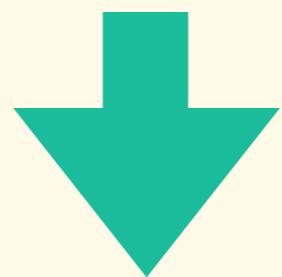
AABCDABA



符号化

0:A
01:B
110:C
111:D

00101101110100



復号化

00:A
01:B
10:C
11:D

ACDBDCA

7文字に減った

クラフトの不等式

長さ $|l_1|, |l_2|, \dots, |l_M|$ となる M 個の符号語を持つ r 元符号が
一意複合可能であるなら

$$\sum_{i=0}^M r^{-|l_i|} \leq 1$$

が成り立つ。

先ほどの符号化の例で確かめる

符号長はそれぞれ、 1, 2, 3, 3 である。

符号は 2 元符号である。

以上から

$$2^{-1} + 2^{-2} + 2^{-3} \times 2 = 1$$

よってクラフトの不等式を満たす。

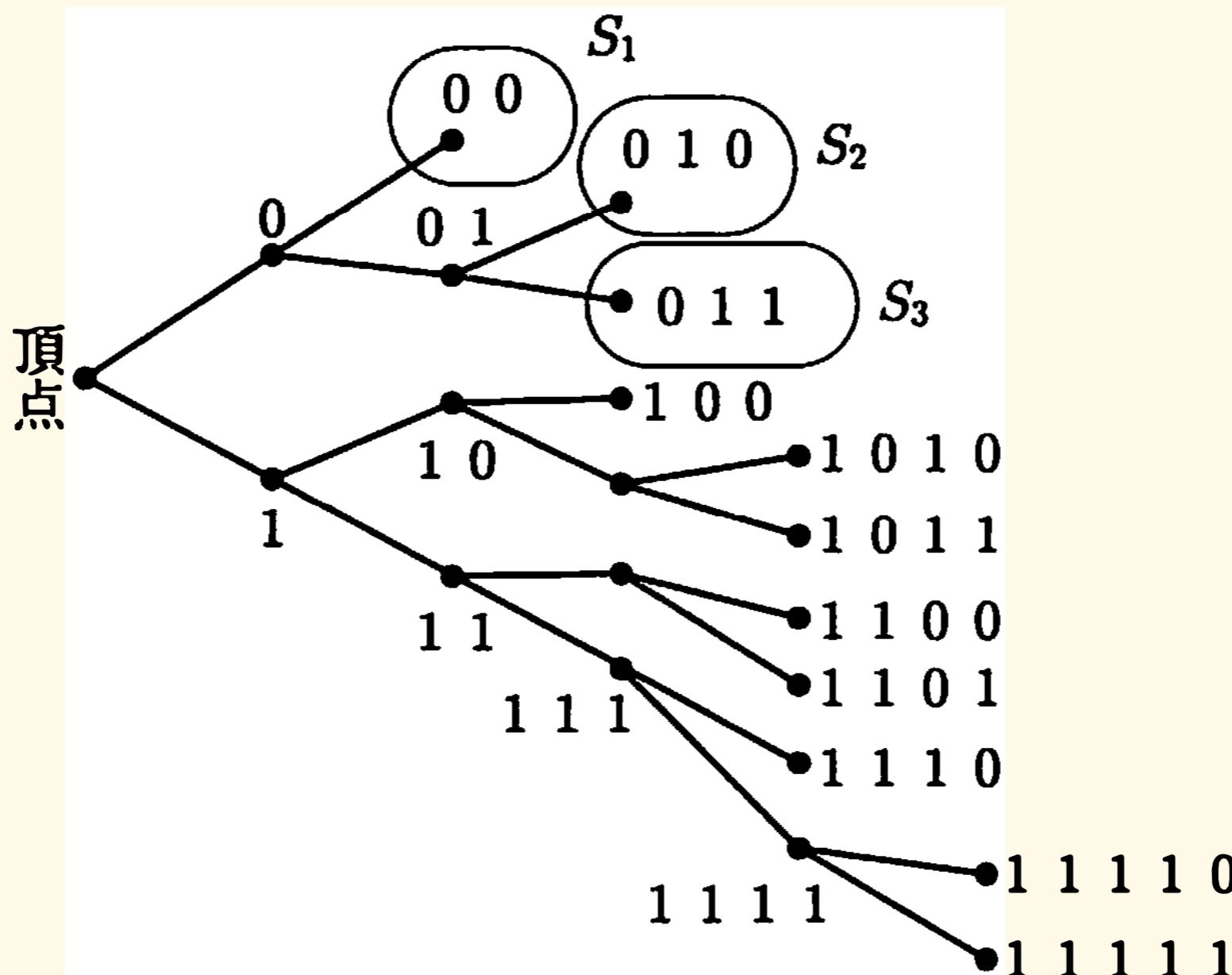
文字	符号語
$A \rightarrow 0$	
$B \rightarrow 10$	
$C \rightarrow 110$	
$D \rightarrow 111$	

