

A
成分 A_1, \dots, A_n の重さの比率に関する条件を

$$\sum_{k=1}^n p_k = 1 \quad \dots\dots ①$$

$$0 \leq p_k \leq 1, k=1, \dots, n \quad \dots\dots ②$$

また、単位重量あたりの価格に関する条件を

$$x_k < x_{k+1}, k=1, \dots, n-1 \quad \dots\dots ③$$

とする。

(A-1)

③より

$$x_k > x_1, k=2, \dots, n$$

が成り立つので、②より

$$x_k p_k \geq x_1 p_k, k=1, \dots, n$$

となる。よって

$$\begin{aligned} v &= \sum_{k=1}^n x_k p_k \\ &\geq \sum_{k=1}^n x_1 p_k \\ &= x_1 \sum_{k=1}^n p_k \\ &= x_1 \quad (\because ①より) \end{aligned}$$

ここで

$$p_1 = 1, p_k = 0, k=2, \dots, n$$

とすると、これらは①および②を満たし、このとき

$$v = x_1$$

よって、このとき v は最小値 x_1 をとることがわかる。

また、①、②を満たす p_k について、ある $l=2, \dots, n$ に

対して $p_l > 0$ であれば、

$$x_l p_l > x_1 p_l$$

であるので

$$v = \sum_{k=1}^n x_k p_k > \sum_{k=1}^n x_1 p_k = x_1$$

よって、このとき v は最小値をとらないことがわかる。

以上より、 v は

$$p_1 = 1, p_k = 0, k=2, \dots, n \quad \dots\dots (\text{答})$$

のとき、またこのときに限り、最小となる。

(A-2)

別の重さの比率に関する条件を

$$\sum_{k=1}^n q_k = 1 \quad \dots\dots ④$$

また、これらの重さの比率の間に成り立つ条件を

$$\sum_{k=1}^m p_k \leq \sum_{k=1}^m q_k, m=1, \dots, n-1 \quad \dots\dots ⑤$$

とする。

$$s_m = \sum_{k=1}^m p_k, m=1, \dots, n$$

$$t_m = \sum_{k=1}^m q_k, m=1, \dots, n$$

とおくと、

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^n x_k p_k &= x_1 p_1 + \sum_{k=2}^n x_k (s_k - s_{k-1}) \\ &= \left(x_1 p_1 + \sum_{k=2}^n x_k s_k \right) - \sum_{k=2}^n x_k s_{k-1} \\ &= \left(\sum_{k=1}^{n-1} x_k s_k + x_n s_n \right) - \sum_{k=1}^{n-1} x_{k+1} s_k \\ &= x_n s_n - \sum_{k=1}^{n-1} (x_{k+1} - x_k) s_k \quad \dots\dots ⑥ \end{aligned}$$

同様に

$$\sum_{k=1}^n x_k q_k = x_n t_n - \sum_{k=1}^{n-1} (x_{k+1} - x_k) t_k$$

が成り立つ。ここで、①、④より

$$s_n = t_n = 1$$

であるので、③、⑤より

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^n x_k p_k - \sum_{k=1}^n x_k q_k &= x_n (s_n - t_n) - \sum_{k=1}^{n-1} (x_{k+1} - x_k) (s_k - t_k) \\ &= \sum_{k=1}^{n-1} (x_{k+1} - x_k) (t_k - s_k) \geq 0 \end{aligned}$$

以上より題意が示された。 ■

【参考】⑥の式変形はアーベルの変形と呼ばれている。

これは、積分法における部分積分

$$\int f(x)g'(x)dx = f(x)g(x) - \int f'(x)g(x)dx$$

に相当する。

(A-3)

