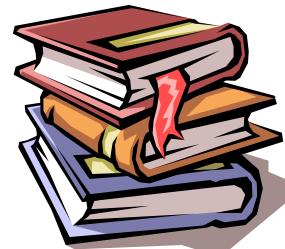


情報量(2章)

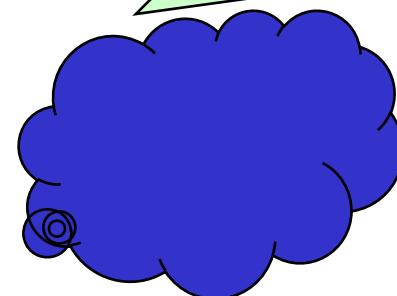
物理的概念との対比1(入れ物と中身)

データ



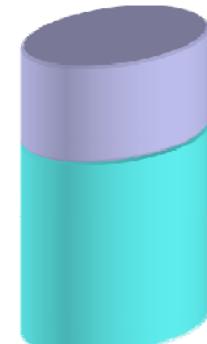
情報の量は見た目ではわからない。データと情報は異なる概念。

情報

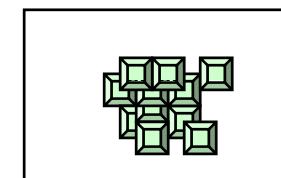


情報の量？

塩水



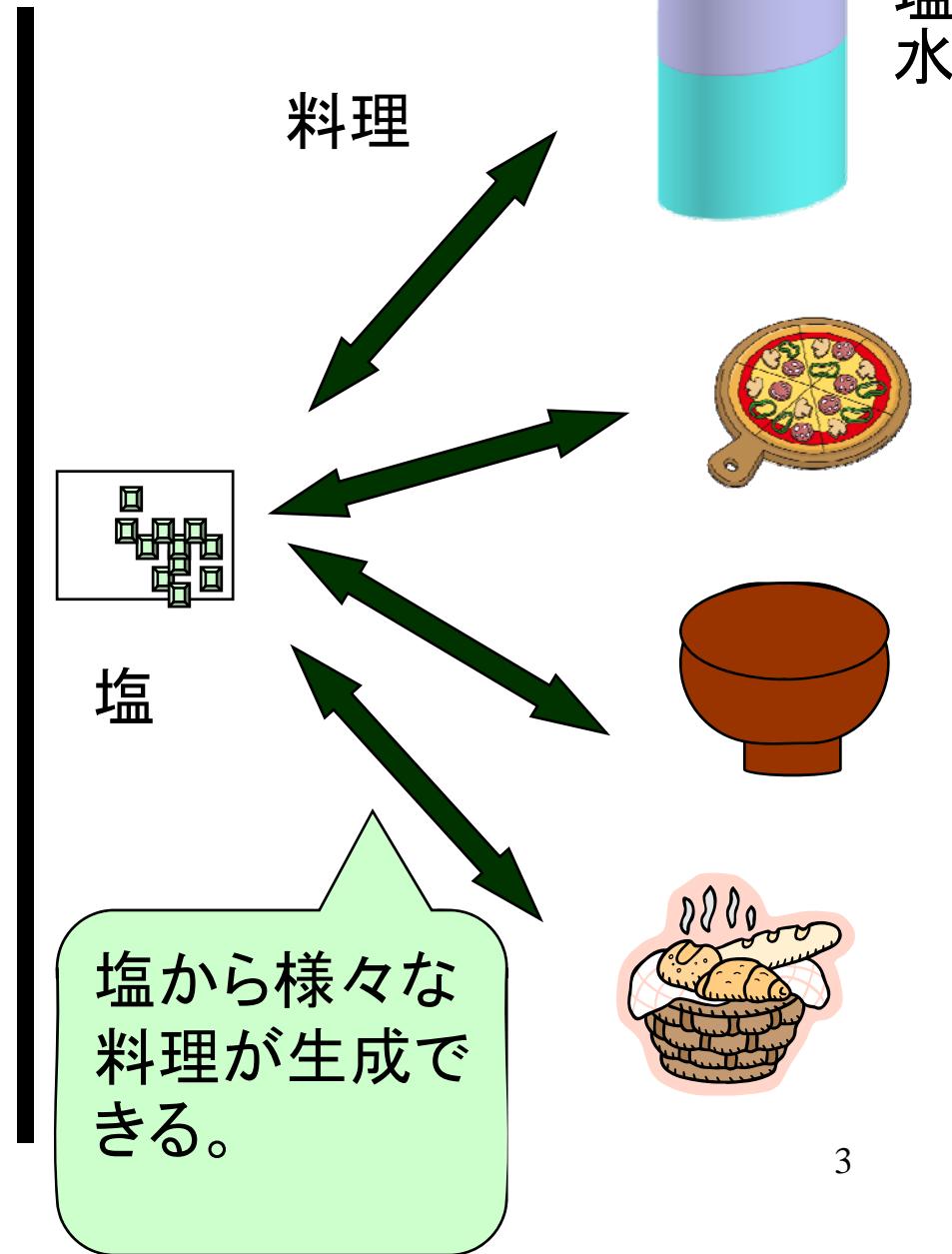
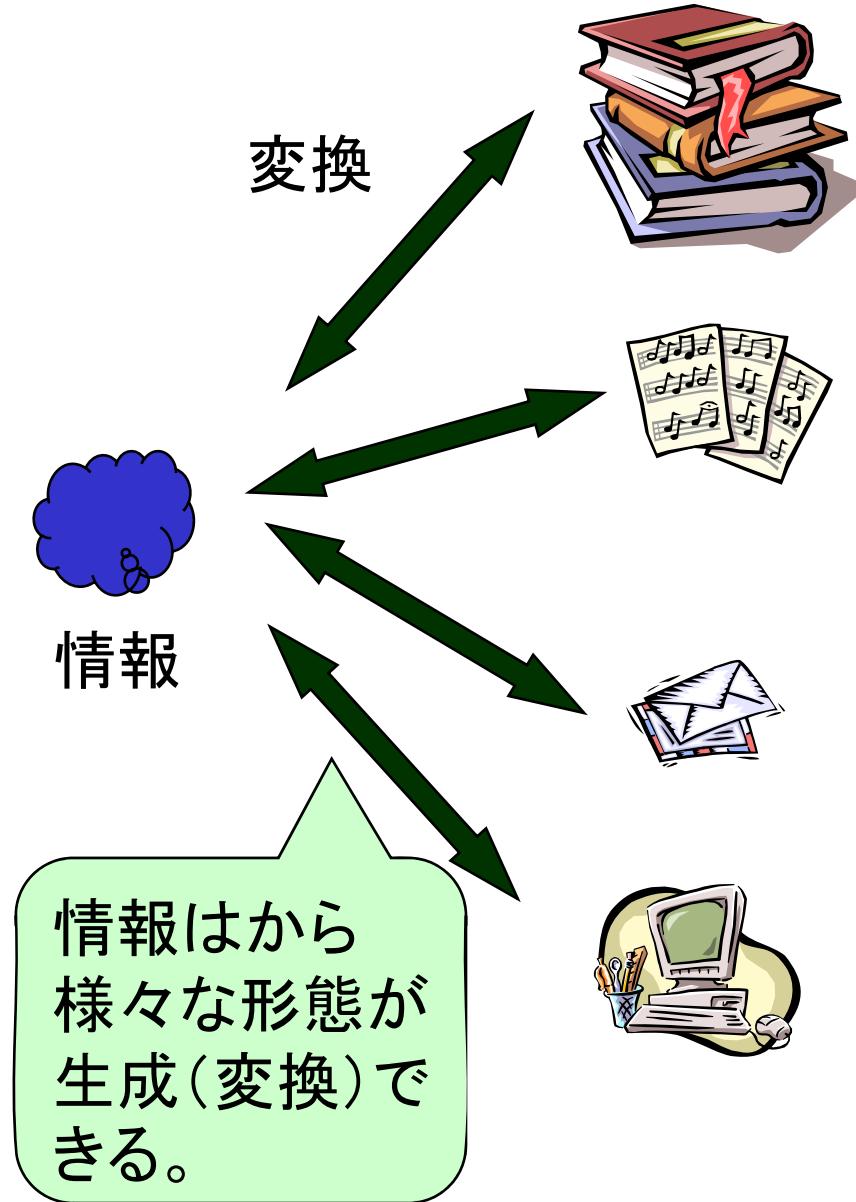
塩分の量は見た目ではわからない。しかし、本質的なもの。



