

# Correlated equilibrium as an expression of Bayesian rationality

Robert J. Aumann

Econometrica, Vol.55, No.1, pp. 1-18, 1987

発表者：福山祥代

## ベイズ理論

あるゲームにおいて、  
あるプレイヤーが  
ある戦略をとるという予想に基づいて  
それが起こる確率を出すことができる

## ゲーム理論

ある事象が起こる確率は  
合理的な意思決定者ではなく  
均衡に基づく

## ベイズ合理性の結果としての 相関均衡

混合戦略のような、  
個人の側でのランダム化が不要  
各プレイヤーは純粋戦略をとればよく  
他のプレイヤーから見た  
各プレイヤーの行動の不確実性  
によって、戦略の確率的な性質が  
表される

## ナッシュ均衡

どのプレイヤーも、戦略を変えても利得を増やせないため  
戦略を変える動機をもたない状態  
(他のプレイヤーがとっている戦略に対して最適の戦略をとっている状態)

[ 疑問 ] なぜ、またどのような条件下で、このような均衡状態になるのか？  
どうやって他のプレイヤーがその戦略をとると予測できるのか？

何らかの理由で他のプレイヤーがとる戦略を  
各プレイヤーが知っている場合に意味をなす

→ かなり限定的

本研究の目的

ベイズ理論を用いて、均衡に至る合理的な根拠を示す

混合戦略均衡  
ではなく

相関均衡

ナッシュ均衡での仮定

各プレイヤーは利得を最大化する行動をとる  
各プレイヤーは他のすべてのプレイヤーの戦略を知っている

本研究での仮定

各プレイヤーはベイズ理論に基づいて利得最大化の行動をとる  
各プレイヤーは他の人の戦略は知らない

(i) 各プレイヤーはすべての「世界の状態」に対して主観的な確率分布をもっている

(ii) 各プレイヤーは与えられた情報から予測できる利得を最大化する戦略をとる, ということが共有知識になっている

各プレイヤーによって選択された戦略が相関均衡を形成する

$n$ 人のプレイヤーによる戦略型ゲーム $G$ について,

$i = 1, \dots, n$  に対して

$S^i$  : 純粋戦略(行動)の組

$s^i$  :  $n$ 個の行動

$h^i(s)$  :  $s$ に対する $i$ の利得

$\Gamma$  : 有限な確率空間

$f$  : 均衡戦略を表す関数

## 相関戦略

correlated strategy

混合戦略と同様、ランダムな事象の観測に基づいて行動を選択するが、混合戦略では観測が独立であるのに対し、相関戦略では独立でなくてもよい

偶然が確率空間 $\Gamma$ の要素 $\gamma$ を選択し、各プレイヤー $i$ に行動 $f^i(\gamma)$ をとるように提案する

単純な例: 信号など

→ すべてのプレイヤーが提案に従えば、相関戦略が成立する

## 相関均衡

correlated equilibrium

定義2.1 戦略型ゲーム $G$ における相関均衡は、各プレイヤー $i$ について、 $f$ の関数 $g^i$ に対して式(2.2)を満たすような相関戦略( $n$ 組の $f$ )である。

$$Eh^i(f) \geq Eh^i(f^{-i}, g^i) \quad (2.2)$$

$g^i$ :  $\Gamma$ から $S$ への $f$ とは異なる関数

均衡は、他のプレイヤーがそれに従うとしたときに、その提案から戦略を変えても利得が増えないとき、成立する

## 相関均衡分布の計算

ナッシュ均衡よりシンプル  
線形の不等式で定義される凸多面体で表すことができる

2人ゲームの場合

$$l := |S^1|, m := |S^2|, h_{jk} := h(j, k) \text{ for } j \in S^1 \text{ and } k \in S^2$$

としたとき, 相関戦略の確率分布は $lm$ 組の $p_{jk}$ であり,

$$p_{jk} \geq 0 \text{ for all } j \text{ and } k, \text{ and } \sum_j \sum_k p_{jk} = 1$$

定理2.3 相関戦略の確率分布 $p_{jk}$ が式(2.4)を満たす場合のみ  
相関均衡分布となる

$$\sum_k (h_{jk}^1 - h_{qk}^1) p_{jk} \geq 0 \text{ for all } j, q \text{ in } S^1, \text{ and} \tag{2.4}$$

$$\sum_j (h_{jk}^2 - h_{jr}^2) p_{jk} \geq 0 \text{ for all } k, r \text{ in } S^2$$

