

## 리산중점경기에서 평형상태의 존재성에 대한 연구

김 병 수

본문에서는 리산중점경기에서 국부유한인 경우에  $\varepsilon$ -평형상태의 존재성과 그 일련의 성질들을 연구하였다.

선행연구[1-3]에서는 리산중점경기에서 풀이의 존재성과 특성들을 논의하였다.

리산중점경기  $\Gamma=(P, \nu, H, n)$ 에 대하여  $G=(P, \nu)$ 가 다음의 조건을 만족시킬 때  $G$ 를  $\Gamma$ 의 위치그래프라고 부른다. 즉

①  $P$ : 정점모임

②  $p, p' \in P$ 에 대하여 호  $(p, p')$ 가  $G$ 에 있기 위해서는  $p' \in \nu_p$ 일것이 필요하고 충분하다.

이때 위치그래프  $G$ 에서 다음과 같은 조건을 만족시킨다.

1)  $p \in P_0$ 이면  $|\nu_p| = \emptyset$

2)  $P = \bigcup_{i=1}^n P_i, P_i \neq \emptyset, i = \overline{1, n}$

다음과 같은 기호를 도입한다.

①  $s_i(p) = u = (p, p'), p' \in \nu_p, p \in P_i$

②  $s_i = s_i(P_i) = \{u = (p, p'), p' \in \nu_p \mid p \in P_i\}$

③  $s = (s_1(p_1), s_2(p_2), \dots, s_n(p_n)), p_i \in P_i$

정의 1 리산중점경기  $\Gamma=(P, \nu, H, n)$ 이 주어졌을 때 그에 대응하는 위치그래프  $G=(P, \nu)$ 에 대하여 매 정점  $p \in P$ 에는  $h_i^-(p, s), h_i^+(p, s)$ 가 대응되고  $p \in P_0$ 에는

$$H(p) = (H_1(p), H_2(p), \dots, H_n(p))$$

가 대응되어있을 때  $G=(P, \nu)$ 를 경기그래프라고 부른다.

방향그래프라는 의미에서  $G=(P, \nu)$ 를  $G=(X, \nu)$ 로 표시하자.

경기자들의 모임을  $N = \{1, 2, \dots, n\}$ 이라고 하고  $N^+, N^- \subset N$ 을 생각하자. 여기서  $N^+$ 는 경기에서 자기의 소득을 최대로 하기 위하여 노력하는 경기자들의 모임이고  $N^-$ 는 경기에서 자기의 손실을 최소로 되게 하기 위하여 노력하는 경기자들의 모임이다.

리산소득을 가지는 경기에서  $i \in N^+$ 이고 시작위치가  $x$ , 초기상태를  $s$ 라고 하면

$$f_i^+(X(x, s)) = \sup_{x \in X(x, s)} f_i(x)$$

를 경기자  $i$ 의 소득이라고 부른다.

경기자  $i$ 의 목적은 보다 큰 소득을 얻는것이다.

만일  $f_i^+(x)$ 가 부수라면 경기자  $i$ 는  $|f_i^+(x)|$ 만큼 손실을 보는것으로 된다.

$i \in N^-$ 이면 경기자  $i$ 의 손실은

$$f_i^-(X(x, s)) = \inf_{x \in X(x, s)} f(x)$$

로 표시한다.

정의 2 위치  $x$  와 상태  $S = (s_1, \dots, s_n)$  에서 시작되는 경기조에서 경기자들의 소득이  $f_i(x, s)$  로 표시된다고 하면 부등식

$$f_i(x, S_{N-i}, \tau_i) \leq f_i(x, s), i \in N, \tau \in S$$

가 성립될 때  $S$  를 위치  $x$  에 관한 평형점이라고 부른다.

만일 위의 부등식이 모든  $x$  에 관하여 성립한다면  $S$  를 절대평형점 혹은 간단히 평형점이라고 부른다.

정리 1 리산소득경기에서 경기렬의 길이가 자연수  $m$  을 넘지 않는다면 그때 경기는 절대평형점을 가진다.