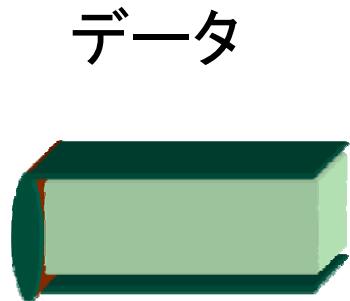
塩

塩分の量！

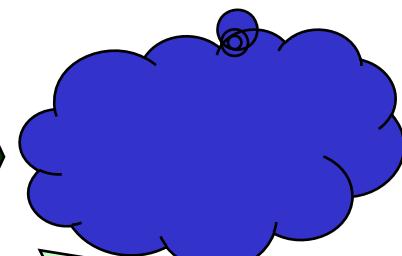
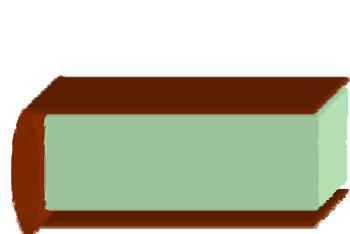
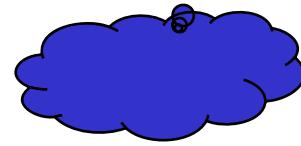
物理的概念との対比2(情報の形態)



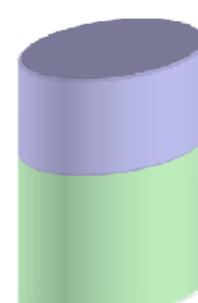
物理的概念との対比3(情報量の計測)



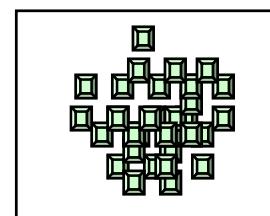
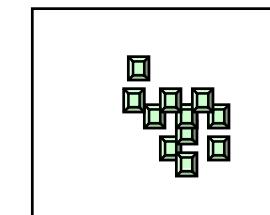
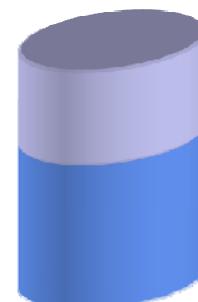
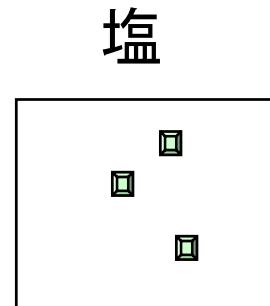
情報



データから情報のとり出し方
を学ぶ。(実は、確率)



塩水



蒸留・融解等

情報の大小(情報量の性質1)

事象(出来事)

ニュースになる！

(a)沖縄に雪が降った。

(b)北海道に雪が降った。

情報量

$i(a)$

$i(b)$

一種の
重要度
と考える。

ニュースになる？

どのが妥当か？

A:

$$i(a) < i(b)$$

B:

$$i(a) = i(b)$$

C:

$$i(a) > i(b)$$

練習 次のニュース(事象)の確率と情報量の大小関係を示せ。

(1)

(宝a) 買った宝くじが外れた。

(宝b) 買った宝くじが1等当たった。

(2)

(事a) 今日事故にあった。

(事b) 今日事故にあわなかつた

(3)

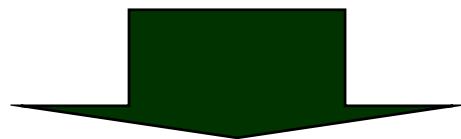
(サa) サイコロを振ったら1が出た。

(サb) 偶数がでた。

情報量と確率の関係

事象 a の確率を $P(a)$ と表す。

事象	情報量	確率
(a) 沖縄に雪が降った。	$i(a)$	$P(a)$
(b) 北海道に雪が降った。	$i(b)$	$P(b)$
$i(a) > i(b)$		$P(a) < P(b)$



1. 情報量は、確率の関数
2. 情報量は、確率に関する減少関数
(確率が増加すれば、情報量は減少する。)

独立事象の確率と情報量(情報量の性質2)

事象「宝くじが当たって、しかも事故にあった。」の情報量を考えよう。

(宝a) 買った宝くじが外れた。
(宝b) 買った宝くじが1等当たった。



(事a) 今日事故にあつた。
(事b) 今日事故にあわなかつた

(互いに無関係な事象を独立な事象と言う。)

”独立”な事象の積事象の確率

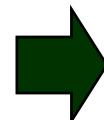
$$P(\text{幇c}) \times P(\text{偵b}^*)$$

”独立”な事象の積事象の情報量

$$i(\text{幇b}) \leftarrow i(\text{偵b})$$

確率統計の復習

積事象の確率が、各事象の確率の和であるとき、独立な事象という。



3. 独立な事象の積事象の情報量は、個々の情報量の和

情報量の性質から情報量の数値化へ

事象 x がおきる確率を $P(x)$ と表し、

事象 x がおきたことを知った情報量を $i(x)$ と表す。

このとき、以下を満たす関数 $f(x)$ で情報量を定義する。

1. 情報量は、確率の関数である。

$$i(x) = f(P(x))$$

2. 情報量は、確率に対する減少関数である。

$$P(x_1) < P(x_2) \Leftrightarrow i(x_1) > i(x_2)$$

3. 独立な積事象を知ったときの情報量は、個々の情報量の和である。

$$i(x_1 \wedge x_2)$$

$$= f(P(x_1 \wedge x_2)) = f(P(x_1)) + f(P(x_2))$$

$$= i(x_1) + i(x_2)$$

(自己)情報量と情報量の単位

先のスライドを満たすように、
ある事象 \mathcal{X} を知る情報量 $i(x)$ は以下の関数で
定義される。

定義(自己情報量)

