

〔問〕

昭和 46 年度 (問題)

午前 の 部

1. ある傷害給付特約を付加した被保険者 10,000 人中, 20 人が当該給付支給対象者になったとして, この特約に係わる保険事故発生率について, 信頼係数 95% の近似信頼区間を求めよ。

$$\text{(注)} \int_0^{1.96} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{t^2}{2}} dt = 0.475$$

2. 標準体の被保険者 10,000 人中の災害死亡者数を 12 人, 標準下体の被保険者 2,000 人中の災害死亡者数を 8 人としたとき, 災害死亡率についてこれら両グループの間に差異ありと判断してよいか。有意水準 5% で検定せよ。

(注) 1. の注に同じ。

3. n 個の 2 進乱数 $\delta_1, \delta_2, \dots, \delta_n$ をとり

$$X = 0, \delta_1 \delta_2 \dots \delta_n \quad (\delta_\nu = 0 \text{ または } 1, \nu = 1 \sim n)$$

とおけば, n が十分大きいとき 2 進数 X は 0 と 1 との間において近似的に一様分布をすることを証明せよ。

午後 の 部

4. 終日運転しているバスがある。任意のバスを 0 番目のバスとする。

X_k をあるバスの停留所に $k-1$ 番目のバスが到着してから k 番目のバスが到着するまでの時間間隔を表わす確率変数とし, いずれも平均値 α^{-1} の指数分布に従っており, かつ, 互に独立であるとする。

ある時刻 t にこのバス停に到着した客の平均待時間を求めよ。

$$\text{(注)} X_1 + \dots + X_n \text{ の確率密度は } g_{n-1}(x) = \alpha \frac{(\alpha x)^{n-1}}{(n-1)!} e^{-\alpha x} \quad (x > 0) \text{ である。}$$

〔問〕

次の 5, 6 のいずれかの問題の一つを選択して解答せよ。

5. $m \times m$ 行列 A_1 , $m \times k$ 行列 A_2 , m 次列ベクトル B , m 次行ベクトル C_1 , k 次行ベクトル C_2 が与えられ, かつ,

$|A_1| \neq 0$ で $C_2 - C_1 (A_1)^{-1} A_2 < 0$ とし, さらにこの時

$(A_1, A_2) X = B$
 $X \geq 0$ } を満たす $m+k$ 次列ベクトル X のうち $(C_1, C_2) X$ を最大ならしめる

X が存在してその解が $\begin{pmatrix} X_1 \\ 0 \end{pmatrix}$ であったとする。ただし, X_1 は m 次列ベクトル。

今, B が ΔB (余り大きくない値) だけ変化した時

(1) 上記の解 X_0 は, $(A_1)^{-1} (\Delta B)$ だけ変化することを示せ。

(2) この時の $(C_1, C_2) X$ の最大値を求めよ。

6. 次の様な支払行列で示されるゲームがある。

		プレイヤー B	
		R	S
プレイヤー A	P	a_{11}	a_{12}
	Q	a_{21}	a_{22}

プレイヤー A のもつ戦略を P, Q

それぞれの戦略のとられるべき確率を p, q

プレイヤー B のもつ戦略を R, S

それぞれの戦略のとられるべき確率を r, s

とする時,

(1) 最適戦略に対応する p, q, r, s を求めよ。

(2) このゲームの値を求めよ。

昭和 46 年度 (解答)

午前 の 部

1. X_i を $P(X_i=1)=p$, $P(X_i=0)=1-p$ なる二点分布に従う確率変数としたとき,
 $(\bar{X}-p)/\sqrt{p(1-p)/n}$ は近似的に $N(0, 1)$ に従うとみてよい。 ($\bar{X}=\sum X_i/n$)
 不等式。

$$-1.96 < (\bar{X}-p)/\sqrt{p(1-p)/n} < 1.96$$

を解いて $\frac{1}{n}$ の項を無視すると

$$\bar{X} - 1.96 \sqrt{\bar{X}(1-\bar{X})/n} < p < \bar{X} + 1.96 \sqrt{\bar{X}(1-\bar{X})/n}$$

