

Биматричные игры. Решение игр 2×2

Будем рассматривать 2×2 биматричную игру с матрицами выигрышей

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} \\ b_{21} & b_{22} \end{pmatrix}.$$

Матрица A описывает выигрыши первого игрока, B , соответственно, второго. Смешанные стратегии игроков полностью описываются в этом частном случае вероятностью применения своей первой стратегии каждым из игроков, т.е. их можно записать в виде

$$x = (\xi, 1 - \xi), \quad y = (\eta, 1 - \eta).$$

Поскольку $0 \leq \xi, \eta \leq 1$, то каждая игровая ситуация в смешанных стратегиях в 2×2 биматричной игре может быть изображена точкой на единичном квадрате на плоскости (ξ, η) .

(Вопрос: где будут находиться ситуации в чистых стратегиях ?)

Идея нахождения решения игры состоит в следующем: мы опишем множества приемлемых ситуаций для каждого из игроков, затем нарисуем эти множества на единичном квадрате и графически найдем их пересечение. Очевидно, найденное решение (или множество решений) является равновесием по Нэшу.

(Вопрос: как определяется ситуация равновесия по Нэшу ?)

Итак, начнем с первого игрока. Игровая ситуация (x, y) (то есть, первый игрок применяет смешанную стратегию x , а второй — y) будет приемлемой для него, если

$$\begin{aligned} a_1 y^T &\leq x A y^T, \\ a_2 y^T &\leq x A y^T. \end{aligned}$$

Здесь a_i — i -ая строка матрицы выигрышей A . Выражение, стоящее в правой части неравенств, является, очевидно, средним выигрышем первого игрока в ситуации (x, y) . Как видим, условия, делающие ситуацию приемлемой, никак не зависят от матрицы B . Первому игроку абсолютно неинтересно, какой выигрыш получит второй игрок. Конечно, то же самое можно будет сказать и про второго игрока.

Выпишем вначале средний выигрыш первого игрока:

$$\begin{aligned} x A y^T &= (\xi \quad 1 - \xi) \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \eta \\ 1 - \eta \end{pmatrix} = \\ &= (\xi \quad 1 - \xi) \begin{pmatrix} (a_{11} - a_{12})\eta + a_{12} \\ (a_{21} - a_{22})\eta + a_{22} \end{pmatrix} = \\ &= (a_{11} - a_{12} - a_{21} + a_{22})\xi\eta + (a_{12} - a_{22})\xi + (a_{21} - a_{22})\eta + a_{22}. \end{aligned}$$

Если подставить это выражение в два предыдущих неравенства и упростить их, получим следующее:

$$\begin{aligned} (a_{11} - a_{12} - a_{21} + a_{22})(1 - \xi)\eta + (a_{12} - a_{22})(1 - \xi) &\leq 0, \\ (a_{11} - a_{12} - a_{21} + a_{22})\xi\eta + (a_{12} - a_{22})\xi &\geq 0. \end{aligned}$$

Введем обозначения: $C = a_{11} - a_{12} - a_{21} + a_{22}$ и $\alpha = a_{22} - a_{12}$. Условия приемлемости ситуации принимают вид:

$$\begin{aligned} C(1 - \xi)\eta - \alpha(1 - \xi) &\leq 0, \\ C\xi\eta - \alpha\xi &\geq 0. \end{aligned} \tag{*}$$

Рассмотрим три частных случая.

Ситуация $(1, \eta)$. В этой ситуации первый игрок выбирает свою первую стратегию. Значит, $\xi = 1$ и первое неравенство в (*), очевидно, удовлетворено. Значит, ситуация будет приемлемой для первого игрока в этом случае, если

$$C\eta - \alpha \geq 0 ,$$

или

$$\begin{aligned} \eta &\geq \frac{\alpha}{C} , & \text{если } C > 0 , \\ \eta &\leq \frac{\alpha}{C} , & \text{если } C < 0 . \end{aligned}$$