$$i(x) = -\log_s P(x)$$

ただし、 $s > 1$

情報量は、
確率の
逆数の
対数。

情報量の単位

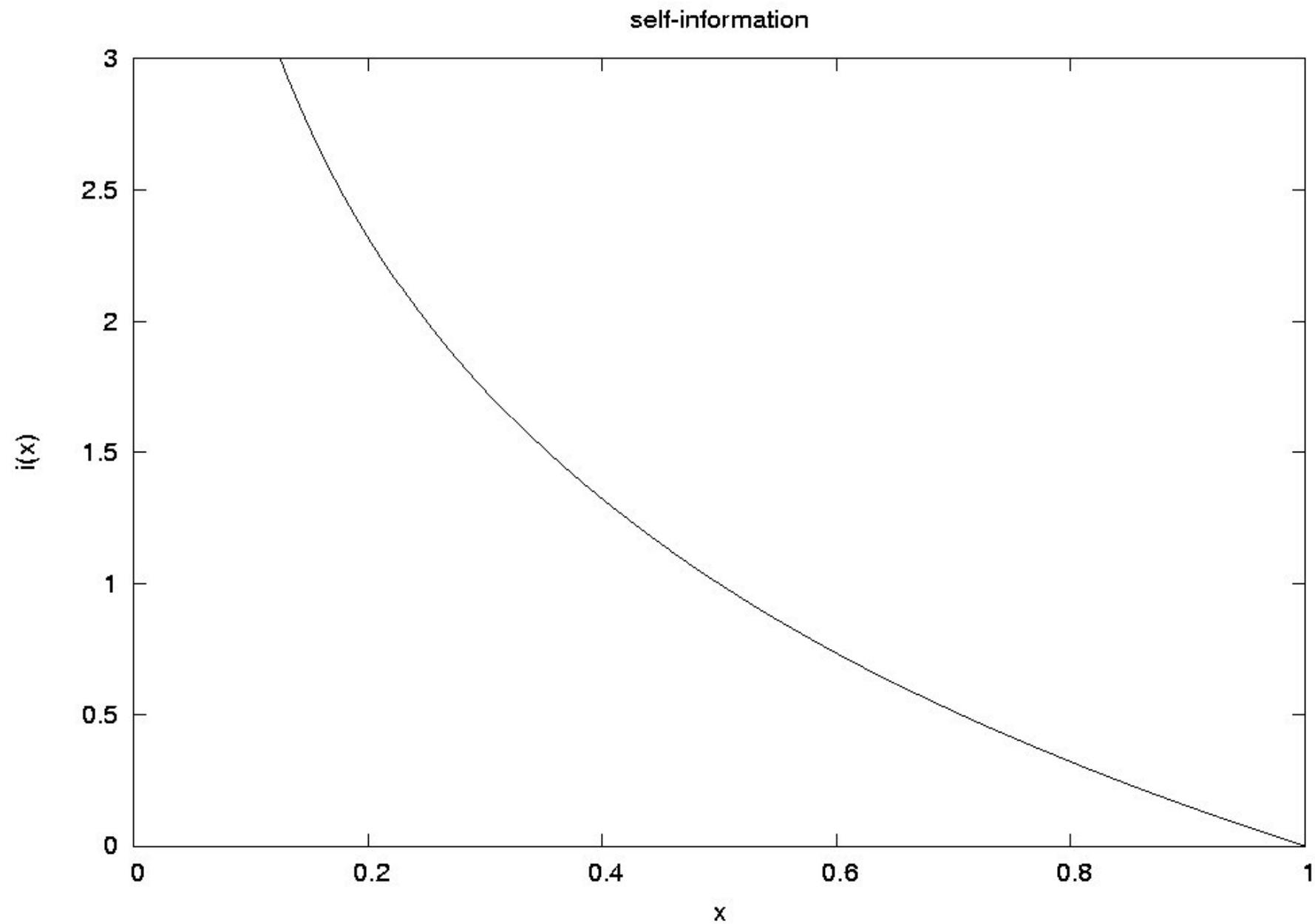
$$(s = 2) \rightarrow [\text{bit}] (\text{ビット})$$

$$(s = e) \rightarrow [\text{nat}] (\text{ナット})$$

$$(s = 10) \rightarrow [\text{decit}] (\text{デシット})$$

1ビットは確率0.5の事
象が起きたことを知る
情報量。以後は、ビット
だけを扱う。

自己情報量の外形



練習

次の事象の自己情報量を求めよ。

(1)

a : 2枚のコインを投げて両方とも裏がでる。

(2)

b : 52枚のトランプから絵札を1枚引く

(3)

c : アルファベットの書いてある26個の玉から、cの玉を取り出す。

事象系

単独の事象ではなくて、事象の集合を考える。
事象の集合とそれが生じる確率を以下のように表す。

$$X = \left\{ \begin{matrix} x_1 & , & x_2 & , & \cdots & , & x_n \\ P(x_1) & , & P(x_2) & , & \cdots & , & P(x_n) \end{matrix} \right\}$$

ここで、

$$0 \leq P(x_i) \leq 1 \quad (1 \leq i \leq n)$$

$$\sum_{i=1}^n P(x_i) = 1$$

このように、確率が定められた事象の集合を事象系と言う。

事象系例

(1) コイントスの事象系

$$C = \left\{ \begin{array}{l} \text{賭}, \text{ 趟} \\ \frac{1}{2}, \frac{1}{2} \end{array} \right\}$$

(2) サイコロの事象系

$$D = \left\{ \begin{array}{l} 1, 2, 3, 4, 5, 6 \\ \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6} \end{array} \right\}$$

(3) トランプを引いたときの数の事象系

$$T = \left\{ \begin{array}{l} 1, 2, \dots, K \\ \frac{1}{13}, \frac{1}{13}, \dots, \frac{1}{13} \end{array} \right\}$$

練習

次の事象系を形式的に示せ。

- (1) トランプを引いたときのカードのマークの事象系
- (2) 26文字のアルファベットと空白文字が書かれた、27個の玉が袋に入っている。その袋から1つの玉をとりだしす事象系。

事象系の平均情報量

定義(エントロピー)

事象系 X のすべての事象に対して、その情報量の平均をとったものを**平均情報量**または**エントロピー**という。

ある事象系 X が以下のように与えられるとする。

$$X = \left\{ \begin{array}{cccc} x_1 & , & x_2 & , & \cdots & , & x_n \\ P(x_1) & , & P(x_2) & , & \cdots & , & P(x_n) \end{array} \right\}$$

このとき、平均情報量 $H(X)$ は自己情報量を元に以下のように表される。

$$\begin{aligned} H(X) &= \sum_{x \in X} P(x)i(x) \\ &= -\sum_{x \in X} P(x) \log P(x) \end{aligned}$$

自己情報量と平均情報量

自己情報量は事象に対して定義され、
平均情報量は事象系(事象の集合)に対して定義される。

事象 → 自己情報量

事象系
(情報源) → 平均情報量
(エントロピー)

平均情報量の計算例

$$(1) \quad C = \begin{cases} \text{賭}, \text{ 趙} \\ \frac{1}{2}, \frac{1}{2} \end{cases} \quad H(C) = -\frac{1}{2} \log_2 \frac{1}{2} - -\frac{1}{2} \log_2 \frac{1}{2} \\ = \frac{1}{2} \log_2 2 + \frac{1}{2} \log_2 2 \\ = 1 \end{array}$$

$$(2) \quad D = \left\{ 1, 2, 3, 4, 5, 6 \right. \\ \left. \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6}, \frac{1}{6} \right\}$$

$$\begin{aligned} H(D) &= -\frac{1}{6} \log_2 \frac{1}{6} - \frac{1}{6} \log_2 \frac{1}{6} \\ &= 6 \times \frac{1}{6} \log_2 6 \\ &= \log_2 6 \\ &= 2.585\dots \end{aligned}$$

練習 1

次の確率事象系(情報源)の平均情報量(エントロピーを求めよ。)

