

参加者の任務達成確率を考慮した Inspection ゲーム

02103670	防衛大学校	*工藤 大介	KUDOU Daisuke
01504810	防衛大学校	宝崎 隆祐	HOHZAKI Ryusuke
01000890	防衛大学校	飯田 耕司	IIDA Koji
01110110	防衛大学校	小宮 享	KOMIYA Toru

1. はじめに

昨今、不審船事案、密入国や麻薬密輸等の不法行為が増加傾向にあり、深刻な社会問題となっている。本報告は、麻薬密輸入を企図し、我が国領海内に侵入しようとする不審船舶と、それを水際で阻止・臨検しようとする取締機関（海上保安庁、税関等）の間の Inspection ゲームを取り上げる。これまでの研究では、Sakaguchi [1] が複数回の侵入の機会を持つ密輸団と取締機関との多段ゲームを解いているが、そこでは密輸はパトロールの実施により必ず摘発されるとする簡単な仮定がなされていた。本研究では、ゲームの参加者の企図の成功確率を考慮し、このゲームの拡張を考える。

2. モデルの前提

ここでは、具体的にプレイヤーⅠとして取締機関を、プレイヤーⅡとして麻薬密輸団を想定した次の多段ゲームを考える。

- (1) 1日を単位として、全体で n 日間のゲームを考える。
- (2) プレイヤーⅠは、 n 日のうち k 日パトロール可能な捜索資源があり、密輸が実施された場合のパトロールによる拿捕確率を p_1 とする。
- (3) プレイヤーⅡは、 n 日のうち最大で l 日密輸を実施する意図があり、パトロールが実施された場合の密輸成功確率を p_2 とする。一方、パトロールが実施されなければ密輸は必ず成功する。
- (4) プレイヤーⅡが密輸に成功した場合、プレイヤーⅠは -1 の損失を被る。プレイヤーⅠがプレイヤーⅡを拿捕した場合は利得 $\alpha (> 0)$ を得てゲームは終了する。
- (5) プレイヤーⅠがプレイヤーⅡの拿捕に失敗した場合は、次の日のゲームに移る。また、プレイヤーⅡが密輸に成功した場合も、プレイヤーⅡは潜入の機会のある限りプレイを続行するので、次の日のゲームに移る。
- (6) 上記で仮定したゲームはゼロ和であり、前提について両プレイヤーともに共通の知識を持っているものとする。

3. ゲームの値

モデルの前提から、この確率ゲームを $\Gamma(n, k, l)$ で表すと、上記の多段ゲームは次のような支払行列を持つ。

$$\Gamma(n, k, l) : \begin{pmatrix} \alpha p_1 - p_2 + (1 - p_1) \Gamma(n-1, k-1, l-1) & \Gamma(n-1, k-1, l) \\ -1 + \Gamma(n-1, k, l-1) & \Gamma(n-1, k, l) \end{pmatrix}. \quad (1)$$

ただし、行はプレイヤーⅠの2つの戦略を示し、1行目はパトロールを実施する場合、2行目はパトロールを実施しない場合を表す。一方、列はプレイヤーⅡの2つの戦略を示し、1列目は密輸を実行する場合、2列目は実行しない場合である。

このゲームが常に混合戦略を最適戦略に持つと仮定すると、ゲーム $\Gamma(n, k, l)$ の値 $v_{k,l}(n)$ は次式を満たす。

$$v_{k,l}(n) = \frac{(\alpha p_1 - p_2) v_{k,l}(n-1) + v_{k-1,l}(n-1) + (1-p_1) v_{k,l}(n-1) v_{k-1,l-1}(n-1) - v_{k-1,l}(n-1) v_{k,l-1}(n-1)}{\alpha p_1 - p_2 + 1 + (1-p_1) v_{k-1,l-1}(n-1) - v_{k,l-1}(n-1) - v_{k-1,l}(n-1) + v_{k,l}(n-1)}. \quad (2)$$

ただし、初期条件及び境界条件は以下ようになる。

$$v_{k,l}(0) = 0, v_{k,0}(n) = 0, v_{0,l}(n) = -l, v_{k,l}(n) = \begin{cases} v_{n,l}(n) & \text{if } k \geq n \\ v_{k,n}(n) & \text{if } l \geq n \end{cases}. \quad (3)$$

3番目の初期条件は、プレイヤーⅠがパトロールしないのであれば、プレイヤーⅡは意図した回数 of 侵入を繰り返して密輸が成功し、利得を得ることを意味する。

プレイヤーIIの潜入可能回数が $l = 1$ の場合には,(2) 式は次式となる.

$$v_{k,1}(n) = \frac{(\alpha p_1 - p_2) v_{k,1}(n-1) + v_{k-1,1}(n-1)}{\alpha p_1 - p_2 + 1 + v_{k,1}(n-1) - v_{k-1,1}(n-1)}. \quad (4)$$

これを初期条件 (3) の下で解くことにより, 以下の解析的な式が得られる.

