

Московский Государственный Университет имени М.В.Ломоносова

Факультет Вычислительной Математики и Кибернетики Кафедра Исследования Операций

Выпускная квалификаионная работа

Исследование модельной игры преподавателя и студента с применением свёртки Гермейера у студента

Автор: группа 411

Кононов Сергей Владиславович

Научный руководитель:

д-р физ.-мат. наук

Новикова Наталья Михайловна

Аннотация

Исследование модельной игры преподавателя и студента с применением свёртки Гермейера у студента

Кононов Сергей Владиславович

В данной работе проводится исследование в области применения разных сверток в игре с векторным выигрышем. Анализируются и сопоставляются решения игры при различной дискретизации непрерывной игры.

Содержание

1	Введение	3
2	Постановка задачи	11
3	Постановка задачи при парметре дискретизации $T=1$	14
4	Решения игры при параметре дискретизации T=1	16
5	Постановка задачи при парметре дискретизации Т=2	19
6	Решение игры при параметре Т=2	20
	6.1 Рассмотрим игру за преподавателя	20
	6.2 Рассмотрим игру за студента	23
7	Графическое изображение матожидания критерия	40
8	Выигрыш игрока Студент	43
Cı	Список литературы	

1 Введение

Теорией игр называется математическая теория принятия решений в конфликтных ситуациях. В простейших моделях рассматривается лицо принимающее решение (ЛПР), которое выбирает своё действие из некторого множества стратегий. Считается, что задана целевая функция, которая отражает интресы ЛПР и зависит от выбранных им стратегий. Задача принятия решений состоит в том, чтобы найти стратегию, доставляющую максимум целевой функции. Отличие конфликтной ситуации заключается в том, что решения принимаются не одним лицом, а всеми участниками конфликтной ситуации и функция выигрыша ка-

дого индивида зависит не только от его решения, но и от решения остальных участников. Модель такого вида называется - игрой, а учаастники конфликта - игроками. В рамках данной работы будет рассмотрена задача из теории некооперативных игр - игр, в которых игроки действуют самостоятельно, независимо друг от друга. Определим формально модель игры с несколькими участниками в общем виде.

Есть конечное *множеество игроков* A, которые перенумерованы 1, 2, ..., m. Каждый игрок $a \in A$ имеет *множеество чистых стратегий* $S_a = \{1, 2, ..., n_a\}$, при этом *игровой ситуацией* или просто *ситуацией* называется m-мерный вектор:

$$\mathbf{s} = (s_1, s_2, \dots, s_m) \in \bigotimes_{a \in A} S_a \tag{1}$$

 Φ ункция выигрыша обозначает выигрыша игрока при конкретной ситуации в игре. Она определена для каждого игрока из A и имеет вид:

$$F: S_1 \times S_2 \times \dots \times S_m \to \mathbb{R} \tag{2}$$

Определение 1 Игрой в нормалной форме называется совокупность:

$$G = \langle A, S, F \rangle \tag{3}$$

где:

 $A = \{1, 2, ..., m\}$ - множество игроков,

 $S = \{S_1, S_2, ..., S_m\}$ - множество наборов чистых стратегий игроков,

 $F = \{F_1, \, F_2, ..., \, F_m\}$ - множество функций выигрыша игроков.

Теперь введём фундаментальное понятие в теории игр - равновесие по Нэшу:

Определение 2 Ситуация $s = (s_1^0, s_2^0, ..., s_m^0)$ называется равновесием по Нэшу игры $G = \langle A, S, F \rangle$, если:

$$\max_{s_a \in S_a} F_a(s_1^0, ..., s_{a-1}^0, s_a, s_{a+1}^0, ..., s_m^0) = F_a(s_1^0, ..., s_{a-1}^0, s_a^0, s_{a+1}^0, ..., s_m^0), \ a \in A$$
 (4)

Смысл этого определения заключается в том, что при ситуации в игре, которая является равновесием по Нэшу, одному игроку индивидуально не выгодно отклоняться от своей стратегии.

До этого мы рассматривали функции выигрыша игроков, которые имели вид: (2), т.е. каждому игроку соответсвовало одно значение, зависящее ситуации игры. Однако не всегда интересы могут быть выражены одним критерием. Часто возникают разные оценки качества принимаемого решения, причем они могут быть противоречивыми и их нельзя свести друг у другу. Например характеристиками решени могут быть значения (время, деньги) или (математическое ожидание, дисперсия). Следуя этим рассуждениям рассмотрим обобщение игры (3) такое, что функция выигрыша игроков имеет вид:

$$F: S_1 \times S_2 \times \dots \times S_m \to \mathbb{R}^m, \ m \in \mathbb{N}$$
 (5)

Такое обощение ближе к реальным ситуациям в которых рассматриваются несколько значимых параметров. Для примера такой игры можно привести задачу выбора машины: допустим покупателю важно чтобы машина имела большую мощность, достаточный уровень безопасности и мало стоила, продавцу же важно, чтобы она стоила как можно дороже и кроме того следует продавать машины из которые плохо покупают. Таким образом мы получили игру, в которой игроки имеют два и тра критерия соответсвенно, которые важны для них при выборе стратегии. Пока что мы допустили существование игры с такой функцие выигры, формализцию и подробное описание будет позже.

Приведённые выше обощения приводят нас к другому разделу математики, а именно — *многокритериальной оптимизации*. Рассмотрим следующую задачу которая относится к этой области.

$$\max_{x \in X} F(x) = (f_1(x), \dots, f_n(x)), \ X \subseteq \mathbb{R}^n$$
(6)

Это задача заключается в том, что у нас есть n-мерная функция, которая

представляет собой множество значений критериев, зависящая от параметров, которые принадлежат некоторому множеству. Особенность заключается в том, что правило сравнения двух векторов не определено однозначно, т.е. в общей задаче не всегда можно точно сказать, какой из двух векторов значений функции предпочтительнее. Для внесения определённости в задачу, введём понятие оптимальных по Парето и оптимальных по Слейтеру векторов в задаче (6).

Определение 3 Допустимое решение $\hat{x} \in X$ называется эффективным по Слейтеру (эффективным по Парето) для задачи

$$\max_{x \in X} F(x) = (f_1(x), \dots, f_n(x)), \ X \subseteq \mathbb{R}^n$$

если **не** существует $x \in X$ такого, что $f_k(x) > f_k(\hat{x})$ ($f_k(x) \ge f_k(\hat{x})$) для всех $k = \{1, ..., n\}$. Множетсво всех эффективных по Слейтеру (эффективных по Парето) решений задачи (6) называется множеством Слейтера (множеством Парето) задачи (6).

Другими словами это такое множество значений, при котором значение каждого частного показателя, характеризующего систему, не может быть улучшено без ухудшения других.

Обычно в задача многокритериальной оптимизации требуется (???) найти множество Слейтера. Для этих целей существуют разные методы, в работе далее исследуюется метод свёрток, изначально предложенный Л.С. Шепли [1]. Он заключается в том, что задача (6) заменяется параметрическим семейством скалярных задач

$$\max_{x \in X} C(\{f_i\}_{i=1}^n, \lambda, x), \ \lambda \in \Lambda$$

где:

C – функция свертки частных критериев $\{f_i\}_{i=1}^n$ задачи (6) в единый скалярный критерий,

 λ — параметр свертки заданный на некоторой области определения $\Lambda.$

В текущей работе рассмотрены две различные свёртки – *линейная свёртка* и *обратная логическая свёртка*:

Определение 4 Линейной свёрткой с параметром λ для функции критериев задачи (6) называется функция:

$$L(\lbrace f_i \rbrace_{i=1}^n, \lambda, x) = \sum_{i=1}^n \lambda_i f_i, \tag{7}$$

e

$$\lambda \in \Lambda = \{(\lambda_1, \dots, \lambda_n) \mid \sum_{i=1}^n \lambda_i = 1, \ \lambda_i \ge 0 \ i = 1, \dots n\}.$$
 (8)

Определение 5 свёрткой Гермейера с параметром μ для функции критериев задачи (6) называется функция:

$$G(\{f_i\}, \mu, x) = \min_{i: \mu_i > 0} \mu_i f_i, \tag{9}$$

где

$$\mu \in M = \{(\mu_1, \dots, \mu_n) \mid \sum_{i=1}^n \mu_i = 1, \ \mu_i \ge 0 \ i = 1, \dots n\}.$$
 (10)

Применение линейной свертки в задачах вида (6) обосновывается теоремой Карлина:

Теорема 1 (Карлин [2]) Рассмотрим задачу (6). Пусть множество $X \subseteq \mathbb{R}^n$ выпукло, а функции f_1, \ldots, f_n - вогнуты на нём. Если x^* - эффективная по Парето точка, тогда существует вектор $\lambda \in \Lambda$ из (8) такой, что x^* является точкой максимума функции (7) по переменной x.

