

探索経路所与の移動目標搜索に関するゲーム問題

1504810 防衛大学校 *宝崎隆祐 1000890 防衛大学校 飯田耕司

1. はじめに

Eagle[1]らが研究した探索経路制約付き移動目標搜索問題の極端な場合として、搜索者の探索経路が与えられている場合の搜索問題を前回までの発表[2][4]で議論した。ここでは目標側の戦略としての複数経路の経路選択確率は与えられたものとして、搜索者側のone-sidedな最適戦略を求めようとしたものであった。今回の発表では、目標側と搜索者側双方の戦略を含んだ行列ゲームを取り扱い、その均衡解について議論した。

2. モデルの記述と最適な π_0 -領域分割

離散時間 $t = 1, \dots, T$ において、セルで表現される離散空間上を目標及び搜索者は移動する。いま残り搜索時間が k である時点 k を k 期と呼び、 $k = T, T-1, \dots, 1$ での搜索を考える。搜索者は与えられたセル列(探索経路) $\{\sigma(k); k = T, \dots, 1\}$ 上を移動しながら、要すれば移動セルを調査(ルック)し目標の探知に努力する。目標の取り得る経路(パス)全体 Ω は有限な複数経路から成り、パス ω をとった場合の k 期での位置はセル $\omega(k)$ で表される。セル i に目標が存在する場合のルックによる探知確率は p_i である。また、 k 期におけるセル i のルックにはコスト $c_0(i, k)$ を消費するが、目標を探知した場合には価値 $V(i, k)$ を搜索者は獲得でき、そこで搜索は終了する。この状況で、探知までの期待利得(期待獲得価値から期待搜索コストを引いたもの)を最大化しようとする搜索者側と、それを最小化しようとする目標側との期待利得を支払い関数とする2人ゼロ和の行列ゲーム問題を考える。目標側は混合戦略として搜索開始時点における経路選択確率 $\pi_0 = \{\pi_0(\omega), \omega \in \Omega\}$ を採る。また搜索者側は、純粋戦略として、各期での移動セルをルックする確率戦略 $\{0 \leq \varphi(k) \leq 1, k = T, \dots, 1\}$ を採りうるが、前回[4]の議論で明らかのように結果的には0-1戦略(ルックするか、しないかだけの戦略)を考えれば十分である。したがって、ベキ集合 2^T の任意の純粋ルック戦略 φ を採る確率戦略 $\nu = \{\nu(\varphi), \varphi \in 2^T\}$ を搜索者側の混合戦略とする。

目標の混合戦略 π_0 が与えられた場合、期待利得を最大化する搜索者の最適ルック戦略を求めるone-sidedな問題は、次式で与えられる動的計画法により解くことができた([4]参照)。 $f_k(\pi)$ は、目標経路選択確率が π である k 期から最適ルック φ^* を実施することで得られる最大期待利得である。

$$f_k(\pi) = \begin{cases} f_{k-1}(\pi), & f_{k-1}(\pi) \geq g_k(\pi) \text{ の場合であり, } \varphi^*(k) = 0 \\ g_k(\pi), & f_{k-1}(\pi) < g_k(\pi) \text{ の場合であり, } \varphi^*(k) = 1 \end{cases} \quad (1)$$

$$\text{初期条件: 任意の } \pi \text{ に対し, } f_0(\pi) = 0 \quad (2)$$

ただし、 $\Omega_k = \{\omega \in \Omega | \omega(k) = \sigma(k)\}$, $\Lambda_k \pi(\omega) = \pi(\omega)(1 - p_{\sigma(k)} \delta_{\sigma(k)\omega(k)}) / \{1 - p_{\sigma(k)} \sum_{\omega \in \Omega_k} \pi(\omega)\}$ とすると、

$$g_k(\pi) = p_{\sigma(k)} V(\sigma(k), k) \sum_{\omega \in \Omega_k} \pi(\omega) - c_0(\sigma(k), k) + (1 - p_{\sigma(k)}) \sum_{\omega \in \Omega_k} \pi(\omega) f_{k-1}(\Lambda_k \pi) \quad (3)$$

この漸化式により、 $|\Omega| - 1$ 次元単位単体 $\{\pi_0(\omega); \sum_{\omega \in \Omega} \pi_0(\omega) = 1, \pi_0(\omega) \geq 0, \omega \in \Omega\}$ の任意の点に対する搜索者の最適ルック戦略が得られる。同じ最適ルック戦略をもつ点 $\{\pi_0(\omega)\}$ の集合によりこの単位単体を分割することを π_0 -最適分割と呼び、各分割領域を π_0 -最適領域、これに対応する最適ルック戦略を所属最適ルック戦略と呼ぶ。このとき次が成り立つ。

定理 1 各 π_0 -最適領域は凸多面体である。

証明: π_1 及び π_2 が同じ π_0 -最適領域 Π に属しているとすると、 $f_T(\pi_0)$ の π_0 に関する凸性から $\lambda \pi_1 + (1 - \lambda) \pi_2 \in \Pi$ となり、 Π は凸集合である。また、 π_0 -最適領域の境界は(1)式の条件式から与えられるが、 $f_k(\pi)$ 及び $g_k(\pi)$ は $\{\pi(\omega)\}$ の1次式となることから、帰納法により、 π_0 -最適領域の境界は $\{\pi_0(\omega)\}$ の超平面により定義される。□

