

Лекции 19-20

КООПЕРАТИВНЫЕ ИГРЫ

Кооперативные игры получаются в тех случаях, когда, в игре n игроков разрешается образовывать определённые коалиции. Обозначим через N множество всех игроков, $N = \{1, 2, \dots, n\}$, а через K – любое его подмножество. Пусть игроки из K договариваются между собой о совместных действиях и, таким образом, образуют одну коалицию. Очевидно, что число таких коалиций, состоящих из r игроков, равно числу сочетаний из n по r , то есть C_n^r , а число всевозможных коалиций равно

$$\sum_{r=1}^n C_n^r = 2^n - 1.$$

Из этой формулы видно, что число всевозможных коалиций значительно растёт в зависимости от числа всех игроков в данной игре. Для исследования этих игр необходимо учитывать все возможные коалиции, и поэтому трудности исследований возрастают с ростом n . Образовав коалицию, множество игроков K действует как один игрок против остальных игроков, и выигрыш этой коалиции зависит от применяемых стратегий каждым из n игроков.

Функция v , ставящая в соответствие каждой коалиции K наибольший, уверенно получаемый его выигрыш $v(K)$, называется характеристической функцией игры. Так, например, для бескоалиционной игры n игроков $v(K)$ может получиться, когда игроки из множества K оптимально действуют как один игрок против остальных $N \setminus K$ игроков, образующих другую коалицию (второй игрок).

Характеристическая функция v называется простой, если она принимает только два значения: 0 и 1. Если характеристическая функция v простая, то коалиции K , для которых $v(K)=1$, называются выигрывающими, а коалиции K , для которых $v(K) = 0$, – проигрывающими.

Если в простой характеристической функции v выигрывающими являются те и только те коалиции, которые содержат фиксированную непустую коалицию R , то характеристическая функция v , обозначаемая в этом случае через v_R , называется простейшей.

Содержательно простые характеристические функции возникают, например, в условиях голосования, когда коалиция является выигрывающей, если она собирает более половины голосов (простое большинство) или не менее двух третей голосов (квалифицированное большинство).

Более сложным является пример оценки результатов голосования в Совете безопасности ООН, где выигрывающими коалициями являются все

коалиции, состоящие из всех пяти постоянных членов Совета плюс ещё хотя бы один непостоянный член, и только они.

Простейшая характеристическая функция появляется, когда в голосующем коллективе имеется некоторое “ядро”, голосующее с соблюдением правила “вето”, а голоса остальных участников оказываются несущественными.

Обозначим через v_G характеристическую функцию бескоалиционной игры. Эта функция обладает следующими свойствами :

1) персональность

$$v_G(\emptyset) = 0,$$

т.е. коалиция, не содержащая ни одного игрока, ничего не выигрывает;

2) супераддитивность

$$v_G(K \cup L) \geq v_G(K) + v_G(L), \text{ если } K, L \subset N, K \cap L \neq \emptyset,$$

т.е. общий выигрыш коалиции не меньше суммарного выигрыша всех участников коалиции;

3) дополнительность

$$v_G(K) + v_G(N \setminus K) = v_G(N) \quad \underline{\underline{(1)}}$$

т.е. для бескоалиционной игры с постоянной суммой сумма выигрышей коалиции и остальных игроков должна равняться общей сумме выигрышей всех игроков.

Распределение выигрышей (делёж) игроков должно удовлетворять следующим естественным условиям: если обозначить через x_i выигрыш i -го игрока, то, во-первых, должно удовлетворяться условие индивидуальной рациональности

$$x_i \geq v(i), \text{ для } i \in N \quad \underline{\underline{(2)}}$$

т.е. любой игрок должен получить выигрыш в коалиции не меньше, чем он получил бы, не участвуя в ней (в противном случае он не будет участвовать в коалиции); во-вторых, должно удовлетворяться условие коллективной рациональности

$$\sum_{i \in N} x_i = v(N) \quad \underline{\underline{(3)}}$$

т.е. сумма выигрышей игроков должна соответствовать возможностям (если сумма выигрышей всех игроков меньше, чем $v(N)$, то игрокам незачем вступать в коалицию; если же потребовать, чтобы сумма выигрышей была больше, чем $v(N)$, то это значит, что игроки должны делить между собой сумму большую, чем у них есть).

Таким образом, вектор $x = (x_1, \dots, x_n)$, удовлетворяющий условиям индивидуальной и коллективной рациональности, называется дележом в условиях характеристической функции v .

Система $\{N, v\}$, состоящая из множества игроков, характеристической функции над этим множеством и множеством дележей, удовлетворя-

ющих соотношениям (2) и (3) в условиях характеристической функции, называется классической кооперативной игрой.

Из этих определений непосредственно вытекает следующая
Теорема. Чтобы вектор $x = (x_1, \dots, x_n)$ был дележом в классической кооперативной игре $\{N, v\}$, необходимо и достаточно, чтобы

$$x_i = v(i) + \alpha_i, \quad (i \in N)$$

причём

$$\alpha_i \geq 0 \quad (i \in N)$$

$$\sum_{i \in N} \alpha_i = v(N) - \sum_{i \in N} v(i) \quad \underline{\underline{(4)}}$$

В бескоалиционных играх исход формируется в результате действий тех самых игроков, которые в этой ситуации получают свои выигрыши. Исходом в кооперативной игре является делёж, возникающий не как следствие действия игроков, а как результат их соглашений. Поэтому в кооперативных играх сравниваются не ситуации, как это имеет место в бескоалиционных играх, а дележи, и сравнение это носит более сложный характер.

