

13. ゲーム理論入門 2

～動学ゲーム

動学ゲーム

～プレイヤーのとり手番に時間的順序のあるゲーム

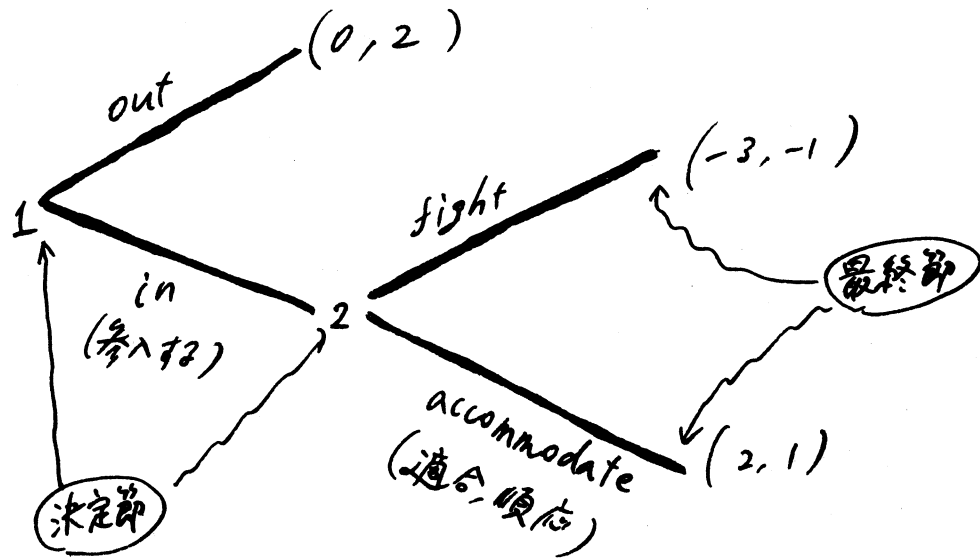
展開型で表現されることが多いが、標準型に直すこともできる。

ゲームの樹

利得表

例. 参入ゲーム

←「展開型」



プレイヤー: 企業 1, 2

戦略: 企業 1 $\left\{ \begin{array}{l} \text{in (参入する)} \\ \text{out (しない)} \end{array} \right.$

企業 2

企業 1 が参入してきた場合

$\left\{ \begin{array}{l} \text{fight 闘い (価格競争など)} \\ \text{accommodate 順応する} \end{array} \right.$

o accommodate

「ac」 = ad ~ a 方へ

adjust 「正しい方へ」
正しい → 調整する, 適合させる

「com」 共に

company 「共にハンも分かち合う人の集団」
ハン → 会社

「mod」 モデル, 型

commodity 「同じ形になったもの」
→ 日用品, 商品

modify 「形にする」
変える → 修正する, 変える, 和らげる

「ate」 ~ にする

isolate 孤立させる

accommodate

「同じ型の中に入れる」

→ 収容する, 宿泊させる, 適応させる, 和解させる

The hotel can accommodate 4000 people.

● 参入ゲームを標準型で表現する。

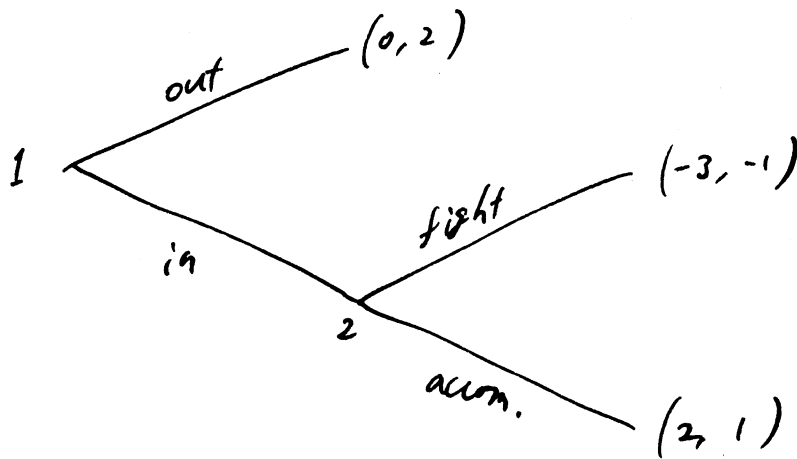
1 \ 2	fight	accom.
out	(0, 2)	(0, 2)
in	(-3, -1)	(2, 1)

