# 協力ゲームの安定集合と仁

──通信衛星をめぐる業務提携交渉など──

## 武藤滋夫・杉山光正

## 1. 米国における通信衛星をめぐる業務 提携交渉

1960年に米国で最初の通信衛星が打ち上げられ、その実用が可能になると、米国では国内衛星通信業務をめぐり、通信会社および通信衛星の製造・打ち上げ会社等の10社の間で業務提携の話し合いが始められた。それは、大規模システムの開発にともなうリスクの軽減、既存の通信設備の相互利用や技術交流を目的としたものであった。

10社とは、大規模な通信設備を保有するAmerican Telephone & Telegraph (ATT), Western Union, General Telephone & Electronics (GTE), Television Networks (Net works)の4社, 小規模の通信設備を保有する RCA, MCI Lockheed, Western Telecommunication の3社, 通信衛星の製造と打ち上げを行なう, Comsat, Hughes Aircraft (Hughes), Fairchild の3社である。これらの10社のほかに、政府機関である The Federal Communications Commission (FCC) がルール・メーカーおよび公共の利益の代表者として、中立的な立場で話し合いに参加している。

1970年 3 月, FCCは国内衛星通信システムの建

設と運用に関する認可を希望する企業を募った. この募集では、複数の企業による協力事業として の応募も許されており、各企業は他の企業との協 力を求めて相互に打診を開始した.

10社の間でさまざまな交渉が行なわれたが,技 術的制約,保有設備による制約および各社の経営 方針等により,実現の可能性のある業務提携は次 の7組に絞られた.

ATT+Networks

ATT+Comsat

GTE+Comsat

GTE+Hughes

GTE+Western Union

Hughes+Western Union

GTE+Hughes+Western Union

GTEと Hughes と Western Union の3社間では任意の2社および3社間の業務提携が検討され、交渉が行なわれた.本稿では、2章で協力n人ゲームの1つの表現形式である特性関数形ゲームとその解の概念であるコア、安定集合、仁を定義し、3章で、この3社間の提携形成と利得分配をめぐる交渉を、この3社をプレイヤーとする「協力3人ゲーム」として考察してみる.さらに、4章では多数決ゲーム、5章では単純生産市場ゲームの安定集合を用いた提携形成分析を行なう.

むとう しげお 東京工業大学 理学部情報科学科 すぎやま みつまさ 同大学院情報科学専攻

## 2. 特性関数形ゲームと解の概念

#### 2.1 特性関数形ゲーム

特性関数形で表現された協力 n人ゲームは、ブ レイヤー全体の集合NとNのすべての部分集合に ある実数値を与える関数vとの組(N,v)で表わさ れる、Nの部分集合を提携、関数vを特性関数と よぶ. 提携 $S \leq N$ に対し、v(S)はSに属するプレ イヤーが協力するときに他からの協力なしに彼ら だけで獲得可能な値であり、提携8の力、価値と いったものを表わしていると考えられる。空集合  $\phi$  に対しては  $v(\phi)=0$  としておく. 特性関数 vが、任意の互いに交わりをもたない提携 S,T に 対し、 $v(S)+v(T) \leq v(S \cup T)$ なる性質を満たす とき、vは優加法的であるという.かかる優加法 的な特性関数でをもつ協力ゲームでは、プレイヤ -全員が協力した時に最も大きな値 v(N)が得ら れるが、この v(N)がいかに各プレイヤーに分け 与えられるか、またその割当てをめぐってプレイ ヤー間でどのような提携が形成され、どのように 交渉が行なわれるかが問題となる. これを分析す るために、各プレイヤー $i\epsilon N$ に対する利得 $x_i$ から 成る利得ベクルト $x=(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ が満たすべき 基本的な 2 つの条件を与える. (i)  $\sum_{i} x_i = v(N)$ , (ii)  $x_i \ge v(\{i\})$   $\forall i \in \mathbb{N}$ . この2条件を満たす利得 ベクトルを特に配分とよび、以下では配分の全体 を記号Aで表わす.