Кооперативные игры считаются существенными, если для любых коалиций K и L выполняется неравенство

$$v(K) + v(L) < v(K \cup L),$$

т.е. в условии супераддитивности выполняется строгое неравенство. Если же в условии супераддитивности выполняется равенство

$$v(K) + v(L) = v(K \cup L),$$

т.е. выполняется свойство аддитивности, то такие игры называются несущественными.

Справедливы следующие свойства :

1) для того чтобы характеристическая функция была аддитивной (кооперативная игра – несущественной), необходимо и достаточно выполнение следующего равенства:

$$\sum_{i \in N} v(i) = v(N)$$

2) в несущественной игре имеется только один делёж

$$\{v(1), v(2), \dots, v(n)\};$$

3) в существенной игре с более чем одним игроком множество дележей бесконечно

$$(v(1) + \alpha_1, v(2) + \alpha_2, \dots, v(n) + \alpha_n)$$

где

$$\alpha_i \geq 0 \quad (i \in N), \quad v(N) - \sum_{i \in N} v(i) > 0$$

Кооперативная игра с множеством игроков N и характеристической функцией v называется стратегически эквивалентной игрой с тем же

множеством игроков и характеристической функцией v^1 , если найдутся такие $k > 0$ и произвольные вещественные $C_i (i \in N)$, что для любой коалиции $K \subset N$ имеет место равенство:

$$v^1(K) = k v(K) + \sum_{i \in K} C_i \quad \underline{\underline{(5)}}$$

Смысл определения стратегической эквивалентности кооперативных игр (с.э.к.и.) состоит в том что характеристические функции с.э.к.и. отличаются только масштабом измерения выигрышей k и начальным капиталом C_i . Стратегическая эквивалентность кооперативных игр с характеристическими функциями v и v^1 обозначается так $v \sim v^1$. Часто вместо стратегической эквивалентности кооперативных игр говорят о стратегической эквивалентности их характеристических функций.

Справедливы следующие свойства для стратегических эквивалентных игр:

1. Рефлексивность, т.е. каждая характеристическая функция эквивалентна себе $v \sim v$.
2. Симметрия, т.е. если $v \sim v^1$, то $v^1 \sim v$.
3. Транзитивность, т.е. если $v \sim v^1$ и $v^1 \sim v^2$, то $v \sim v^2$.

Из свойств рефлексивности, симметрии и транзитивности вытекает, что множество всех характеристических функций единственным образом распадается на попарно непересекающиеся классы, которые называются классами стратегической эквивалентности.

Отношение стратегической эквивалентности игр и их характеристических функций переносится на отдельные дележи :

пусть $v \sim v^1$, т.е. выполняется (5), и $x = (x_1, \dots, x_n)$ – дележи в условиях характеристической функции v ; рассмотрим вектор $x^1 = (x_1^1, \dots, x_n^1)$, где $x_i^1 = k x_i + C_i$; для него выполняется

$$x_i^1 = k x_i + C_i \geq k v(i) + C_i = v^1(i);$$

т.е. выполняется условие индивидуальной рациональности, и

$$\sum_{i \in N} x_i^1 = \sum_{i \in N} (k x_i + C_i) = k \sum_{i \in N} x_i + \sum_{i \in N} C_i = k v(N) + \sum_{i \in N} C_i = v^1(N)$$

т.е. выполняется условие коллективной рациональности. Поэтому вектор x^1 является дележом в условиях v^1 . Говорят, что делёж x^1 соответствует дележу x при стратегической эквивалентности $v \sim v^1$.

Кооперативная игра называется нулевой, если все значения её характеристической функции равны нулю. Содержательное значение нулевой игры состоит в том, что в ней игроки не имеют никакой заинтересованности.

Всякая несущественная игра стратегически эквивалентна нулевой.

Определение. Кооперативная игра с характеристической функцией v имеет (0,1)-редуцированную форму, если выполняются соотношения :

$$v(i) = 0 \quad (i \in N),$$

$$v(N) = 1.$$

Теорема. Каждая существенная кооперативная игра стратегически эквивалентна одной и только одной игре в $(0,1)$ -редуцированной форме.

Сформулированная теорема показывает, что мы можем выбрать игру в $(0,1)$ -редуцированной форме для представления любого класса эквивалентности игр. Удобство этого выбора состоит в том, что в такой форме значение $v(K)$ непосредственно демонстрирует нам силу коалиции S (т.е. ту дополнительную прибыль, которую получают члены коалиции, образовав её), а все дележи являются вероятностными векторами.

В игре в $(0,1)$ -редуцированной форме дележём является любой вектор $x = (x_1, \dots, x_n)$, для которого

$$x_i \geq 0 \quad (i \in N) \quad \sum_{i \in N} x_i = 1.$$

ПЕРЕЧИСЛЕНИЕ ХАРАКТЕРИСТИЧЕСКИХ ФУНКЦИЙ

С МАЛЫМ ЧИСЛОМ ИГРОКОВ.

Как было сказано ранее, для каждого множества игроков N существует единственный класс стратегически эквивалентных несущественных игр с множеством игроков N . Таким образом, остаётся рассмотреть классы существенных кооперативных игр.

Рассмотрим сначала классы игр в $(0,1)$ -редуцированной форме для случая игр с **нулевой суммой**.

1. Игры 2-х игроков. Всякая кооперативная игра двух игроков с нулевой суммой является несущественной.

Доказательство. Предположим, что имеется существенная кооперативная игра двух игроков с характеристической функцией v , Тогда она должна быть стратегически эквивалентна некоторой игре в $(0,1)$ -редуцированной форме с характеристической функцией v^1 , что означает следующее :

$$v^1(1) = 0, \quad v^1(2) = 0, \quad v^1(1,2) = 1 \quad \underline{\underline{(*)}}$$

По свойству дополненности должно

$$v^1(2) = v^1(1,2) - v^1(1) = 1 - 0 = 1,$$

что противоречит $(*)$. А это значит, что наше предположение о существенности кооперативной игры двух игроков с нулевой суммой неверно.