(1)

$$A = \left\{ \begin{array}{l} a_1, a_2 \\ \frac{1}{4}, \frac{3}{4} \end{array} \right\}$$

(2)

$$B = \left\{ \begin{array}{l} b_1, b_2, b_3 \\ \frac{1}{10}, \frac{3}{10}, \frac{6}{10} \end{array} \right\}$$

(3) $C = \left\{ \begin{array}{l} d_2 \text{ ブヅビ}^\circ(\text{土})(\text{名})\text{戸ヤヨ}\uparrow \text{ わ(一)ムヰ}\leftarrow \text{ワヰ} \\ d_3 \text{ ブヅビ}^\circ(\text{土})(\text{名})\text{戸ヤヨ}\uparrow \text{ わ}\leftarrow \text{偽妻ワヰ} \end{array} \right\}$

練習2

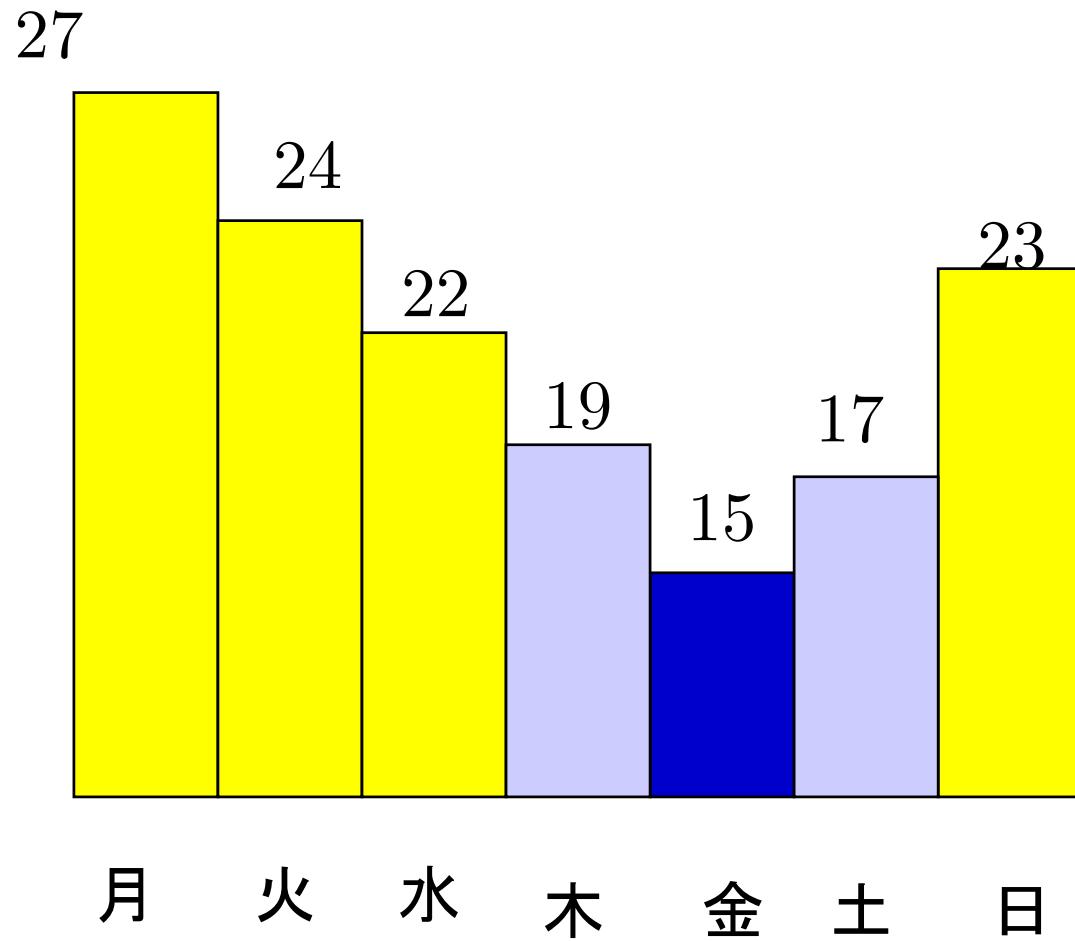
次の事象系のエントロピーを求めよ。

- (1) トランプを引いたときのカードのマークの事象系
- (2) 26文字のアルファベットと空白文字が書かれた、27個の玉が袋に入っている。その袋から1つの玉をとりだす事象系。

補足：平均（期待値）の話

期待値の式

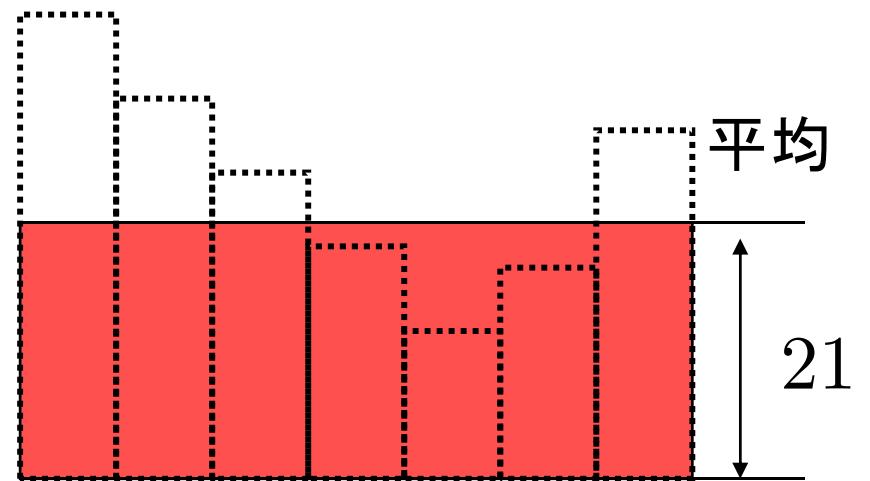
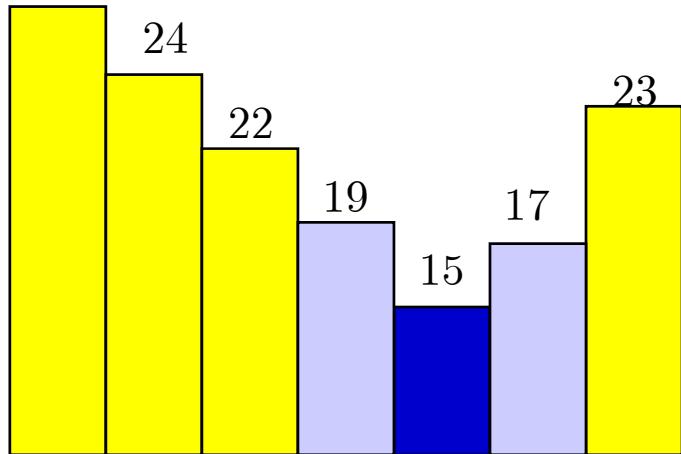
1週間の間の平均気温を求めたい。