따름 리산소득을 가진 경기에서 경기렬의 길이가 어떤 유한인수  $m$  을 넘지 않는다면 조건

$$f_i(x, s_{N-i}, \tau_i) \leq f_i(x, s) + \varepsilon, i \in N, x \in X, \tau \in S$$

을 만족시키는  $\varepsilon$ -평형상태가 존재한다.

우에서 지정한 사실로부터 2인경기에 대하여 다음과 같이 표시할수 있다.

$$f_1(x) = f(x), f_2(x) = -f(x)$$

초기위치  $x$  를 고정시키면 두 경기자의 소득은 각각

$$f_1(\tau) = f(\tau), f_2(\tau) = -f(\tau)$$

이다. 만일  $(s_1, s_2)$  가 경기의  $\varepsilon$ -평형점이라면

$$\begin{aligned} f(\tau_1, s_2) &\leq f(s_1, s_2) + \varepsilon, \tau_1 \in S \\ -f(\tau_1, s_2) &\leq -f(s_1, s_2) + \varepsilon, \tau_1 \in S \end{aligned}$$

이다. 여기로부터

$$f(\tau, s_1) - \varepsilon \leq f(s_1, s_2) \leq f(s_1, s_2) + \varepsilon, \tau \in S$$

이 성립한다.

정리 2 리산소득을 가진 2인중점경기에서 다음과 같은 동등한 관계들이 성립한다.

① 어떤 수  $\gamma$  와 충분히 작은 정수  $\varepsilon$  에 대하여 경기자 1에게  $\gamma - \varepsilon$  만 한 소득이 담보되는 경기자 1의 방략  $s_1^0$  이 존재하고 경기자 2에게  $\gamma + \varepsilon$  을 넘지 않는 소득이 담보되는 경기자 2의 방략  $s_2^0$  이 존재한다.

② 임의의 정수  $\varepsilon$  과 임의의 경기자 1과 2에 대하여 다음식을 만족시키는 방략  $s_1^0$  과  $s_2^0$  이 존재한다.

$$f(s_1, s_2^0) - \varepsilon \leq f(s_1^0, s_2^0) \leq f(s_1^0, s_2) + \varepsilon, s \in S$$

③  $v = \sup_{s_1} \inf_{s_2} f(s_1, s_2)$ ,  $w = \inf_{s_2} \sup_{s_1} f(s_1, s_2)$  가 존재하고 같다.

증명 ①이 성립한다는것을 증명하자.

정수  $\varepsilon$  이 주어지고  $x_0$  을 초기위치라고 하자. 이때

$$r = \sup \{ \lambda \mid x_0 \in G_\lambda \}, \Delta r = \{ x \mid f_1(x) \geq r \}$$

이다. 여기서  $G_\lambda$  는 경기자 1이 적어도  $\lambda$  만 한 소득을 담보하는 초기위치들의 모임이다.

$x_0 \in G_{r-\varepsilon}$  이므로 경기자 1은 모임  $\Delta_{r-\varepsilon} = \{x \mid f(x) \geq r-\varepsilon\}$  에 경기위치가 놓이도록 자기의 방략을 취할수 있다.

한편 경기자 2는 경기의 위치가 그 어느때도 모임  $\Delta_{\varepsilon+r}$  에 놓이지 않도록 할수 있다.

$x_0 \in X_1$  이면

$$x_0 \in G_{r+\varepsilon} = (1 \cup \nu_{B_1}^+ \cup \nu_{B_2}^-) G_{r+\varepsilon}$$

이다. 여기서  $\nu_B^+ = \{x \mid \nu_x \subset B, \nu_x \neq \emptyset\}$ ,  $\nu_B^- = \{x \mid \nu_x \cap B \neq \emptyset\}$  이다.

여기로부터

$$x_0 \in \nu_{B_2} G_{r+\varepsilon}, x_0 \in \Delta_{r+\varepsilon}$$

이다. 만일  $\nu_{x_0} = \emptyset$  이면 정리는 증명된다.