Итак, класс кооперативных игр двух игроков с нулевой суммой ограничивается несущественными играми.

2. Игры 3-х игроков. Пусть v – характеристическая функция существенной игры в $(0,1)$ -редуцированной форме, тогда

$$v(1) = v(2) = v(3) = 0, \quad v(1,2,3) = 1.$$

По свойству дополнителности имеем :

$$v(1,2) = v(1,2,3) - v(3) = 1 - 0 = 1,$$

$$v(1,3) = v(1,2,3) - v(2) = 1 - 0 = 1,$$

$$v(2,3) = v(1,2,3) - v(1) = 1 - 0 = 1,$$

и, таким образом, характеристическая функция полностью определена. Итак, имеется два класса кооперативных игр трёх игроков с нулевой суммой: класс существенных и класс несущественных игр.

3. Игры 4-х игроков. Рассмотрим все классы стратегической эквивалентности таких игр.

Прежде всего имеется класс несущественных игр в $(0,1)$ -редуцированной форме определим характеристическую функцию v такой игры

$$v(1) = v(2) = v(3) = v(4) = 0$$

$$v(1,2,3,4) = 1.$$

Исходя из свойства дополнителности, получаем

$$v(1,2,3) = v(1,2,3,4) - v(4) = 1 - 0 = 1;$$

$$v(1,2,4) = v(1,2,3,4) - v(3) = 1 - 0 = 1;$$

$$v(1,3,4) = v(1,2,3,4) - v(2) = 1 - 0 = 1;$$

$$v(2,3,4) = v(1,2,3,4) - v(1) = 1 - 0 = 1.$$

Теперь необходимо определить значения характеристической функции на коалициях двух игроков. Всего таких коалиций шесть

$$(1,2), (1,3), (1,4), (2,3), (2,4), (3,4).$$

Характеристическая функция на этих коалициях согласно свойству дополнителности удовлетворяет только следующим соотношениям :

$$v(1,4) = 1 - v(2,3),$$

$$v(1,3) = 1 - v(2,4),$$

$$v(1,2) = 1 - v(3,4).$$

Так как значений неизвестных шесть, а соотношений только три, то значения из шести могут быть выбрана произвольно. Обозначим эти произвольные значения через x_1, x_2, x_3 , т.е.

$$v(1,4) = x_1, v(2,4) = x_2, v(3,4) = x_3,$$

Тогда

$$v(2,3) = 1 - x_1, v(1,3) = 1 - x_2, v(1,2) = 1 - x_3.$$

Кроме того должно быть

$$0 \leq x_1, x_2, x_3 \leq 1,$$

так как значение характеристической функции на коалиции из двух игроков не может быть меньше, чем значение характеристической функции для одного из этих игроков (равное нулю для одного игрока), и не может быть больше, чем значение характеристической функции для коалиции из трёх игроков (равное 1 для трех игроков). Геометрически (x_1, x_2, x_3) можно изобразить как точку единичного куба, т.е. каждому классу стратегической

эквивалентности игр четырёх игроков будет соответствовать точка единичного куба.

Итак, множество классов стратегической эквивалентности существенных игр четырёх игроков бесконечно и зависит от трёх произвольных параметров.

4. Игры, состоящие из более чем 4-х игроков, имеют большее разнообразие классов стратегической эквивалентности существенных игр.

Так, размерность множества классов игр n игроков равна $2^{n-1} - n - 1$, т.е. имеется $2^{n-1} - n - 1$ произвольных параметров.

Рассмотрим теперь кооперативные игры без условия **постоянства суммы**.

1. Для игр 2-х игроков множество $N = \{1, 2\}$, условия редуцированности дают

$$v(\emptyset) = v(1) = v(2) = v(1, 2) = 1.$$

Таким образом, существенные кооперативные игры двух игроков с ненулевой суммой составляют один класс стратегической эквивалентности.

2. Для игр 3-х игроков множество $N = \{1, 2, 3\}$, условия редуцированности дают

$$v(\emptyset) = v(1) = v(2) = v(3) = 0; \quad v(1, 2, 3) = 1.$$

Значения характеристической функции на множествах коалиций двух игроков произвольные (здесь нет условия дополненности)

$$v(1, 2) = C_3, \quad v(1, 3) = C_2, \quad v(2, 3) = C_1,$$

но удовлетворяющие условию

$$0 \leq C_1, C_2, C_3 \leq 1.$$

Таким образом, классы стратегической эквивалентности общих кооперативных игр трёх игроков могут быть поставлены в соответствие точкам трёхмерного единичного куба подобно тому, как это получилось для игр 4-х игроков с нулевой суммой.

Для игр более 3-х игроков с ненулевой суммой рассмотрения аналогичны.

Для исследования игр большое значение имеет возможность учёта предпочтения дележей, который осуществляется с помощью понятия доминирования.

Определение. Пусть имеется два дележа $x = (x_1, \dots, x_n)$ и $y = (y_1, \dots, y_n)$ в кооперативной игре $G = \{N, v\}$, и $K \subset N$ – некоторая коалиция. Тогда дележ x доминирует y по коалиции K , если

1) $\sum_{i \in K} x_i \leq v(K)$ (свойство эффективности доминирующего платежа)

2) $x_i > y_i$ для всех $i \in K$ (свойство предпочтительности)

Свойство эффективности означает, что сравниваемый коалицией дележ x должен быть, реализуемым этой коалицией: сумма выигрышей каждого из членов коалиции не должна превосходить уверенно получаемое ею количество. В противном случае коалиция, встретившись с дележом, дающим ей столько, сколько она самостоятельно не в состоянии добиться,

должна согласиться на него и не заниматься его сравнением с какими либо другими дележами.