Nash 均衡は。

$(out, fight)$ と $(in, accom.)$ の 2つ。

(注) Nash 均衡は信頼性を欠く脅迫を含む場合がある。

参入ゲームで説明



・参入してきた場合
闘うぞ! という脅し。
・しかし、信頼性は
ない

・にもかかわらず、 $(out, fight)$ は Nash 均衡になっている。

プレイヤー 2: 「参入してきたら闘う」

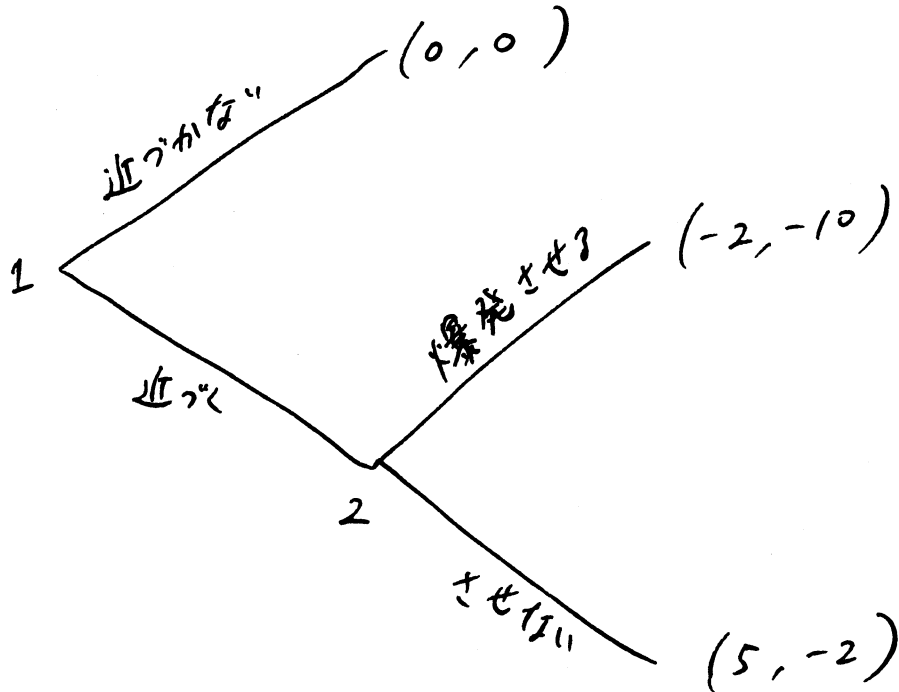
プレイヤー 1: それを信じて「out (参入しない)」

を選択。

応用

プレイヤー1 = 警察

プレイヤー2 = 犯人 爆弾保有



標準形

	2	爆発させる	させない
1			
近づかない		(0, 0)	(0, 0)
近づく		(-2, -10)	(5, -2)

ナッシュ均衡は、

(近づかない, 爆発させる) と (近づく, 爆発させない)

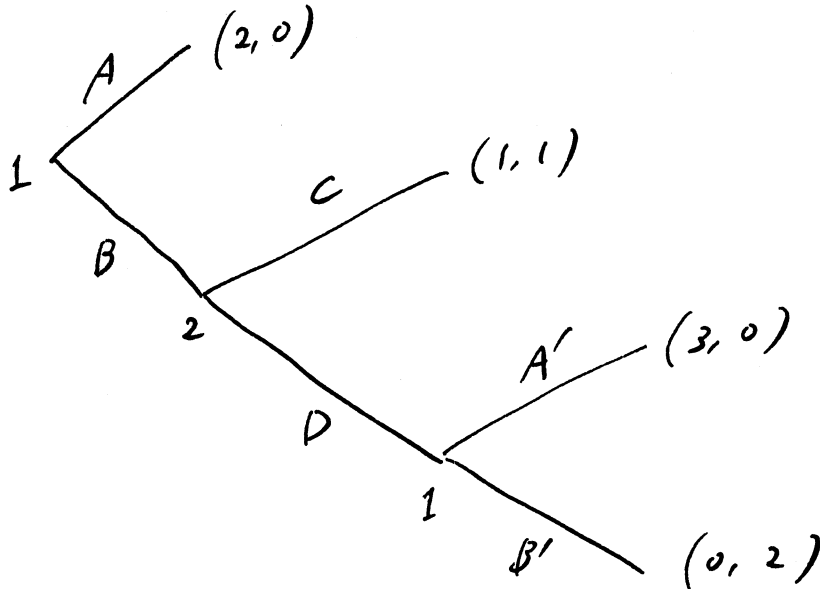
↑
信頼性を欠く脅し

• 展開型 → 標準型の書きかえにおいて

同一プレイヤーの手番が複数回ある場合、

標準型の戦略は、そのプレイヤーの全ての手番における
行為 (action) の組合せと網羅する。

例.