- █ 晴
- █ くもり
- █ 雨

单纯平均

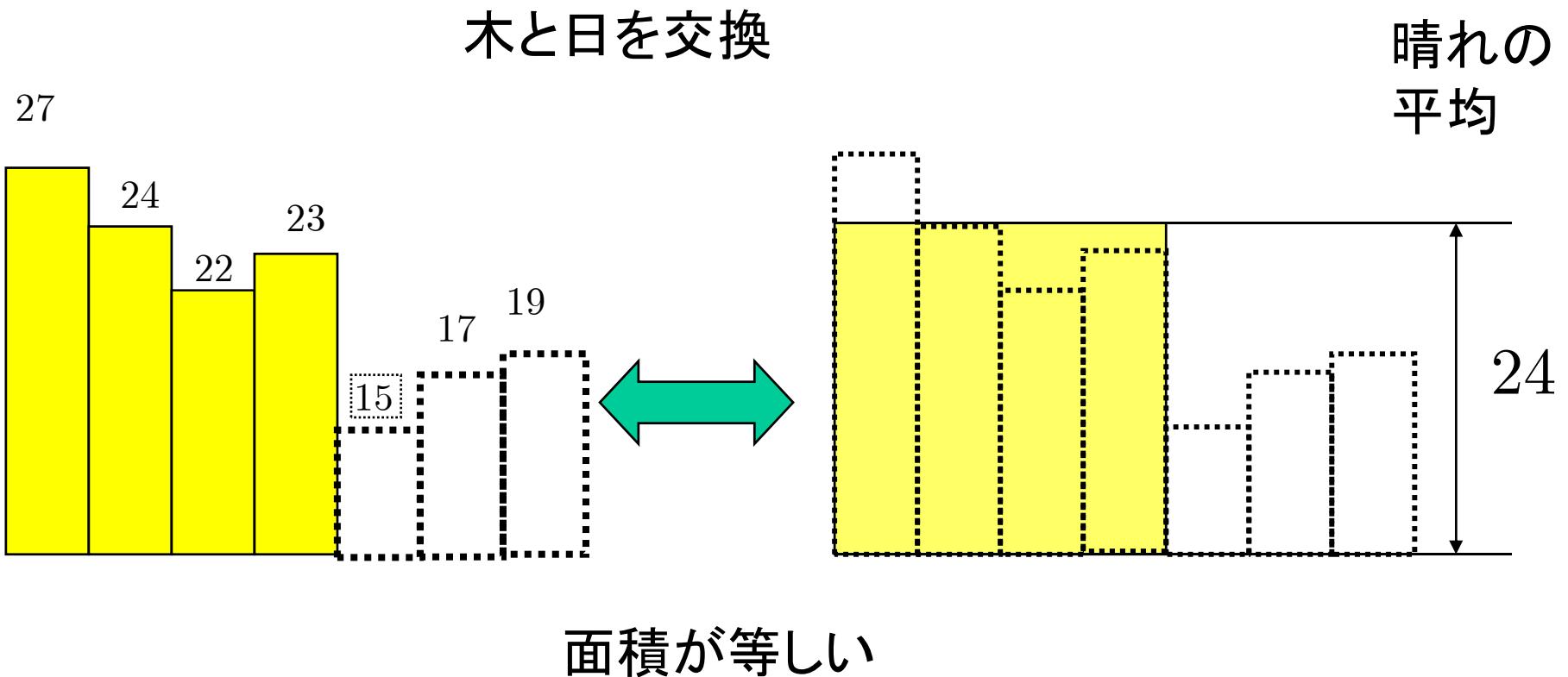
27



面積が等しい

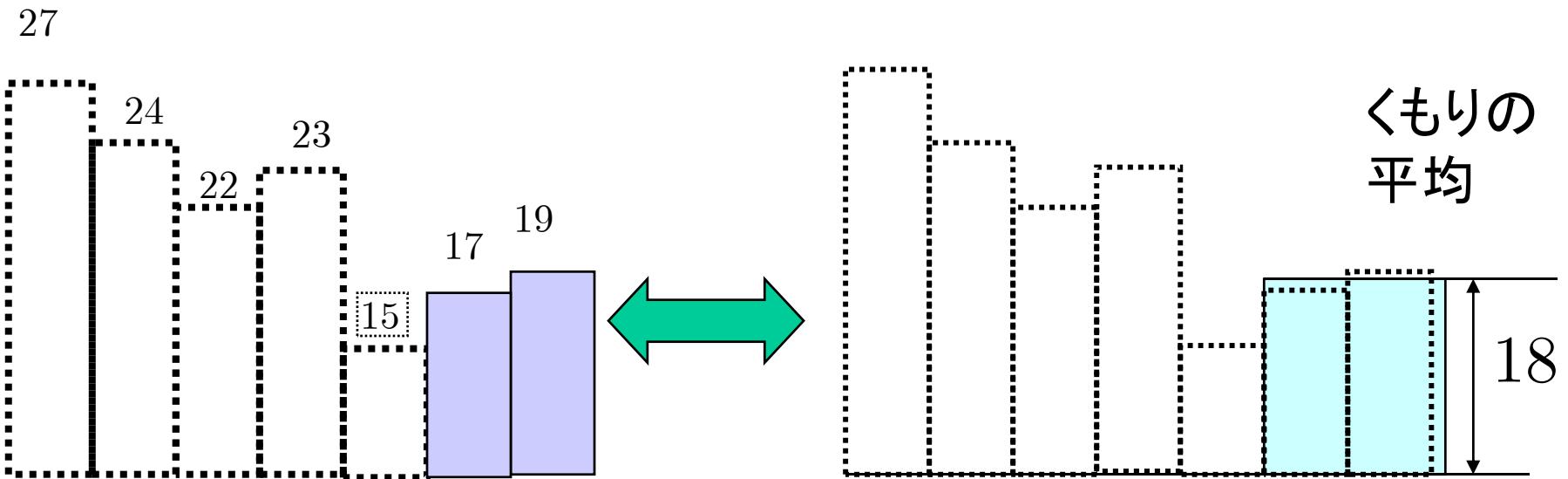
$$\bar{T} = \frac{27 + 24 + 22 + 19 + 15 + 17 + 23}{7}$$
$$= 21$$

晴れの平均気温



$$\begin{aligned}\bar{T}_f &= \frac{27 + 24 + 22 + 23}{4} \\ &= 24\end{aligned}$$