Условие предпочтительности отражает необходимость “единодушия” в предпочтении со стороны коалиции: если хотя бы одно из неравенств $x_i > y_i$ будет нарушено, т.е. если хотя бы для одного из членов коалиции K выигрыш в условиях дележа y будет не меньшим, чем в условиях дележа x , то можно будет говорить о предпочтении дележа x дележу y не всей коалицией K , а только теми её членами, для которых соответствующее неравенство $x_i > y_i$ соблюдается.

Соотношение доминирования x над y по коалиции K обозначается через

$$x \underset{K}{>} y.$$

Определение. Делёж x доминирует y , если существует такая коалиция K , для которой делёж x доминирует y . Это доминирование обозначается так:

$$x > y.$$

Наличие доминирования $x > y$ означает, что в множестве игроков N найдётся коалиция, для которой x предпочтительнее y . Отношение доминирования не обладает полностью свойствами рефлексивности, симметрии, транзитивности, возможна только частичная симметрия и транзитивность. Соотношение доминирования возможно не по всякой коалиции. Так, невозможно доминирование по коалиции, состоящей из одного игрока или из всех игроков.

Справедлива следующая теорема.

Теорема. Если v и v^1 – две стратегически эквивалентные характеристические функции, причём дележам x и y соответствуют дележи x^1 и y^1 , то из $x > y$ следует $x^1 > y^1$.

Очевидно, все явления, описываемые в терминах доминирования дележей, относятся к классам стратегической эквивалентности, поэтому достаточно изучать эти классы (а не сами игры) для существенных игр по их (0,1)-редуцированной форме, а для несущественных игр – по нулевым играм.

В любой несущественной игре имеется только один делёж, поэтому никаких доминирований в ней нет.

Рассмотрим доминирование дележей в существенной игре на следующем примере.

Пример. Пусть имеется (0,1)-редуцированная форма существенной игры трёх игроков с постоянной суммой (равной 1). Поскольку доминирование невозможно ни по одной из одноэлементных коалиций 1,2,3, а также по коалиции, состоящей из всех трёх игроков, то доминирование возможно только по одной из двухэлементных коалиций $\{1,2\}$, $\{1,3\}$, $\{2,3\}$.

Для наглядности доминирования дележей введём понятие бароцентрических координат. Осями координат служат три оси x_1, x_2, x_3 , составляющие между собой одинаковые углы 60° , ось x_3 находится на расстоянии единицы от точки пересечения осей x_1 и x_2 (рис.1), координаты точки $x = (x_1, x_2, x_3)$ – соответственно расстояния от этой точки до осей x_1, x_2, x_3 , взятые с такими знаками, как указано на рис.1. (Например, для точки x на рис.1. $x_1 < 0, x_2 > 0, x_3 > 0$).

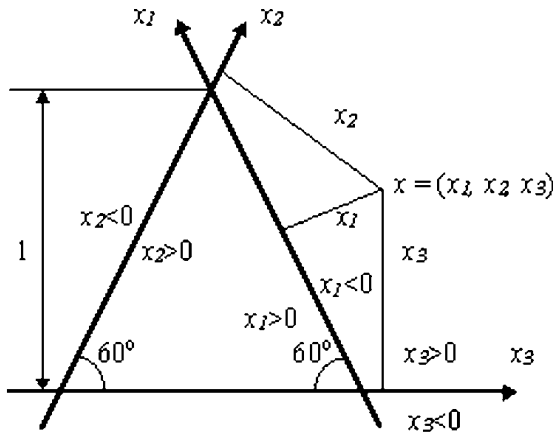


Рис.1

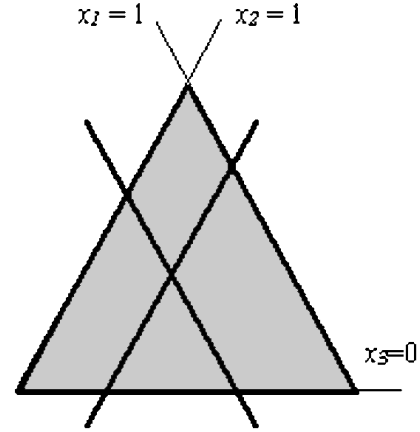


Рис.2

В бароцентрической системе координат всегда выполняется равенство

$$x_1 + x_2 + x_3 = 1. \quad (6)$$

В плоскости всегда имеется точка с координатами x_1, x_2, x_3 , удовлетворяющими равенству (6). По этому бароцентрическая система координат автоматически удовлетворяет одному из условий, определяющих исход игры трёх игроков. С другой стороны, поскольку игра в $(0, 1)$ -редуцированной форме, то точка x должна находиться в заштрихованном треугольнике (см. рис. 2). Дележи x_1, x_2, x_3 должны удовлетворять неравенствам

$$x_1 + x_2 \leq v(1, 2), \quad x_1 + x_3 \leq v(1, 3), \quad x_2 + x_3 \leq v(2, 3).$$

Очевидно, из условия дополненности, что

$$x_1 + x_2 = 1 - x_3 \leq 1 = v(1, 2), \quad x_1 + x_3 \leq 1, \quad x_2 + x_3 \leq 1.$$

Делёж $x = (x_1, x_2, x_3)$ доминирует делёж $y = (y_1, y_2, y_3)$

по коалиции $\{1, 2\}$, если $x_1 > y_1, x_2 > y_2$;

по коалиции $\{1, 3\}$, если $x_1 > y_1, x_3 > y_3$;

по коалиции $\{2, 3\}$, если $x_2 > y_2, x_3 > y_3$,

т.е. если делёж y находится в одном из заштрихованных параллелограммов (за исключением трёх граничных прямых, проходящих через точку x) на рис. 3, то делёж x доминирует делёж y , а всякая точка находящаяся в не заштрихованных треугольниках, является предпочтительнее исхода x .