Гермейером была предложена свертка, которая также аппроксимирует множество Слейтера. Её применение в многокритериальных задачах обосновывается следующей теоремой: **Теорема 2** (Гермейер [3]) Рассмотрим задачу (6). Пусть x^* - эффективная по Слейтеру точка, причем $f_i(x^*) > 0, \ldots, f_n(x^*) > 0$. Тогда существует вектор $\mu \in M$ из (12) и x^* является точкой максимума функции (11) по переменной x.

В работе будет использоваться модификация свёртки Гермейера - обратная логическая свертка. Она отличается только тем, что веса стоят в знаменателе, а не в числителе.

Определение 6 Обратной логической свёрткой с параметром μ для функции критериев задачи (6) называется функция:

$$G(\{f_i\}, \mu, x) = \min_{i:\mu_i > 0} \frac{f_i}{\mu_i},\tag{11}$$

e

$$\mu \in M = \{(\mu_1, \dots, \mu_n) \mid \sum_{i=1}^n \mu_i = 1, \ \mu_i \ge 0 \ i = 1, \dots n\}.$$
 (12)

Теперь вернёмся к рассмотрению некооперативных игр. Если множество чистых стратегий у игроков конечно, то игра называется конечная. Для конечной игры можно определить обобщение модели, а именно - смешанное расширение игры. Смысл смешанного расширения игры заключается в том все игроки выбирают каждую из своих чистых стратегий с некоторой фиксированной то вероятностью, и его стратегией является не одна чистая стратегия, а вероятностное распределение над множеством его чистых стратегий. Выигрышем игрока в таком случае считаем взвешенный выигрыш по всем ситуациям с весами соответсвующими вероятностям данной ситуации. Определим эти понятия формально.

Пусть в игре $G = \langle A, S, F \rangle$. A – конечное множество игроков, которые перенумерованы 1, 2, ..., m, причём множества стратегии $S_a = \{1, 2, ..., n_a\}$ $a \in A$ конечны. Смешанной стратегией игрока $a \in P$ называется вероятностоное распределение над множеством чистых стратегий S_a игрока $a \in A$:

$$\pi^a = (\pi_1^a, \pi_2^a, ..., \pi_{n_a}^a),$$

где π_i^a - это веротяность выбора игрком $a \in A$ чистой стратегии s_i^a в качестве реальной стратегии игрока. Распределение является элементом симлекса:

$$P^{a} = \{ \pi^{a} = (\pi_{1}^{a}, \pi_{2}^{a}, ..., \pi_{n_{a}}^{a}) \mid \sum_{i=1}^{n_{a}} \pi_{i}^{a} = 1, \ \pi_{i}^{a} \in [0, 1] \ i = 1, 2, ..., n_{a} \}$$

которое называется *множество смешанных стратегий игрока*. Введём обозначение для заданного набора стратегий:

$$\pi = (\pi^1, \dots, \pi^m) \in P = \bigotimes_{a \in A} P^a,$$

и вероятности реализации ситуации ${f s}$ из (1):

$$p(s|\pi) \stackrel{\text{\tiny def}}{=} \prod_{a \in A} \pi^a_{s_a}$$

Тогда математическое ожидание выигрыша игрока $a \in A$ задаётся функцией:

$$\overline{F}_a(\pi) = \sum_{s \in S} p(s|\pi) F_a(s),$$

где функция F_a - определена в (3). Таким образом смешанное расширение игры в нормальной форме определяется следующим образом.

Определение 7 Смешанным расширением игры в нормалной форме называется совокупность:

$$\overline{G} = \{A, S, \overline{F}\} \tag{13}$$

где:

 $A = \{1, 2, ..., m\}$ – множество игроков,

 $P = \bigotimes_{a \in A} P^a$ – множество наборов смешанных стратегий игроков,

 $\overline{F}=\{\overline{F}_1,\overline{F}_2,...,\overline{F}_m\}$ – множество функций выигрыша игроков.

Ситуации равновесия (4) игры \overline{G} будем называть ситуациями равновесия в смешанных стратегиях игры G или смешанными равновесиями по Нэшу.

Теперь в игре (13) будем считать, что функция выигрыша имеет вид (5). Обозначим через $S_a(\pi \setminus \pi^a)$, где $a \in A$ множество Слейтера задачи $\max_{\pi \in P : \pi^a \in P^a} \overline{F}_a(\pi)$ где F_a имеет вид (5).

Определение 8 Решением игры (13) согласно [4] является множество ситуаций

$$P^* = \{ \pi = (\pi^1, \dots, \pi^m) \in P = \bigotimes_{a \in A} P^a \mid \pi^a \in S_a(\pi \backslash \pi^a), \ a \in A \}$$
 (14)

В случае конечных многокриетриальных игр Шепли свел [1] описание данного множества к семейству задач поиска значений скалярных игр с функциями выигрышей – ЛС частных критериев при произвольном наборе весовых коэффициентов, своих у каждого игрока. В случае скалярной игры осреднение однозначно, а для скаляризованной вектор-функции могут быть разные варианты.

Целью данной выпускной квалификационной работы является исследование применения разных сверток в игре с векторным выигрышем.

2 Постановка задачи

Рассматриваются два игрока - Студент, далее обозначается \mathbf{C} , и Преподаватель, далее обозначается $\mathbf{\Pi}$, которые имеют противоположные интересы. Критерий интересов составляют две велечины, первая из которых является эффективностью работы \mathbf{C} в научной сфере, а второй его эффективностью на подработке.

С выбирает долю x рабочего времени, которую он тратит на подготовку диплома, оставшееся рабочее время 1-x он тратит на подработку. Считается, что производительность С при любых занятий падает с увеличением отводимого на них времени, эффективность труда С зададим функцией \sqrt{x} и $\sqrt{1-x}$ соответственно. С может распределять свое время между двумя видами деятельности, т.е. имеет множетсво стратегий $x \in X = \{0,1\}$, причём он может использовать смешанные стратегии.

 Π выбирает - отностится к C требовательно, способствую написанию диплома и мешая подработке или же не обращать на него внимания не мешая подработке и не помогая с дипломом. Π имеет множество стратегий $y \in Y = \{1,2\}$, причём тоже может использовать смешаные стратегии.

Получаем следующую вектор-функция выигрыша:

$$F(x,y) = (f_1(x,y), f_2(x,y)) = (\frac{y\sqrt{x}}{2}, \frac{\sqrt{1-x}}{y})$$
 (15)

 Π стремится минимизировать (выборая $y \in Y = \{1,2\}$) вектор-функцию выигрыша F(x,y), а игрок ${\bf C}$ - максимизировать (выбирая $x \in X = [0,1]$).

