

(28) 効率の一問題

秀賀保志

買物をする場合には誰でも安くて質の良い品物を手に入れたいと思うが、余り多くの時間と足代を使つては引合は效率になるであろう。そこで如何にすれば少くして好結果が得られるか、と言う問題を考えられる。市場にある所定の商品の全体を母集団と考えるが、便宜上価格 C_0 は全商品につき一定としてその質を变量と考える。(これは大きさ制限ではない。) そして次の様な数学的模型を設ける。：

$F(x)$ ある分布を持つ母集団より n の独立なラムダム・サムアル

$$x_1, x_2, \dots, x_n$$

を抽出し、これに要するコストを $C(n)$ とする。

$$u = \max \{ x_1, x_2, \dots, x_n \}$$

もし、母集団平均を m とすれば、サムアル中最良の物を手に入れた時の利得は、 $(u - m)$ の函数 $g(u - m)$ で表はされるであろう。従つて単位コスト当たりの利得の平均は、 $h(u)$ の密度函数を、 $e(n)$ とする時。

$$e(n) = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{g(u - m)}{C(n)} \cdot h(u) du \quad \cdots \cdots \cdots (1)$$

とすと、これは単位コスト当たりの利得即ち効率を表すと考へら

れるから、この $\epsilon(n)$ を最大ならしめる n の値が、最有效な試行回数と言へるであらう。

一般に、

$$g(u) du = n \{F(u)\}^{n-1} f(u) du.$$

$$\text{こゝに } f(u) = F'(u).$$

コストは一般に $C(n) = C_0 + C_1 n$ (C_1 は一試行当りのコスト) と表はせるから、(1) は次の様に書直せる：

$$e(n) = \frac{n}{C_0 + C_1 n} \int_{-\infty}^{\infty} g(u-m) \{F(u)\}^{n-1} f(u) du. \quad (2)$$

さて、

$$g(u-m) = g(0) + g'(0)(u-m) + \frac{g''(0)}{2!}(u-m)^2 + \dots \quad (3)$$

と展開して、第一近似として第一項迄取り、常識的に $g(0)=0$, $g'(0)=\lambda > 0$ と考えると、(2) は次の様になる。

$$\begin{aligned} e(n) &= \frac{n}{C_0 + C_1 n} \int_{-\infty}^{\infty} g(u-m) \{F(u)\}^{n-1} f(u) du \\ &= \frac{\lambda n}{C_0 + C_1 n} \left[\int_{-\infty}^{\infty} u \{F(u)\}^{n-1} f(u) du - \frac{m}{n} \right] \end{aligned} \quad (4)$$

又は、

$$= \frac{\lambda}{C_0 + C_1 n} (\bar{u} - m) \quad (5)$$

但し $\bar{u} = E(u) = \int_{-\infty}^{\infty} u \cdot n \{F(u)\}^{n-1} f(u) du.$

[Ex. 1] 一様分布の場合

$$f(x) = \frac{1}{a} \quad (0 \leq x \leq a)$$

とすれば、 $F(u) = -\frac{u}{a}$ である。(4) より

$$\begin{aligned} \bar{u} &= \int_0^a u \cdot n \left(\frac{u}{a}\right)^{n-1} \cdot \frac{1}{a} du \\ &= n \int_0^a \left(\frac{u}{a}\right)^n du \\ &= \frac{n}{n+1} a \end{aligned}$$

従つて(5)に代入すると、

$$\begin{aligned} e(n) &= \frac{k}{c_0 + c_1 n} \left(\frac{n}{n+1} a - \frac{a}{2} \right) \\ &= \frac{a \cancel{n}}{2(c_0 + c_1 n)} \cdot \frac{n-1}{n+1} \end{aligned}$$

n について微分すると

$$e'(n) = \frac{-\cancel{a} \cancel{n}}{2(c_0 + c_1 n)^2} \{ c_1 n^2 - 2c_1 n - (2c_0 + c_1) \}$$

$e'(n) = 0$ において $e(n)$ を最大ならしめる n を求める
と、

$$n_0 = 1 + \sqrt{2 \left(1 + \frac{c_0}{c_1} \right)} \quad \cdots \cdots \cdots \quad (6)$$

即ち n_0 の値は c_0/c_1 なる比率によつて決まる。これは、商品の
価格とコストとが同じ単位で表現されておなければならぬことを
示す。(つまり商品を採寸に要する努力をも金額に換算する必要
がある!)。又(6)は a 及び $k = g'(0)$ の値に無関係であることも
大切であろう。表にして見ると