シャノン符号化

- 情報源から出てくる長さNの文字系列がある
- 文字の種類はk個であるとする
- 各文字同じ確率で生じたとした場合のエントロピー H_0 は $H_0 = \log k$
- 文字列のエントロピーは文字系列の長さがNなので $NH_0 = N \log k$ $2^{H_0 N} = k^N$
- よって文字系列の総数は $2^{H_0 N}$

- ただ実際には、すべての文字が均等に出るとは限らない
- よく出てくる文字系列の数は 2^{HN} 個でそれ以外はめったに出ない（大数の法則）。
- よく出てくる文字系列を2進符号で表せば効率が良いのではないか。
- HN 桁の2進符号で表せば無駄なく大抵の文字系列を表せる。
- 一文字当たり H 桁の2進符号

符号木



- ・同じ符号が異なった文字系列に割り当てられていない。
- ・切れ目がわからなくなつて解読不能にならない。
- ・2進符号00010は文字系列S1S2を意味する。

シャノン符号化のやり方

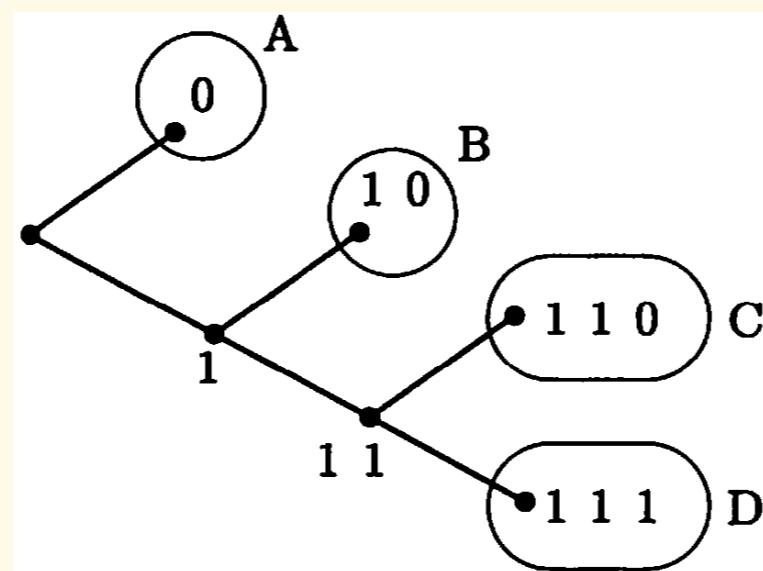
1. 出現確率の高い順に文字を並べ, これを改めて
 $i=1, 2, \dots, k$ で表す.
2. 文字*i*までの累積確率を計算し, F_i の2進数表示の
小数点以下ビットを文字の符号とする.

文字系列 N	出現確率	情 報 量	符号の桁数
k^N 個	S_1	p_1	$-\log p_1$
	S_2	p_2	$-\log p_2$
	S_3	p_3	$-\log p_3$
	\vdots	\vdots	\vdots
	S_{k^N}	p_{k^N}	$-\log p_{k^N}$
			m_{k^N}

$$p_1 \geq p_2 \geq p_3 \geq \dots \geq p_{k^N}$$

$$m_i = \{-\log p_i\} \quad \{x\} \text{は } x \text{以上の最小の整数}$$

文字系列 ($N = 1$)	確 率 (p_i)	情報量 ($-\log p_i$)	桁 数 (m_i)	符 号
A	$1/2$	1	1	0
B	$1/4$	2	2	10
C	$1/8$	3	3	110
D	$1/8$	3	3	111



