

# 『イラストで学ぶ情報理論の考え方』第1～7刷用正誤表

この度は、標記書籍をお買い求めいただき誠にありがとうございました。  
標記書籍に誤りがありました。訂正し、深くお詫び申し上げます。

## 【第1刷】対象

ページ数	行数	位置	誤	正
78	8行目	定義 6.3	$H(\mathbf{X}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1, X_2, \dots, X_n)$	$H(\mathbf{X}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1, X_2, \dots, X_n)$
80	8行目		$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1, X_2, \dots, X_n) = H(X_1)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1, X_2, \dots, X_n) = H(X_1)$
81	2～3行目		$H(\mathbf{X}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1, X_2, \dots, X_n)$ $= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1) + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n-1}{n} H(X_2   X_1)$ $= H(X_2   X_1)$	$H(\mathbf{X}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1, X_2, \dots, X_n)$ $= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1) + \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n-1}{n} H(X_2   X_1)$ $= H(X_2   X_1)$
82	15行目	定理 6.2	$H(\mathbf{X}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1, X_2, \dots, X_n)$	$H(\mathbf{X}) = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{1}{n} H(X_1, X_2, \dots, X_n)$
88		図 7.1		

## 【第1・2刷】対象

ページ数	行数	位置	誤	正
7	下から2行目		0.00949	0.00856

## 【第1～6刷】対象

ページ数	行数	位置	誤	正
158		(b)		

ページ数	行数	位置	誤	正
158		(c)		
		(d)		

【第1～7刷】対象

ページ数	行数	位置	誤	正
96	最終行		例えば辞書の順序で	例えば辞書式順序で
106	下から6行目		ラベルが付いています。符号の木に	ラベルが付いています。各々の節点からの枝分れは高々2本しかなく、枝分れた2つの枝にはそれぞれ0と1のラベルが付いています。符号の木に
178	4行目		伝送速度 $R$ の符号誤り率	伝送速度 $R$ の復号誤り率
179	10～11行目		誤り率	復号誤り率
182	14行目		誤り確率	誤り率

