

نظريه - الألعاب (المباريات)

مباراة = تشير إلى مواقف، التماس أو الصراع بين الخصوم. ذوي الأهداف المتعارضة.
وكل لاعب يمتلك مجموعة من الاستراتيجيات المتاحة التي تكون معروفة لدى الخصم.
أما أي منهما لا يعرف بالصلح الاستراتيجية، التي سوف يستخدمها اللاعب المتنافس
تحاذ الأخر.

الخطه (أو الاستراتيجية) Strategy هي مجموعة من البرامج التي يتم من خلالها تحقيق أهداف
بمجموعة معينة - فهي تقويم البرامج أو تدني حسانها.

مفهوم نظرية الألعاب = يتلخص المفهوم بوجود لعبة - محددة أو مباراة لها هدف
يخافه يسعى من أطراف كل لاعب ومن خلال مراحل خاصة يتم اختيارها حسب
قوانين اللعب وأسلوب اللعبة.

اللاعب = هو وحدة مسئلة لاتخاذ القرار حيث يمكن ان يكون فرد أو جماعة - تقبل في مؤسسه
الخطوة = لهم، النقطة التي يتوجب فيها على اللاعب اتخاذ قرار للاختيار (اليدل) وهناك
توعين من الخطوة

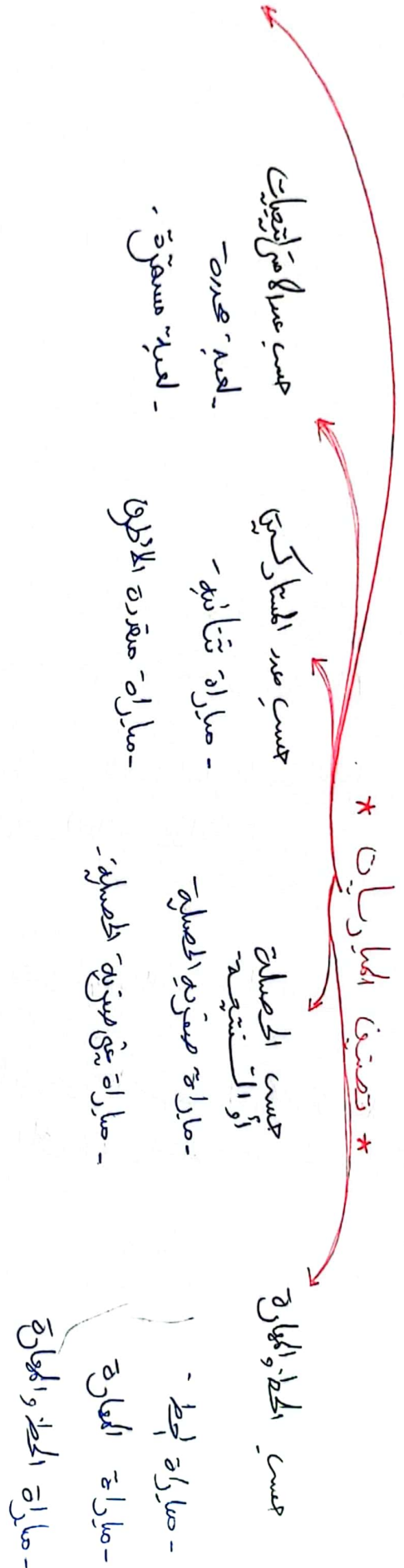
خطوة شحصة = اختيار مدروس وواعي يلحقه البدائل المتاحة - أمام اللاعب (معلومات كاملة)
خطوة عشوائية = اختيار غير واعي (تتضمن الاحتمالات (معلومات غير كاملة) المدمنو

الاستراتيجيات توعان:

استراتيجية بسيطة = (معرفة) = يمارسها اللاعب طوال الوقت بنفس طريقه اللعب طوال الوقت -
(نفس المعيار القراري).

استراتيجية مختلطة = (أمركية) = المعيار القراري الذي يحيد التصرف الذي يجب ان يسلكه
اللاعب - الاعتماد على مجموعة من الاحتمالات التي التوزيع الاحتمال الذي يخصص احتمالات محددة لاختيار كل
من الاستراتيجيه البسيطة -

لعقد ذات شخصين ومجموع صفات
لكن لعقد بغيره



لعبة ذات شخصين ومجموع صفري

هذه اللعبة تتطلب طرفين متزاعم. وان مجموع ما يحصله أحد الطرفين يساوي مجموع ما يحصله الطرف الثاني.