Мы будем рассматривать конечную игру ${f C}-{f \Pi}$, полученную из исходной дисеретизацией множества X конечным множеством точек:

$$X^{T} = \{0, \frac{1}{T}, \frac{2}{T}, \dots, \frac{T-1}{T}, 1\}, T \in \mathbb{N}$$

Теперь задачу можно представить в виде многокритериальной игры двух лиц с противоположными интересами:

$$G = \langle A, P, \mathbf{F} \rangle \tag{16}$$

где:

 $A = \{\mathbf{C}, \mathbf{\Pi}\}$ - множество игроков,

 $P = \{X^T, Y\}$ - множество наборов чистых стратегий игроков,

 ${f F} = \{F, \, -F\}$ - множество вектор-функций выигрыша игроков.

Игра записана в чистых старатегиях. Мы же допустим, что игроки будут использовать смешанные стратегии. В работе исследуются случаи дискретизации, когда T=1 и в этом случае множество $X^1=\{0,1\}$, и когда T=2, тогда множество чистых стратегий ${\bf C}$ примнимет вид $X^2=\{0,\frac{1}{2},1\}$. В каждом случае необходимо решить игру. Составим план, по которому будет проходить поиск решений (1).

- (1) Игроки используют смешанные стратегии, поэтому стратегий ${\bf C}$ и ${\bf \Pi}$ будет распределение вероятностей $p\in P$ и $q\in Q$ над множествами X^T и Y соответсвенно. Где P и Q все допустимые распределения над этими множествами. Следовательно заменим вектор-функцию выигрыша каждого игрока на матожидание этой функции по распределению вероятностей его стартегии. Для ${\bf C}$ и ${\bf \Pi}$ функции принимают вид $\mathbb{E}_x[F(x,y)]$ и $\mathbb{E}_y[-F(x,y)]$.
- (2) Каждый игрок выбирает функцию свёртки, которая будет аппроксимировать его множество слейтера S_a . В данной работе исследуется случай, когда игрок \mathbf{C} выбирет обратную логическую свёртку, а игрок $\mathbf{\Pi}$ линейную свёртку. После чего игроки применяют свёртку к осреднённой вектор-функции выигрыша. Для \mathbf{C} и $\mathbf{\Pi}$ функции принимают вид $G(\mathbb{E}_x[F(x,y)],p,y)$ и $L(\mathbb{E}_y[-F(x,y)],x,q)$.
- (3) Далее игроки получают скалярный критерий, который зависит от чистых стратегий противника. Поскольку игроки используют смешанные стратегии, то

на 3 — ем этапе игроки осредняют скаляризованные критерии по стратегиям противника. Мы получили функции выигрыша игроков, которые зависят от их смешнных стратегий. Для ${\bf C}$ и ${\bf \Pi}$ функции принимают вид

$$\overline{G}(p,q,\mu) = \mathbb{E}_y[G(\mathbb{E}_x[F(x,y)],p,y,\mu)]$$

И

$$\overline{L}(p,q,\lambda) = \mathbb{E}_x[L(\mathbb{E}_y[-F(x,y)], x, q, \lambda)]$$

.

(4) Теперь мы получили игру в смешанных стратегиях и нам необходимо решить игру т.е. найти все возможные равновесия Нэша (4) при фиксированных параметрах свёртки. Стратегии, которые являются решениями будем называть оптимальными стратегиями. В конкретном случае они имеют вид:

Определение 9 Пара стратегий $(p^0, q^0) \in P \times Q$ называется оптимальными, если для некоторых λ , μ верно:

$$\begin{cases} p^{0}(q^{0}, \lambda) = \arg\min_{p \in P} \overline{L}(p, q^{0}, \lambda) \\ q^{0}(p^{0}, \mu) = \arg\min_{q \in Q} \overline{G}(p^{0}, q, \mu) \end{cases}$$
(17)

Введены следующие обозначения:

$$\arg \max_{x \in X} f(x) = \{ x^* \in X \mid f(x^*) = \min_{x \in X} f(x) \}$$
$$\arg \min_{x \in X} f(x) = \{ x^* \in X \mid f(x^*) = \max_{x \in X} f(x) \}$$

3 Постановка задачи при парметре дискретизации $T{=}1$

Сначала рассмотри случай с параметром T=1. Тогда множество $X^1=\{0,1\}$. Игроки используют смешанные стратегии т.е. распределение над своими чистыми стратегиями. Чистыми стратегиями игроков ${\bf C}$ и ${\bf \Pi}$ являются $X^1=\{0,1\}$ и $Y=\{1,2\}$ соответсвенно. Эти множества дискретны и равномощны, поэтому распределения задаются в виде векторов:

$$(p_1, p_2) \in P_2 = \{(p_1, p_2) \in \mathbb{R}^2_+ \mid p_1 + p_2 = 1)\},\$$

где $\mathbb{R}^n_+ = \{x \in \mathbb{R}^n \mid x_i \geqslant 0 \ i = 1, \dots n\}$. Множество $Q_2 = P_2$, введено для наглядности. Смешанные стратеги игроков \mathbf{C} и $\mathbf{\Pi}$ будем обозначать $q = (q_0, q_1) \in Q_2$ и $p = (p_0, p_1) \in P_2$ соответсвенно, причём:

$$P(X = 0) = q_0$$
 $P(Y = 1) = p_0$
 $P(X = 1) = q_1$ $P(Y = 2) = p_1$ (18)

Введём обозначения $q := q_1$ и $p := p_1$, тогда $q_0 = 1 - q$ и $p_0 = 1 - p$. Игрок ${\bf C}$ использует смешаную стратегию (q_0, q_1) , тогда его векторный критерий (15) приобретает вид:

$$F_{\rm C}(q,y) = \langle q_0 \frac{y\sqrt{0}}{2} + q_1 \frac{y\sqrt{1}}{2}; q_0 \frac{\sqrt{1}}{y} + q_1 \frac{\sqrt{0}}{y} \rangle = \langle \frac{q_1 y}{2}; \frac{q_0}{y} \rangle$$

Игрок Π использует смешаную стратегию (p_0, p_1) , тогда его векторный критерий (15) приобретает вид:

$$F_{\Pi}(x,p) = \left\langle (1-p)\frac{1 \cdot \sqrt{x}}{2} + p\frac{2 \cdot \sqrt{x}}{2}; \ (1-p)\frac{\sqrt{1-x}}{1} + p\frac{\sqrt{1-x}}{2} \right\rangle = \frac{1}{2} \left\langle (p+1)\sqrt{x}; \ (2-p)\sqrt{1-x} \right\rangle$$

Далее игрок ${\bf C}$ использует *обратную логическую свёртку* (11):

$$G(y,q,\mu) = \min_{i:\mu_i>0} \{\frac{q_1 y}{2\mu_0}; \frac{q_0}{y\mu_1}\},$$

а игрок Π использует линейную свёртку (7):

$$L(p, x, \lambda) = \lambda_0(p+1)\sqrt{x} + \lambda_1(2-p)\sqrt{1-x}$$

После чего игрок ${\bf C}$ осредняет свёртку критерия по стратегиям игрока ${\bf \Pi},$ т.е. по переменной y:

$$\overline{G}(p,q,\mu) = p \min \left\{ \frac{q}{\mu}; \frac{1-q}{2(1-\mu)} \right\} + (1-p) \min \left\{ \frac{q}{2\mu}; \frac{1-q}{1-\mu} \right\},$$

а игрок Π осредняет свёртку критерия по стратегиям игрока ${\bf C}$, т.е. по переменной x:

$$\overline{L}(p,q,\lambda) = \frac{1}{2} \{ q(3\lambda + p - 2) + (2-p)(1-\lambda) \}.$$

Мы установили функции выигрыша игроков. Теперь задачу можно формализовать и представить как семейство игр двух игроков в нормальный форме:

$$\left\langle \{\mathbf{C}, \, \mathbf{\Pi}\}, \{Q, \, P\}, \{\overline{G}(p, q, \mu), -\overline{L}(p, q, \lambda)\} \right\rangle, \, (\lambda, \mu) \in \Lambda \times M$$

Для нас представляет интерес множество оптимальных точек (17).