【第1～7刷】対象

ページ数	行数	位置	誤	正
18	18行目		Aの記号k組の順序対	Aの記号のk組
48		図 4.5	<p>相互情報量 <math>I(X;Y)</math> ← XとYの関連を示す尺度</p> <p>最小 0 ← 最大 <math>H(X)</math></p> <p>XとYが独立のとき</p> <p>XとYが従属, すなわちX=Yのとき</p>	<p>相互情報量 <math>I(X;Y)</math> ← XとYの関連を示す尺度</p> <p>最小 0 ← 最大 <math>H(X)</math></p> <p>XとYが独立のとき</p> <p>XとYが一対一対応, たとえばX=Yのとき</p>
51	11行目		$H(X, Y) = -\sum_{x \in A} \sum_{y \in B} P(x, y) \log P(x) + H(Y X)$ $= -\sum_{x \in A} P(x) \log P(x) + H(Y X)$ $= H(X) + H(Y X)$	$H(X, Y) = -\sum_{x \in A} \left( \sum_{y \in B} P(x, y) \right) \log P(x) + H(Y X)$ $= -\sum_{x \in A} P(x) \log P(x) + H(Y X)$ $= H(X) + H(Y X)$
57	7行目		他の関数 $x^4$ , $ x $ , $e^x$ など	他の関数 $x^4$ , $e^x$ , $x \log x$ など
66	11行目		$H(X Y) \leq -\sum_{x \in A} \left( \sum_{y \in B} P(x, y) \log \frac{\sum_{y \in B} P(x, y)}{\sum_{y \in B} P(y)} \right)$ $= -\sum_{x \in A} P(x) \log \frac{P(x)}{1}$ $= H(X)$	$H(X Y) \leq -\sum_{x \in A} \left( \sum_{y \in B} P(x, y) \right) \log \frac{\sum_{y \in B} P(x, y)}{\sum_{y \in B} P(y)}$ $= -\sum_{x \in A} P(x) \log \frac{P(x)}{1}$ $= H(X)$
98	9行目		$E[L(X^*)] < P(A^*) (n(H(X) + \epsilon) + 2) + P(\bar{A}^*) (n \log  A  + 2)$ $= P(A^*) n(H(X) + \epsilon) + P(\bar{A}^*) n \log  A  + 2$	$E[L(X^*)] < P(A^*) (n(H(X) + \epsilon) + 2) + P(\bar{A}^*) (n \log  A  + 2)$ $= P(A^*) n(H(X) + \epsilon) + P(\bar{A}^*) n \log  A  + 2$
111	13行目		$2^h - 2^{h-h} - 2^{h-h} = 2^h (1 - 2^{-h} - 2^{-h}) > 0$	$2^h - 2^{h-h} - 2^{h-h} = 2^h (1 - 2^{-h} - 2^{-h}) > 0$
137		式 (9.10)	$C_{Iz} \leq \frac{n_k}{k-1} + \left  \frac{\Delta}{k+1} \right  \leq \frac{n_k + \Delta}{k-1} = \frac{n}{k-1}$	$C_{Iz} < \frac{n_k}{k-1} + \left  \frac{\Delta}{k+1} \right  \leq \frac{n_k + \Delta}{k-1} = \frac{n}{k-1}$
138	3行目		$ A ^k \leq n_k \leq n$	$ A ^k \leq n_k \leq n$
138		式 (9.11)	$k \leq \log_{ A } n$	$k \leq \log_{ A } n$
139	14行目		を用いると,	を用いると, 十分大きな $n$ に対して, $C_{Iz}/n < 1$ であり, $0 < x < 1$ において $-x \log(x/e)$ は単調増加であるため,
139	下から5行目		$\delta_n = \frac{1}{(1-\epsilon_n) \log_{ A } n} \log \frac{1}{\epsilon(1-\epsilon_n) \log_{ A } n} + \frac{\log  A  + 2}{(1-\epsilon_n) \log_{ A } n}$	$\delta_n = -\frac{1}{(1-\epsilon_n) \log_{ A } n} \log \frac{1}{\epsilon(1-\epsilon_n) \log_{ A } n} + \frac{\log  A  + 2}{(1-\epsilon_n) \log_{ A } n}$
153	10行目		$B = (y_1, y_2, \dots, y_M)$	$B = \{y_1, y_2, \dots, y_M\}$
156	15行目		$H(Y X=x) = -\sum_{y=0}^3 y 0) \log P(y 0)$ $= -(1-\epsilon) \log(1-\epsilon) - \epsilon \log \epsilon$ $= h(\epsilon)$	$H(Y X=x) = -\sum_{y=0}^3 P(y 0) \log P(y 0)$ $= -(1-\epsilon) \log(1-\epsilon) - \epsilon \log \epsilon$ $= h(\epsilon)$
174	7行目		$E = \begin{cases} 1 & \text{if } \hat{W} = W \\ 0 & \text{if } \hat{W} \neq W \end{cases}$	$E = \begin{cases} 0 & \text{if } \hat{W} = W \\ 1 & \text{if } \hat{W} \neq W \end{cases}$