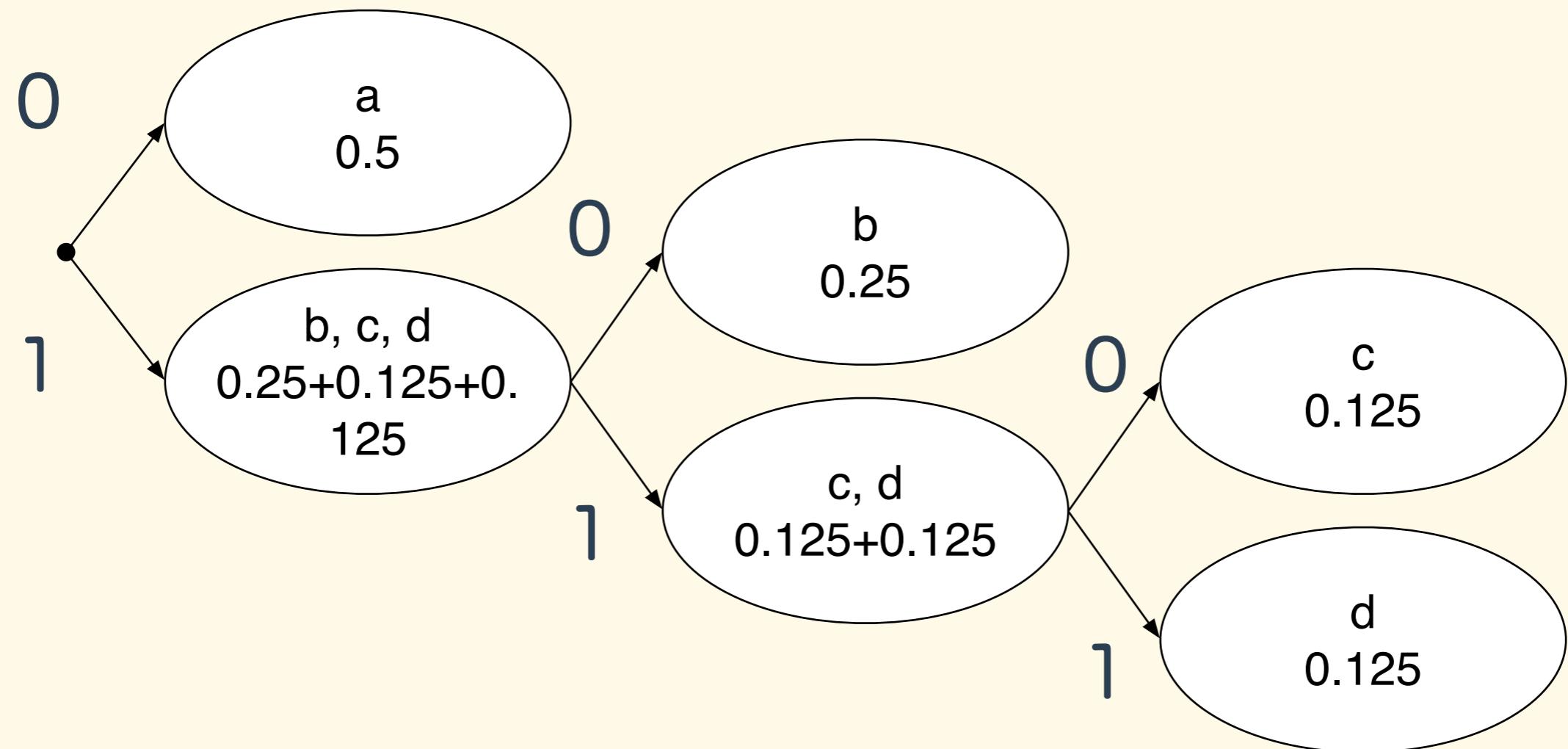
文字i	確率Pi	符号長Li	符号語
a	0.5	1	0
b	0.25	2	10
c	0.125	3	110
d	0.125	3	111

ファノ符号化

1. 文字の出現確率の和がほぼ $1/2$ になるように文字を2グループに分ける.
2. それぞれの中で、出現確率の和がなるべく等しくなるように文字を2グループに分ける.
3. 分けられた全てのグループの中の文字が1文字だけのなる状態までステップ2を繰り返す.
4. 分割の順番に従い木を作り符号を作る.

ファノ符号化の例

アルファベット{a, b, c, d}の各文字の出現確率が{0.5, 0.25, 0.125, 0.125}である情報源をファノ符号化する。



結果a→0, b→10, c→110, d→111という符号が得られる。

最適な符号化

- 2つの文字i, jの出現確率を P_i , P_j , 符号語の長さを $|i|$, $|j|$ とする。 $P_i > P_j$ の場合、 $|i| \leq |j|$ である。
- 出現確率が1番目と2番目に低い符号語の長さは等しい。
- 出現確率が1番目と2番目に低い符号語は最後の文字だけ異なる。

ハフマン符号化

- › 出現率の順に文字を並べる。
- › 確率の低い順に2つの文字を選び0, 1を割り当てる。この2つの文字を統合して新しい文字を作る。その出現確率は2つの文字の確率の和として新しいアルファベットを作る。
- › アルファベットの数が2つになるまでステップ2を繰り返す。
- › 統合するときに割り当てられた0, 1を結合して符号を作成する。

ハフマン符号化の例