c_0/c_1	1	2	5	10	20	30	40	50	60
n_0	3	3.4	4.5	5.7	7.5	8.9	10.1	11.1	12.0

となり、多くの場合 10 以上サムズアルを取るのは無用と言へる。

【Ex. 2】 指数分布の場合

$$f(x) = \alpha e^{-\alpha x} \quad (\alpha > 0, 0 \leq x < \infty)$$

この時は (4) 式を使うと簡単に結果が得られるから、 α が比較的大なる時近似的に

$$\int_0^{\bar{u}} f(x) dx = \frac{n}{n+1} \quad \dots \dots \dots \quad (7)$$

と考へると、

$$1 - e^{-\alpha \bar{u}} = \frac{n}{n+1}$$

$$\bar{u} = \frac{1}{\alpha} \log(n+1) \quad \dots \dots \dots \quad (8)$$

これを (5) に入れると

$$e(n) = \frac{k}{c_0 + c_1 n} \left(\frac{1}{\alpha} \log(n+1) - \frac{1}{\alpha} \right) \quad \dots \dots \dots \quad (9)$$

$$e'(n) = \frac{k}{\alpha(c_0 + c_1 n)} \left\{ \frac{c_0 + c_1 n}{n+1} - \alpha(\log(n+1) - 1) \right\}$$

$e'(n) = 0$ とおけば

$$(n+1) \log(n+1) = 2n + \left(\frac{c_0}{c_1} + 1 \right) \quad \dots \dots \dots \quad (10)$$

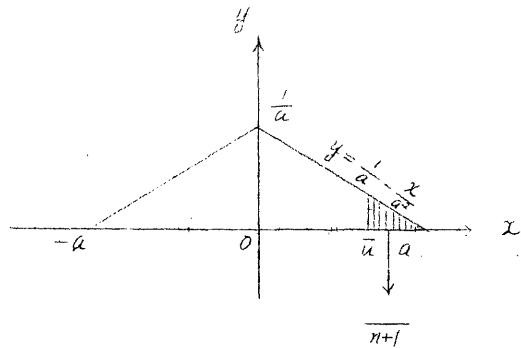
この根は、次の二つのグラフの交点として求められる。[附図 1 参照]

$$\left\{ \begin{array}{l} y = 2x + \left(\frac{c_0}{c_1} + 1 \right) \\ y = (x+1) \log(x+1) \end{array} \right. \quad \dots \dots \dots \quad (11)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} y = (x+1) \log(x+1) \\ y = (x+1) \log(x+1) \end{array} \right. \quad \dots \dots \dots \quad (12)$$

これは随分能率の悪い場合であるが、それでもサイズは高々 20 前後で十分と言へる。

【S. 3】 三角分布の場合



$$f(x) = \begin{cases} \frac{1}{a^2} + \frac{x}{a^2} & (-a \leq x < 0) \\ \frac{1}{a^2} - \frac{x}{a^2} & (0 \leq x \leq a) \end{cases}$$

$$\int_{\bar{u}}^a \left(\frac{1}{a^2} - \frac{x}{a^2} \right) dx = \frac{1}{n+1}$$

$$\frac{1}{a^2} - \left(\frac{\bar{u}}{a} - \frac{\bar{u}^2}{2a^2} \right) = \frac{1}{n+1}$$

これをとくと、

$$\bar{u} = a \left(1 - \sqrt{\frac{2}{n+1}} \right)$$

又明かに $m=0$ だから

$$e(n) = \frac{ak}{c_0 + c_1 n} \left(1 - \sqrt{\frac{2}{n+1}} \right)$$

$e'(n) = 0$ とおくと

$$3n + \left(\frac{c_0}{c_1} + 2 \right) = \sqrt{2}(n+1)^{\frac{3}{2}} \quad \dots \quad \dots \quad (13)$$

となる。これをとくには次の2つのグラフを描きその交点を求めるのが良い。(附図又参照)

$$\left\{ \begin{array}{l} y = 3x + \left(\frac{c_0}{c_1} + 2 \right) \\ y = (x+1)\sqrt{2(x+1)} \end{array} \right. \quad \dots \quad \dots \quad (14)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} y = 3x + \left(\frac{c_0}{c_1} + 2 \right) \\ y = (x+1)\sqrt{2(x+1)} \end{array} \right. \quad \dots \quad \dots \quad (15)$$

これは最もありふれた場合であろうが、 n は高々 10 前後で良い様である。以上を通観すれば、

多くの場合最有効試行回数は、そんなに大きくはない。（余程高価な或は多量の買附は別にして、大体サムブルを 10 前後、高々 15 回を取れば十分でそれ以上は無駄骨折）と言う結論が出る。（正規分布の場合には適當な三角分布で代用出来る）。

残された問題は、

(i) 商品価格を一定としないで実量と考へるべきこと。

(ii) 利得の表現として $g(u-m)$ が適當であるか否か。

（これは Wai の考へ方を取り入れたものであるが、それ以後の立場は違つて来てゐるから、その比較検討も必要となる。）

(iii) 指数分布、三角分布の場合に近似式を使って解いたが、實際の正しい値との違ひ如何。

無い焦点を我々の行動の大体の目安を定める所に置けば、(iii) は大して問題にならぬであろうし、(ii) も亦大体満足されたと考へて良い。（従つて (ii) が宿題として残された事になる。）