$n=3$ のときの条件を

$$p_1 + p_2 + p_3 = 1 \quad \dots\dots ①'$$

$$0 \leq p_k \leq 1, k=1, 2, 3 \quad \dots\dots ②'$$

および

$$p_1 \geq p_3 \quad \dots\dots ⑦$$

$$p_2 \geq p_3 \quad \dots\dots ⑧$$

とおく。このとき、①'、⑦より

$$p_1 \geq p_3 = 1 - p_1 - p_2$$

$$\therefore 2p_1 + p_2 \geq 1 \quad \dots\dots ⑨$$

また、①'、⑧より

$$p_2 \geq p_3 = 1 - p_1 - p_2$$

$$\therefore p_1 + 2p_2 \geq 1 \quad \dots\dots ⑩$$

さらに、①'、②'より

$$1 - p_1 - p_2 = p_3 \geq 0$$

$$\therefore p_1 + p_2 \leq 1 \quad \dots\dots ⑪$$

がそれぞれ得られる。

逆に、⑨-⑪より $p_1 \geq 0$ 、⑩-⑪より $p_2 \geq 0$ 、①'および⑪より

$p_3 = 1 - p_1 - p_2 \geq 0$ が成り立ち、またこれらと①'より

$$p_k \leq p_1 + p_2 + p_3 = 1, k=1, 2, 3$$

が成り立つ。さらに、①'、⑨より

$$p_1 \geq 1 - p_1 - p_2 = p_3$$

①'、⑩より

$$p_2 \geq 1 - p_1 - p_2 = p_3$$

が成り立つ。

以上より、①'、②'、⑦および⑧は、①'、⑨、⑩および⑪と同値である。

したがって、⑨、⑩および⑪のもとで、 p_1, p_2 の関数

$$\begin{aligned} v &= x_1 p_1 + x_2 p_2 + x_3 (1 - p_1 - p_2) \\ &= -(x_3 - x_1) p_1 - (x_3 - x_2) p_2 + x_3 \end{aligned}$$

の最大値問題を考えればよい。ただし、 x_1, x_2, x_3 は

$$x_1 < x_2 < x_3$$

を満たす定数である。

そこで、 p_1, p_2 平面上の直線

$$C_v: p_2 = -\frac{x_3 - x_1}{x_3 - x_2} p_1 + \frac{x_3 - v}{x_3 - x_2}$$

が、領域⑨かつ⑩かつ⑪(これを D とおく)と交わりながら変化するとき、 v の取り得る値の最大値を求める。ここで、

$$v: \text{最大} \iff \frac{x_3 - v}{x_3 - x_2} (C_v \text{ の } p_2 \text{ 切片}): \text{最小}$$

に注意する。

$x_1 < x_2$ より

$$x_3 - x_1 > x_3 - x_2$$

$$\therefore -\frac{x_3 - x_1}{x_3 - x_2} < -1$$

である。

i) $-\frac{x_3 - x_1}{x_3 - x_2} < -2$ のとき

(すなわち、 $x_1 - 2x_2 + x_3 < 0$ のとき)

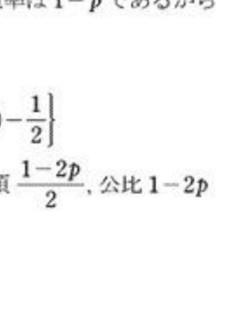
C_v が点 $(0, 1)$ を通るとき

p_2 切片が最小となる。すなわち

$$p_1 = 0, p_2 = 1, p_3 = 0$$

のとき、 v が最大となる。

(v の最大値は x_2)



ii) $-\frac{x_3 - x_1}{x_3 - x_2} = -2$ のとき

(すなわち、 $x_1 - 2x_2 + x_3 = 0$ のとき)

C_v が直線 $y = 1 - 2x$ と重なるとき

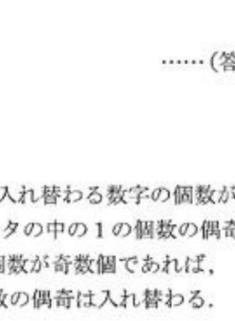
p_2 切片が最小となる。すなわち

$$p_1 = t, p_2 = 1 - 2t, p_3 = t$$

(ただし、 $0 \leq t \leq \frac{1}{3}$)