#### 2.2 コアと安定集合

配分の集合の中でいかなる配分がプレイヤーの 交渉の結果達成されるかを分析するために、配分 間の比較を以下のように考える。任意の2つの配 分xとyに対して、ある非空な提携Sが存在し、2 条件(i)  $x_i > y_i$   $\forall i \in S$ , (ii)  $\sum_{i \in S} x_i \leq v(S)$  が満たされ るときxはS を通してy を支配するという。x,yについてこのような提携がyなくとも1つ存在す るとき,単にx はy を支配するという。もし、xがS を通してy を支配するならば、提携S はy よ りもx を選好し、しかもx はS のみによって実現 可能であるので、この意味でyは安定なものとはいえないであろう。したがって、もし、いかなる配分にも支配されない配分が存在すれば、それは支配関係のもとでより安定なものと考えられる。そこで、いかなる配分にも支配されない配分の集合をコアと定義する。

一方, von Neumann/Morgenstern は次の2条件を満たす配分の集合Kを安定集合と定義した. (i) Kに属する任意の2配分間には支配関係はない. (ii) Kに属さない任意の配分に対して,それを支配する配分がK内に少なくとも1つ存在する. (i) はK内部での安定性, (ii) はKの外部に対する安定性を表わしており,それぞれ内部安定性,外部安定性とよばれる. 安定集合は3.1の具体例で示すように,一般には多くの配分の集合が1つの解となり,それは利得分配をめぐるプレイヤーの行動基準と考えられ,プレイヤー間の提携形成や交渉過程をよく反映している.

### 2.3 仁

協力ゲームの他の解の概念の1つである仁を定 義する,利得ベクトル  $x=(x_1,x_2,\cdots,x_n)$ に対し、 提携  $S_j$  の不満を  $Q_j(x) = v(S_j) - \sum_{i \in S} x_i$ で表わし、 すべての提携の不満を大きいものから並べたベク トルを $Q(x) = (Q_1(x), Q_2(x), \dots, Q_k(x))$  とする. このとき、2つの利得ベクトルxとyについて、 Q(x)とQ(y) の成分の値を大きいものから順に比 較し、最初に異なる成分  $Q_h(x)$ と  $Q_h(y)$  に対して、  $Q_h(x) < Q_h(y)$  であるとき、xはyより受容的であ **る**という. そして、 $\lambda = \mu(N)$ は、他のいかなる配 分よりも受容的な配分であると定義する. 仁は提 携構造ごとに存在するが、ここでは全体としての 提携が成立したときの仁をのべた. これはすべて のプレイヤーの共存をはかり、各提携のもつ不満 を大きいものから順次バランスさせた解の概念と いうことができる.[10]

## 3. 衛星通信ゲーム

## 3.1 安定集合による分析

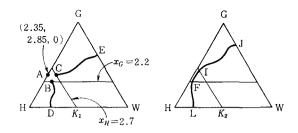
1章で述べた GTE, Hughes, Western Union をプレイヤーとする 3 人協力ゲームの各業務提携の値は次のとおりである.

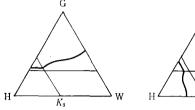
GTE+Hughes	5.2
GTE+Western Union	2.5
Hughes+Western Union	3.0
GTE+Hughes+Western Union	1.0

3社での業務提携の値が1.0と他にくらべて低いのは、競争会社であるGTEとWestern Unionが競争相手を含む業務提携に乗り気でないためと大規模なシステムが必要となり、リスクが大きくなり過ぎるのをHughesが嫌ったためである.

