

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,

$i = 1, 2, \dots, n$ 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

Γ : 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 Γ の要素 γ 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 : Γ 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

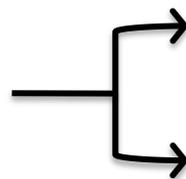
相関均衡分布

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

$$6 \cdot \frac{1}{2} + 2 \cdot \frac{1}{2} = 4$$

戦略を変えた場合の利得

$$7 \cdot \frac{1}{2} + 0 \cdot \frac{1}{2} = 3.5$$



戦略を
変えない

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

本物の世界の状態を ω 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 ω に対しては全員が全てを知っているが

一般的にはどの ω 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 ω 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 ω 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

Γ : 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
 ω という状態が与えられたとき,
意思決定者は ω 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 ω 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 ω と区別のつかない ω' 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、
 ω 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
 ω を分割する必要がある

\mathcal{P}^i の構造に対する ω の表現そのもの

ω 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、 ω は定義と異なることになる
 $p^i(\omega)$ の確率に応じて ω を分割する必要がある

the converse

Ω, 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