4 Решения игры при параметре дискретизации T=1

Для поиска оптимальных стратегий сначала необходимо найти точки максимума и минимума функций выигрыша ${f C}$ и ${f \Pi}$ соответсвенно:

$$q^*(p,\mu) = \arg\max_{q \in Q} \overline{G}(p,q,\mu) \text{ и } p^*(q,\lambda) = \arg\min_{p \in P} \overline{L}(p,q,\lambda).$$

Из статьи [5] следует, что:

$$p^*(q,\lambda) = \arg\min_{p \in P} \overline{L}(p,q,\lambda) = \begin{cases} 0, & q > 1 - \lambda \\ 1, & q < 1 - \lambda \\ [0,1], & q = 1 - \lambda \end{cases}$$
(19)

Из пункта [ещё не написано] следует, что

$$q^*(p,\mu) = \arg\max_{q \in Q} \overline{G}(p,q,\mu) = \begin{cases} \frac{\mu}{2-\mu}, & p \geqslant 1-\mu\\ \frac{2\mu}{1+\mu}, & p \leqslant 1-\mu \end{cases}$$
(20)

Докажем утверждение характерезующее множество оптимальных пар данной игры.

Утверждение 1 Любая пара $(p^*, q^*) \in [0, 1]^2$ является оптимальной, т.е. $\forall (p^*, q^*) \in [0, 1]^2 \exists (\mu, \lambda) \in M \times \Lambda$ такие, что верно (17).

Доказательство

Зафиксируем некоторую пару $(p^*,q^*)\in [0,1]^2$ и найдём такие $\hat{\mu}(p^*,q^*)\in M$ и $\hat{\lambda}(p^*,q^*)\in \Lambda$ что верно (17) т.е. что пара стратегий является оптимальной.

(1) Определим $\hat{\lambda}(p^*,q^*)$ и покажем что $p^* \in \arg\min_{p \in P} \overline{L}(p,q^*,\hat{\lambda})$. Возьмём $\hat{\lambda} := 1-q^*$ тогда поскольку $\arg\min_{p \in P} \overline{L}(p,q^*,\hat{\lambda}) = [0,1]$ при $q^* = 1-\hat{\lambda}$, то $p^* \in \arg\min_{p \in P} \overline{L}(p,q^*,\hat{\lambda})$.

(2) Определим $\hat{\mu}(p^*,q^*)$ и покажем что $q^*\in\arg\max_{q\in Q}\overline{G}(p^*,q,\hat{\mu})$. По имеющемуся q^* решим уравнения $\frac{\mu}{2-\mu}=q^*$ и $\frac{2\mu}{1+\mu}=q^*$, относительно переменной μ :

$$q^* = \frac{2\mu}{1+\mu} \Rightarrow \mu = \frac{q^*}{2-q^*}$$
 $q^* = \frac{\mu}{2-\mu} \Rightarrow \mu = \frac{2q^*}{1+q^*}$

Введём обозначения $\mu_1(q) = \frac{q}{2-q}$ и $\mu_2(q) = \frac{2q}{1+q}$. Заметим, что при $q^* \in [0,1]$ верно $0 \leqslant \mu_2(q^*) \leqslant \mu_1(q^*) \leqslant 1$. В таком случае поскольку $1-p^* \in [0,1]$, то при фиксированных переменных (p^*,q^*) будет реализован один и только один из 3-х вариантов:

(a) $1-p^*\leqslant \mu_2(q^*)$, т.е. $1-p^*\leqslant \frac{q^*}{2-q^*}$. Возьмём $\hat{\mu}:=\mu_1=\frac{2q^*}{1+q^*}$. Действительно, при таком выборе $\hat{\mu}$ имеем:

$$1 - p^* \leqslant \mu_2 \leqslant \mu_1 = \hat{\mu} \Rightarrow p^* \geqslant 1 - \hat{\mu} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \arg\max_{q \in Q} \overline{G}(p^*, q, \hat{\mu}) = \frac{\hat{\mu}}{2 - \hat{\mu}} = \frac{\frac{2q^*}{1 + q^*}}{2 - \frac{2q^*}{1 + q^*}} = q^*$$

(b) $\mu_2(q^*) < 1 - p^* \leqslant \mu_1(q^*)$, т.е. $\frac{q^*}{2 - q^*} < 1 - p^* \leqslant \frac{2q^*}{1 + q^*}$. Возьмём $\hat{\mu} := \mu_1 = \frac{2q^*}{1 + q^*}$. Действительно, при таком выборе $\hat{\mu}$ имеем:

$$1 - p^* \le \mu_1 = \hat{\mu} \implies p^* \ge 1 - \hat{\mu} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \arg\max_{q \in Q} \overline{G}(p^*, q, \hat{\mu}) = \frac{\hat{\mu}}{2 - \hat{\mu}} = \frac{\frac{2q^*}{1 + q^*}}{2 - \frac{2q^*}{1 + q^*}} = q^* \Rightarrow$$

(c) $\mu_1(q^*) < 1 - p^*$ т.е. $\frac{2q^*}{1+q^*} < 1 - p^*$. Возьмём $\hat{\mu} := \mu_2 = \frac{q^*}{2-q^*}$ Действительно, при таком выборе $\hat{\mu}$ имеем:

$$1 - p^* > \mu_1 \geqslant \mu_2 = \hat{\mu} \Rightarrow p^* \leqslant 1 - \hat{\mu} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \arg \max_{q \in Q} \overline{G}(p^*, q, \hat{\mu}) = \frac{2\hat{\mu}}{1 + \hat{\mu}} = \frac{2\frac{q^*}{2 - q^*}}{1 + \frac{q^*}{2 - q^*}} = q^*.$$

Теперь для любой точки $(p^*,q^*)\in [0,1]^2$ можем указать $(\hat{\mu}(p^*,q^*),\hat{\lambda}(p^*,q^*))$ такие, что верно (17), а именно:

$$(\hat{\mu}(p^*,q^*),\hat{\lambda}(p^*,q^*)) = \begin{cases} \left(\frac{q^*}{2-q^*},\ 1-q^*\right), & \frac{2q^*}{1+q^*} < 1-p^* \\ \left(\frac{2q^*}{1+q^*},\ 1-q^*\right), & 1-p^* \leqslant \frac{q^*}{2-q^*} \\ \left(\frac{2q^*}{1+q^*},\ 1-q^*\right), & \frac{q^*}{2-q^*} < 1-p^* \leqslant \frac{2q^*}{1+q^*} \end{cases}$$

Утверждение доказано.

5 Постановка задачи при парметре дискретизации $T{=}2$

Теперь рассмотри случай с параметром дискретизации T=2. Тогда множество $X^2=\{0,\frac{1}{2},1\}$. Игроки используют смешанные стратегии т.е. распределение над своими чистыми стратегиями. Чистыми стратегиями игроков ${\bf C}$ и ${\bf \Pi}$ являются $X^2=\{0,\frac{1}{2},1\}$ и $Y=\{1,2\}$ соответсвенно. Эти множества дискретны, поэтому вероятностные распределения над ними задаются в виде векторов:

$$(p_1, p_2, p_3) \in P_3 = \{(p_1, p_2, p_3) \in \mathbb{R}^3_+ \mid p_1 + p_2 + p_3 = 1)\},$$

 $(q_1, q_2) \in Q_2 = \{(q_1, q_2) \in \mathbb{R}^2_+ \mid p_1 + p_2 = 1)\}$

Смешанные стратеги игроков ${\bf C}$ и ${\bf \Pi}$ будем обозначать $q=(q_0,q_1)\in Q_2$ и $p=(p_0,p_1,p_2)\in P_3$ соответсвенно, причём:

$$P(X = 0) = q_0$$
 $P(Y = 1) = p_0$
 $P(X = \frac{1}{2}) = q_1$ $P(Y = 2) = p_1$ (21)
 $P(X = 1) = q_2$

Введём обозначения $p:=p_1$, тогда $q_1=1-q_0-q_2$ и $p_0=1-p$.