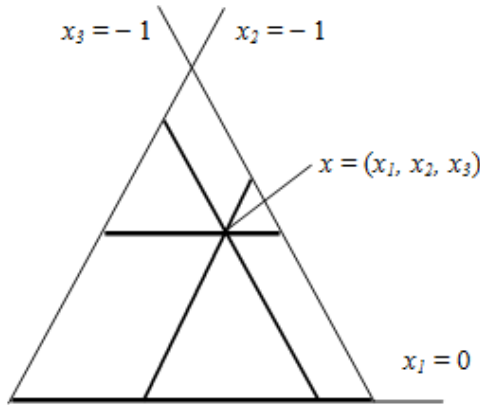


Рис. 3

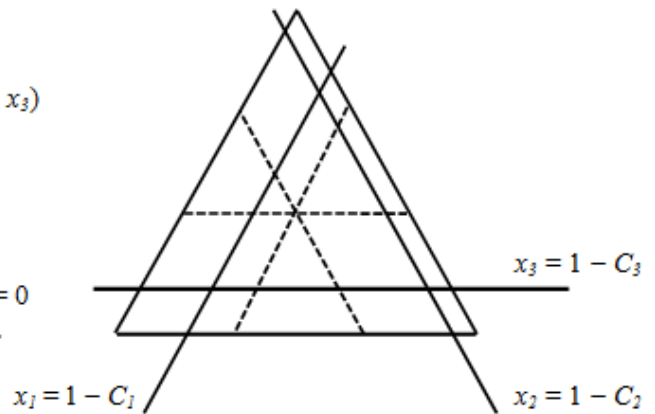


Рис. 4

Таким образом, если x и y – два исхода и ни один из них не предпочтительнее другого, то соответствующие точки лежат на прямой, параллельной одной из координатных осей.

Пример. Пусть имеется $(0, 1)$ -редуцированная игра трёх игроков с ненулевой суммой.

Рассмотрим сначала условия доминирования дележа $x = (x_1, x_2, x_3)$ над дележом $y = (y_1, y_2, y_3)$ по коалиции $\{1, 2\}$. В этом случае имеем :

$$\begin{aligned} x_1 + x_2 &\leq v(1, 2) = C_3 \\ y_1 &< x_1, y_2 < x_2. \end{aligned} \quad \underline{\underline{(7)}}$$

Поскольку может быть, что $C_3 < 1$, то первое из условий (7) нельзя отбросить, как это делается в играх с постоянной суммой. Это значит что, x должна быть не ниже прямой

$$x_1 + x_2 = C_3.$$

Или, учитывая (6), последнее уравнение принимает вид

$$x_3 = 1 + C_3.$$

Таким образом, если делёж x таков, что

$$x_1 \geq 1 - C_1, \quad x_2 \geq 1 - C_2, \quad x_3 \geq 1 - C_3, \quad \underline{\underline{(8)}}$$

то имеется три параллелограмма, заштрихованных на рис. 4, находясь в которых, точки x доминируют y .

Если в (8) одно из неравенств, например, третье не имеет места, то есть только 2 параллелограмма, заштрихованных на рис. 5, находясь в некоторых точках x доминирует y .

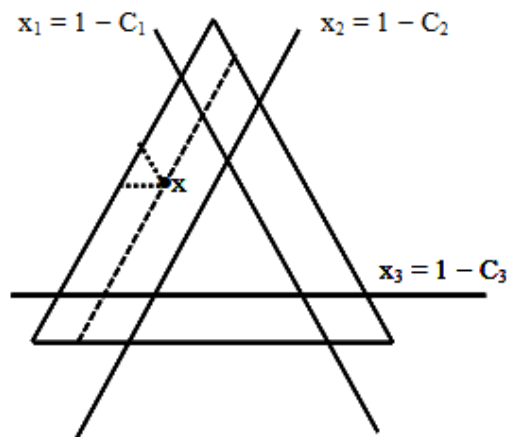


Рис. 5

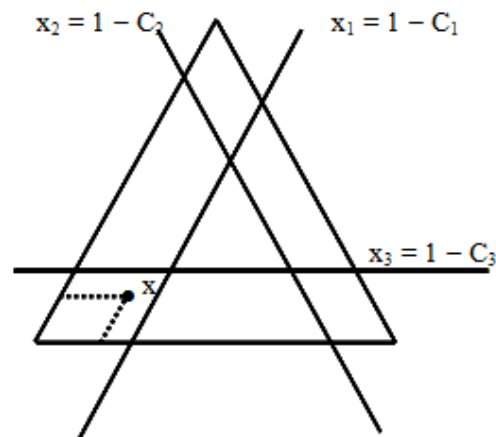


Рис. 6

Из рассмотренного примера видно, что возможно много вариантов, которые возникают при изучении вопросов, связанных с доминированием дележей в кооперативных играх. С ростом числа игроков чрезвычайно быстро растёт количество таких вариантов. В связи с этим возникает необходимость выделения *вполне устойчивых дележей*, т.е. таких дележей, которые не доминируются никакими другими дележами. Множество вполне устойчивых дележей в кооперативной игре называется *c-ядром* этой игры.