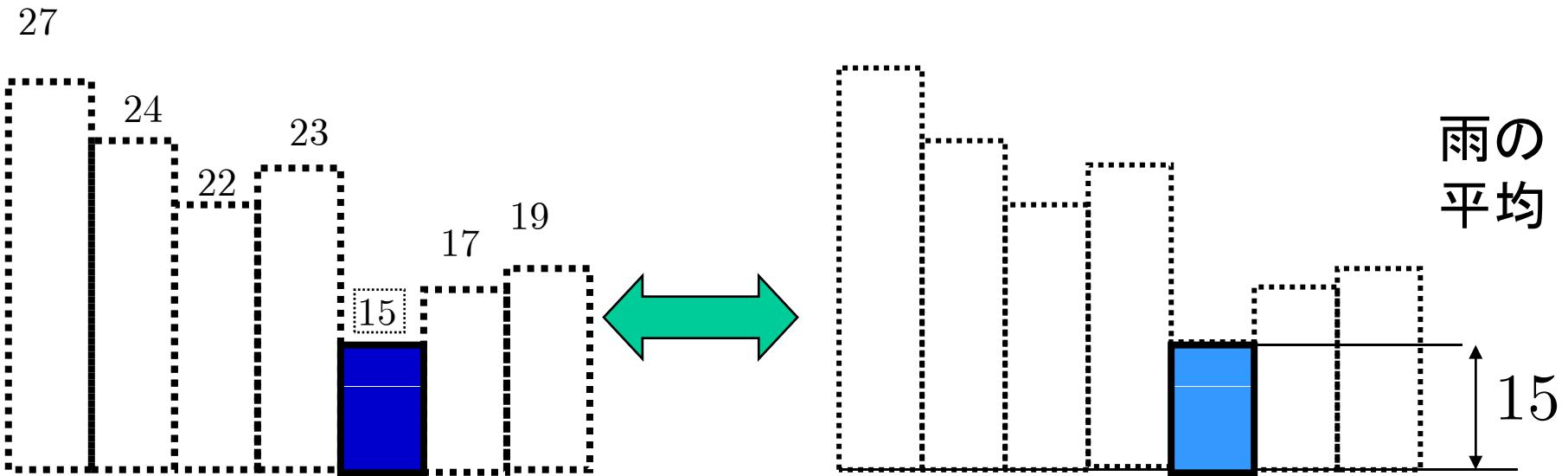
曇りの平均気温



面積が等しい

$$\overline{T}_c = \frac{17 + 19}{2} \\ = 18$$

雨の平均気温



面積が等しい

$$\overline{T}_r = \frac{15}{1} \\ = 15$$

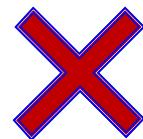
よくある間違い

1週間のすべての日は、「晴れ」か「くもり」か「雨」であった。

「晴れ」の日の平均気温は $\overline{T_f} = 24$ 度、
「くもり」の日の平均気温は $\overline{T_c} = 18$ 度、
「雨」の日の平均気温は $\overline{T_r} = 15$ 度
であった。

一週間の平均気温を求めよ。

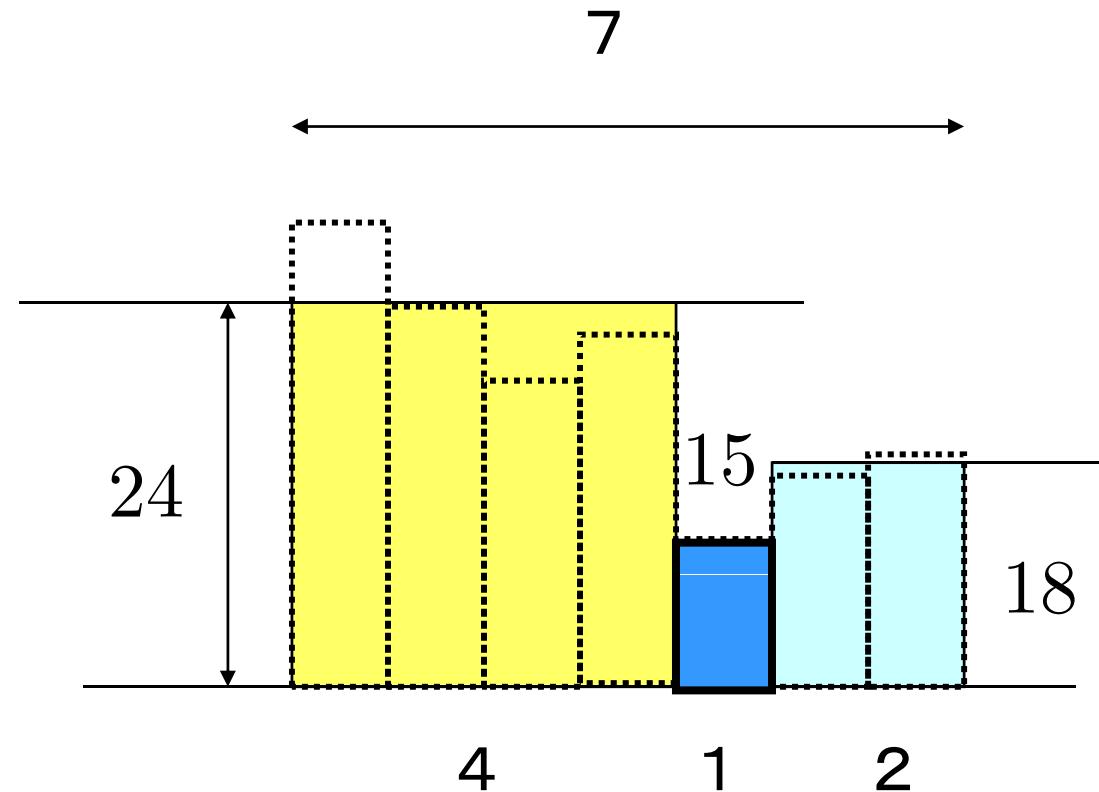
$$\begin{aligned}\overline{T_{wrong}} &= \frac{\overline{T_f} + \overline{T_c} + \overline{T_r}}{3} \\ &= \frac{24 + 18 + 15}{3} \\ &= 19\end{aligned}$$



この計算は間違い。
(平均の平均を求めるときには、注意が必要。)

このような計算ができるためには、どのような条件が必要か？

確率

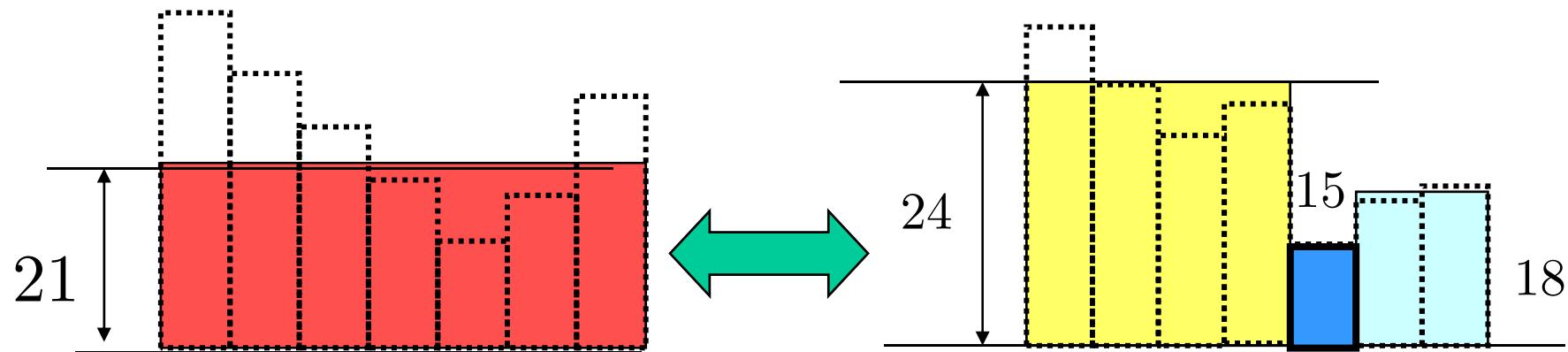


$$\text{晴れの確率: } P_f = \frac{4}{7}$$

$$\text{雨の確率: } P_r = \frac{1}{7}$$

$$\text{曇りの確率: } P_c = \frac{2}{7}$$

単純平均と期待値の関係



面積が等しい

$$\begin{aligned}\bar{T} &= P_f \bar{T}_f + P_r \bar{T}_r + P_c \bar{T}_c \\&= \frac{4}{7} \underbrace{\frac{27 + 24 + 22 + 23}{4}}_{24} + \frac{1}{7} \underbrace{\frac{15}{1}}_{15} + \frac{2}{7} \underbrace{\frac{19 + 17}{2}}_{18} \\&= \frac{27 + 24 + 22 + 19 + 15 + 17 + 23}{7} \\&= 21\end{aligned}$$