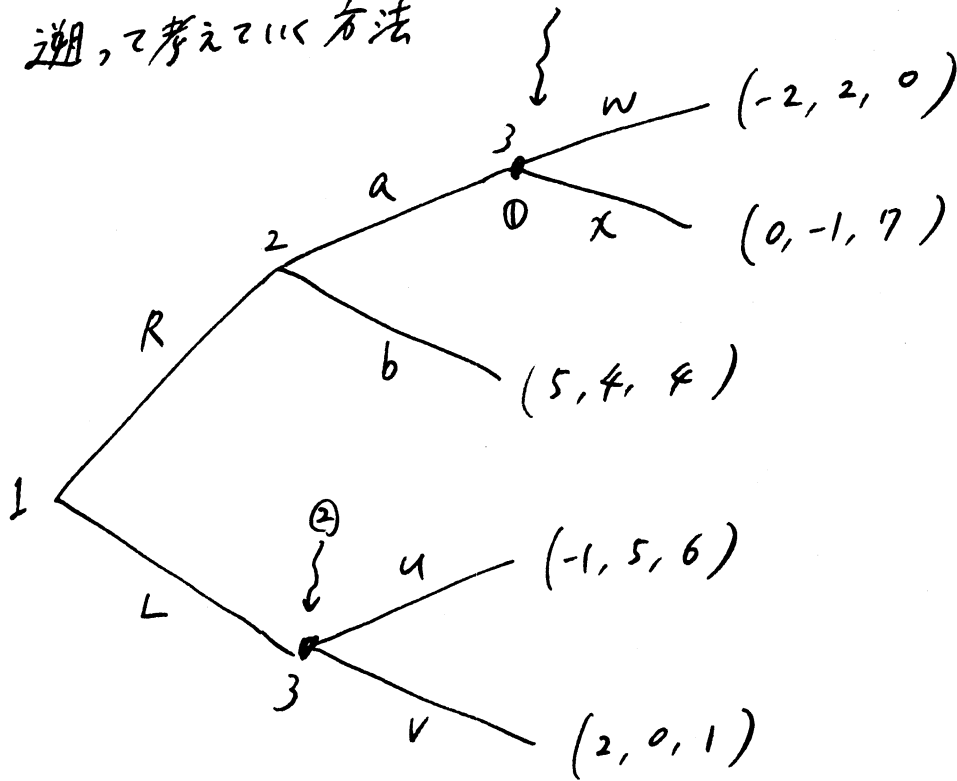
← プレイヤー 1 には
2回手番が回ってくる。

標準型に直す

1 \ 2	C	D
A A'	(2, 0)	(2, 0)
A B'	(2, 0)	(2, 0)
B A'	(1, 1)	(3, 0)
B B'	(1, 1)	(0, 2)

バックワード・インタクション (逆向き推論法)

ゲームの最適な手番を最終の決定節から前方へ
遡って考えていく方法



• 最終の決定節は2つ ①, ②

②においては、プレイヤー3は u を選択する

①において、プレイヤー3は x を

• ①の一段階前の決定節において、

プレイヤー2は、次のステージで進むと、プレイヤー3は x を

選ぶことは分かっている。つまり a を選択すると利得は -1 になる。

それと b を選択した場合の利得 4 と比較する。

→ つまり b を選ぶ

- 最初の決定節において、プレイヤー1は、
今後の展開を見通した上で意思決定する。

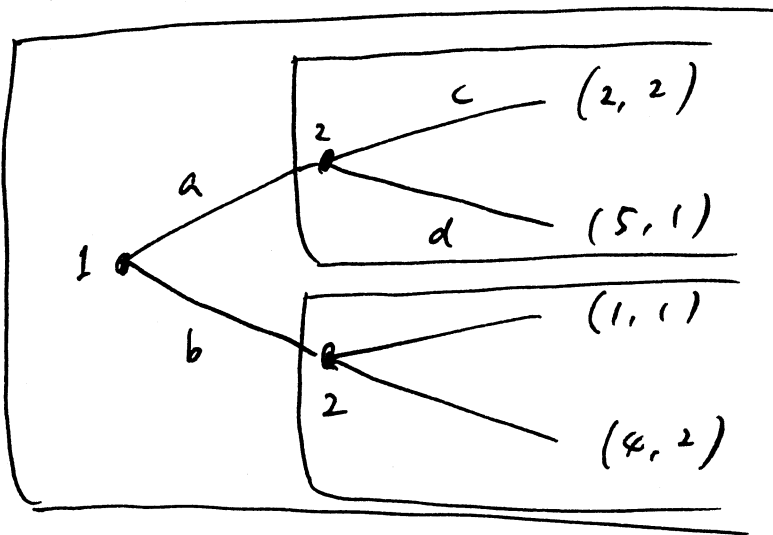
Rを選ぶ \rightarrow 次の決定節にて、プレイヤー2は b を選ぶ
 \rightarrow 自分(プレイヤー1)の利得は 5 になる。