なる近似信頼区間が得られる。 $\bar{X} = 20/10,000$ とおけば、解

$$0.00115 < p < 0.00285$$

を得る。

2. 両グループの間に差異なしと仮定すれば、

$$\left(\frac{8}{2,000} - \frac{12}{10,000} \right) / \sqrt{\frac{8}{2,000} \left(1 - \frac{8}{2,000} \right) / 2,000 + \frac{12}{10,000} \left(1 - \frac{12}{10,000} \right) / 10,000}$$

は、近似的に、 $N(0, 1)$ に従う統計量の一つの実現値とみなしてよいから、この値が
 1.96 を越えれば仮説を捨て差異ありと判断してよい。上式の計算結果は 1.932 となるので
 仮説は捨てられず、従って差異ありとはいえない。

3.
$$X = \frac{\delta_1}{2} + \frac{\delta_2}{2^2} + \dots + \frac{\delta_n}{2^n}$$

今、 $0 < \alpha < \beta \leq 1$ なる任意の α, β をとるとき、 $\alpha < X \leq \beta$ となる確率は

$$P_r \left\{ \alpha < X \leq \beta \right\} = \frac{1}{2^n} \times \left\{ \alpha < \frac{\delta_1}{2} + \frac{\delta_2}{2^2} + \dots + \frac{\delta_n}{2^n} \leq \beta \text{ を満足する } (\delta_1, \dots, \delta_n) \text{ の個数} \right\}$$

$$= \frac{1}{2^n} \times \{ 2^n \alpha < N \leq 2^n \beta \text{ なる整数 } N \text{ の数} \}$$

$$= \frac{1}{2^n} \times ([2^n \beta] - [2^n \alpha])$$

$$= \frac{1}{2^n} \times \{ (2^n \beta + \theta_1) - (2^n \alpha + \theta_2) \}$$

$$\therefore -1 < \theta_1 < 1, -1 < \theta_2 < 1$$

$$= (\beta - \alpha) + \frac{(\theta_1 - \theta_2)}{2^n}$$

よって $n \rightarrow \infty$ のとき

$$P_r \{ \alpha < X \leq \beta \} \rightarrow (\beta - \alpha)$$

となり, n が充分大きいとき X は $[0, 1]$ で一様分布する。

午後 の 部

4. 待ち時間を $W_t, S_n = X_1 + \dots + X_n$ とおく。

$$P(W_t \leq x) = P(t < S_1 \leq x+t) + P(\forall k \geq 2, t > S_k \geq 0, S_{k-1} = y, t-y < X_k \leq x+t-y)$$

$$= e^{-\alpha t} - e^{-\alpha(x+t)} + \sum_{k=2}^{\infty} \int_0^t g_{k-2}(y) \{ e^{-\alpha(t-y)} - e^{-\alpha(x+t-y)} \} dy$$

$$= 1 - e^{-\alpha x} \quad (\because g_0(y) + g_1(y) + \dots = \alpha)$$

これより W_t は X_k と同じ指数分布に従うことがわかる。よって $E(W_t) = \alpha^{-1}$

5. 題意より, $(A_1, A_2) \begin{pmatrix} X_0 \\ 0 \end{pmatrix} = B, |A_1| \neq 0$ であるから,

$$(A_1)^{-1} \text{ が存在して, } X_0 = (A_1)^{-1} B$$

$$\text{よって, } CX = C_1 X_0 = C_1 (A_1)^{-1} B \text{ (元の最大値)}$$

ここで、 B を $B+\Delta B$ にしたとき、

$$\begin{cases} (A_1, A_2) X = B + \Delta B & \text{①} \\ X \geq 0 & \text{②} \end{cases} \text{なる条件下において、}$$

CX を最大ならしめる X が、

$$X = \begin{pmatrix} X_1 \\ X_2 \end{pmatrix}, \text{ただし、} X_1 \text{は } m \text{次列ベクトル} \\ X_2 \text{は } K \text{次列ベクトル}$$