のとき、 v が最大となる。

(v の最大値は x_2)



iii) $-2 < -\frac{x_3 - x_1}{x_3 - x_2} < -1$ のとき

(すなわち、 $x_1 - 2x_2 + x_3 > 0$ のとき)

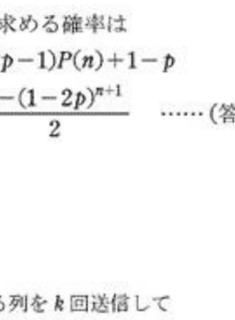
C_v が点 $(\frac{1}{3}, \frac{1}{3})$ を通るとき

p_2 切片が最小となる。すなわち

$$p_1 = p_2 = p_3 = \frac{1}{3}$$

のとき、 v が最大となる。

$$\left(v \text{ の最大値は } \frac{x_1 + x_2 + x_3}{3} \right)$$



以上より、 v が最大となるのは

$$\begin{cases} x_1 - 2x_2 + x_3 < 0 \text{ のとき } p_1 = 0, p_2 = 1, p_3 = 0 \\ x_1 - 2x_2 + x_3 = 0 \text{ のとき } p_1 = t, p_2 = 1 - 2t, p_3 = t \\ x_1 - 2x_2 + x_3 > 0 \text{ のとき } p_1 = p_2 = p_3 = \frac{1}{3} \end{cases} \quad \left(\text{ただし、} 0 \leq t \leq \frac{1}{3} \right) \quad \dots\dots (\text{答})$$

B

(B-1)

長さ $n+1$ の列を 1 回送るときに誤って伝わる数字の個数が偶数個であるのは、次の i) または ii) の場合である。

i) はじめの長さ n の部分の中の偶数個の数字が誤って伝わり、

かつ $n+1$ 番目の数字が正しく伝わる

ii) はじめの長さ n の部分の中の奇数個の数字が誤って伝わり、

かつ $n+1$ 番目の数字が誤って伝わる

長さ n の列を 1 回送るときに誤って伝わる数字の個数が奇数個である確率は $1 - P(n)$ であることから、

$$\begin{aligned} P(n+1) &= P(n) \times (1-p) + \{1 - P(n)\} \times p \\ &= (1-2p)P(n) + p \quad \dots\dots (\text{答}) \end{aligned}$$

(B-2)

1つの文字を 1 回送って正しく伝わる確率は $1-p$ であるから

$$P(1) = 1 - p$$

である。ここで B-1 の結果より

$$P(n+1) - \frac{1}{2} = (1-2p) \left\{ P(n) - \frac{1}{2} \right\}$$

が成り立つので、数列 $\left\{ P(n) - \frac{1}{2} \right\}$ は初項 $\frac{1-2p}{2}$ 、公比 $1-2p$ の等比数列である。したがって、

$$P(n) - \frac{1}{2} = \frac{(1-2p)^n}{2}$$

よって

$$P(n) = \frac{1 + (1-2p)^n}{2} \quad \dots\dots (\text{答})$$

(B-3)

n 個の数字からなるデータを送るとき、入れ替わる数字の個数が偶数個であれば、送信データと受信データの中の 1 の個数の偶奇は変わらない。逆に入れ替わる数字の個数が奇数個であれば、送信データと受信データの中の 1 の個数の偶奇は入れ替わる。受信者 B が A に再送を要求するのは、

i) 長さ n のデータのうち偶数個が入れ替わり、かつ

パリティビットが入れ替わる

ii) 長さ n のデータのうち奇数個が入れ替わり、かつ

パリティビットが入れ替わらない

このどちらか一方である。したがって、求める確率は

$$\begin{aligned} P(n) \times p + \{1 - P(n)\} \times (1-p) &= (2p-1)P(n) + 1 - p \\ &= \frac{1 - (1-2p)^{n+1}}{2} \quad \dots\dots (\text{答}) \end{aligned}$$

(B-4)