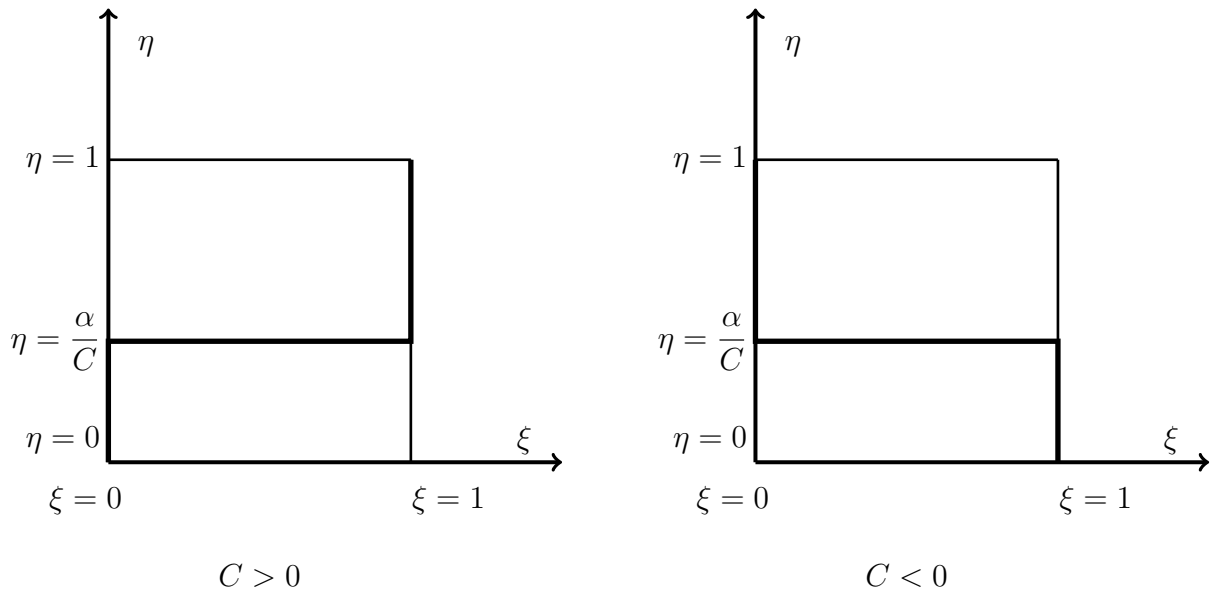
Ситуация $(0, \eta)$. В этой ситуации первый игрок выбирает свою вторую стратегию. Значит, $\xi = 0$ и аналогично предыдущему случаю, одно из условий (*) заведомо выполняется (а именно — второе неравенство), а оставшееся принимает вид:

$$\begin{aligned} \eta &\leq \frac{\alpha}{C} , & \text{если } C > 0 , \\ \eta &\geq \frac{\alpha}{C} , & \text{если } C < 0 . \end{aligned}$$

Ситуация (ξ, η) , $\xi \in (0, 1)$. В такой ситуации мы можем разделить первое неравенство (*) на $(1 - \xi)$, а второе — на ξ . Тем самым, условие приемлемости превращается в уравнение

$$\eta = \frac{\alpha}{C} .$$

Объединение этих трех случаев дает нам все множество приемлемых для первого игрока ситуаций. Изобразим эти ситуации на единичном квадрате.



Заметим, что этот зигзаг может быть и вырожденным. Действительно, если $C = 0$ и $\alpha \neq 0$, то реализуются только первые две ситуации и множество распадется на два отрезка. Наконец, если и $C = 0$, и $\alpha = 0$, то **любая** допустимая ситуация будет приемлемой для первого игрока (матрица выигрышей состоит в таком случае из двух одинаковых строк и игра становится бессмысленной).

Аналогичные размышления позволяют построить такое же множество и для второго игрока. Однако можно поступить и проще, заметив, что можно заменить матрицу A в предшествующих выкладках на B^T , поскольку мы полагаем, что стратегиям первого

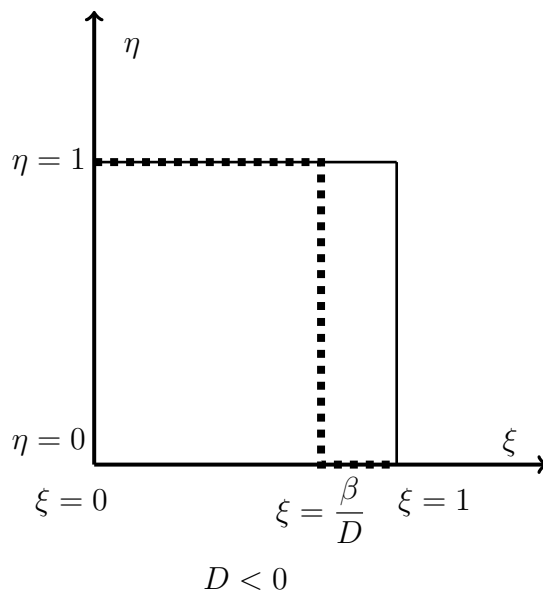
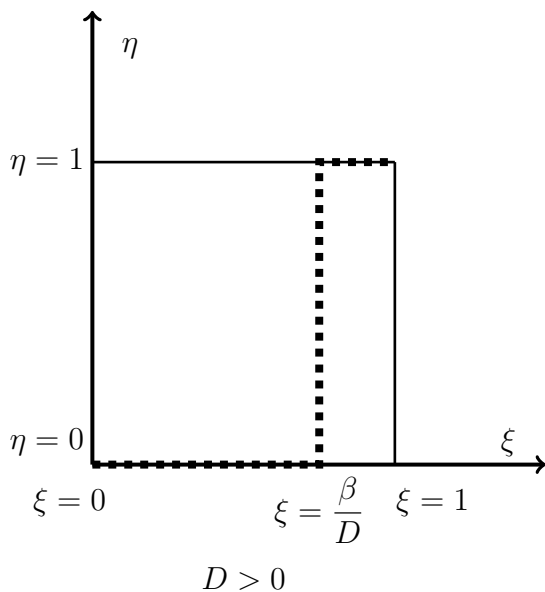
игрока соответствуют строки матрицы, а второго — столбцы. Выполнив эту замену, мы сразу получаем следующий результат: множество приемлемых для второго игрока ситуаций определяется двумя параметрами:

