

## Noisy-vs.-Silent Duel with Arbitrary Moving

01101594 関西大学工学部 栗栖 忠 KURISU Tadashi

## 1. はじめに

二人のプレイヤー I, II が1発ずつ弾丸の入った銃を持っている。時刻  $t=0$  で2人のプレイヤーの距離は1だけ離れている。Iは相手の方向へも、その逆方向へも自由に動くことができるが、IIは動く事ができず、常に定点1にいる。Iが  $x$  ( $0 \leq x \leq 1$ )にいるとき、I, IIが相手をめがけて発砲すると相手に弾丸が当たる確率は各々  $p(x)$ ,  $q(x)$  であるとする。  $p(x)$ ,  $q(x)$  は  $p(0) = q(0) = 0$ ,  $p(1) = q(1) = 1$  を満たす  $[0, 1]$  上の単調増加関数であるとする。どちらか一方のプレイヤーに弾丸が当たるか、両プレイヤーがともに発砲し終わるとゲームは終了する。IがIIより先に相手に弾丸を当てるとIの利得は+1、IIがIより先に相手に弾丸を当てるとIの利得は-1、その他の場合のIの利得は0とし、I (II) はIの利得の期待値をできるだけ大きく (小さく) したいものとする。さて、銃はその銃の所有者が発砲したとき、相手に発砲したことが直ちに分かるとき noisy であるといい、相手に発砲したことが分からないとき silent であるという。両プレイヤーの銃がともに silent である場合は Trybura [1] によって解析された。また、Trybura [2] は両プレイヤーの銃がともに noisy であり  $p(x) = q(x) = x$  である場合をも解析している。更に、Kurisu [3] はIが silent な銃を持ち、IIが noisy な銃を持つ場合の解析を行った。以下では、Iは noisy な銃を持ち、IIは silent な銃を持っており、精度関数が一般の場合について述べる。

## 2. 問題

ここでは、 $p(x)$ ,  $q(x)$  はともに連続で正なる導関数  $p'(x)$ ,  $q'(x)$  を持つものとする。プレイヤー Iが発砲し、IIに当てることができなかつたとする。このとき、Iは相手に近づけば、相手に弾丸を当てられる確率は増加するので直ちに相手から逃げだすと、IIは相手が失敗したことが分かるが躊躇し

ていては相手を当てる確率は減少するから直ちに発砲する。明らかに、両プレイヤーの最適戦略はこのような形をとるので、以後このような戦略だけを考えることにする。このとき、Iが  $x$  にいるときIが発砲し、Iが  $y$  にいるときIIが発砲したときのIの期待利得は

$$M(x, y) = \begin{cases} p(x) - \{1 - p(x)\}q(x), & x < y \\ p(x) - q(x), & x = y \\ -q(y) + \{1 - q(y)\}p(x), & x > y \end{cases}$$

となる。考察されているタイミング・ゲームでは2つの領域  $x < y$ ,  $x > y$  のいずれでも  $M(x, y)$  は  $x$  について増加関数であり  $y$  について減少関数であるが、このモデルでは、 $x < y$  のとき  $M(x, y)$  は  $x$  について増加関数とはならない。

以下では、Iの戦略として、 $\{f(x), \alpha\}$  IIの戦略として  $\{g(x)\}$  で表わされるものを考える。ここで、

$$\int_a^1 f(x) dx + \alpha = 1 \quad (1)$$

$$\int_a^1 g(x) dx = 1 \quad (2)$$

を満たす。Iが  $\{f(x), \alpha\}$  で表わされる戦略を用い、Iが  $y$  にいてまだ発砲してなくてIIが発砲したときの期待利得を  $v_1(y)$  で表わす。また、IIが  $\{g(y)\}$  を用い、Iが  $x$  にいるとき、Iが発砲したときのIの期待利得を  $v_2(x)$  で表わす。

## 3. 補題

以下では、 $p(x) - q(x) + p(x)q(x)$  は単峰であるとし、 $[0, b]$  で単調減少、 $[b, 1]$  では単調増加であるとする。特に  $p(x) = x^m$ ,  $q(x) = x^n$  ( $m > 0, n > 0$ ) のときにはこの条件を満足する。