ويصنف هذا النوع حسب عدد الاستراتيجيات التي يمتلكها اللاعب. فمثلا إذا كان اللاعب الأول يمتلك استراتيجيتين، واللاعب الثاني ثلاث استراتيجيات نقول ان اللعبة تتم وفق الشكل (2×3)

إذا كان اللاعب الأول يمتلك 5 استراتيجيات، واللاعب الثاني ثلث 4 استراتيجيات نقول ان اللعبة تتم وفق الشكل (5×4)

تعريف

اللاعب الأول يصرّف ب m استراتيجية، والثاني ب n استراتيجية. إذا اختار اللاعب الأول الاستراتيجية I ($I=1,2,\dots,m$) والثاني J ($J=1,2,\dots,n$) عندئذ ربح اللاعب الأول وبالتالي حسارة اللاعب الثاني يساوي a_{ij} تدعى المصفوفة $[a_{ij}]$ مصفوفة المدفوعات أو الأرباح أو العائد. وهي تأخذ الشكل التالي:

		اللاعب B الثاني						
		1	2	...	J	...	n	
اللاعب A الأول	I	1	a_{11}	a_{12}	...	a_{1j}	...	a_{1n}
	2	a_{21}	a_{22}	...	a_{2j}	...	a_{2n}	
	
	i	a_{i1}	a_{i2}	...	a_{ij}	...	a_{in}	
	m	a_{m1}	a_{m2}	...	a_{mj}	...	a_{mn}	

لنتبين أن اللاعب الأول هو اللاعب الناجح أو الرابع وأن اللاعب الثاني هو الخامس وأن المصنوفة [زيد] تعني عن ربع اللاعب A مسايا إذا كانت $0 < \text{زيد}$ وتعني عن خساره إذا كانت أصغرى من الصفر أي $0 < \text{زيد}$ بينما بالنسبة للاعب الثاني فإذا كانت $0 < \text{زيد}$ يعني عن خسارته $0 < \text{زيد}$ تعني عن ربحه

أي إذا استخدم اللاعب A، الاستراتيجيه B واستخدم اللاعب B، الاستراتيجية A عند نقول أن اللاعب B سيدفع إلى اللاعب A ما قيمته زيد إذا كانت (مشرط) $0 < \text{زيد}$ بينما يدفع اللاعب A إلى اللاعب B ما قيمته زيد إذا كانت (مشرط) $0 < \text{زيد}$

مثال لتأخذ اللعبة التاليه بين شخصين وصندوق العطاء والمصنوفة التاليه =

الاستراتيجيه		اللاعب B		
		1	2	3
اللاعب A	1	18	2	0
	2	16	3	10
	3	5	4	5
	4	16	3	2

ملاحظة - نقول عن لعبة انوعا عاقله إذا كانت قيمه اللعبة مساويه للصفر ونقول عندئذ ان اللعبة تحقق مبدأ تكافؤ العرض بالنسبة للاعبين ونقول ان اللعبة لصالح A إذا كانت قيمتها موجبه
 ~ ~ ~ لصالح B ~ ~ ~ سالبه

نفترض ان هناك مشروعين A و B يتنافسان في سوق منتجت معين حيث يهرمن كل منهما ثلاث منتجات في السوق، حيث تعتبر منتجات كل من المشروعين بدائل كاملة لمنتجات الاخر، نفترض ان المشروع الاول A نتيجته لراسده للسوق والقيمتي هي انفاق المستثمرين، وحيث انه يستطيع تقديم منتج رابع متطور. يمكن ان يؤدي الى زياده من نصيبه من السوق بمقدار 10% من الحجم الكلي للسوق. اذ لا يتبع المشروع الثاني B منتج جديد. اما لو اقام به صرف مصاد (تقديم منتج جديد) فان الزيادة في نصيب المشروع الاول A سوف تقتصر على 4%، اما اذا استخدم المشروع الثاني B منتج جديد بينما لم يقدم المشروع الاول A بتقديم منتج جديد فان المسزور الاول حينئذ 6% من نصيبه الحالي من السوق.

