

# W8PRML 演習問題 1.28, 1.29

大上 雅史 (@tonets)

2012/9/28

## 1.28

1.6 節で、エントロピー  $h(x)$  のアイデアを、確率分布  $p(x)$  を持つ確率変数  $x$  の値を観測することによって増える情報量として導入した。また、変数  $x, y$  が  $p(x, y) = p(x)p(y)$  となって独立なときは、エントロピーは加法的で、 $h(x, y) = h(x) + h(y)$  となることを見た。この演習問題では、 $h$  と  $p$  の間の関数関係  $h(p)$  を導く。まず、 $h(p^2) = 2h(p)$  となることを示し、数学的帰納法により、正の整数  $n$  に対し  $h(p^n) = nh(p)$  となることを示せ。さらに正の整数  $m$  に対し、 $h(p^{n/m}) = (n/m)h(p)$  が成り立つことを示せ。このことから  $x$  が正の有理数のとき、 $h(p^x) = xh(p)$  が成り立つが、これは連続性により正の実数値の場合も成り立つ。最後にこのことから  $h(p)$  が  $h(p) \propto \ln p$  の形を取らなければならないことを示せ。

---

要するに情報量の性質を満たすのは対数関数しかないことを証明する問題である。利用して良い条件は、

- $h(xy) = h(x) + h(y)$   
 $x, y$  が独立のとき、 $h(x, y) = h(p(x, y)) = h(p(x)p(y)) = h(xy)$  .
- $h(\cdot)$  の定義域は正の実数

の2つである。

(1)  $h(p^2) = 2h(p)$  の証明

$$h(p^2) = h(p \cdot p) = h(p) + h(p) = 2h(p)$$

(2)  $h(p^n) = nh(p)$  ( $n \in \mathbb{N}^+$ ) の証明

数学的帰納法で示す。  $n = k$  のとき、 $h(p^k) = kh(p)$  が成り立つとすると、 $n = k + 1$  のとき、

$$h(p^{k+1}) = h(p^k p) = h(p^k) + h(p) = kh(p) + h(p) = (k + 1)h(p)$$

となって成り立つ。

(3)  $h(p^{n/m}) = (n/m)h(p)$  ( $n, m \in \mathbb{N}^+$ ) の証明

$mh(p^{n/m})$  を考える。

$$\begin{aligned} mh\left(p^{\frac{n}{m}}\right) &= h\left(\left(p^{\frac{n}{m}}\right)^m\right) = h(p^n) = nh(p) \\ \therefore h\left(p^{\frac{n}{m}}\right) &= \frac{n}{m}h(p) \end{aligned}$$

(4)  $h(p^x) = xh(p)$  ( $x \in \mathbb{R}, x > 0$ ) の証明

$\forall x \in \mathbb{R}(x > 0)$  に対し、 $\lim_{n \rightarrow \infty} q_n = x$  となる  $q_n \in \mathbb{Q}, q_n > 0$  を取ってくると、

$$h(p^x) = h\left(p^{\lim_{n \rightarrow \infty} q_n}\right) = \lim_{n \rightarrow \infty} h(p^{q_n}) = \lim_{n \rightarrow \infty} q_n h(p) = xh(p)$$

(5)  $h(p)$  が  $h(p) \propto \ln p$  の形を取らなければならないことの証明

$g(q) = h(e^q)$  という  $q$  の関数  $g(q)$  を考えると, (4) より  $\forall t \in \mathbb{R}$  に対して,

$$g(tq) = h(e^{tq}) = th(e^q) = tg(q)$$

となるので,  $q = 1, c \triangleq g(1)$  とすると,  $g(t) = ct$  となる. 即ち,

$$g(t) = h(e^t) = ct$$

となる.  $p = e^t$  とおくと,  $t = \ln p$  なので,

$$\therefore h(p) = c \ln p$$

である (ただし,  $c = g(1) = h(e^1)$  は比例定数.)

---

コメント: 普通は, 情報量  $h(p)$  が (a) 連続関数, 単調非増加で  $p \in (0, 1]$ , (b)  $h(p_1 p_2) = h(p_1) + h(p_2)$  を満たすという前提からこの証明をします. (4) は  $h$  の連続性を仮定していますが, 連続性が満たされてなくても証明できるらしいです.)

## 1.29

$M$  状態の離散確率変数  $x$  を考え, イェンセンの不等式 (1.115) を使って, 確率分布  $p(x)$  のエントロピーが  $H[x] \leq \ln M$  を満たすことを示せ.

エントロピーは,

$$H[x] = - \sum_{i=1}^M p(x_i) \ln p(x_i) = \sum_{i=1}^M p(x_i) \ln \frac{1}{p(x_i)}$$

となる. イェンセンの不等式を使うにあたり, 関数  $f(x) = \ln x$  が凹関数であることを示す.

$f(x)$  の 2 階微分は,

$$\frac{d^2 f(x)}{dx^2} = -\frac{1}{x^2} < 0$$

より, 関数の値は至る所で負であることから,  $\ln x$  は凹関数である.

イェンセンの不等式は, 凹関数  $f(x)$  に対して,

$$f\left(\sum_{i=1}^M \lambda_i x_i\right) \geq \sum_{i=1}^M \lambda_i f(x_i)$$

となるので,  $\lambda_i \rightarrow p(x_i)$ ,  $x_i \rightarrow 1/p(x_i)$ ,  $f(x) \rightarrow \ln x$  と対応させて,

$$\begin{aligned} H[x] &= \sum_{i=1}^M p(x_i) \ln \frac{1}{p(x_i)} \\ &\leq \ln \left( \sum_{i=1}^M p(x_i) \frac{1}{p(x_i)} \right) \\ &= \ln \left( \sum_{i=1}^M 1 \right) \\ &= \ln M \end{aligned}$$

を得る.

---

コメント: この不等式は, 一様分布 ( $p(x_i) = 1/M$ ) のときにエントロピーが最大となることを示しています.