Сначала определим функции выигрыша $\overline{G}(p,q,\mu)$ и $\overline{L}(p,q,\lambda)$, а замем найдём их найти точки максимума и минимума при фиксированных параметрах свёрток:

$$q^*(p,\mu) = \arg\max_{q \in Q} \overline{G}(p,q,\mu)$$

$$p^*(q,\lambda) = \arg\min_{p \in P} \overline{L}(p,q,\lambda).$$

6 Решение игры при параметре Т=2

6.1 Рассмотрим игру за преподавателя

Игрое Π стремится минимизировать функциональный критерий:

$$F(x,y) = (\frac{y\sqrt{x}}{2}, \frac{\sqrt{1-x}}{y})$$

Игрок Π использует смешанную стратегию, т.е. его стратегией является распределение $p = (p_0, p_1)$ над множеством чистых стратегий $Y = \{1, 2\}$:

$$F_{\Pi}(p,x) = \left\langle (1-p)\frac{1\cdot\sqrt{x}}{2} + p\frac{2\cdot\sqrt{x}}{2}; \ (1-p)\frac{\sqrt{1-x}}{1} + p\frac{\sqrt{1-x}}{2} \right\rangle = \frac{1}{2} \left\langle (p+1)\sqrt{x}; \ (2-p)\sqrt{1-x} \right\rangle$$

Затем использует $\Pi C(1)$:

$$L(p, x, \lambda) = \frac{1}{2} \left(\lambda(p+1)\sqrt{x} + (1-\lambda)(2-p)\sqrt{1-x} \right)$$

Введём обозначение $q=(q_0,q_1,q_2)$. Далеем осредняем функцию $L(p,x,\lambda)$ по стратегиям противника $x\in X=\{0,\frac{1}{2},1\}$ с вероятностями $q=(q_0,q_1,q_2)$:

$$\overline{L}(p,q,\lambda) = \frac{1}{2} \Big(q_0 (1-\lambda)(2-p)\sqrt{1} + q_1 \Big(\lambda(p+1) \frac{1}{\sqrt{2}} + (1-\lambda)(2-p) \frac{1}{\sqrt{2}} \Big) + q_2 \lambda(p+1)\sqrt{1} \Big) =$$

$$= \frac{1}{2\sqrt{2}} \Big(\Big(\lambda(q_1 + \sqrt{2}q_2) - (1-\lambda)(q_1 + \sqrt{2}q_0) \Big) p + \Big(\lambda(q_1 + \sqrt{2}q_2) + 2(1-\lambda)(q_1 + \sqrt{2}q_0) \Big) \Big)$$

Функция является линейной по переменной p:

$$\overline{L}(p,q,\lambda) = k(\lambda,q)p + b(\lambda,q),$$

где

$$k(q,\lambda) = \frac{1}{2\sqrt{2}} \left(\lambda (q_1 + \sqrt{2}q_2) - (1 - \lambda)(q_1 + \sqrt{2}q_0) \right)$$

$$b(q,\lambda) = \frac{1}{2\sqrt{2}} \left(\lambda(q_1 + \sqrt{2}q_2) + 2(1-\lambda)(q_1 + \sqrt{2}q_0) \right)$$

Наша задача найти $p^*(q,\lambda) = \arg\min_{p \in [0,1]} \overline{L}(p,q,\lambda)$. Поскольку функция $\overline{L}(p,q,\lambda)$ линейна по переменной p, следовательно:

$$p^*(q,\lambda) = \arg\min_{p \in [0,1]} \overline{L}(p,q,\lambda) = \begin{cases} 0, & k(\lambda,q) > 0 \\ 1, & k(\lambda,q) < 0 \\ [0,1], & k(\lambda,q) = 0 \end{cases}$$

Рассмотрим функцию

$$k(q,\lambda) = \frac{1}{2\sqrt{2}} \left(\lambda \left(2 + (\sqrt{2} - 2)(q_0 - q_2) \right) - \left(1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0 \right) \right)$$

Нас интересует знакт это функции при различных значениях аргументов.

Введём обозначения:

$$\ell(q) = \frac{1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0}{2 + (\sqrt{2} - 2)(q_0 - q_2)}$$

Напомним, что множестово Q имеет следующий вид:

$$Q = \{ (q_0, q_2) \in \mathbb{R}^2 \mid 0 \leqslant q_i \leqslant 1 \ i \in \{0, 2\}; \ q_0 + q_2 \leqslant 1 \}$$

Поскольку для $q \in Q$ верно:

$$2 + (\sqrt{2} - 2)(q_0 - q_2) > 0$$
$$1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0 \ge 0$$
$$q_0 + (\sqrt{2} - 3)q_2 - 1 \le 0$$

Следовательно:

$$k(q,\lambda)\vee 0 \Leftrightarrow \lambda\vee\ell(q)$$
 где $\,\vee\,\,$ это один из знаков $\,>,<,=$.

Более того верно что $\forall q \in Q \ 0 \leqslant \ell(q) \leqslant 1$. Проиллюстрируем это на графике. В плоскости $q=(q_0,q_2)$ изображены прямые $\ell_1(q)$ и $\ell_2(q)$ такие, что:

$$\ell_1(q): \ \ell(q) = 0$$

$$\ell_2(q):\ \ell(q)=1$$

зелёным цветом изображена область в которой $0 \le \ell(q) \le 1$. Видно, что квадрат $q = [0,1]^2$ а следовательно и множетсво Q полностью принадлежит этой области.

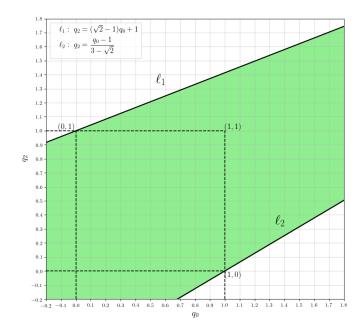


Рис. 1

Следовательно $\forall q = (q_0, q_2) \in Q \; \exists \; \lambda \in [0, 1] : \; k(\lambda, q) = 0.$

$$p^*(\lambda, q) = \arg\min_{p \in [0, 1]} \overline{L}(p, q, \lambda) = \begin{cases} 0, & \lambda \in (\ell(q), 1] \\ 1, & \lambda \in [0, \ell(q)), \\ [0, 1], & \lambda = \ell(q) \end{cases}$$

где
$$\ell(q) = \frac{1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0}{2 + (\sqrt{2} - 2)(q_0 - q_2)}$$

6.2 Рассмотрим игру за студента

Игрок С стремится максимизировать функциональный критерий:

$$F(x,y) = (\frac{y\sqrt{x}}{2}, \frac{\sqrt{1-x}}{y})$$

Игрок ${\bf C}$ использует смешанную стратегию, т.е. его стратегией является распределение $q=(q_0,q_1,q_2)$ над множеством чистых стратегий $X=\{0,\frac{1}{2},1\}$:

$$F_{C} = \left\langle q_{0} \frac{y\sqrt{0}}{2} + q_{1} \frac{y}{2} \sqrt{\frac{1}{2}} + q_{2} \frac{y\sqrt{1}}{2}; q_{0} \frac{\sqrt{1}}{y} + q_{1} \frac{1}{y} \sqrt{\frac{1}{2}} + q_{2} \frac{\sqrt{0}}{y} \right\rangle =$$

$$= \left\langle \frac{y}{2} \cdot \frac{1 - q_{0} + (\sqrt{2} - 1)q_{2}}{\sqrt{2}}; \frac{1}{y} \cdot \frac{1 - q_{2} + (\sqrt{2} - 1)q_{0}}{\sqrt{2}} \right\rangle$$

Затем использует **ОЛС** (2). Сначала рассмотрим вырожденные случаи когда $\mu=0$ и $\mu=1$.