上のことから、特性関数は GTE を G, Hughes を H, Western Union を W とすると、 $v(\phi)$  = 0、v(G) = v(H) = v(W) = 0、v(GH) = 5.2、v(GW) = 2.5、v(HW) = 3.0、v(GHW) = 5.2 である。このゲームのコアは空であり、安定集合は図1の $K_1$ 、 $K_2$ 、 $K_3$ 、 $K_4$ の4つのタイプから成る。ただし、三角形 GHW は高さ5.2の正三角形であり、配分の集合を表わしている。正三角形 GHW の各点に対し、底辺HW までの距離が GTE の利得 $x_G$ 、辺GW、GHまでの距離がそれぞれ Hughes、Western Unionの利得 $x_H$ 、 $x_W$  を表わしている。図1 $K_1$ 、 $K_2$ 、 $K_3$ 、 $K_4$  の分析の前に、3社の交渉過程を考察してみる。

v(GHW)=5.2という値はGTEと Hughes の業務提携による利得の増加分であるから、その分配においても、この2社が提携して分配することが考えられた。ところがWestern Unionが間に入ってGTEと Hughes の2社での分配を妨害することが予想された。というのはもしGTEの利得が2.5未満ならばWestern UnionはGTEとの提携の値が2.5なので、GTEに対して、その利得以上を与える申し入れをして自社との提携に乗り換えるように説明するであろう。 Hughes に対してもその利得が3未満の場合には同様のことが考えられるが、5.2をGTEには2.5以上、Hughesには3以上に分配することは不可能であるので、GTEと





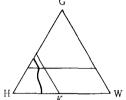


図1 通信衛星ゲームの安定集合

Hughes がどのような分け方をしても、Western Union が提携をこわし、その配分を拒否できるからである。そこで5.2をGTEと Hughes だけでなく、Western Union を含めた3社で分けることで、その配分、ひいてはGTEと Hughes の業務提携をより安定なものにすることが考えられた。ただし少なくともGTEは2.2、Hughesは2.7を得るとする。これは Hughesと Western Unionの提携の値は3であるから、この2社は3より多くを要求するだけの力をもっておらず、したがってGTEは少なくとも2.2は得ることができると考えたからである。Hughes についても同様である。

以上のような考察から利得分配は

 $x_G + x_H + x_W = 5.2$ 

 $x_G \ge 2.2$ 

 $x_H \ge 2.7$ 

 $x_W \ge 0$ 

の三角形の中の点に絞られた.

さて、このゲームの安定集合をみると、以上のような交渉過程は安定集合の中に如実に表わされていることがわかる.  $K_1$ では GTE %2.2, Hughes %2.7を得た後、残りの0.3をGTEと Hughesが獲得して等分配するという交渉過程を点Aが表わし点Bは残りの0.3をHughesと Western Unionが

等分配している. そして曲線 BD は、Hughes と Western Union が0.3を等分配した後,この2社 が提携してGTEと交渉し、GTEの利得xaを2.2以 下に抑え、 $2.2-x_0$  を 2 社で分配する状況を表わ していると考えられる、このとき、GTEの利得が 2.2未満になることがあるが、これは、Hughes と Western Unionが提携して、GTEにその利得を 受け入れるか、あるいは業務提携を解消して利得 を0とするかの選択を迫るからであり、また、曲 線の多様性は各社の交渉力の多様性を表現してい ると考えられる. 曲線CEについても同様である. 残りの0.3の分配にさいし、3社が独立に自己の利 得の増加を主張して争うのではなく、1社がある 値で妥協して交渉からはずれることが 考えられ る. このような状況が $K_2$ ,  $K_3$ ,  $K_4$ であり,  $K_2$  の直 線FIは Western Union がある値 c を受けとり, 0.3-cをGTE と Hughes で分配するという交渉 過程を表わしている. 曲線 IJは、そのような状 況から GTE が Western Union と提携して Hughes の利得  $x_H$  を2.7 以下に抑え, 2.7を a と bに分け、GTE は a+(2.5-c)、Western Union はb+cを得るという交渉過程を表わしている.曲 線 FL, および  $K_3$ ,  $K_4$  についても同様である.