ページ数	行数	位置	誤	正
175		式 (11.29)	$I(X;Z) \leq I(\underline{Y};Z)$	$I(X;Z) \leq I(X;Y)$
177		式 (11.33)	$H(Y^n) = \sum_{i=1}^n H(Y_i   Y_1, \dots, \underline{Y_i})$ $\leq \sum_{i=1}^n H(Y_i)$	$H(Y^n) = \sum_{i=1}^n H(Y_i   Y_1, \dots, Y_{i-1})$ $\leq \sum_{i=1}^n H(Y_i)$
180	12行目		$P_e = P\{W \neq \hat{W}\}$	$P_e = P\{W \neq \hat{W}\}$
180	13行目		$P_e \geq \frac{H(W Y^n)}{1+nR}$	$P_e \geq \frac{H(W Y^n)-1}{nR}$
200		式 (12.11)	$P_1 < 128((16p)^8)^2 = 2^7(16p)^{16} < (32p)^{16}$ $P_5 < 256(2^7(16p)^{16})^2 = 2^{22}(16p)^{32} < (32p)^{32}$ $P_6 < 512(2^{22}(16p)^{32})^2 = 2^{51}(16p)^{64} < (32p)^{64}$ ⋮ $P_t < (32p)^{2^t}$	$P_1 < 128((16p)^8)^2 = 2^7(16p)^{16} < (32p)^{16}$ $P_5 < 256(2^7(16p)^{16})^2 = 2^{22}(16p)^{32} < (32p)^{32}$ $P_6 < 512(2^{22}(16p)^{32})^2 = 2^{53}(16p)^{64} < (32p)^{64}$ ⋮ $P_t < (32p)^{2^t}$
203	11行目		生じている可能のある	生じていると判定される
217	下から 4行目		定理 6.2 から,	定理 7.2 から,
218	9行目		再び定理 6.2 から,	再び定理 7.2 から,
223			※ p.223 最終行～ p.224 の 4 行目	※ p.225 に移動
224	5行目		(c)	(b)
224	7行目		(d)	(c)
224	7行目		$X = \underline{3}$ となる確率を $p_2$ として,	$X = 0$ となる確率を $p_2$ として,
227	11行目		$P_e \geq \frac{H(W \hat{W})}{1+nR}$	$P_e \geq \frac{H(W \hat{W})-1}{nR}$
227	16行目		$P_e \geq \frac{H(W \hat{W})}{1+nR} \geq \frac{H(W Y^n)}{1+nR}$	$P_e \geq \frac{H(W \hat{W})-1}{nR} \geq \frac{H(W Y^n)-1}{nR}$

【第 1 ～ 7 刷】対象

ページ数	行数	位置	誤	正
41	下から 5行目		果を <u>確率変数</u> を	果を表す確率変数を
57	7行目		$g'(x) = -\frac{\log_e 2}{x}, g''(x) = \frac{\log_e 2}{x^2} > 0$	$g'(x) = -\frac{1}{x \log_e 2}, g''(x) = \frac{1}{x^2 \log_e 2} > 0$
97	3行目		列の番号を表すには、 <u>  </u>	列の番号を表すには、高々