(1) Если $\mu = 0$:

$$G(y,q,0) = \frac{1}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0}{y}$$

Далеем осредняем функцию $G(y,q,\mu)$ по стратегиям противника $y\in Y=\{1,2\}$ с вероятностями (1-p,p):

$$\overline{G}(p,q,0) = \frac{1-p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0}{1} + \frac{p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0}{2} = \frac{(2-p)(1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0)}{2\sqrt{2}}$$

Найдём частные производную по переменным q_0 и q_2 , при этом введём следующие обозначения для сокращения записи:

$$\frac{\partial \overline{G}(p,q,\mu)}{\partial q} = \langle \frac{\partial \overline{G}(p,q,\mu)}{\partial q_0}; \frac{\partial \overline{G}(p,q,\mu)}{\partial q_2} \rangle = \langle g_1(p,q,\mu), g_2(p,q,\mu) \rangle \qquad (22)$$

$$\frac{\partial \overline{G}(p,q,0)}{\partial q} = \frac{2-p}{2\sqrt{2}} \langle \sqrt{2} - 1; -1 \rangle$$

$$23$$

Поскольку $p\leqslant 1$, то $\frac{2-p}{2\sqrt{2}}>0$. Мы рассматриваем задачу максимизации на множестве (3). Следовательно:

$$q^* = \arg\max_{q \in Q} \overline{G}(p, q, 0) = (1, 0).$$

(2) Если $\mu = 1$:

$$G(y,q,1) = \frac{1}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0}{y}$$

Далеем осредняем функцию $G(y,q,\mu)$ по стратегиям противника $y\in Y=\{1,2\}$ с вероятностями (1-p,p):

$$\overline{G}(p,q,1) = \frac{1-p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2}{2} + \frac{p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2}{1} = \frac{(p+1)(1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2)}{2\sqrt{2}}$$

Найдём частные производную по переменным q_0 и q_2 :

$$\frac{\partial \overline{G}(p,q,1)}{\partial q} = \frac{p+1}{2\sqrt{2}} \langle -1; \sqrt{2} - 1 \rangle$$

Поскольку $p \geqslant 0$, то $\frac{p+1}{2\sqrt{2}} > 0$. Мы рассматриваем задачу максимизации на множестве (3). Следовательно:

$$q^* = \arg\max_{q \in Q} \overline{G}(p, q, 1) = (0, 1).$$

(3) Теперь $\mu \neq 0, 1$:

$$G(y,q,\mu) = \frac{1}{\sqrt{2}} \min_{0 < \mu < 1} \left\langle \frac{y}{2} \cdot \frac{1 - q_0 + (\sqrt{2} - 1)q_2}{\mu}; \frac{1}{y} \cdot \frac{1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0}{1 - \mu} \right\rangle$$

Далеем осредняем функцию $G(y,q,\mu)$ по стратегиям противника $y\in Y=\{1,2\}$ с вероятностями (1-p,p):

$$\overline{G}(p,q,\mu) = \frac{1-p}{\sqrt{2}} \min_{0 < \mu < 1} \left\langle \frac{1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2}{2\mu}; \frac{1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0}{1-\mu} \right\rangle + \frac{p}{\sqrt{2}} \min_{0 < \mu < 1} \left\langle \frac{1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2}{\mu}; \frac{1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0}{2(1-\mu)} \right\rangle$$
(23)

Введём вспомогательные обозначения:

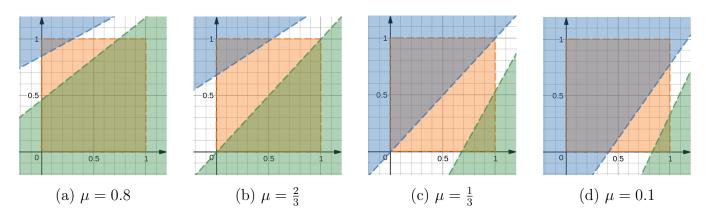
$$\ell_1(q,\mu) = \frac{1 - q_0 + (\sqrt{2} - 1)q_2}{2\mu}$$

$$\ell_2(q,\mu) = \frac{1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0}{1 - \mu}$$

$$\ell_3(q,\mu) = \frac{1 - q_0 + (\sqrt{2} - 1)q_2}{\mu}$$

$$\ell_4(q,\mu) = \frac{1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0}{2(1 - \mu)}$$

Для различных значений переменной μ рассмотрим взаимные расположения множеств $\ell_1 > \ell_2$ и $\ell_3 > \ell_4$ на плоскости (q_0, q_2) . Другими словами для фиксированного значения $\mu \in [0, 1]$ найдём области плоскости, в которых достигается минимум одного из выражений в (5):



Поясним график. Синяя область - это множество $\ell_1 > \ell_2$. Зелёная область на графике - это множнство $\ell_3 < \ell_4$.

Область между ними - это множество $\{\ell_1 < \ell_2 \cap \ell_3 > \ell_4\}$. Исходя из графиков $\{\ell_1 > \ell_2 \cap \ell_3 < \ell_4\} = \emptyset$ при $(\mu,q) \in (0,1) \times [0,1]^2$. Поскольку граничные случаи для параметра μ были рассмотрены в первых двух пунктах, то квадрат $[0,1]^2$ на плоскости (q_0,q_2) делится на 3 не пересекающихся множества.

Добавить доказательство того, что всего три возможных варианта

(1) Рассмотрим полуплоскость, которая определяется системой

$$\begin{cases} \ell_1 > \ell_2 \\ \ell_3 > \ell_4 \end{cases} \sim l_1 > l_2$$

Выражение (23) на этом множестве принимает следующий вид:

$$\overline{G}(p,q,\mu) = \frac{1-p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0}{1-\mu} + \frac{p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0}{2(1-\mu)} = \frac{2-p}{2\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0}{1-\mu}$$

(2) Рассмотрим полуплоскость, которая определяется системой

$$\begin{cases} \ell_1 < \ell_2 \\ \ell_3 < \ell_4 \end{cases} \sim l_3 < l_4$$

Выражение (23) на этом множестве принимает следующий вид:

$$\overline{G}(p,q,\mu) = \frac{1-p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2}{2\mu} + \frac{p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2}{\mu} = \frac{1+p}{2\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2}{\mu}$$

(3) Рассмотрим область, которая определяется системой $\begin{cases} \ell_1 < \ell_2 \\ \ell_3 > \ell_4 \end{cases}$

Выражение (23) на этом множестве принимает следующий вид:

$$\overline{G}(p,q,\mu) = \frac{1-p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2}{2\mu} + \frac{p}{\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0}{2(1-\mu)} = \frac{(1-p)(1-\mu)(1-q_0 + (\sqrt{2}-1)q_2) + p\mu(1-q_2 + (\sqrt{2}-1)q_0)}{2\sqrt{2}\mu(1-\mu)}$$

Итого:

$$\overline{G}(p,q,\mu) = \begin{cases} \frac{2-p}{2\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_2+(\sqrt{2}-1)q_0}{1-\mu}, \ \ell_1 \geqslant \ell_2 \\ \frac{1+p}{2\sqrt{2}} \cdot \frac{1-q_0+(\sqrt{2}-1)q_2}{\mu}, \ \ell_3 \leqslant \ell_4 \\ \frac{(1-p)(1-\mu)(1-q_0+(\sqrt{2}-1)q_2)+p\mu(1-q_2+(\sqrt{2}-1)q_0)}{2\sqrt{2}\mu(1-\mu)}, \ \text{иначе} \end{cases}$$

Тогда производная от функции имеет:

$$\frac{\partial \overline{G}(p,q,\mu)}{\partial q} = \begin{cases} \frac{2-p}{2\sqrt{2}(1-\mu)} \langle \sqrt{2}-1;-1 \rangle, \ \ell_1 \geqslant \ell_2 \\ \frac{1+p}{2\sqrt{2}\mu} \langle -1;\sqrt{2}-1 \rangle, \ \ell_3 \leqslant \ell_4 \\ \frac{1}{2\sqrt{2}\mu(1-\mu)} \langle (\sqrt{2}-1)p\mu - (1-p)(1-\mu); (\sqrt{2}-1)(1-p)(1-\mu) - p\mu \end{cases}$$