1971年5月、GTE と Hughes は、業務提携を形成して5.2は2社で分配するとの見解をFCCに提出した。 GTE と Hughes が提携し、 $K_2$ のc=0の安定集合に沿った交渉が行なわれたものと考えられる。

#### 3.2 仁による分析

1971年5月に各社が見解を FCC に提出した後それをふまえて、電波局の委員会が、Western Union という電信電話をとり扱う公共性の高い会社が1社で行動して大きなリスクを負うのは好ましくないと指摘し、GTE, Hughes との3社の業務提携あるいは RCA と Western Tel を含めた5社の業務提携を提案した。その結果 GTE とHughes は Western Unionを含めた業務提携は拒否したが、Hughes が GTE の同意のもとに

Western Union の技術援助をしてリスクを減らすという3社の協力体制をとることに同意した. この新しいとり決めにより、GTE は競争相手の Western Union を助けたという点で少し損をしたと言え、これは Western Union への手付けと解釈できる.

ここでの3社の交渉は、GTEと Hughes が業 務提携を形成し、Hughes が Western Union を 援助するという協力体制のもとで、どれだけの手 付け、すなわち援助を Western Union にすべき かということであった。そこで、このような状況 に適当な協力ゲームの解の概念である仁を求めて みると,  $(x_G, x_H, x_W) = (2.3, 2.8, 0.1)$  であり Western Union に0.1の手付けを与えている. このことから、0.1程度の援助が適当であるといえ るとともに、電波局の指摘により、3社の利得分 配は GTE と Hughes で 5.2を分配する点から、 仁に近い点に移動したと考えられる. そして, そ れは、 電波局の公共の利益を優先するとともに、 1社が大きなリスクを負うことの危険をさけ、3 社全体としての共存とバランスを保たせようとす る指摘を反映したものと考えられる.

以上のことから、3社間の交渉をみると、FCC への提出以前は、業務提携と利得分配をめぐり安定集合に表わされるような交渉過程が行なわれ、電波局の指摘の後は、仁に沿った交渉が行なわれたと考えられる.

## 4. 多数決ゲームの安定集合

前章の通信衛星ゲームにおいても明らかになったように、安定集合は利得分配をめぐるプレイヤー間の提携形成および交渉過程をよく反映している.ここでは、多数決ゲームの安定集合とその意味をのべる.以下の分析は[1]参照.

次のような特性関数をもつ協力n人ゲームを考える.

$$v(S) = \begin{cases} 1 & \text{if } k \le |S| \le n \\ 0 & \text{if } 0 \le |S| < k \end{cases}$$

ここでkはn/2 < k < nとなるある整数であり、 |S|は提携Sに含まれるプレイヤーの数を表わし ている. つまり、過半数以上のある数 k 以上の人 数が協力すれば投票に勝ち、そうでなければ敗北 するという状況であり、このようなゲームを多数 決ゲームとよぶ. n=3, k=2 の場合は[10]でく わしくのべられているので, 本稿では一般的な場 合について述べる. このゲームの安定集合のうち 対称解(各プレイヤーに対し対称であるような安 定集合) は、集合 $\{x \in A \mid x_1 = \cdots = x_p \ge x_{p+1} = \cdots = x_p \ge x_{p+1} = \cdots = x_p \ge x_{p+1} = x_p \ge x_p \le x_p \le$  $x_{2p} \ge \cdots \ge x_{(p-1)q+1} = \cdots = x_{pq} \ge x_{pq+1} = \cdots = x_{pq+r}$ =0}とその成分を置換して得られるものの全体で ある. ここで、p=n-k+1であり、q,rはn=pq $+r(0 \le r \le p-1)$ なる自然数である. かかる安定 集合の意味は次のように考えられる. まず, ρ(= n-k+1) 人の提携が形成されれば残りは k-1 人 であり、彼らがたとえ全員協力したとしても勝利 することはできない. つまり / 人提携とは、たと えみずからは勝利できなくとも残りのプレイヤー の勝利を妨げ得る最小の提携(最小妨害提携)で ある. したがって上記の安定集合はかかる多数決 状況において利得 v(N)=1 の分配にさいし最小 妨害提携が可能な限り形成されて各提携間で交渉 を行なってそれぞれの提携の得る利得を決定し、 各提携内では利得は等しく分割し、どの提携にも 属しえなかったプレイヤーはまったく利得を得ら れないという状況を表わしていると考えられる. このゲームのいま 1 つの安定集合は $\{x \in A \mid \sum x_i =$  $1, x_i = 0, i = k+1, \dots, n$  で与えられる. この安定 集合は、勝利するに必要な最小の提携つまりん人 提携が形成されて利得 v(N)=1 を彼らの内部で 交渉によって分割し、残りのn-k人は提携形成の 交渉の場から除外されてまったく利得を得られな いという状況を表わしている.