## 相関均衡分布の計算

証明  $j$ がプレイヤー1にとって可能な提案である

$$\sum_k p_{jk} > 0$$

$k$ がプレイヤー2に提案された場合の条件付き確率

$$p_{jk} / \sum_k p_{jk}$$

上記の場合の条件付き期待利得

$$\sum_k h_{jk}^1 p_{jk} / \sum_k p_{jk} \rightarrow H^1(j|j) \text{ とよぶ}$$

プレイヤー1が行動を $q$ に変えた場合の条件付き期待利得

$$\sum_k h_{qk}^1 p_{jk} / \sum_k p_{jk} \rightarrow H^1(q|j) \text{ とよぶ}$$

※利得は変わるが情報は変わらない

式(2.2)からプレイヤー1にとって $q$ に変えることは利得を上げないので

$$H^1(j|j) \geq H^1(q|j)$$

両辺を  $\sum_j p_{jk}$  倍して式(2.4)を得る プレイヤー2についても同様

# 相関均衡の例

## 「チキンゲーム」

		player2	
		A	B
player1	A	6,6	2,7
	B	7,2	0,0

ペイオフマトリクス

1/3	1/3
1/3	0

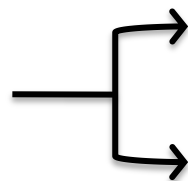
相関均衡分布

戦略(A,A),(A,B),(B,A)の3つの戦略の  
可能性があることがわかっていて、  
戦略Bが提案された場合



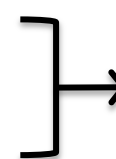
戦略を変えない(利得7が得られるため)

戦略Aが提案された場合



戦略を変えない場合の利得  
 $6 \cdot 1/2 + 2 \cdot 1/2 = 4$

戦略を変えた場合の利得  
 $7 \cdot 1/2 + 0 \cdot 1/2 = 3.5$



戦略を  
変えない



- (i)  $\Omega$ : 可能なすべての世界の状態とそれに属する要素  $\omega$ : 個々の状態
- (ii) 各プレイヤー  $i$  についての  $\Omega$  上の事前確率  $p^i$
- (iii) 各プレイヤー  $i$  についての  $\Omega$  の情報分割  $\mathcal{P}^i$

本物の世界の状態を  $\omega$  とし、 $\omega \in P \in \mathcal{P}^i$  とすると  
 $i$  は  $P$  の要素をいくつか知っているがどれが本物かは知らない

「世界の状態」

ゲーム  $G$  の各プレイヤーの不確実性の対象になっている

全てのパラメータの内訳

与えられた  $\omega$  に対しては全員が全てを知っているが

一般的にはどの  $\omega$  が本物かわからない

## ゲームにおけるベイズ合理性

## Bayesian rationality in games

Common Prior Assumption を適用

すべての事前確率 $p^i$ は等しい

$\mathbf{s}(\omega) := (\mathbf{s}^i(\omega), K, \mathbf{s}^n(\omega))$  を状態 $\omega$ で選ばれる $n$ 個の行動の組とする

情報に基づき利得を最大化する行動をとるとき、  
「プレイヤー $i$ が状態 $\omega$ でベイズ合理的である」と言う

主要定理

各プレイヤーが世界の各状態においてベイズ合理的であるならば、  
 $n$ 組の行動 $\mathbf{s}$ の分布は相関均衡分布となる

## ゲームにおけるベイズ合理性

## Bayesian rationality in games

$\Gamma$  : 確率空間

$f : \Gamma \rightarrow S$ を表す相関均衡の関数で $s$ と同じ分布をもつ

$\Gamma := (\Omega, p)$ としたとき,  $s$ 自身が関数 $f$ に該当

$g^i : \Omega \rightarrow S^i$ を,  $s^i$ の関数とする

$s^i$ が $\mathcal{P}^i$ に照らして計測可能であることから,  $g^i$ も同様  
→  $\mathcal{P}^i$ 内の各 $P$ に対して定数である

証明 プレイヤー $i$ が各状態でベイズ合理的であれば,

$$E(h^i(\mathbf{s}) | P) \geq E(h^i(\mathbf{s}^{-i}, s^i) | P)$$

$P$ において $s^i$ が $g^i$ に対して一定であることを考慮すると,

$$E(h^i(\mathbf{s}) | P) \geq E(h^i(\mathbf{s}^{-i}, g^i) | P)$$

両辺を $P$ 倍して,  $\mathcal{P}^i$ 内のすべての $P$ について和をとると,

$$E(h^i(\mathbf{s})) \geq E(h^i(\mathbf{s}^{-i}, g^i))$$

$f = s$ なので, (2.2)式に一致し相関均衡である.