المطلوب =

- ماهي الاستراتيجيه المفضله والتي يجب على المشروع الاول اتباعها في ظل هذه الظروف؟

- ماهي استراتيجيه المشروع الاول A المتكافئه لحوال المشروع الثاني B حين تتصفا اذ ان ته بالسياسة الاقتصادية فقط.

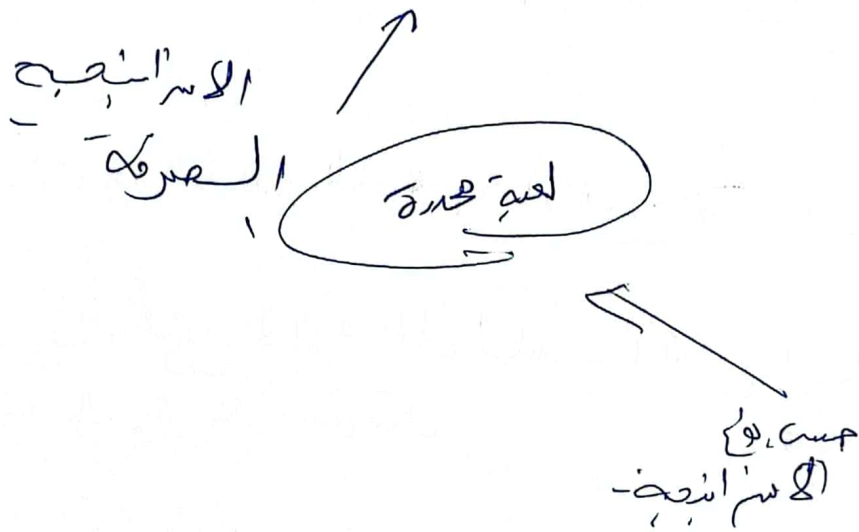
الحل
- يمكن تلخيص البيانات المثال كالتالي:

الاستراتيجية	المشروع B تقدم	
	1	2
1 تقدم	4%	10%
2 لا تقدم	-6%	0% تكاثر العيون

← افضل استراتيجيه للمشروع الاول A هي الاستراتيجية الاولى أي تقديم المنتج الرابع لانه في كل الاحوال سيحصل على زيادة اقتصاها 10% وارساها 4% كنصيب من السوق. اما الاستراتيجية الثانية فانها خاسرة ما تقدمه هو 0% بينما يمكن ان نتحصل عليه هو -6%

دکن المسروع الثاني Φ ليس أقل كفاءة - ضاردا عدم المنتج فإن أقل ما سيجوز - هو
 4% بينما حد يصل على زيادة Φ بها 16% من مصداك الحال . هذا إذا احتار المسروع I
 أما إذا فضل الامتناع عن المشايك فإن نصارته تكون في حدود 10% بينما لقص الحبه 20%
 ومنه فإن اعتبار على زيادة المنتج أفضل من أن لا يقدم ويحصل 10%.

دمه فإن تارة (المسروع المشايك) منتج بقرار أو امتناع المسروع A نسبة 10% كإجمالي
 بينما قرار (المسروع الاول A) الاسترايك الأذلى كأكبر ديمنه مطلفه.



هوارزمية - حل الألعاب ذات الشخصيتين ومجموع المبروري.

فماك طرف كتيمة واساليب متعددة لحل هذا النوع من الألعاب.

وستختصر على التالي:

المرحلة الاولى - ايجاد الاستجابة البسيطة ونقاط الامتثل

توجد ألعاب يستطيع فيها كل لاعب ان يختار استجابة بسيطة رفض له عادة + معتاد
بعض النظر عن سلوك الخصم.

اذا فرضنا ان اللاعب A اختار الاستجابة i فإنه يمكن حصوله على الأقل على z_{ij} و بما أنه حر في اختيار الاستجابة j فإنه سيختار الاستجابة التي رفض له ان يحصل على الأقل على z_{ij} .

$$z_i = \min_j z_{ij} \quad (1)$$

وبالمثل فإن اللاعب B (الخصم الذي رفض اللاعب A) يتوقع باختياره الاستجابة j ان يحصل على الأقل على z_{ij} .

$$Z_j = \max_i z_{ij} \quad (2)$$

عندما نرجع جميع القيم الصغرى

نقول ان اللاعب الثاني رفض ان يحصل على الأقل على

$$\min_j \max_i z_{ij} \rightarrow \text{استراتيجية مثالية}$$

القيمة الصغرى اعظم القيم العصى
القيمة الكبرى خسارة وتداول الحصول على احدى الخيارات

وهنا نقول مباشرة ان
ان اللاعب A رفض ان يحصل على الأقل على $\min_j \max_i z_{ij}$ أي أنه اعتمد على مبدأ كبرى القيم الصغرى من اختياره للاستجابة البسيطة.