## 5. 単純生産市場ゲームの安定集合

前節の多数決ゲームの簡単な生産市場への拡張 は[2]において行なわれ、その特性関数は次のよう に与えられる.

$$v(S) = \begin{cases} 0 & \text{if} & |S| < k \\ 1 & \text{if} & k \le |S| < 2k \\ 2 & \text{if} & 2k \le |S| < 3k \end{cases} \\ \dots \\ l & \text{if} & lk \le |S| < (l+1)k \\ \dots \\ t & \text{if} & tk \le |S| \le n \end{cases}$$

ここで、kは $2 \le k < n/2$ なるある整数であり、 t は n/k をこえない最大の整数である。 これは次 のような生産市場のモデル化となっている. ある 財の生産を目的とするn人のプレイヤーがおり、 それぞれかかる財の生産のために必要な同種の原 材料を1単位ずつ所有している。ただし、財1単 位を生産するためには必ずん単位の原材料が必要 であり、財2単位の生産には2k単位、一般に財l単位の生産には1k単位の原材料が必要とされてい る.かかる状況において、たとえば全員提携Nを 考えてみるとこの提携の所有する原材料はn単 位、いま  $tk \le n < (t+1)k$  であるから彼らは t 単位 の財を生産でき、したがってv(N)=tとなる.他 の提携に対する特性関数の値も同様にして決定さ れる. (上記の特性関数において,もしk>n/2と すればこのゲームは前節の多数決ゲームとなるこ とを注意しておく.) さて、かかるゲームの安定 集合のうち対称解は、 $n \ge (t+1)(k-1)$  なる条件 の下では,集合  $\{x_{\epsilon}A | x_1 = \cdots = x_{n-k+1} \geq \frac{1}{L} \geq x_{n-k+1}$  $x_{k+2} \cdots = x_n$ } とその成分を置換して得られるものの 全体として与えられる。この安定集合は、かかる 生産市場において n-k+1 から成る最小妨害提携 (つまり残りのプレイヤーの財の生産を不可能に する最小の提携)と残りのk-1人から成る提携の 2 つが形成され、この 2 提携間で交渉を行なって それぞれの提携の得る利得を決定し、各提携内で はその利得を等しく分割するという状況を表わし ている. 上記の条件が満足されない場合には安定 集合の形状も変化し、最小妨害提携は常に形成さ れるが残りのk-1人提携はいくつかのより小さな 提携に分裂することが知られている.詳しくは[5]