ページ数	行数	位置	誤	正
114	7行目		であり, <u>平均</u> 符号語長は	であり, 記号 $b$ に対する符号語のみを $C(b) = 01$ として得られる語頭符号の平均符号語長は
116	下から9行目		次の表に示すの確率分布 $P$ に	次の表に示す確率分布 $P$ に
122	下から4行目		$= P(x)l(x) + P(y)l(y) - (P(x)l(y) + P(y)l(x))$ $= (P(x) - P(y))(l(x) - l(y))$ $\geq 0$	$= P(x)l(x) + P(y)l(y) - (P(x)l(y) + P(y)l(x))$ $= (P(x) - P(y))(l(x) - l(y))$ $\geq 0$
144		定義10.1の4行目	うに, <u>通信路</u> の	うに, 時刻 $t$ における通信路の
153	5行目		この最大化問題が <u>簡単</u> に解ける	この最大化問題を簡単に解ける
155	下から10行目		$H(Y X) = \sum_{x \in A} P(x) H(Y X=x)$ $= H(Y X=x) \sum_{x \in A} P(x)$ $= H(Y X=x)$	$H(Y X) = \sum_{x \in A} P(x) H(Y X=x)$ $= H(Y X=x) \sum_{x \in A} P(x)$ $= H(Y X=x)$
167	下から4行目		まず, <u><math>\delta</math></u> を式(11.9)の右辺, <u>すなわち</u>	まず $s$ を固定し, $\delta$ を式(11.9)の右辺すなわち
171		式(11.9)	$\sum_{\mathbf{x} \in A^n} P(\mathbf{x}) \sum_{\mathbf{y} \in A^n(\mathbf{x}; Y) \cap D} P(\mathbf{y} \mathbf{x}) < \sum_{i=1}^t \sum_{\mathbf{y} \in A^n(\mathbf{x}^{(i)})} P(\mathbf{y} \mathbf{x}^{(i)}) 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)}$ $\leq \sum_{i=1}^t 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)}$ $= t \cdot 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)}$	$\sum_{\mathbf{x} \in A^n} P(\mathbf{x}) \sum_{\mathbf{y} \in A^n(\mathbf{x}; Y) \cap D} P(\mathbf{y} \mathbf{x}) < \sum_{i=1}^t \sum_{\mathbf{y} \in A^n(\mathbf{x}^{(i)})} P(\mathbf{y} \mathbf{x}^{(i)}) 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)}$ $\leq \sum_{i=1}^t 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)} \sum_{\mathbf{y} \in B^n} P(\mathbf{y} \mathbf{x}^{(i)})$ $= t \cdot 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)} = t \cdot 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)}$
171	下から4行目		もし $\mathbf{x} = \mathbf{x}' \notin C_n$ のとき,	もし $\mathbf{x}' \notin C_n$ のとき,
172	7行目		$\delta \leq t \cdot 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)} + (1 - P(A_n^n))$ $= t \cdot 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)} + P(\bar{A}_n^n)$	$\delta < t \cdot 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)} + (1 - P(A_n^n))$ $= t \cdot 2^{-n(I(X;Y)-3\epsilon)} + P(\bar{A}_n^n)$
172	11行目		通信路容量を <u>達成</u> する	通信路容量 $C_0$ を達成する
172	下から10行目		定理 11.3 から,	補題 11.1 から,
174		補題 11.2 の1行目	集合 $M$ <u>上</u> の	集合 $M = \{1, 2, \dots, 2^{nR}\}$ 上の
175	下から5行目		$I(X;Z) = H(\bar{Z}) - H(\bar{Z} \bar{X})$	$I(X;Z) = H(X) - H(X Z)$
175	下から3行目		$I(X;Z) \leq H(\bar{Z}) - H(\bar{Z} \bar{X}, Y)$	$I(X;Z) \leq H(X) - H(X Z, Y)$
175	下から2行目		ここで, $\bar{Z}$ は $Y$ にのみ依存	ここで, $X$ は $Y$ にのみ依存
175	最終行		$H(\bar{Z} \bar{X}, Y) = H(\bar{Z} Y)$	$H(X Z, Y) = H(X Y)$

ページ数	行数	位置	誤	正
176	2行目		$I(X; Z) \leq H(\underline{Z}) - H(\underline{Z}   Y) = I(\underline{Y}; \underline{Z})$	$I(X; Z) \leq H(X) - H(X   Y) = I(X; Y)$
207	17行目		$P( X - E[X]  \geq \underline{0.01}) \leq 160/100^2 = 0.016$	$P( X - E[X]  \geq 100) \leq 160/100^2 = 0.016$
221	下から9行目		$C_o = 2 - H(\underline{X}   \underline{Y} = 0) = 2 - h(a)$	$C_o = 2 - H(Y   X = 0) = 2 - h(a)$
225	4行目		$W = \begin{bmatrix} 1-\epsilon & \epsilon & 0 & 0 & 0 \\ \underline{0} & 1-\epsilon & \underline{\epsilon} & 0 & 0 \\ \underline{\epsilon} & 0 & 1-\epsilon & 0 & \underline{0} \\ 0 & 0 & \underline{0} & 1-\epsilon & \underline{\epsilon} \\ 0 & 0 & 0 & \epsilon & 1-\epsilon \end{bmatrix}$	$W = \begin{bmatrix} 1-\epsilon & \epsilon & 0 & 0 & 0 \\ \epsilon & 1-\epsilon & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1-\epsilon & 0 & \epsilon \\ 0 & 0 & \epsilon & 1-\epsilon & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \epsilon & 1-\epsilon \end{bmatrix}$