اللاعب B يستطيع منع اللاعب A من الحصول على الكمية $\max_i z_{ij}$ أي أنه اعتمد على مبدأ أصغر القيم العصى من اختياره للاستجابة البسيطة.

وسنلاحظ ان

$$\max_j \min_i z_{ij} \leq \min_j \max_i z_{ij}$$

إذا كانت لا يمكن أن تكون لهم الحالة العكسية

$$\max_j \min_i (a_{ij}) > \min_i \max_j (a_{ij})$$
 لأن هذا يعني أن اللاعب A يستطيع أن يجعل زحمه على الأقل $\max_j \min_i a_{ij}$
 ويستطيع اللاعب B جعل A يجزأ من أقل تقاطع من $\min_i \max_j (a_{ij})$

قانون أدنى الأفضليات و أقصى الأفضليات ونقطة المباراة

إذا لم يتساوى بالنسبة للصعود الاستراتيجيات البسيطة المعيارية التالية

$$\left. \begin{aligned} \min_i \max_j [a_{ij}] &= \min_i \max_j (a_{ij}) \\ \max_j \min_i [a_{ij}] &= \max_j \min_i (a_{ij}) \end{aligned} \right\} \text{ : } \underline{\hspace{2cm}}$$

فإنها تحقق الشرط التالي =

$$\max_j \min_i a_{ij} = \min_i \max_j a_{ij} = V$$

V نتيجة المباراة -

عندئذ نقول أن المصفوفة $A = [a_{ij}]$ نقطة استقرار، بمعنى آخر أنه اللاعب الأول A يمكن أن يختار استراتيجية زحمه على V يمكنه من أن يجعل على الأقل على V وان اللاعب B يمكن أن يختار استراتيجية V هو أفضل من أن اللاعب الأول A سوف لن يحصل على أكثر من V

وبذلك نقول أن الزوج من الاستراتيجيات (i, j) شكل نقطة

توازن للعبة. ونقول أن اللعبة التي تحتوي نقطة توازن فانها لعبة

مستقرة ومحددة بدقة والاستراتيجيات المتقابلة لهذه النقطة هي خططه الأقل حسارة للاعبين -

كخلاصة

1- الشرط اللازم، والمتاحي ليس يكون للعيب - نقطة توازن هو وجود عنصر
 في مصفوفة - إعادة يمثل في نفس الوقت أقصى قيمة في المسطر
 وأكبر قيمة في العمود .

مثال لكن لدينا مصفوفة - إعادة التالية :

الاستراتيجيات		اللاعب B		
		1	2	3
اللاعب A	1	-1	6	-2
	2	2	4	6
	3	-2	-6	12

$(A = (9, 11, 9))$

الحل

الاستراتيجيات		اللاعب B			min
		1	2	3	
اللاعب A	1	-1	6	-2	-2
	2	2	4	6	2
	3	-2	-6	12	-6
max _{ij} a _{ij}		2	6	12	

$\max \min a_{ij} = 2$

$\min \max (a_{ij}) = 2$

اننا نلاحظ اللاعب A اختيار الاستراتيجية 2
 واللاعب B اختيار الاستراتيجية 1
 القيمة متوازنة
 نقطة التوازن $V = 2$
 $\min \max a_{ij} = V \Rightarrow V = 2$

المرحلة الثانية:

إذا كانت مصفوفة لا تحتوي لفظة توازن

$$\max_i \min_j d_{ij} \neq \min_j \max_i (d_{ij})$$

عندها فإن كل لاعب سيلعب إلى اختيار مزيجاً من الاستراتيجيات ويتسبب محيرة. إن أن كل لاعب سيتصرف ما يسهل بالاستراتيجية المركبة. وهو التوزيع الاحتمالي الذي يبين احتمالات هذه لكل استراتيجيات بسيطة. وهذه اللعبة تكون محصورة في المطال =

$$\max_i \min_j (d_{ij}) \leq V \leq \min_j \max_i (d_{ij})$$

ولفناخذ حاسب:

1- إذا كانت المصفوفة مؤلفة من $(m \times n)$ المرحلة الرابعة -

2- مصفوفة اللعبة من الشكل (2×2) المرحلة الثالثة -

المرحلة الثالثة - المصفوفة من الشكل (2×2)

الاستراتيجيات	اللاعب B	
	H 1	(1-H) 2
P 1	d_{11}	d_{12}
	(1-P) 2	d_{21}

إذا كان اللاعب A يريد أن يزيد من ربحه إلى أكبر قيمة

ممكنة - سيختار الاستراتيجية الأولى باحتمال P أو الثانية باحتمال $(1-P)$ $(P + (1-P) = 1)$

عندها فإن الاستراتيجية المركبة لللاعب A هي $(P, 1-P)$

أما اللاعب B فيريد أن يتحقق من احتمالات عمارة

سيختار إما الاستراتيجية الأولى باحتمال H أو الثانية باحتمال $1-H$ $(H + (1-H) = 1)$

وبالتالي فإن العائد المتوقع لللاعب A عندما يلعب اللاعب B بالاستراتيجية الأولى فقط هو:

$$U_1 = P d_{11} + (1-P) d_{21}$$

وبالتالي فإن العائد المتوقع لللاعب A عندما يلعب اللاعب B بالاستراتيجية الثانية

$$U_2 = P d_{12} + (1-P) d_{22}$$

أما إذا لعب اللاعب B الاستراتيجية البسيطة، لا يزال بإمكان H والثانية بإمكان (1-H) عندئذ فإن العائد المتوقع للاعب A سيكون

$$V = H \mu_1 + (1-H) \mu_2$$

وهي كمية في صورة بين μ_1 و μ_2 (وذلك لأن $H + (1-H) = 1$)

ولحساب قيمة V من P و $1-P$ يجب أن نتساوى العلاقاتين μ_1 و μ_2

$$P d_{11} + (1-P) d_{21} = P d_{12} + (1-P) d_{22}$$

وبما أن $1 = [P + (1-P)]$ ومنه

إحتمال أن يلعب اللاعب A الاستراتيجية الأولى

$$P = \frac{d_{12} - d_{22}}{(d_{11} + d_{22}) - (d_{12} + d_{21})}$$

إحتمال أن يلعب اللاعب A الاستراتيجية الثانية

$$1-P = \frac{d_{11} - d_{12}}{(d_{11} + d_{22}) - (d_{12} + d_{21})}$$

وتحسب القيمة V من P و $1-P$ في العلاقاتين μ_1 و μ_2

$$V = \frac{d_{12} d_{11} - d_{12} d_{21}}{(d_{11} + d_{22}) - (d_{12} + d_{21})}$$

وبنفس الطريقة نجد أن سال اللاعب B، لتدبره أن يتفص حنارته
إلى أقل قيمة ممكنة يتعين عليه استخدام الاستراتيجيات المركبة $(H, 1-H)$

$$H = \frac{d_{12} - d_{22}}{(d_{11} + d_{22}) - (d_{12} + d_{21})}$$

$$1-H = \frac{d_{11} - d_{21}}{(d_{11} + d_{22}) - (d_{12} + d_{21})}$$

وفي اللعبة ستكون

$$V^* = \frac{(d_{11} d_{22}) - (d_{12} d_{21})}{(d_{11} + d_{22}) - (d_{12} + d_{21})}$$

وهي نفس النتيجة السابقة -

خاتمة

عندما تكون أمام لعبة ذات شخصين ومجموع صفرتي من الشكل (2×2) لا تحتوي نقطة
توازن أو استقرار، عندئذ سيختار كل لاعب ترتيباً من الاستراتيجيات يتناسب فيه $(1-P), P$
 $(1-H), H$ ونجد اللعبة أمثلها V^*