補題 2. 次の式 (3) は高々1つの解を持つ。特に、 $p(x) - q(x) + p(x)q(x)$  が  $(0, 1)$  で単調増加であれば、(3) は  $(0, 1)$

に唯一の解を持つ。

$$\begin{aligned} & \exp\left\{-\frac{1}{2}\int_x^1 \frac{q'(t)}{p(t)q(t)} dt\right\} \\ & + \int_x^1 \frac{q'(t)}{p(t)q(t)^{\frac{3}{2}}} \exp\left\{-\frac{1}{2}\int_x^t \frac{q'(u)}{p(u)q(u)} du\right\} dt \\ & = \frac{2\{1-q(x)\}}{1+p(x)-q(x)+p(x)q(x)} q(x)^{\frac{1}{2}} \quad (3) \end{aligned}$$

次の二つの補題では (3) は  $[b, 1]$  に解  $a$  を持つものとする。

補題 3.

$$\begin{aligned} f(x) &= \frac{c_1 q'(x)}{p(x)\{q(x)\}^{\frac{3}{2}}} \exp\left\{-\frac{1}{2}\int_a^x \frac{q'(t)}{p(t)q(t)} dt\right\} \\ \alpha &= c_1 \exp\left\{-\frac{1}{2}\int_a^1 \frac{q'(t)}{p(t)q(t)} dt\right\} \\ c_1 &= \frac{1+p(a)-q(a)+p(a)q(a)}{2\{1-q(a)\}} q(a)^{\frac{1}{2}} \end{aligned}$$

とおく。このとき、 $\{f(x), \alpha\}$  は (1) を満たし、すべての  $y \in [a, 1]$  について

$$v_1(y) = p(a) - \{1-p(a)\}q(a)$$

が成立する。

$$\begin{aligned} E(x) &= \exp\left\{-\frac{1}{2}\int_x^1 \frac{q'(t)}{p(t)q(t)} dt\right\} \\ & + \int_x^1 \frac{q'(t)}{p(t)q(t)^{\frac{3}{2}}} \exp\left\{-\frac{1}{2}\int_x^t \frac{q'(u)}{p(u)q(u)} du\right\} dt \end{aligned}$$

とおく。

補題 4.

$$\begin{aligned} g(x) &= \frac{(v+1)[2q(x)p'(x) - \{1-p(x)\}q'(x)]}{4p^2(x)q^2(x)} \\ & + \frac{(v+1)\{[-p^2(x)]q'(x) - 2q(x)p'(x)\}}{8p^2(x)q(x)^{\frac{3}{2}}} E(x) \end{aligned}$$

$$v = p(a) - q(a) + p(a)q(a)$$

とする。この時、 $g(x)$  は (2) を満たし、かつ

$x \in [a, 1]$  である全ての  $x$  について

$$v_2(x) = p(a) - q(a) + p(a)q(a)$$

が成立する。

#### 4. 最適戦略

常に 0 にいて動かないという I の戦略を  $I_0$  と表

わす。

定理

(i) (3) が  $[b, 1]$  上に解  $a$  を持ち  $p(a) - q(a) + p(a)q(a) \geq 0$  ならば補題 3 で与えられた  $\{f(x), \alpha\}$  は I の最適戦略であり、補題 4 で与えられた  $\{g(x)\}$  は II の最適戦略である。また、ゲームの値は  $p(a) - q(a) + p(a)q(a)$  である。

(ii) (3) が  $[b, 1]$  上に解を持ち

$p(a) - q(a) + p(a)q(a) < 0$  ならば  $I_0$  は I の最適戦略であり、補題 4 で与えられた  $\{g(y)\}$  は II の最適戦略である。また、ゲームの値は 0 である。

(iii) (3) が  $[b, 1]$  上に解を持たないならば、 $I_0$  は

I の最適戦略であり、 $\{h(y)\}$  は II の最適戦略である。またゲームの値は、0 である。

#### 5. 例

参考文献