であったとする。このとき、上記と同様に、

$$A_1 X_1 + A_2 X_2 = B + \Delta B \text{より}$$

$$X_1 = (A_1)^{-1} (B + \Delta B) - (A_1)^{-1} A_2 X_2$$

よって、 CX の最大値は、

$$C_1 X_1 + C_2 X_2 = C_1 (A_1)^{-1} (B + \Delta B) + (C_2 - C_1 (A_1)^{-1} A_2) X_2$$

ところが、シンプレックス判定基準により $C_2 - C_1 (A_1)^{-1} A_2 < 0$ 、かつ 条件②より

$X_2 \geq 0$ であるから

$$C \begin{pmatrix} X_1 \\ 0 \end{pmatrix} \geq C \begin{pmatrix} X_1 \\ X_2 \end{pmatrix}, \text{ただし、} X_2 \neq 0$$

よって、 $X_2 = 0$

したがって、求める X は

$$X^* = \begin{pmatrix} X_1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad X_1 = (A_1)^{-1} (B + \Delta B) = X_0 + (A_1)^{-1} \Delta B$$

である。なお、 X^* が条件①、②を満たすことはあきらか。

6. 支払行列がサドル点を持つ場合(1)と持たない場合(2)に分けて考える。

(1) 何れかの行又は列の組がその他の行又は列を支配する場合

$$\begin{matrix} \text{a)} & \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ \vee\| & \vee\| \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} & \text{b)} & \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ \wedge\| & \wedge\| \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} & \text{c)} & \begin{pmatrix} a_{11} \geq a_{12} \\ \\ a_{21} \geq a_{22} \end{pmatrix} & \text{d)} & \begin{pmatrix} a_{11} \leq a_{12} \\ \\ a_{21} \leq a_{22} \end{pmatrix} \end{matrix} \quad \text{の場合}$$

(2) そうでない場合：行も列も互にその他の行，列を支配しない場合に分けて考察する。

$$(1) \left. \begin{array}{l} a_{11} \geq a_{21} \\ a_{12} \geq a_{22} \end{array} \right\} \text{とすると, 戦略Qは, 戦略Pに支配される。}$$

従って Player A は戦略Pを用い, Player B は $\min(a_{11}, a_{12})$ に対応する R か S を用いる。

結局 (P, R 又は S) が戦略の組として定まり, ゲームの値は $\min(a_{11}, a_{12})$ である。

$$\text{この場合勿論 } p=1 \quad q=0 \quad \left. \begin{array}{l} r \text{ 又は } s=1 \text{ 又は } 0, \\ r \text{ 又は } s=0 \text{ 又は } 1 \end{array} \right\} \text{の純粋戦略となる。}$$

その他の場合 (b), (c), (d) についても全く同様である。

(2) (1) 以外の場合

$$\left. \begin{array}{l} a_{11}r + a_{12}s = a_{21}r + a_{22}s \\ r + s = 1 \end{array} \right\} \text{をとりて}$$

$$(a_{11} + a_{22} - a_{12} - a_{21})r = (a_{22} - a_{12})$$

$$(a_{11} + a_{22} - a_{12} - a_{21}) \neq 0 \quad (\because \text{帰びゆう法})$$

$$r = \frac{a_{22} - a_{12}}{a_{11} - a_{21} + a_{22} - a_{12}}$$

$$0 \leq r \leq 1 \quad (\because \text{帰びゆう法})$$

$$s = \frac{a_{11} - a_{21}}{a_{11} - a_{21} + a_{22} - a_{12}}$$

$$\text{全く同様にして } p = \frac{a_{22} - a_{21}}{a_{11} - a_{21} + a_{22} - a_{12}}$$

$$q = \frac{a_{11} - a_{12}}{a_{11} - a_{21} + a_{22} - a_{12}}$$

$$\text{ゲームの値 } v = \frac{a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}}{a_{11} - a_{21} + a_{22} - a_{12}}$$