Теорема. Для того чтобы делёж x принадлежал c -ядру кооперативной игры с характеристической функцией v , необходимо и достаточно, чтобы для любой коалиции K выполнялось неравенство

$$v(K) \leq \sum_{i \in K} x_i \quad (9)$$

Поскольку неравенства (9) линейны относительно x , то из последней теоремы следует, что c -ядро в любой кооперативной игре является выпуклым многогранником.

К особенностям кооперативных игр относительно существования c -ядра относятся :

- 1) в несущественной игре c -ядро существует и состоит из единственного дележа этой игры;
- 2) во всякой существенной игре с постоянной суммой c -ядро пусто.

Для общей игры трёх игроков в $(0; 1)$ -редуцированной форме имеем следующее (рис. 7).

Её характеристическая функция имеет вид :

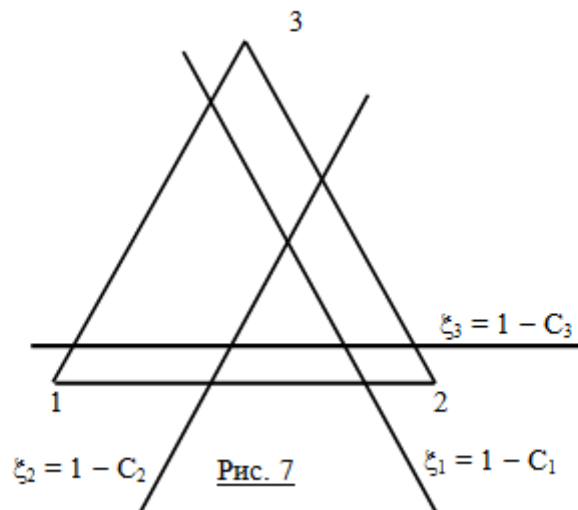
$$\begin{aligned} v(\emptyset) = v(1) = v(2) = v(3) &= 0; \\ v(1, 2, 3) &= 1, \\ v(1, 2) = C_3; \quad v(1, 3) = C_2; \quad v(2, 3) &= C_1, \\ \text{где } 0 \leq C_1, C_2, C_3 &\leq 1. \end{aligned}$$

На основании последней теоремы для принадлежности дележа x c -ядру необходимо и достаточно выполнение неравенств

$$x_1 + x_2 \geq C_3, \quad x_1 + x_3 \geq C_2, \quad x_2 + x_3 \geq C_1$$

или, используя равенство $x_1 + x_2 + x_3 = 1$, получим

$$x_3 \leq 1 - C_3, \quad x_2 \leq 1 - C_2, \quad x_1 \leq 1 - C_1. \quad (10)$$



Это означает, что точка x должна лежать ближе к i -й вершине основного треугольника (см. рис. 7), чем прямая

$$\xi_i = 1 - C_i \quad (i = 1, 2, 3) \quad (11)$$

Из неравенства (10) путём суммирования получим

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 3 - (C_1 + C_2 + C_3)$$

или, учитывая, что $x_1 + x_2 + x_3 = 1$, получим

$$C_1 + C_2 + C_3 \leq 2. \quad (12)$$

Неравенство (12) является необходимым условием существования непустого s -ядра. С другой стороны, если (12) выполняется, то можно взять такие неотрицательные $\varepsilon_1, \varepsilon_2, \varepsilon_3$, чтобы

$$\sum_{i=1}^3 (C_i + \varepsilon_i) = 2,$$

и положить

$$x_i = 1 - C_i - \varepsilon_i \quad (i = \overline{1,3})$$

Такие значения x_i и удовлетворяют неравенствам (10), т.е. такой делёж $x = (x_1, x_2, x_3)$ принадлежит s -ядру.

Геометрически непустое s -ядро является заштрихованным треугольником (рис. 7), со сторонами, выраженными уравнениями (11)

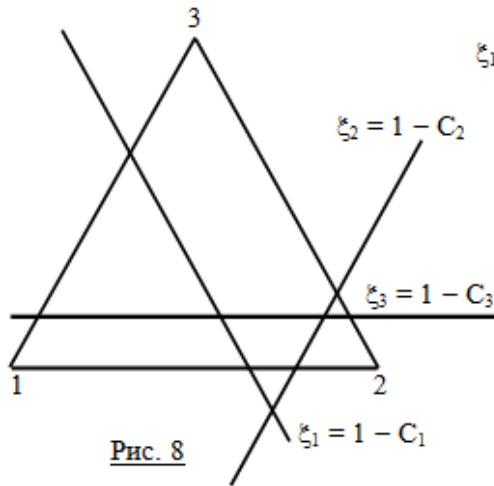


Рис. 8

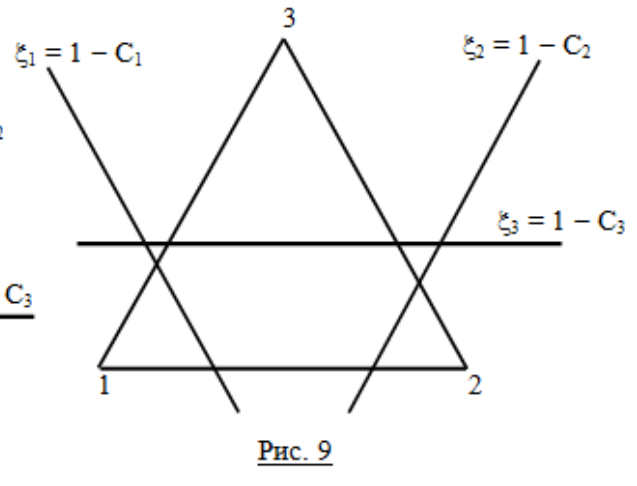


Рис. 9

при условии, что выполняется соотношение

$$\xi_1 + \xi_2 + \xi_3 = 1,$$

и решения любой пары уравнений (11) являются неотрицательными. Так, например, рассмотрим систему