$\nu_{x_0} \neq \emptyset$  이면 그때  $\nu_{x_0} \cap G_{r+\varepsilon} = \emptyset$  이고 경기자 1이 선택하는 위치는

$$x_0 \notin G_{r+\varepsilon} = (1 \cup \nu_{B_1}^+ \cup \nu_{B_2}^-) G_{r+\varepsilon}$$

이므로  $x_1 \in \nu_{B_1}^+ G_{r+\varepsilon}$ ,  $x_0 \notin \Delta_{r+\varepsilon}$  이다.

만일  $\nu_{x_1} = \emptyset$  이면 정리는 증명된다.

$\nu_{x_1} \neq \emptyset$  이면 그때  $\nu_{x_1} \subset G_{r+\varepsilon}$  이다.

경기자 2가 모임  $G_{r+\varepsilon}$  에 놓이지 않도록  $x_2$  를 선택한다면 위에서와 같이  $x_2 \notin G_{r+\varepsilon}$  이다. 이런 과정을 유한번 반복하면 정리는 증명된다.

동등성에 관한 증명

①  $\Rightarrow$  ②

$\varepsilon > 0$  이라면 ①이 성립한다는데로부터

$$r - \frac{\varepsilon}{2} \leq f(s_1^0, s_2), s_2 \in S_2$$

$$r + \frac{\varepsilon}{2} \geq f(s_1, s_2^0), s_1 \in S_1$$

을 만족시키는 방략  $s^0$  이 존재한다. 특히

$$r - \frac{\varepsilon}{2} \leq f(s_1^0, s_2^0) \leq r + \frac{\varepsilon}{2}$$

이므로

$$f(s_1^0, s_2^0) \leq r + \frac{\varepsilon}{2} = r - \frac{\varepsilon}{2} + \varepsilon \leq f(s_1^0, s_2) + \varepsilon$$

$$f(s_1^0, s_2^0) \geq r - \frac{\varepsilon}{2} = r + \frac{\varepsilon}{2} - \varepsilon \geq f(s_1, s_2^0) - \varepsilon$$

이며 따라서 ②가 성립한다.

②  $\Rightarrow$  ③

②에 의하여

$$\sup_{s_1} f(s_1, s_2^0) \leq f(s_1^0, s_2^0) + \varepsilon$$

$$\inf_{s_2} f(s_1^0, s_2) \geq f(s_1^0, s_2^0) - \varepsilon$$

이므로

$$w \leq f(s_1^0, s_2^0) + \varepsilon \leq \inf_{s_2} f(s_1^0, s_2) \leq v + 2\varepsilon$$

이다. 다른 한편  $F(x, y)$ 가 두변수함수이면

$$\sup_x \inf_y F(x, y) \leq \inf_y \sup_x F(x, y)$$

가 성립한다. 이 사실을 고려하면 위의 사실로부터  $v \leq w$ 이다.

여기로부터

$$0 \leq w - v \leq 2\varepsilon$$

이다.  $\varepsilon$ 이 충분히 작으므로  $w = v$ 이다.

③  $\Rightarrow$  ①

$r = v = w$ 로 놓고  $\varepsilon > 0$ 이라고 하자.

경기자 1은 다음조건을 만족시키는 방략을 가진다. 즉

$$\inf_{s_2} f(s_1^0, s_2) \geq \sup_{s_1} \inf_{s_2} f(s_1, s_2) - \varepsilon = r - \varepsilon$$

경기자 2는 다음조건을 만족시키는 방략을 가진다. 즉

$$\sup_{s_2} f(s_1, s_2^0) \leq \inf_{s_2} \sup_{s_1} f(s_1, s_2) + \varepsilon = r + \varepsilon$$

이다. 따라서 ①이 성립한다는것이 나온다.(증명 끝)

## 참 고 문 헌

- [1] A. H. Катлев и др.; Исследование операций, 320, М. Мир. 5~320, 2008.
- [2] S. D. Andres.; Discrete Applied Mathematics, 157, 80, 2009.
- [3] R. M. Fedovor.; Discrete Applied Mathematics, 178, 135, 2011.

주체107(2018)년 3월 10일 원고접수

## Existence of Equilibrium in Discrete Endpoint Game

Kim Pyong Su

We studied on the existence of equilibrium in local limited discrete endpoint game.

Key words: discrete endpoint game, discrete set, graph