$|\Omega| - 1$ 次元単位単体が所属最適ルック戦略 $\{\varphi_i^*, i = 1, \dots, N\}$ をもつ N 個の π_0 -最適領域 $\{\Pi_i, i = 1, \dots, N\}$ に分割できたとすると, 上の定理により $\min_{\pi_0 \in \Pi_i} f_T(\pi_0)$ は線形計画法で解くことができる. また, ゲーム問題に関しては次の定理が成り立つ.

定理 2 $v^* = \min_{i=1, \dots, N} \{\min_{\pi_0 \in \Pi_i} f_T(\pi_0)\}$ で得られる v^* 及び π_0^* は, それぞれゲームの値及び目標の最適混合戦略である. また, 探索者側の最適混合戦略 $\{\nu^*(\varphi), \varphi \in 2^T\}$ に関しては, 所属最適ルック戦略 $\{\varphi_i^*, i = 1, \dots, N\}$ 以外の $\varphi \in 2^T$ に対し, $\nu^*(\varphi) = 0$ が成り立つ. (証明略)

3. 数値例

3 時点 $\{k = 3, 2, 1\}$, 3 離散セル $\{i = 1, 2, 3\}$ 上での探索問題を考える. 3 つの目標経路は $\{\omega = 1\} = \{2, 2, 1\}$, $\{\omega = 2\} = \{2, 2, 2\}$, $\{\omega = 3\} = \{3, 2, 3\}$, 探索経路は $\{\sigma\} = \{2, 2, 2\}$ であり, 他のシステムパラメータは $V(i, k) = 4$, $c_0(i, k) = 1$, $p_i = 1/2$ ($i = 1, 2, 3, k = 3, 2, 1$) に設定されている. このとき $|\Omega| - 1$ 次元単位単体を $\pi_0(\omega = 1) - \pi_0(\omega = 2)$ 平面で表し ($\pi_0(\omega = 3) = 1 - \pi_0(1) - \pi_0(2)$ である.), この平面内の π_0 -最適領域を図示すると図 1 となる. ここで定理 2 によりゲームの値及び目標の最適混合戦略を求めたものが表 1 である. 因みに, 他の議論から, 探索者の最適戦略は $\nu^*(\varphi_2^*) = 1$ の純粋戦略となる.

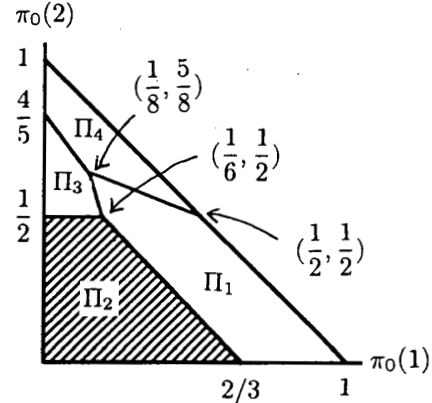


図 1 最適領域分割

表 1 π_0 -最適領域とゲームの解

最適領域	所属最適ルック戦略	$f_T(\pi_0)$	$\min_{\pi_0 \in \Pi_i} f_T(\pi_0)$	ゲームの値と π_0^*
Π_1	$\varphi_1^* = (1, 1, 0)$	$\frac{3}{2}(\pi_0(1) + \pi_0(2))$	1	$v^* = 1$ π_0^* : 図 1 の斜線部分
Π_2	$\varphi_2^* = (0, 1, 0)$	1	1	
Π_3	$\varphi_3^* = (0, 1, 1)$	$\frac{1}{2} + \pi_0(2)$	1	
Π_4	$\varphi_4^* = (1, 1, 1)$	$\frac{7}{4}\pi_0(1) + \frac{9}{4}\pi_0(2) - \frac{1}{2}$	$\frac{9}{8}$	

4. おわりに

探索者の最適ルック戦略を決める one-sided な問題でさえ NP 完全となることは前回証明した. ここで述べたゲーム問題の解法が大規模な問題に対しどの程度有効であるのかを数値実験により確認する必要がある.

参考文献

- [1] Eagle, J.N. and Yee, J.R., An optimal branch-and-bound procedure for the constrained path moving target search problem, *Operations Research*, **38**(1990), 110-114.
- [2] 宝崎・飯田, 探索経路が与えられた場合の移動目標探索問題, 日本OR学会 1993 年度秋季研究発表会アブストラクト集(1993), 92-93.
- [3] Hohzaki, R. and Iida, K., An optimal search plan for a moving target when a search path is given, *Mathematica Japonica*, **41**(1995), 175-184.
- [4] 宝崎・飯田・木山, 探索経路所与の移動目標探索問題に対する確率戦略, 日本OR学会 1995 年度秋季研究発表会アブストラクト集(1995), 48-49.