(1) Рассмотрим $\ell_1 \geqslant \ell_2$. Производная в области имеет вид:

$$\frac{\partial \overline{G}(p,q,\mu)}{\partial q} = \frac{2-p}{2\sqrt{2}(1-\mu)} \langle \sqrt{2} - 1; -1 \rangle$$

Введём вспомогалетльную функцию $\ell_B(q,\mu) := (\ell_1 - \ell_2) \cdot \mu(1-\mu)$, множество, на котором она принимает неотрицательные значения составляют интересующую нас область. Множитель $\mu(1-\mu)$ является строго положительным на $\mu \in (0,1)$, поэтому не влияет на знак. Функция является линейной по переменным q_0 и q_2 :

$$\ell_B(q,\mu) = (1 + \mu(2\sqrt{2} - 3))q_0 + (1 - \sqrt{2} + \mu(\sqrt{2} - 3))q_2 + 3\mu - 1$$
27

Параметр μ изменяется в диапазоне (0,1), причём

$$\ell_B(q,\mu) \xrightarrow{\mu \to 1} 1 - q_0 + (\sqrt{2} - 1)q_2$$

$$\ell_B(q,\mu) \xrightarrow[\mu \to 0]{} 1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0$$

Предельные положения $\ell_B(q,\mu) = 0$ изображены на графике (3).

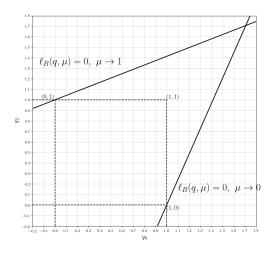


Рис. 3

Найдём значение μ при котором прямая $\ell_B(q,\mu)$ проходит через точку q=(0,0):

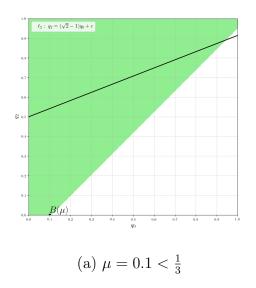
$$\ell_B(0,0,\hat{\mu}) = 0 \Rightarrow \hat{\mu} = \frac{1}{3}$$

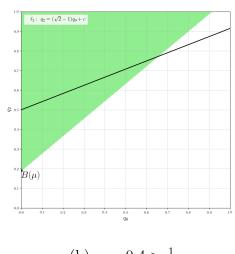
Очевидно, что на полиэдре $P_B(\mu)$:

$$P_B(\mu) = \{ q \in Q \mid \ell_B(q, \mu) \geqslant 0 \}, \ \mu \in (0, 1)$$

функция $\overline{G}(p,q,\mu)$ достигает максимума в точке $B(\mu)$:

$$q^* = \arg\max_{q \in P_B(\mu)} \overline{G}(y, q, \mu) = B(\mu) = \begin{cases} (0, q_2) : \ell_B(0, q_2, \mu) = 0, & \frac{1}{3} \leqslant \mu < 1 \\ (q_0, 0) : \ell_B(q_0, 0, \mu) = 0, & 0 < \mu \leqslant \frac{1}{3} \end{cases}$$





(b)
$$\mu = 0.4 > \frac{1}{3}$$

На графике зелёным цветом изображена область $P_B(\mu)$, чёрным цветом обозначены линии уровня и стрелкой соответсвенно градиент функции. Рассмотрим эти два случая и найдём явное выражение для точки $B(\mu)$:

(a) Если $\frac{1}{3} \leqslant \mu \leqslant 1$ то координата q_2 точки максимума определяется из условия:

$$\ell_B(0, q_2, \mu) = 0$$

$$(1 - \sqrt{2} + \mu(\sqrt{2} - 3))q_2 + 3\mu - 1 = 0 \implies q_2 = \frac{3\mu - 1}{\sqrt{2} - 1 + (3 - \sqrt{2})\mu}$$

$$q^* = (0; \frac{3\mu - 1}{\sqrt{2} - 1 + (3 - \sqrt{2})\mu}), \quad \frac{1}{3} \leqslant \mu \leqslant 1$$

(b) Если $0 \leqslant \mu \leqslant \frac{1}{3}$ то координата q_0 точки максимума определяется из условия:

$$\ell_B(q_0, 0, \mu) = 0$$

$$(1 + \mu(2\sqrt{2} - 3))q_0 + 3\mu - 1 = 0 \implies q_0 = \frac{1 - 3\mu}{1 + (2\sqrt{2} - 3\mu)}$$

$$q^* = (\frac{1 - 3\mu}{1 + (2\sqrt{2} - 3\mu)}; 0), \quad 0 \leqslant \mu \leqslant \frac{1}{3}$$

Следовательно:

$$B(\mu) = \arg\max_{q \in P_B(\mu)} \overline{G}(y, q, \mu) = \begin{cases} (0; \frac{3\mu - 1}{\sqrt{2} - 1 + (3 - \sqrt{2})\mu}), & \frac{1}{3} \leqslant \mu \leqslant 1\\ (\frac{1 - 3\mu}{1 + (2\sqrt{2} - 3\mu)}; 0), & 0 \leqslant \mu \leqslant \frac{1}{3} \end{cases}$$
(24)

(2) Рассмотрим $\ell_3 \leqslant \ell_4$. Производная в области имеет вид:

$$\frac{\partial \overline{G}(p,q,\mu)}{\partial q} = \frac{1+p}{2\sqrt{2}\mu} \langle -1; \sqrt{2}-1 \rangle$$

Введём вспомогалетльную функцию $\ell_A(q,\mu) := (\ell_3 - \ell_4) \cdot \mu(1-\mu)$, множество, на котором она принимает неотрицательные значения составляют интересующую нас область. Множитель $\mu(1-\mu)$ является строго положительным на $\mu \in (0,1)$, поэтому не влияет на знак. Функция является линейной по переменным q_0 и q_2 :

$$\ell_A(q,\mu) = -(2 + (\sqrt{2} - 3)\mu)q_0 - (2 - 2\sqrt{2} + (2\sqrt{2} - 3)\mu)q_2 - 3\mu + 2$$

Параметр μ изменяется в диапазоне (0,1), причём

$$\ell_A(q,\mu) \xrightarrow[\mu \to 1]{} 1 - q_0 + (\sqrt{2} - 1)q_2$$

$$\ell_A(q,\mu) \xrightarrow{\mu \to 0} 1 - q_2 + (\sqrt{2} - 1)q_0$$

Предельные положения $\ell_B(q,\mu) = 0$ изображены на графике (3). Найдём значение μ при котором прямая $\ell(q,\mu)$ проходит через точку q = (0,0):

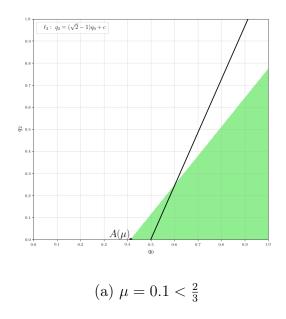
$$\ell_A(0,0,\hat{\mu}) = 0 \Rightarrow \hat{\mu} = \frac{2}{3}$$

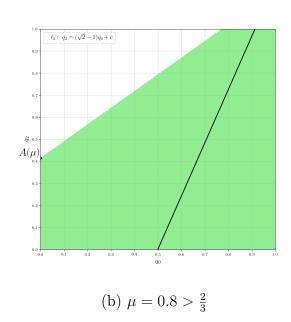
Очевидно, что на полиэдре $P_2(\mu)$:

$$P_A(\mu) = \{ q \in Q \mid \ell_3(q, \mu) \leqslant \ell_4(q, \mu) \}, \ \mu \in (0, 1)$$