$$D = b_{11} - b_{12} - b_{21} + b_{22}$$

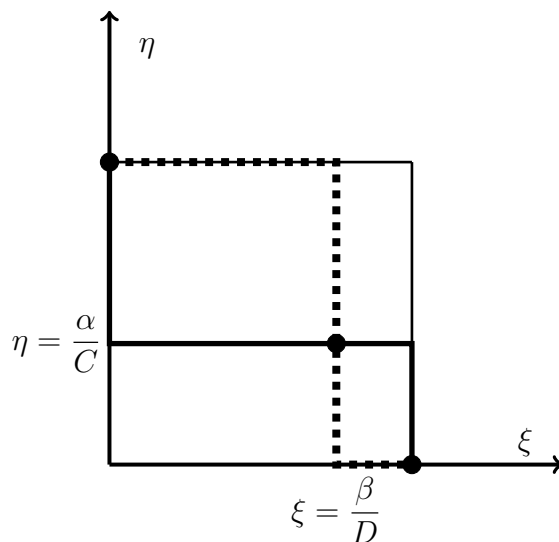
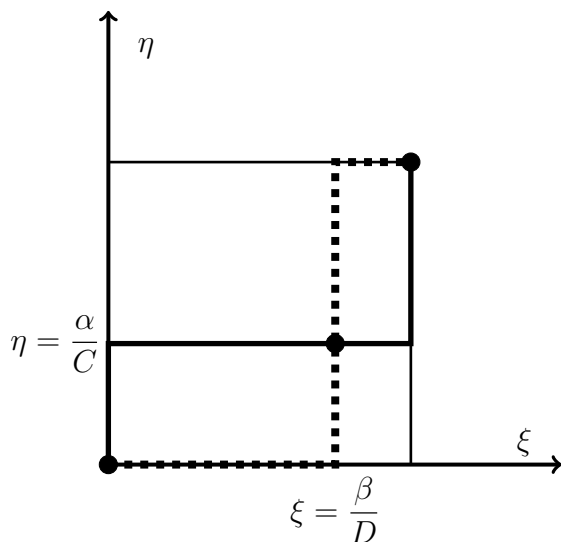
и