Lを選ぶ \rightarrow 次の決定節にて、プレイヤー3は U を選ぶ
 \rightarrow 自分(プレイヤー1)の利得は -1 になる。

以上を見越した上で R を選択!

サブゲーム (部分ゲーム)

動学ゲームの展開型の最終節を除く任意の決定節から始まるそれ以降の完結したゲームをサブゲームと呼ぶ。



↑
決定節は3つ。
それに対応して、元の全体のゲームもあわせて
サブゲームは3つある。

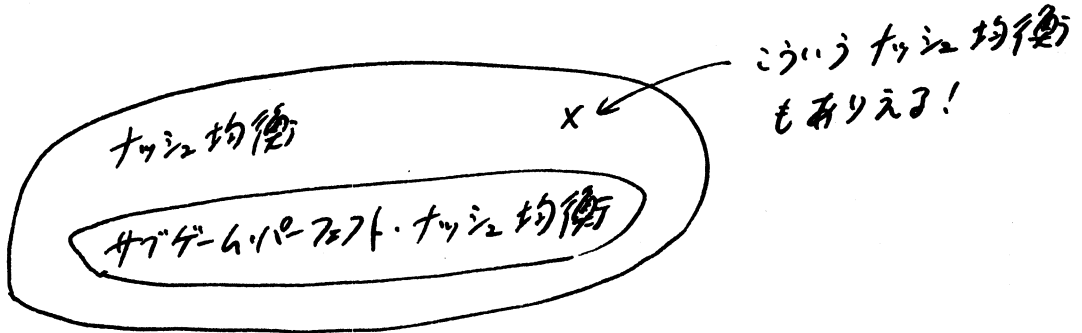
サブゲーム・パーフェクト・ナッシュ均衡

ある戦略の組が、そのゲームの全てのサブゲーム (元のゲームも含む) のナッシュ均衡であるとき、その戦略の組をサブゲーム・パーフェクト・ナッシュ均衡と呼ぶ。

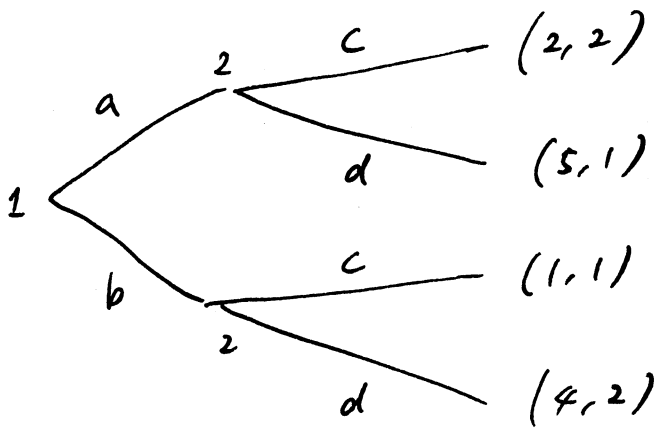
(後ろ向きに解いていくことで見つけることができる。)

● ナッシュ均衡が複数あるときでも、

サブゲーム・パーフェクト・ナッシュ均衡を考えると
均衡を限定できる場合がある。



例.



標準型

1 \ 2	cc	cd	dc	dd
a	(2, 2)	(2, 2)	(5, 1)	(5, 1)
b	(1, 1)	(4, 2)	(1, 1)	(4, 2)