参照. かかる生産市場ゲームのいま1つの安定集 合は,  $K = \bigcup_{i=1}^{t} K_{j}$ ,  $K_{j} = \{x \in A \mid \sum_{i=(j-1)k+1}^{jk} x_{i} = 1,$  $x_i = 1/k$ ,  $i = 1, \dots, (j-1)k$ ,  $jk+1, \dots, tk$ ,  $x_i = 0$ ,  $i=tk+1, \dots, n$ } で与えられる. この安定集合は, 財を生産するために必要な最小の提携(k人提携) が可能な限り形成されて各提携は総利得 v(N) を 等しく分割し、残りのn-tk人のプレイヤーは提 携形成の交渉から除外されてまったく利得を得ら れない、また利得を得た t 個の k 人提携のうち1 つを除いては提携内でも等しく利得を分配すると いう状況を表わしている.参考のために簡単なn= 5, k=2の場合について上記2つの安定集合を記 述しておく. 前者の安定集合は(1/2, 1/2, 1/2, 1/2,0) とその成分を置換したものの全体で与え られ、4人提携の形成を表わしている、また後者  $\{x_{\epsilon}A | x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_3 + x_4 = 1, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_3 = 1/2, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_5 = 1/2, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_5 = 1/2, x_5 = 1/2, x_5 = 0\} \cup \{x_1 = x_2 = 1/2, x_5 = 1/2,$  $\epsilon A|x_1+x_2=1$ ,  $x_8=x_4=1/2$ ,  $x_5=0$ } となり, 提 携{1,2},{3,4}の形成およびプレイヤー5の提 携形成の交渉からの除外を表わしている.

#### 5. おわりに

本稿を終わるに当って最近の安定集合の研究と 今後の課題点について,理論そして提携形成分析 への応用という2つの面から簡単にふれておく.

まず理論面で最も大きな問題であるその存在については一般には否定されているが、von Neumann/Morgenstern が安定集合を最初に定義したさいに想定していた定和ゲーム、すなわちすべての提携 S に対し v(S)+v(N-S)=v(N) となるようなゲーム、においてはその存在は未だ解決されておらず、1つの大きな課題である.理論面でのいま1つの大きな問題は安定集合とコアとの関連であり、これについても両者が一致するための条件の決定など研究が進められている.

次に提携形成分析への応用という面からは、通信衛星ゲームや、多数決ルール、生産市場といった現実の状況をモデル化したゲームにおいて、安定集合はプレイヤー間の提携形成過程をよく反映

しているが、これ以外にも政治学、経済学などにおいて提携形成分析に安定集合を用いた例がよく見られる。たとえば[7]など、また本稿では最も基本的な別払いを前提とする特性関数形協力ゲームにおける安定集合について述べてきたが、プレイヤー間での金銭などの支払いを仮定しない別払いを前提としない特性関数形ゲームや、特性関数で(S)の値が、S以外のプレイヤーの提携形態に依存して定まる分割関数形ゲームにおいても、支配関係をもとに安定集合はまったく同様に定義することができる。また提携形成分析には[6]などに見られる非協力ゲームからのアプローチもあり、これらの研究と安定集合によるアプローチとの関連についての考察も今後の大きな課題である。

#### 参 考 文 献

- [1] Bott, R.: Symmetric Solutions to Majority Games. Annals of Mathematics Studies, No.28 (1959), 319-323
- [2] Hart, S.: Symmetric Solutions of Some Production Economies. *Int. J. of Game Theory*, Vol. 2 (1973), 53-62
- [3] McDonald, D.: Games of Business. Doubleday, New York, 1978
- [4] Mckelvey, R. D. and Rosenthal, H.:
  Coalition Formation, Policy Distance, and the
  Theory of Games without Sidepayments: An
  Application to the French Apparentement
  System. Game Theory and Political Science
  (ed. P. Ordeshook), New York University
  Press, New York, 1978, 405—450
- [5] Muto, S.: On Hart Production Games. to appear in Math. of Oper. Res.
- [6] 岡田章:提携形成をめぐる交渉プロセス,本誌
- [7] Shepsle, K. A.: On the Size of Winning Coalitions. Amer. Pol. Sci. Review, Vol. 68 (1974), 505-518
- [8] 鈴木光男:ゲームの理論, 勁草書房, 1959
- [9] 鈴木光男,中村健二郎:社会システム ゲーム論 的アプローチ,共立出版,1976
- [10] 鈴木光男:ゲーム理論入門,共立全書,1981