[定理] $\alpha p_1 - p_2 > v_{k-1,1}(n-1)$ のとき, $v_{k,1}(n)$ は次式により与えられる.

$$v_{k,1}(n) = - \frac{n-1 C_k}{\sum_{r=0}^k n-r-1 C_{k-r} (\alpha p_1 - p_2 + 1)^r}. \quad (5)$$

ここで, $B_k(n-1) = \alpha p_1 - p_2 + 1 + v_{k,1}(n-1) - v_{k-1,1}(n-1)$ とおけば, プレイヤーI, プレイヤーIIの混合戦略 $x_{k,1}^*(n)$, $y_{k,1}^*(n)$ は次のようになる.

$$x_{k,1}^*(n) = \left(\frac{1 + v_{k,1}(n-1)}{B_k(n-1)}, \frac{\alpha p_1 - p_2 - v_{k-1,1}(n-1)}{B_k(n-1)} \right), y_{k,1}^*(n) = \left(\frac{v_{k,1}(n-1) - v_{k-1,1}(n-1)}{B_k(n-1)}, \frac{\alpha p_1 - p_2 + 1}{B_k(n-1)} \right). \quad (6)$$

4. 数値例

ステージ数 $n = 6$, プレイヤーIの拿捕成功確率 $p_1 = 0.3$, プレイヤーIIの密輸成功確率 $p_2 = 0.5$, 拿捕時の利得 $\alpha = 2.0$ に対し, $k = 1, 2$ $l = 1$ として, ゲームの解を求めたのが次の表である.

表 1: ゲームの解

	$k = 1$			$k = 2$		
	$v_{1,1}(n)$	$x_{1,1}^*(n)$	$y_{1,1}^*(n)$	$v_{2,1}(n)$	$x_{2,1}^*(n)$	$y_{2,1}^*(n)$
$n = 1$	0	(0.9091, 0.0909)	(0, 1)	0	(0.9091, 0.0909)	(0, 1)
2	-0.4762	(0.4762, 0.5238)	(0.4762, 0.5238)	0	(0.9091, 0.0909)	(0, 1)
3	-0.6452	(0.3226, 0.6774)	(0.3226, 0.6774)	-0.3021	(0.6344, 0.3656)	(0.3021, 0.6979)
4	-0.7317	(0.2439, 0.7561)	(0.2439, 0.7561)	-0.4680	(0.4836, 0.5164)	(0.2377, 0.7623)
5	-0.7843	(0.1961, 0.8039)	(0.1961, 0.8039)	-0.5709	(0.3901, 0.6099)	(0.1934, 0.8066)
6	-0.8197	(0.1639, 0.8361)	(0.1639, 0.8361)	-0.6406	(0.3267, 0.6733)	(0.1625, 0.8375)

上記の表において, ゲームの値は n の変化に対し減少している. これは, n が増加するにつれてパトロールによりプレイヤーIIの密輸実行日をカバーすることが難しくなるからである. 一方 k の増加に対しゲームの値も増加する. これはパトロール回数を増加させることによる密輸実施日のカバー率が高くなることによる. また $k = 1$ の場合において, $2 \leq n \leq 6$ の間のプレイヤーIとプレイヤーIIの混合戦略が全く同じになるが, これは (6) 式の混合戦略において, $1 + v_{k,1}(n-1) = v_{k,1}(n-1) - v_{k-1,1}(n-1)$ となることから明らかである. なお, $k > 2$, $l > 1$ としたときの数値例については, 発表会当日報告する.

参考文献

- [1] M. Sakaguchi, A Sequential Game of Multi-Opportunity Infiltration, *Math. Japonica*, 39 (1994), pp.157-166.
- [2] T.S. Ferguson, C. Melolidakis, On the Inspection Game, *Naval Research Logistics*, 45 (1998), pp.327-334.
- [3] 西田 俊夫, ゲームの理論, 日科技連 (1973).