$$\xi_1 = 1 - C_1, \quad \xi_2 = 1 - C_2.$$

Поскольку $0 \leq C_1 \leq 1, 0 \leq C_2 \leq 1$, то $\xi_1, \xi_2 \geq 0$. Отсюда получаем

$$\xi_3 = 1 - \xi_1 - \xi_2 = 1 - (1 - C_1) - (1 - C_2) = C_1 + C_2 - 1.$$

Для того, чтобы было $\xi_3 \geq 0$, необходимо чтобы

$$C_1 + C_2 - 1 \geq 0$$

или

$$C_1 + C_2 \geq 1.$$

В этом случае c -ядро представлено на рис.7 в виде заштрихованного треугольника внутри основного треугольника. Аналогично рассматриваются остальные возможные варианты сочетаний неравенств. Например, если $C_1 + C_2 < 1$, то c -ядро имеет вид заштрихованного четырёхугольника внутри основного треугольника (рис.8). Вообще многогранник, представляющий c -ядро, образуется как выпуклый многогранник пересечением прямых (11) и строк основного треугольника. Если, например, выполняются неравенства

$$C_1 + C_2 < 1; \quad C_2 + C_3 < 1; \quad C_1 + C_3 < 1,$$

то c -ядро представляется в виде шестигранника, заштрихованного на рис.9.

Очевидно, в решение кооперативной игры должны входить дележи, лучшие с определённой точки зрения. Так, дележи, входящие в c -ядро, являются устойчивыми в несколько пассивном смысле, т.е. при этих обстоятельствах нет оснований отклоняться от такого дележа. Однако, найти делёж, который не только не доминировался бы какими-либо другими дележами, но сам доминировал бы любой другой делёж, не удаётся. Поэтому решение отыскивают на пути расширения класса дележей. И это

расширение состоит в том, что решением игры должен быть не один делёж, а некоторое их множество.

Дж. фон Нейман и О. Моргенштерн предложили потребовать от множества дележей, которое принимается в качестве решения кооперативной игры следующие два свойства: внутреннюю устойчивость, состоящую в том, чтобы дележи из решений нельзя было противопоставить друг другу, и внешнюю устойчивость, состоящую в возможности каждому отклонению от решения противопоставлять некоторый делёж, принадлежащий решению. В результате мы приходим к следующему определению.

Определение. Решением по Нейману-Моргенштерну (Н-М-решением) кооперативной игры называется множество R дележей в нём, обладающее следующими свойствами :

1) внутренняя устойчивость: никакие два дележа из R не доминируют друг друга;

2) внешняя устойчивость: каков бы ни был делёж S не принадлежащий R , найдётся делёж r , принадлежащий R , который доминировал бы S .

Содержательная интерпретация Н-М-решения состоит в том, что любые две нормы поведения, соответствующие Н-М-решению, не могут быть противопоставлены друг другу; каково бы ни было отклонение от допустимых поведений, найдётся такая коалиция, которая будет стремиться к восстановлению нормы.

Теорема. Если в кооперативной игре существует s -ядро C и Н-М-решение R , то $C \subset R$.

Свойства Н-М-решений.

Н-М-решение кооперативной игры не может состоять только из одного дележа, т.к. в этом случае характеристическая функция игры несущественная.

Недостатки Н-М-решения.

1. Известны примеры кооперативных игр, которые не имеют Н-М-решений. Более того, в настоящее время не известно каких-либо критериев, позволяющих судить о наличии у кооперативных игр Н-М-решений. Тем самым заложенный в Н-М-решении принцип оптимальности не является универсально реализуемым, и область его реализуемости пока остаётся неопределённой.

2. Кооперативные игры, если не имеют Н-М-решения, то, как правило, более одного. Поэтому принцип оптимальности, приводящий к Н-М-решению, не является полным: он, вообще говоря, не в состоянии указать игрокам единственной системы норм распределения выигрыша.

3. Решения существенных кооперативных игр состоит более, чем из одного дележа. Таким образом, даже выбор какого-либо конкретного Н-М-решения ещё не определяет выигрыша каждого из игроков.

4. Понятие Н-М-решения отражает только в очень малой степени черты справедливости.

Перечисленные недостатки отражают положение дел в действительности: большинство экономических и социальных проблем допускает множественные решения, и эти решения не всегда поддаются непосредственному сравнению по их предпочтительности.

Перечисленные недостатки Н-М-решения коалиционных игр способствуют поискам новых подходов. Одним из таких подходов является подход Шепли, суть которого в том, что он строится на основании аксиом, отражающих справедливость дележей.

Определение. Носителем игры с характеристической функцией v называется такая коалиция T , что

$$v(S) = v(S \cap T)$$

для любой коалиции S .

Смысл носителя T состоит в том, что любой игрок, не принадлежащий T , является нейтральным, он не может ничего внести в коалицию и ему ничего не следует выделять из общих средств.

Определение. Пусть v – характеристическая функция кооперативной игры n игроков, π – любая перестановка множества N игроков. Через πv обозначим характеристическую функцию и той игры, что для коалиции $S = \{i_1, i_2, \dots, i_s\}$ будет

$$v(\{\pi(i_1), \pi(i_2), \dots, \pi(i_s)\}) = v(S).$$

Содержательный смысл функции πv состоит в том, что если в игре с характеристической функцией v поменять местами игроков согласно перестановке π , то получим игру с характеристической функцией πv .

Аксиомы Шепли.