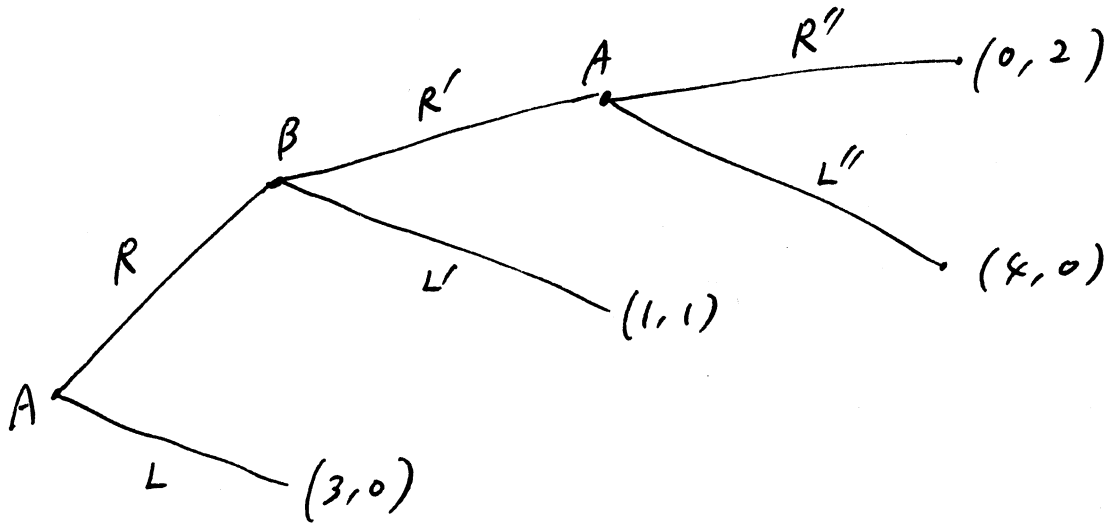
Nash均衡は、

(a, cc) と (b, cd) の2つ

このうち、 (a, cc) はサブゲーム・パーフェクトではない!
サブゲーム・パーフェクト・ナッシュ均衡は、 (b, cd) だけ。

例題

次の3段階の展開型ゲームのナッシュ均衡とサブゲーム・パーフェクト・ナッシュ均衡を全て求めよ。



解答

標準型に書きかえると、以下の通り。

	B	R'	L'
A			
R	R''	(0, 2)	(1, 1)
R	L''	(4, 0)	(1, 1)
L	R''	(3, 0)	(3, 0)
L	L''	(3, 0)	(3, 0)

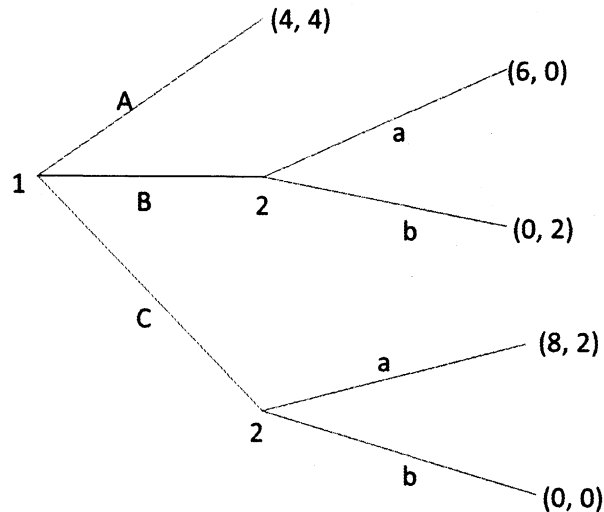
ナッシュ均衡は、 (LR'', L') と (LL'', L') の2つ

のうち、サブゲーム・パーフェクト・ナッシュ均衡は、

(LL'', L') のみ。

コア・マイクロA 第13章 練習問題

1. 次の展開型ゲームの(純粋戦略の)ナッシュ均衡とサブゲーム・パーフェクト・ナッシュ均衡をすべて求めよ。



2. 潜在的犯罪者(プレーヤー1)と裁判官(プレーヤー2)からなるゲームを考える。まず、潜在的犯罪者は、殺人を犯すか我慢するかを決定する。我慢した場合は、潜在的犯罪者の利得は x 、裁判官の利得は10とする。潜在的犯罪者が殺人を犯した場合、裁判官は、彼を死刑にするか無期懲役にするかを決定する。死刑が執行された場合、犯罪者(プレーヤー1)の利得は -10 、裁判官の利得は -2 とする。無期懲役となった場合、犯罪者の利得は0、裁判官の利得は -1 とする。(つまり、この裁判官は、プレーヤー1が犯罪を思いとどまってくれば最も望ましいが、実際に殺人を犯してしまったときには、死刑を執行したくないと思っている。)

(1)この状況を展開型のゲームで表現せよ。

(2) $x = -1$ のとき、サブゲーム・パーフェクト・ナッシュ均衡を求めよ。

(3) x 引き続き $x = -1$ とする。ナッシュ均衡をすべて求めよ。また、その中に、信頼性を欠く脅しは含まれているか？

(4)潜在的犯罪者が殺人を思いとどまるためには、 x はどのような範囲になければならないか？