randomness as an expression of ignorance

プレイヤーが行動をランダム化する必要があるのは他のプレイヤーが戦略を変えるのを抑止するためであって、自分のためには必要ない

### ■混合戦略均衡の場合

各プレイヤーは自分のとる行動を知っているが、  
1/2-1/2の確率で相手の行動によって決まるものとしており、  
また相手の行動も自分の行動によって確率的に決まる

各プレイヤーがどのように行動するかがすべて共有知識になっている  
ような状態

→ かなり特殊で不自然

### ■相関均衡の場合

他のプレイヤーがどのように行動すると考えるかは各プレイヤーの自由  
各プレイヤーが他のプレイヤーの行動をどのように予測しているかを  
他のプレイヤーは知らない

## 例： 3人のゲーム

player1 : 行, player2 : 列, player3 : 行列 を選択

0,0,3	0,0,0
1,0,0	0,0,0

2,2,2	0,0,0
0,0,0	2,2,2

0,0,0	0,0,0
0,1,0	0,0,3

player1と2は同じビジネススクールに通っている

player3はそれが何を意味するのかを知らない

player3はplayer1と2が同じような行動をとると予想するが, それが何の行動かはわからない

(2,2,2)が相関均衡となる

player3は中央の行列を選択し, player1と2は1/2ずつの確率で左上か右下を選択

player3がplayer1と2がどのような行動をとるかを知らないが, 2人が同じような行動をとると考えている, ということが共有知識となっていることの結果として生じる

## personal choice as a state variable

通常のベイズ理論では,

どんな情報を受け取った場合でも  
意思決定者は自分が望むどんな選択をしてもよい

本研究のモデルでは,

各意思決定者の選択は, 世界の状態の中の一部としてなされる  
 $\omega$ という状態が与えられたとき,  
意思決定者は $\omega$ から通告される選択を強いられるように見える



「外部の観察者」から見た状態だと考える

外部の観察者は, 各プレイヤーが何を選択するかを事前には知らない  
外部の観察者にとって, 各プレイヤーの選択は世界の状態の一部である  
各プレイヤーが好きなものを選べないということではなく,  
観察者が彼らの好きなものを知らないだけ

common knowledge of information partitions and priors

分割  $\mathcal{P}^i$  そのものは全てのプレイヤーの共有知識

それぞれの  $\omega$  が世界の状態の完全な記述を含んでいる場合、  
プレイヤー2にとって  $\omega$  と区別のつかない  $\omega'$  のリストも含んでいる  
他のプレイヤーがこのリストに対して不確実性をもっていると、  
 $\omega$  は定義どおりのものにならない

プレイヤー2にとって区別のつかないような状態のピースに  
 $\omega$  を分割する必要がある

$\mathcal{P}^i$  の構造に対する  $\omega$  の表現そのもの

$\omega$  はコードブックや辞書のようなもの

$\mathcal{P}^i$  は辞書の様々な分類方法のようなもの

事前確率  $p^i(\omega)$  も同様に全てのプレイヤーの共有知識

$p^i(\omega)$  が共有知識でない場合、 $\mathcal{P}^i$  の場合と同様に、 $\omega$  は定義と異なることになる  
 $p^i(\omega)$  の確率に応じて  $\omega$  を分割する必要がある

the converse

$\Omega, p, P^i, s$ を情報システムと呼ぶことにする

主題により, ベイズ合理性のもとでは,  
すべての情報システムは相関均衡に一致する

この逆も成り立つ

ベイズ合理性のもとでは, すべての相関均衡はある情報システムに一致する  
各ゲーム $G$ と $G$ の相関均衡 $f$ について, 各プレイヤーにとって $s$ に従って  
行動することがベイズ合理的であり, かつ結果の分布が $f$ に一致する  
情報システムが存在する



## Mixed strategies

プレイヤーが混合戦略をとりたい場合、各プレイヤーが自分のとる行動を知っているという仮定は成り立つのか？

通常は、決断を助けるための方法であって最終的には決断している

しかし、プレイヤーが自分自身に対して、混合戦略を適用した場合は？

このこと自体を一つの行動( $s_i$ の要素)と考える