مثال 2 لتكن لعبة المال التالية

اللاعب B		اللاعب A		min
		1	2	
اللاعب A	1	8	-5	-5
	2	2	6	2
max		8	6	

$\max_j \min_i a_{ij} = -5$

$\min_i \max_j a_{ij} = 6$

نلاحظ أن اللعبة مختلطة على نقاط توازن بل تتراوح بين $2 < V^* < 6$
 عند ذلك فإن اللاعب A سيختار الاستراتيجية الأولى، واللاعب B سيختار الاستراتيجية الثانية

$$P = \frac{6 - 2}{(8 + 6) - (-5 + 2)} \Rightarrow P = \frac{4}{17}$$

$$1 - P = \frac{13}{17}$$

وبذلك فإن الحالة متوازنة بين اللاعب A عند الاستراتيجية الأولى واللاعب B عند الاستراتيجية الثانية

$$V = \frac{(6 \cdot 8) - (-5) \cdot 2}{17} = V = \frac{58}{17} = 3,41$$

$$U_1 = P a_{11} + (1 - P) a_{12} \Rightarrow U_1 = \frac{4}{17} \cdot 8 + \frac{13}{17} \cdot (-5) \Rightarrow U_1 = 3,40$$

$$U_2 = \frac{4}{17} \cdot (-5) + \frac{13}{17} \cdot 6 = 3,8$$

$0,61 \cdot 3,4$
 $0,39 \cdot 3,8$

$$V = \frac{4}{17} \cdot 3,40 + \frac{13}{17} \cdot 3,8 = 3,41$$

$H = \frac{6}{17}$ ، $H = \frac{13}{17}$

اللاعب B ، فإن اللاعب A سيختار الاستراتيجية الأولى واللاعب B سيختار الاستراتيجية الثانية

$V = 3,41$ ، $V = 3,41$ ، $V = 3,41$

مصنوفة اللعبة من الشكل $(m \times m)$ المرحلة الرابعة = أي أنه لكل لاعب أكثر من استراتيجيتين. عندئذ نضع الخطوات التالية =

خطوة رقم ١٥، حذف التراكيب المهيمنة - من قبل اللاعبين الأخرى إن أمكن
بالسك - اللاعب A يلعب الأرباع - إذا اوصى مصنوفة اللعبة - أن جميع عناصر
أحد الأسطر ولتكن K أصغر أو ستاوى العناصر المقابلة لها في سطر آخر ولكن لا
أي شيء

$$d_{kj} \leq d_{lj}$$

عندئذ اللاعب A لن يختار الاستراتيجية - K بأي حال من الأحوال لأن استراتيجيته
L ستكون دائماً أفضل من K مهما كانت اختيارات الخصم B عندئذ ^{يمكن} حذف أسطرها
K لأنه يعتبر محكوم من قبل السطر حذف الأسود من السطر

ونفذ الشرع بالتسوية للاعب B إذا كانت استراتيجيته د أفضل من الاستراتيجية ب
مهما كانت الخيارات $d_{is} \geq d_{ir}$ حذف الأفضل من السطر.

خطوة رقم ١٥، إذا استطعنا الوصول إلى مصنوفة من الشكل (2×2) بعد حذف
التراكيب المهيمنة - عندئذ يمكننا إيجاد قيمة اللعبة - كما سبق.

* إذا لم تصبح اللعبة من الشكل (2×2) عندئذ نلجأ إلى إيجاد حل للعبة
بإستخدام إحدى خوارزميات البرمجة الخطية -

مثال، لدينا لعبة التناهي

الاستراتيجيات		اللعبة B					
		1	2	3	4	5	6
اللعبة A	1	1	-2	2	1	2	-2
	2	1	4	1	0	-1	-3
	3	3	2	-1	3	3	1
	4	1	0	2	0	5	1

max min = -1

min max = 5

استطاع الاستراتيجيات التي تحقق للعبة A الكسب، وهو
ومنه تصبح أسماء المحور التالي.

الاستراتيجيات		اللعبة B			
		3	4	6	min
اللعبة A	1	2	1	-2	-2
	2	1	0	-3	-3
	3	1	3	1	-1

max min -1

الاستراتيجيات		اللعبة B	
		3	6
اللعبة A	1	2	-2
	3	-1	1

$P = \frac{1}{3}$

$1-P = \frac{2}{3}$

min max = 1

العودة لحصول الأصلي

- 0 = 1
- 0 = 2
- $\frac{1}{2}$ = 3
- 0 = 4
- 0 = 5
- $\frac{1}{2}$ = 6

B

- $P_1 = \frac{1}{3}$
- $P_2 = 0$
- $P_3 = \frac{2}{3}$
- $P_4 = 0$

$V^0 = 0$

$V^4 = 0$