2事象の事象系の平均情報量(重要)

ある事象系 X が以下のように与えられるとする。

$$X = \begin{Bmatrix} x & , & \bar{x} \\ p & , & 1 - p \end{Bmatrix}$$

引数が、事象系

このとき、エントロピーは次式となる。

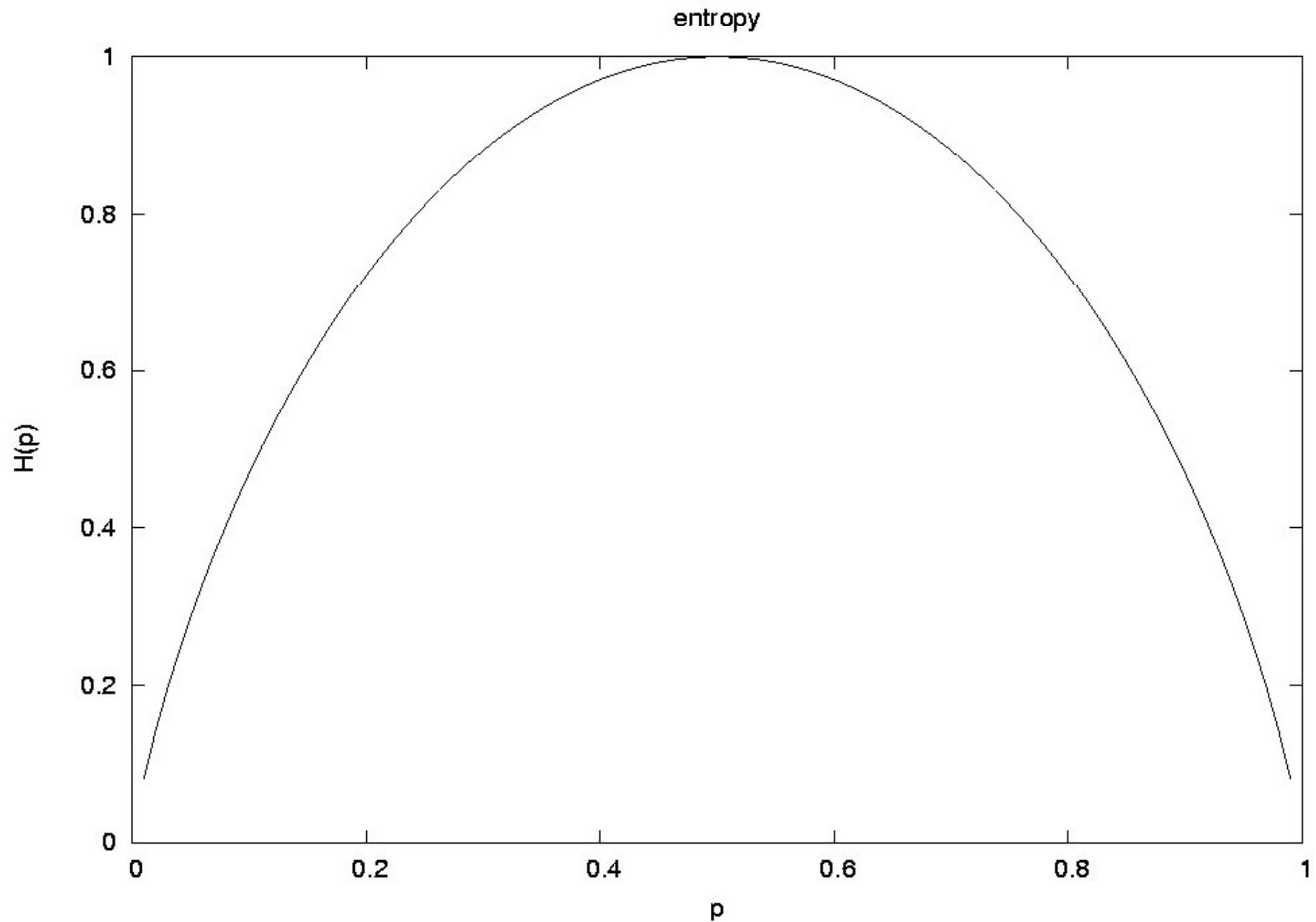
$$H(X) = -p \log p - (1 - p) \log(1 - p)$$

この形の事象系は非常によく用いられ、この右辺の形の
関数をエントロピー関数といい以下のように表す。

$$\mathcal{H}(p) \equiv -p \log p - (1 - p) \log(1 - p)$$

引数が、数

エントロピー関数の外形 $\mathcal{H}(p)$



具体例1：文書の情報量 (1記号あたりの平均情報量の意味)

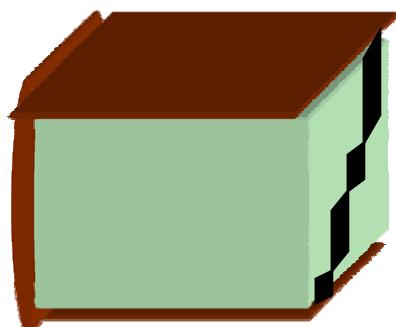
アルファベット $\mathcal{A} = \{a, b, c, \dots, z\}$ に対して、個々の記号の出現確率を考えよう。

記号 $\alpha \in \mathcal{A}$ の出現する確率を $P(\alpha)$ と書く。

例えば、 $P(a)$: a の現れる確率

$P(b)$: b の現れる確率

辞書



このとき、一般的の英文において、各記号の出現確率は異なる。すなわち、以下である。

$$P(a) \neq P(b) \neq \dots \neq P(z) \neq \frac{1}{26}$$

まず、アルファベット $\mathcal{A} = \{a, b, c, \dots, z\}$ 中の文字を用いた文書の情報量を考える。

今、 \mathcal{A} の n 個の文字からなる英文

$$S = s_1 s_2 \cdots s_n$$

の情報量を $I(S)$ とする。

$I(S)$ は各記号が S に出現する自己情報量の総和である。

$$I(S) = \sum_{i=1}^n i(s_i)$$

出現確率に基づく事象とみなせることに注意する。

事象に対する
確率の逆数の対数

今度は逆に、情報量 $I(S)$ を持つ事象を文書 S で表すことを考える。

まず、アルファベットの(1記号あたりの)平均情報量(エントロピー)が以下の式で表される。

$$\begin{aligned} H(\mathcal{A}) &= \sum_{\alpha=a}^z \{P(\alpha) \times i(\alpha)\} \\ &= P(a)i(a) + P(b)i(b) + \cdots + P(z)i(z) \\ &= -P(a) \log P(a) - P(b) \log P(b) - \cdots - P(z) \log P(z) \\ &= -\sum_{\alpha=a}^z P(\alpha) \log P(\alpha) \quad [\text{bit/記号}] \end{aligned}$$

よって、文書 S 中に含まれる文字数の期待値 \bar{n} は次式で求められる。

$$\bar{n}[\text{輒曠}] = \frac{I(S)[\text{bit}]}{H(\mathcal{A})[\text{bit / 輒曠}]}$$

したがって、文書の長さは情報源 \mathcal{A} の1記号あたりの平均情報量(エントロピー) $H(\mathcal{A})$ を“単位”とした情報量で表される。