$\alpha = \frac{1 - (1-2p)^{n+1}}{2}$ とする。

$k=1, 2, \dots$ に対し、 $n+1$ 個の数字からなる列を k 回送信して

通信が終了する確率は、B-3 の結果より

$$\alpha^{k-1} (1-\alpha)$$

したがって、求める期待値 E は

$$E = \lim_{k \rightarrow \infty} \sum_{l=1}^k (n+1) l \cdot \alpha^{l-1} (1-\alpha) = (n+1)(1-\alpha) \lim_{k \rightarrow \infty} \sum_{l=1}^k l \alpha^{l-1}$$

ここで、数列 $S_k = \sum_{l=1}^k l \alpha^{l-1}$ は

$$\begin{aligned} S_k &= 1 + 2\alpha + 3\alpha^2 + \dots + k\alpha^{k-1} \\ \alpha S_k &= \alpha + 2\alpha^2 + \dots + (k-1)\alpha^{k-1} + k\alpha^k \\ (1-\alpha)S_k &= 1 + \alpha + \alpha^2 + \dots + \alpha^{k-1} - k\alpha^k \\ &= \frac{1-\alpha^k}{1-\alpha} - k\alpha^k \\ \therefore S_k &= \frac{1-\alpha^k}{(1-\alpha)^2} - \frac{k\alpha^k}{1-\alpha} \end{aligned}$$

いま、仮定より $0 \leq p < 1$ であるので

$$-1 < 1-2p \leq 1$$

$$-1 < (1-2p)^{n+1} \leq 1$$

$$0 \leq \frac{1 - (1-2p)^{n+1}}{2} < 1$$

$$\therefore 0 \leq \alpha < 1$$

ゆえに

$$\lim_{k \rightarrow \infty} \alpha^k = 0$$

また、 $0 < \alpha < 1$ ならば $\frac{1}{\alpha} > 1$ なので、 $\frac{1}{\alpha} - 1 = \beta (> 0)$ とおくと

$$\left(\frac{1}{\alpha} \right)^k = (1+\beta)^k > \frac{k(k-1)}{2} \beta^2$$

$$\therefore 0 < k\alpha^k < \frac{2}{(k-1)\beta^2} \xrightarrow{k \rightarrow \infty} 0$$

したがって、はさみうちの原理より

$$\lim_{k \rightarrow \infty} k\alpha^k = 0$$

以上より

$$\begin{aligned} E &= (n+1)(1-\alpha) \lim_{k \rightarrow \infty} \left[\frac{1-\alpha^k}{(1-\alpha)^2} - \frac{k\alpha^k}{1-\alpha} \right] \\ &= \frac{n+1}{1-\alpha} \\ &= \frac{2(n+1)}{1 + (1-2p)^{n+1}} \quad \dots\dots (\text{答}) \end{aligned}$$

A

数列 $\{b_n\}$ の定義式および漸化式をそれぞれ

$$b_n = a_{n+1} - a_n, n = 1, 2, \dots \quad \text{..... ①}$$

$$b_{n+1} = b_n + \frac{1}{a_n^2}, n = 1, 2, \dots \quad \text{..... ②}$$

とする。

(A-1)

 $n=1$ のとき, 仮定より $a_1 = 1$ なので成立する。 $n \geq 2$ のとき仮定より $b_1 = 1$ なので, ②より

$$b_k = b_1 + \sum_{i=1}^{k-1} \frac{1}{a_i^2} > b_1 = 1, k = 2, \dots, n$$

したがって

$$b_k \geq 1, k = 1, \dots, n$$

ゆえに, ①より

$$a_n = a_1 + \sum_{k=1}^{n-1} b_k \geq 1 + \sum_{k=1}^{n-1} 1 = n, n = 2, 3, \dots$$

よって成立する。

以上より, $n = 1, 2, \dots$ について題意が成立する。 ■

(A-2)

