

符号  $\sigma: X \rightarrow \bigcup_{n=1}^{\infty} \{0,1\}^n$  は.

$\tilde{\sigma}: \bigcup_{n=1}^{\infty} X^n \rightarrow \bigcup_{n=1}^{\infty} \{0,1\}^n$  に自然に拡張できる.

命題 3.1.

符号が復号できる必要十分条件は、 $\tilde{\sigma}$  が単射であることである.

定義 3.2.

✓  $\sigma(x)$  の長さ (1つ数)

$\forall x \in X$  に対し、 $|\sigma(x)|$  が一定であるとき、 $\sigma$  を等長符号という.

命題 3.3.

等長符号は復号可能である.

定義 3.4.

どの符号語  $\sigma(x)$  も他の符号語  $\sigma(y)$  の接頭語になっていないとき、

$\sigma$  をプリфикス符号という.

命題 3.5.

プリфикス符号は復号可能である.

☹️ もし、 $x = x_1 \dots x_n \in X^n, y = y_1 \dots y_m \in X^m$  に対し.

$\tilde{\sigma}(x) = \tilde{\sigma}(y)$  であるとすると.

$\sigma(x_1) = \sigma(y_1)$  がわかる

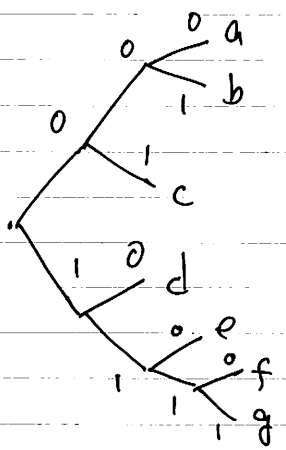
☹️ もし  $\sigma(x_1) \neq \sigma(y_1), |\sigma(x_1)| < |\sigma(y_1)|$  なら.

↳  $\sigma(y_1)$  の接頭語が  $\sigma(x_1)$  になっているので矛盾

以下、 $\sigma(x_2) = \sigma(y_2), \dots$  が帰納的にわかる.

例. 樹形図から作る符号.

0.1 で作られる樹形図に対し. 符号を対応させるように作ると.  
 フォレツック入符号が作られる.



のように作る.  
 ある  $\sigma(x)$  が  $\sigma(y)$  の接頭語になるならば.  
 $x$  は 樹形図で  $y$  の下にならないといけないうが.  
 これは仮定に反する.

次に. 符号の効率を考える.

$X = \{x_1, \dots, x_n\}$  とし. 文章に文字  $x_i$  がでる確率を  $p_i$  とする.

よく使う文字は. 符号が短い方がいいし. あまり使わない文字は長くてよい.

命題 3.6:

$X = \{x_1, \dots, x_n\}$ . 出現確率  $p_i$  とすると. 符号語の平均語長  $L$  を.

$S(p) \leq L \leq S(p) + 1$  とするような符号  $\sigma$  が存在する. 正しく  $p = (p_1, \dots, p_n)$  である

☺ まず  $p_i$  に対し.  $\frac{1}{2^{k_i-1}} > p_i \geq \frac{1}{2^{k_i}}$  をみたす  $k_i \in \mathbb{N}$  をとる.

この  $k_i$  は.  $k_1 \leq k_2 \leq \dots \leq k_n$  をみたすとしてよい.

このとき.  $\sum \frac{1}{2^{k_i}} \leq \sum p_i = 1$  をみたすことに注意

さて.  $X$  に対し. 符号  $\sigma$  を以下のように作る.

$$\textcircled{1} |\sigma(x_i)| = k_i \quad \text{と} \text{する.}$$

$$\textcircled{2} \sigma(x_1) = \underbrace{0 \cdots 0}_{k_1 \text{ 回}} \quad \text{と} \text{する}$$

$$\textcircled{3} \sigma(x_2) = \underbrace{0 \cdots 0}_{k_1-1 \text{ 回}} \underbrace{10 \cdots 0}_{k_2-k_1 \text{ 回}} \quad \text{と} \text{する.}$$

以下、樹形図を上から順に埋める形で符号を作る。

このとき、平均語長は

$$L = \sum_{i=1}^n p_i k_i \quad \text{であるか?} \quad \frac{1}{2^{k_i-1}} > p_i \geq \frac{1}{2^{k_i}} \quad \text{より}$$

$$k_i \geq -\log p_i > k_i - 1 \quad \text{をみたす. (これは)}$$

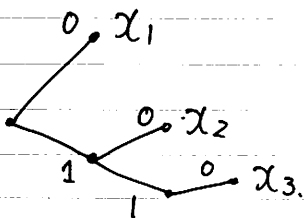
$$-\log p_i \leq k_i \leq -\log p_i + 1 \quad \text{である.}$$

$$\therefore -\sum p_i \log p_i \leq \sum p_i k_i < -\sum p_i \log p_i + \sum p_i$$

$$\therefore S(p) \leq L < S(p) + 1 \quad \text{となる.}$$

例  $X = \{x_1, x_2, x_3\}$ ,  $p_1 = \frac{1}{2}$ ,  $p_2 = \frac{1}{3}$ ,  $p_3 = \frac{1}{6}$  とすると.

$k_1 = 1$ ,  $k_2 = 2$ ,  $k_3 = 3$  となる. ことから符号  $\sigma$  を.



とすれば、命題をみたす符号になる。