また、情報源 \mathcal{A} の長さ n の文書(事象)の平均情報量 $\bar{I}(S)$ に関して次式が成り立つ。

$$\bar{I}(S)[\text{bit}] = n[\text{輒曠}] \times H(\mathcal{A})[\text{bit / 輒曠}]$$

練習1

次の事象系のエントロピー(平均情報量)を求めよ。

$$(1) \quad A = \left\{ a_1, a_2, a_3 \right| \begin{array}{l} a_1, a_2, a_3 \\ \frac{1}{5}, \frac{2}{5}, \frac{2}{5} \end{array}$$

$$(2) \quad B = \left\{ b_1, b_2, b_3, b_4 \right| \begin{array}{l} b_1, b_2, b_3, b_4 \\ \frac{1}{9}, \frac{2}{9}, \frac{2}{9}, \frac{5}{9} \end{array}$$

練習2

情報源(事象系)から生成された文字列の自己情報量を求めよ。

$$(1) \quad A = \left\{ \begin{array}{ccc} a_1 & , & a_2 & , & a_3 \\ \frac{1}{5} & , & \frac{2}{5} & , & \frac{2}{5} \end{array} \right\}$$

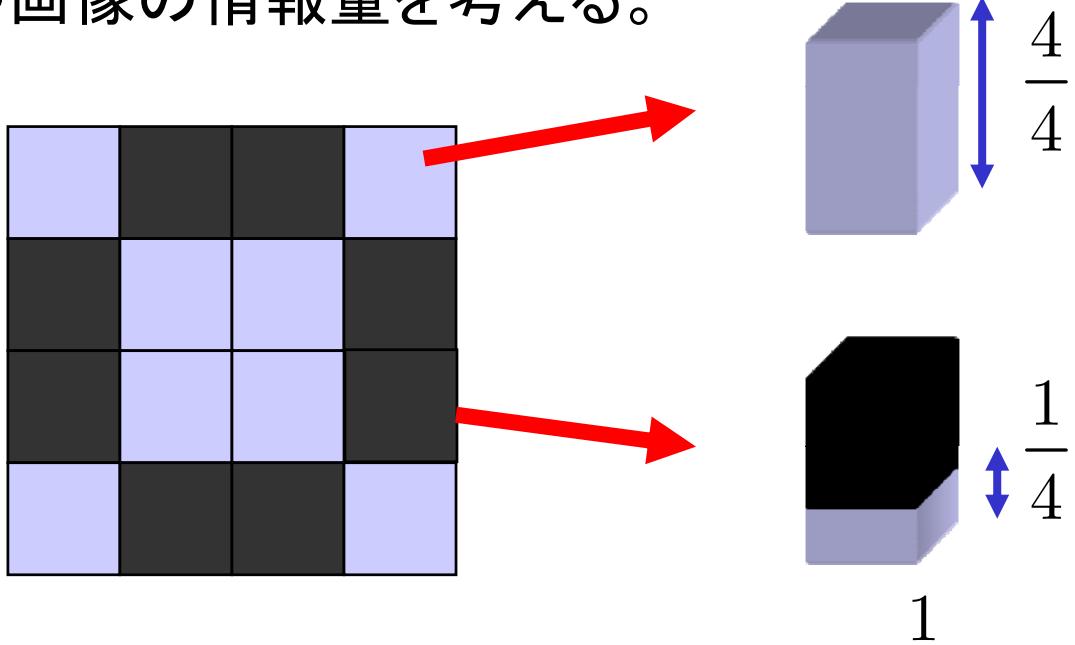
から生成された、文字列 $s_1 = a_3a_2a_1a_3$ の自己情報量 $I(s_1)$

$$(2) \quad B = \left\{ \begin{array}{cccc} b_1 & , & b_2 & , & b_3 & , & b_4 \\ \frac{1}{9} & , & \frac{2}{9} & , & \frac{2}{9} & , & \frac{5}{9} \end{array} \right\}$$

から生成された、文字列 $s_2 = b_3b_4b_4b_1b_2$ の自己情報量 $I(s_2)$

具体例2：画像の情報量

4×4の画素数を持ち、個々の画素が4階調の輝度値を持つ画像の情報量を考える。

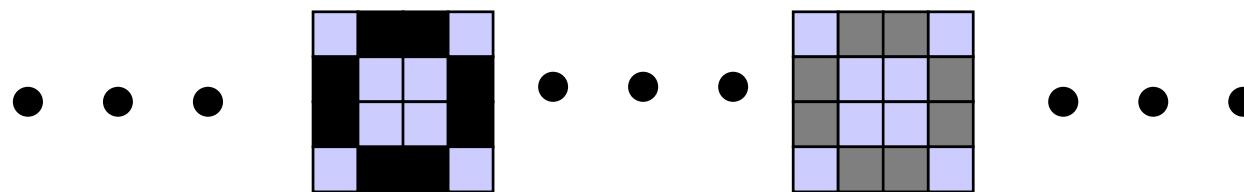
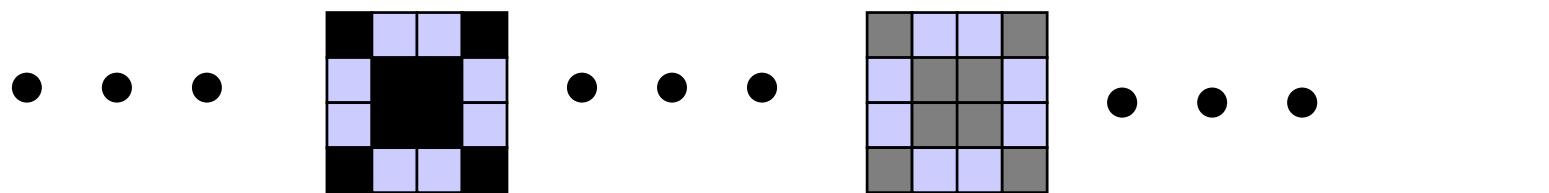


各画素がある輝度値を持つ確率を、 $\frac{1}{4}$ とする。このとき、この画像が持つ情報量 $I(\text{画})$ は次式で表される。

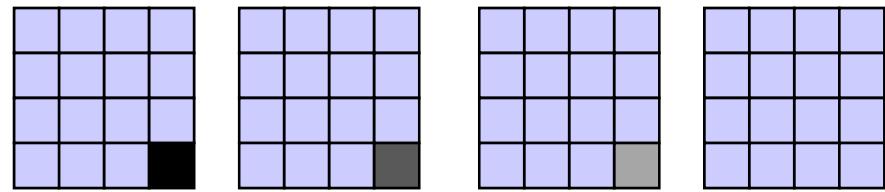
$$I(\text{画}) = \sum_{j=1}^{16} i(\text{画}) \cdot \log_2 \frac{1}{4} = 16 \times \log_2 4 = 16 \times 2 = 32[\text{bit}] = 4[\text{byte}]$$



• • •



• • •



前のスライドでは、輝度値が全ての画素で確率が均等であると仮定してあった。

実は、風景画、人物画等では、画素における輝度値の出現確率は一様ではない。

このような場合、より少ない情報量しか持たない。

すなわち、確率が一様でない場合には、1画素あたりの平均情報量は、一様な場合より小さくなる。

練習

以下の画像の自己情報量を求めよ。ただし、各画素の階調値はすべて均等に現れるものとする。

(1)

256×256 の画素で、各画素が 16 階調の白黒画像の自己情報量を求めよ。

(1)

256×256 の画素のカラー画像の自己情報量を求めよ。ただし、1画素は赤、緑、青(RGB)の各色で表され、各色はそれぞれ16階調で表されるものとする。