 $n=1$ のとき,

$$\sum_{k=1}^1 \frac{1}{k^2} = 1 < 2$$

より成立する。

 $n \geq 2$ のとき $k = 2, \dots, n$ に対して

$$k^2 > k(k-1)$$

であるので,

$$\sum_{k=1}^n \frac{1}{k^2} = 1 + \sum_{k=2}^n \frac{1}{k^2}$$

$$< 1 + \sum_{k=2}^n \frac{1}{k(k-1)}$$

$$= 1 + \sum_{k=2}^n \left(\frac{1}{k-1} - \frac{1}{k} \right)$$

$$= 1 + \left(1 - \frac{1}{n} \right)$$

$$< 2$$

よって成立する。

以上より, すべての自然数 n について題意が成立する。 ■

【参考】

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n^2} = \frac{\pi^2}{6} \quad (= 1.6449\dots)$$

であることが知られている。

(A-3)

 $n = 1, 2$ のとき,

$$a_1 = 1$$

$$a_2 = a_1 + b_1 = 2$$

より成立する。

 $n \geq 3$ のとき $k = 2, \dots, n-1$ に対して

$$b_k = b_1 + \sum_{i=1}^{k-1} \frac{1}{a_i^2} \quad (\because \text{②より})$$

$$\leq 1 + \sum_{i=1}^{k-1} \frac{1}{i^2} \quad (\because \text{A-1より})$$

$$< 1 + 2 \quad (\because \text{A-2より})$$

$$= 3$$

したがって, ①より

$$a_n = a_1 + \sum_{k=1}^{n-1} b_k$$

$$< a_1 + b_1 + \sum_{k=2}^{n-1} 3$$

$$= 3n - 4 < 3n - 2$$

よって成立する。

以上より, すべての自然数 n について題意が成立する。 ■

(A-4)

関数 $v(t)$ の定義式および関数 $f(t)$ との関係式をそれぞれ

$$v(t) = f'(t) \quad \text{..... ③}$$

$$v'(t) = \frac{1}{f(t)^2} \quad \text{..... ④}$$

とする。

仮定より $t \geq 0$ なので, ④より

$$v(t) = v(0) + \int_0^t \frac{1}{f(u)^2} du$$

$$\geq v(0) = 1$$

したがって, ③より

$$f(t) = f(0) + \int_0^t v(u) du$$

$$\geq f(0) + \int_0^t du$$

$$= 1 + t$$

■

(A-5)

 $t \geq 0$ より, ④ および A-4 の結果を用いて

$$v(t) = v(0) + \int_0^t \frac{1}{f(u)^2} du$$

$$\leq v(0) + \int_0^t \frac{1}{(1+u)^2} du$$

$$= 1 + \left[-\frac{1}{1+u} \right]_0^t$$

$$= 2 - \frac{1}{1+t}$$

したがって, ③より

$$f(t) = f(0) + \int_0^t v(u) du$$

$$\leq f(0) + \int_0^t \left(2 - \frac{1}{1+u} \right) du$$

$$= 1 + [2u - \log(1+u)]_0^t$$

$$= 1 + 2t - \log(1+t)$$

■

B

(B-1)

壁に垂直に, 壁から離れる方向を x 軸正の向きに, また水平面に垂直に上向き方向を y 軸正の向きとする。このとき

$$\vec{a}_i = (-t_i \cos \theta_i, -t_i \sin \theta_i)$$

$$\vec{a}_{i+1} = (t_{i+1} \cos \theta_{i+1}, t_{i+1} \sin \theta_{i+1}) \quad \text{..... (答)}$$

$$\vec{b} = (0, -mg)$$

(B-2)

 x 軸方向のつり合いの条件より

$$-t_i \cos \theta_i + t_{i+1} \cos \theta_{i+1} = 0 \quad \text{..... ①}$$

および, y 軸方向のつり合いの条件より

$$-t_i \sin \theta_i + t_{i+1} \sin \theta_{i+1} - mg = 0 \quad \text{..... ②}$$

を得る。①より, $t_i \cos \theta_i$ は i によらずに等しい値であることがわかる。よって, 仮定より $t_1 = T, \theta_1 = 0$ であるから

$$t_i \cos \theta_i = t_1 \cos \theta_1 = T$$

$$\therefore t_i = \frac{T}{\cos \theta_i}$$

これを②に代入して

$$-\frac{T}{\cos \theta_i} \sin \theta_i + \frac{T}{\cos \theta_{i+1}} \sin \theta_{i+1} - mg = 0$$

$$\therefore \tan \theta_{i+1} - \tan \theta_i = \frac{mg}{T}, i = 1, 2, \dots \quad \text{..... (答)}$$