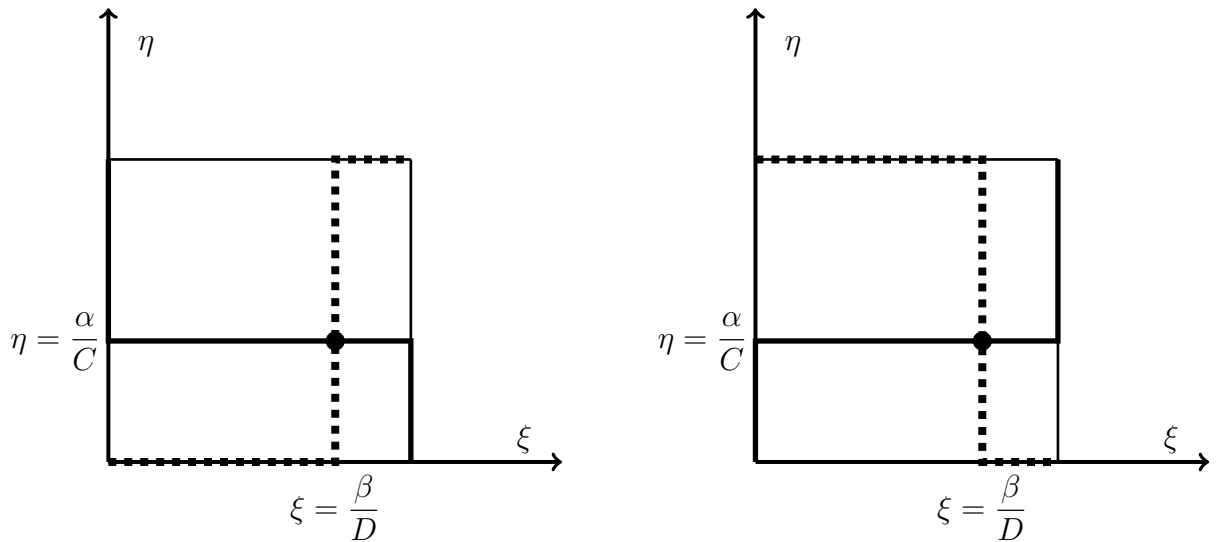
$$\beta = b_{22} - b_{21} .$$

Нарисуем это множество.



Совместим теперь оба эти множества на одном рисунке. В зависимости от знаков величин C и D возможны четыре ситуации:





Как видим, точек равновесия может быть либо три, либо одна. Кроме того, если один или оба зигзага вырождены, возможно бесконечное число равновесных ситуаций.

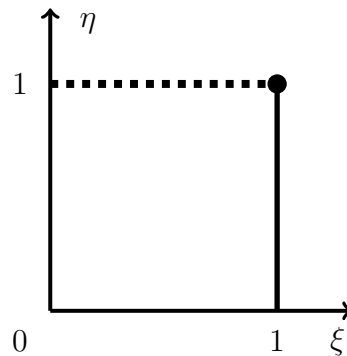
Заметим, что не стоит подходить к изложенному методу слишком формально. Комбинации параметров могут приводит к самым разным ситуациям, которые следует уметь интерпретировать. Рассмотрим несколько примеров.

Пример 1.

Пусть матрицы выигрышей игроков имеют следующий вид:

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 6 \\ 2 & 5 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 4 & 2 \\ 5 & 3 \end{pmatrix}.$$

Применяя рассмотренный метод, получим множества приемлемых ситуаций и изобразим их.



На рисунке непрерывной линией изображено множество приемлемых ситуаций первого игрока, пунктирной — второго. Как видим, в этой игре существует решение в чистых стратегиях: и первый, и второй игрок применяют свои первые стратегии.

Пример 2.

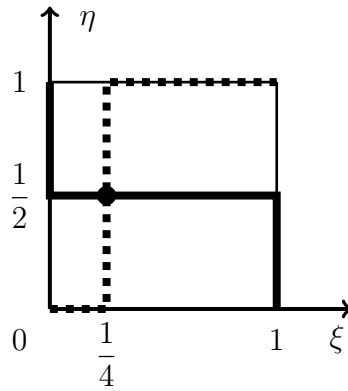
Пусть матрицы выигрышей игроков имеют следующий вид:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 3 & 2 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} -1 & -4 \\ -3 & -2 \end{pmatrix}.$$

В этом случае

$$\begin{aligned} C &= 1 - 4 - 3 + 2 = -4 & \alpha &= 2 - 4 = -2, \\ D &= -1 + 4 + 3 - 2 = 4 & \beta &= -2 + 3 = 1. \end{aligned}$$

Изобразим множества приемлемых ситуаций для обоих игроков:



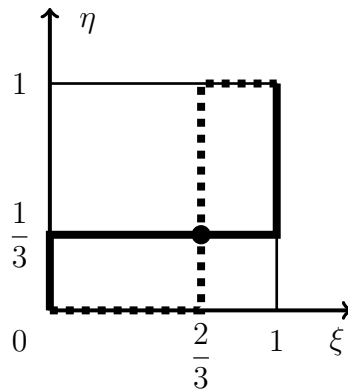
Таким образом, имеется одна ситуация равновесия: $x = \left(\frac{1}{4}, \frac{3}{4}\right)$ и $y = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$.

Пример 3.

Пусть матрицы выигрышей игроков имеют следующий вид:

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix}.$$

Нарисуем множества приемлемых ситуаций для обоих игроков:



Решение в смешанных стратегиях одно — это пара $x = \left(\frac{2}{3}, \frac{1}{3}\right)$ и $y = \left(\frac{1}{3}, \frac{2}{3}\right)$.

Задача подобного типа известна под названием «Семейный спор». Обычно ее излагают в следующей форме: играют двое, муж и жена. Муж хочет смотреть по телевизору футбол, а жена — любимый сериал. Однако оба они предпочтут уступить, лишь бы смотреть передачу вместе. Исходя из этого и распределяются выигрыши.