1°. Аксиома эффективности. Если S – любой носитель игры с характеристической функцией v , то

$$\sum_{i \in S} \varphi_i(v) = v(S)$$

Иными словами, “справедливость требует”, что при разделении общего выигрыша носителя игры ничего не выделять на долю посторонних, не принадлежащих этому носителю, равно как и ничего не брать с них.

2°. Аксиома симметрии. Для любой перестановки π и $i \in N$ должно выполняться

$$\varphi_{(\pi i)}(\pi v) = \varphi_i(v),$$

т.е. игроки, одинаково входящие в игру, должны “по справедливости” получать одинаковые выигрыши.

3°. Аксиома агрегации. Если есть две игры с характеристическими функциями v' и v'' , то

$$\varphi_i(v' + v'') = \varphi_i(v') + \varphi_i(v''),$$

т.е. ради “справедливости” необходимо считать, что при участии игроков в двух играх их выигрыши в отдельных играх должны складываться.

Определение. Вектором цен (вектором Шепли) игры с характеристической функцией v называется n -мерный вектор

$$\varphi(v) = (\varphi_1(v), \varphi_2(v), \dots, \varphi_n(v)),$$

удовлетворяющий аксиомам Шепли.

Существование вектора Шепли вытекает из следующей теоремы

Теорема. Существует единственная функция φ , определённая для всех игр и удовлетворяющая аксиомам Шепли.

Определение. Характеристическая функция $\omega_S(T)$, определённая для любой коалиции S , называется простейшей, если

$$\omega_S(T) = \begin{cases} 1, & \text{при } S \subset T, \\ 0, & \text{при } S \not\subset T. \end{cases}$$

Содержательно простейшая характеристическая функция описывает такое положение дел, при котором множество игроков S выигрывает единицу тогда и только тогда, когда оно содержит некоторую основную минимальную выигрывающую коалицию S .

Можно доказать, что компоненты вектора Шепли в явном виде запишутся следующим образом

$$\begin{aligned} \varphi_i(v) &= \sum_{\substack{T \subset N \\ i \in T}} \varphi_i(T) [v(T) - v(T \setminus \{i\})] = \\ &= \sum_{\substack{T \subset N \\ i \in T}} \frac{(t-1)! (n-t)}{n!} [v(T) - v(T \setminus \{i\})], \end{aligned}$$

где t – число элементов в T .

Вектор Шепли содержательно можно интерпретировать следующим образом: предельная величина, которую вносит i -й игрок в коалицию T , выражается как

$$v(T) - v(T \setminus \{i\})$$

и считается выигрышем i -го игрока; $\gamma_i(T)$ – это вероятность того, что i -й игрок вступит в коалицию $T \setminus \{i\}$; $\varphi_i(v)$ – средний выигрыш i -го игрока в такой схеме интерпретации. В том случае, когда v – простейшая,

$$v(T) - v(T \setminus \{i\}) = \begin{cases} 1, & \text{если } T \text{ выигрывающая коалиция,} \\ 0, & \text{если } T \text{ выигрывающая коалиция, а} \\ & T \setminus \{i\} \text{ не выигрывающая коалиция.} \end{cases}$$

Следовательно

$$\varphi_i(v) = \sum_T \gamma_i(T) = \sum_T \frac{(t-1)! (n-t)}{n!},$$

где суммирование по T распространяется на все такие выигрывающие коалиции T , что коалиция $T \setminus \{i\}$ не является выигрывающей.

Пример. Рассматривается корпорация из четырёх акционеров, имеющих акции соответственно в следующих размерах

$$a_1 = 10, a_2 = 20, a_3 = 30, a_4 = 40.$$

Любое решение утверждается акционерами, имеющими в сумме большинство акций. Это решение считается выигрышем, равным 1. Поэтому данная ситуация может рассматриваться как простая игра четырёх игроков, в которой выигрывающими коалициями являются следующие:

$$\begin{aligned} & \{2; 4\}, \{3; 4\}, \\ & \{1; 2; 3\}, \{1; 2; 4\}, \{2; 3; 4\}, \{1; 3; 4\}, \\ & \{1; 2; 3; 4\}. \end{aligned}$$

Найдём вектор Шепли для этой игры.

При нахождении φ_1 необходимо учитывать, что имеется только одна коалиция $T = \{1; 2; 3\}$, которая выигрывает, а коалиция $T \setminus \{1\} = \{2; 3\}$ не выигрывает. В коалиции T имеется $t = 3$ игрока, поэтому

$$\varphi_1 = \frac{(t-1)! (n-t)!}{n!} = \frac{2! \cdot 1!}{4!} = \frac{1}{12}.$$

Далее, определяем все выигрывающие коалиции, но не выигрывающие без 2-го игрока: $\{2; 4\}$, $\{1; 2; 3\}$, $\{2; 3; 4\}$. Поэтому

$$\varphi_2 = \frac{1}{12} + \frac{1}{12} + \frac{1}{12} = \frac{1}{4}.$$

Аналогично получаем, что $\varphi_3 = \frac{1}{4}$, $\varphi_4 = \frac{5}{12}$.

В результате получаем, что вектор Шепли равен $\left(\frac{1}{12}; \frac{1}{4}; \frac{1}{4}; \frac{5}{12}\right)$. При этом, если считать, что вес голоса акционера пропорционален количеству имеющихся у него акций, то получим следующий вектор голосования

$$\left(\frac{1}{10}; \frac{2}{10}; \frac{3}{10}; \frac{4}{10}\right),$$

который, очевидно, отличается от вектора Шепли.

Анализ игры показывает, что компоненты 2-го и 3-го игроков равны, хотя третий игрок имеет больше акций. Это получается вследствие того, что возможности образования коалиций у 2-го и 3-го игрока одинаковые. Для 1-го и 4-го игрока ситуация естественная, отвечающая силе их капитала.