(B-3)

 $\theta_1 = 0$ より, $\tan \theta_1 = 0$ また, $i \geq 2$ に対して, B-2 の結果より

$$\tan \theta_i = \tan \theta_1 + \sum_{k=1}^{i-1} \frac{mg}{T} = \frac{mg}{T} (i-1)$$

よって

$$\tan \theta_i = \frac{mg}{T} (i-1), i = 1, 2, \dots$$

したがって, $0 \leq \theta_i < \frac{\pi}{2}$ より $\cos \theta_i \geq 0$ であるから

$$\cos \theta_i = \frac{1}{\sqrt{1 + \tan^2 \theta_i}}$$

$$= \frac{1}{\sqrt{1 + \left(\frac{mg}{T} (i-1) \right)^2}}, i = 1, 2, \dots \quad \text{..... (答)}$$

(B-4)

 $x = \frac{e^t - e^{-t}}{2}$ とおくと

$$x^2 + 1 = \left(\frac{e^t + e^{-t}}{2} \right)^2$$

$$\frac{dx}{dt} = \frac{e^t + e^{-t}}{2}$$

ここで, $x = a$ のとき

$$a = \frac{e^t - e^{-t}}{2}$$

$$e^{2t} - 2ae^t - 1 = 0$$

$$\therefore e^t = a + \sqrt{a^2 + 1} \quad (\because e^t > 0 \text{ より})$$

$$\therefore t = \log(a + \sqrt{a^2 + 1})$$

したがって

$$t: 0 \rightarrow \log(a + \sqrt{a^2 + 1}) \quad (x: 0 \rightarrow a)$$

であるので,

$$\int_0^a \frac{1}{\sqrt{x^2 + 1}} dx = \int_0^{\log(a + \sqrt{a^2 + 1})} \frac{1}{\frac{e^t + e^{-t}}{2}} \cdot \frac{e^t + e^{-t}}{2} dt$$

$$= \log(a + \sqrt{a^2 + 1}) \quad \text{..... (答)}$$

(B-5)

B-3 の結果より

$$X_n = \sum_{i=1}^n l \cos \theta_i$$

$$= l \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{1 + \left(\frac{mg}{T} (i-1) \right)^2}}$$

$$= \frac{L}{n} \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{1 + \left(\frac{Mg}{T} \cdot \frac{i-1}{n} \right)^2}}$$

したがって, 区分求積法により

$$\alpha = \lim_{n \rightarrow \infty} X_n$$

$$= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{L}{n} \sum_{i=1}^n \frac{1}{\sqrt{1 + \left(\frac{Mg}{T} \cdot \frac{i-1}{n} \right)^2}}$$

$$= L \int_0^1 \frac{1}{\sqrt{1 + \left(\frac{Mg}{T} y \right)^2}} dy$$

$$= L \int_0^{\frac{Mg}{T}} \frac{1}{\sqrt{1 + x^2}} \cdot \frac{T}{Mg} dx \quad (\because \frac{Mg}{T} y = x)$$

$$= \frac{LT}{Mg} \log \frac{Mg + \sqrt{M^2 g^2 + T^2}}{T} \quad (\because \text{B-4 の結果より})$$

..... (答)

【参考】本問のひもの形状は懸垂線と呼ばれている。

ひもの最下点を原点とし, B-1 の解答にあるように座標軸を

定めると, ひもの形状は

$$y = \frac{LT}{Mg} \left(\frac{Mg}{lT} x + e^{-\frac{Mg}{lT} x} - 1 \right)$$

で与えられることが知られている。