функция $\overline{G}(p,q,\mu)$ достигает максимума в точке $A(\mu)$:

$$A(\mu) = \arg\max_{q \in P_A(\mu)} \overline{G}(p, q, \mu) = \begin{cases} (0, q_2) : \ell_A(0, q_2, \mu) = 0, & \frac{2}{3} \leqslant \mu \leqslant 1\\ (q_0, 0) : \ell_A(q_0, 0, \mu) = 0, & 0 \leqslant \mu \leqslant \frac{2}{3} \end{cases}$$





На графике зелёным цветом изображена область $P_A(\mu)$, чёрным цветом обозначены линии уровня и стрелкой соответсвенно градиент функции. Рассмотрим эти два случая и найдём явное выражение для точки $A(\mu)$:

(a) Если $\frac{2}{3} \leqslant \mu \leqslant 1$ то координата q_2 точки максимума определяется из условия:

$$\ell_A(0, q_2, \mu) = 0$$

$$-(2 - 2\sqrt{2} + (2\sqrt{2} - 3)\mu)q_2 - 3\mu + 2 = 0 \implies q_2 = \frac{3\mu - 2}{2(\sqrt{2} - 1) + (3 - 2\sqrt{2})\mu}$$

$$q^* = (0; \frac{3\mu - 2}{2(\sqrt{2} - 1) + (3 - 2\sqrt{2})\mu}), \quad \frac{2}{3} \leqslant \mu \leqslant 1$$

(b) Если $0 \leqslant \mu \leqslant \frac{2}{3}$ то координата q_0 точки максимума определяется из условия:

$$\ell_A(q_0, 0, \mu) = 0$$

$$-(2 + (\sqrt{2} - 3)\mu)q_0 - 3\mu + 2 = 0 \implies q_0 = \frac{2 - 3\mu}{2 + (\sqrt{2} - 3)\mu}$$

$$q^* = (\frac{2 - 3\mu}{2 + (\sqrt{2} - 3)\mu}; 0), \quad 0 \leqslant \mu \leqslant \frac{2}{3}$$

Следовательно:

$$A(\mu) = \arg\max_{q \in P_A(\mu)} \overline{G}(p, q, \mu) = \begin{cases} (0; \frac{3\mu - 2}{2(\sqrt{2} - 1) + (3 - 2\sqrt{2})\mu}), & \frac{2}{3} \leqslant \mu \leqslant 1\\ (\frac{2 - 3\mu}{2 + (\sqrt{2} - 3)\mu}; 0), & 0 \leqslant \mu \leqslant \frac{2}{3} \end{cases}$$
(25)

(3) Рассмотрим область в которой $\begin{cases} \ell_1 \leqslant \ell_2 \\ \ell_3 \geqslant \ell_4 \end{cases}$

Частные производные имеют следующий види в данной области.

$$\frac{\partial \overline{G}(p,q,\mu)}{\partial q} = \frac{1}{2\sqrt{2}\mu(1-\mu)} \left\langle (\sqrt{2}-1)p\mu - (1-p)(1-\mu); (\sqrt{2}-1)(1-p)(1-\mu) - p\mu \right\rangle$$

$$g_1 = (\sqrt{2} - 1)p\mu - (1 - p)(1 - \mu)$$
$$g_2 = (\sqrt{2} - 1)(1 - p)(1 - \mu) - p\mu$$

Заметим, что функция $\overline{G}(p,q,\mu)$ является линейной по переменным q_0 и q_2 т.е.:

$$\overline{G}(p, q, \mu) = g_0(p, \mu) \ q_0 + g_2(p, \mu) \ q_2 + c(p, \mu)$$

$$\overline{G}(p, q, \mu) = 0 \sim q_2 = k(p, \mu) \cdot q_0 + c(p, \mu)$$

Рассматриваем функцию на полиэдре $P_{AB}(\mu)$:

$$P_{AB}(\mu) = \{ q \in Q \mid \ell_A(q, \mu) \ge 0 \cap \ell_B(q, \mu) \le 0 \}, \ \mu \in (0, 1)$$

Ограничение $\ell_A(q,\mu)=0$ и $\ell_B(q,\mu)=0$ представимы в эквивалентном виде:

$$\ell_A(q,\mu) = 0 \sim q_2 = k_A(\mu)q_0 + c_A(\mu)$$

$$\ell_B(q,\mu) = 0 \sim q_2 = k_B(\mu)q_0 + c_B(\mu)$$

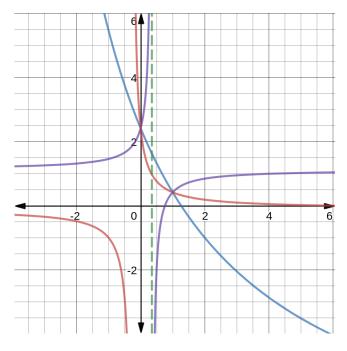


Рис. 6: Коэффициенты $k_A(\mu)$, $k_B(\mu)$ и $k(p,\mu)$ при фиксированном p

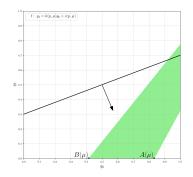
Рассмотрим график 6, на котором изображены значения коэффициетов при фиксированном значении $p \in [0,1]$. $k_B(\mu)$ изображены красной кривой, $k_A(\mu)$

синей и фиолетовой - кривая $k(p,\mu)$. Пунктирная вертикальная линия обозначает точку x в которой выражение $g_1=0$. Имеет место неравенство $k_A(\mu)>k_B(\mu)$ при $\mu\in(0,1)$.

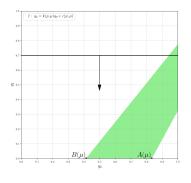
$$\begin{cases} k(\mu) < k_B(\mu) \text{ при } g_1(\mu, p) < 0 \\ k(\mu) > k_A(\mu) \text{ при } g_1(\mu, p) > 0 \end{cases}$$

Следовательно точки максимума функции $\overline{G}(p,q,\mu)$ при фикисированных значениях μ и p могут быть точки: $\{A\},\{B\},(0,0)$ и отрезки [B,A],[0,A],[0,B]. Где точки $A(\mu)$ и $B(\mu)$ определны в 25 и 24. Рассмотрим три подслучая:

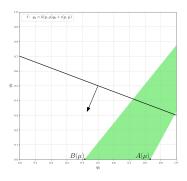
(a) $0 \le \mu \le \frac{1}{3}$.



(a)
$$g_1 > 0 \Rightarrow q^* = A$$



(b)
$$g_1 = 0 \Rightarrow q^* = [B, A]$$
 (c) $g_1 < 0 \Rightarrow q^* = B$

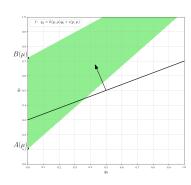


(c)
$$g_1 < 0 \Rightarrow q^* = E$$

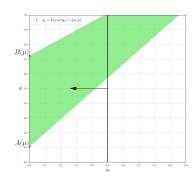
Рис. 7

$$\begin{cases} g_1 > 0 \Rightarrow q^* = A \\ g_1 = 0 \Rightarrow q^* = [B, A] \\ g_1 < 0 \Rightarrow q^* = B \end{cases}$$

(b) $\frac{2}{3} \le \mu \le 1$



(a) $g_2 > 0 \Rightarrow q^* = B$



(b)
$$g_2 = 0 \Rightarrow q^* = [B, A]$$
 (c) $g_2 < 0 \Rightarrow q^* = A$

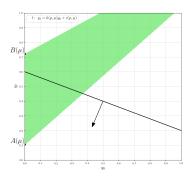
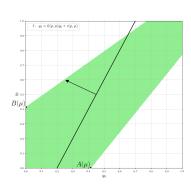


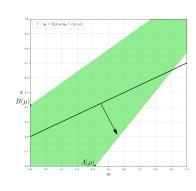
Рис. 8

$$\begin{bmatrix} g_2 > 0 \Rightarrow q^* = B \\ g_2 = 0 \Rightarrow q^* = [B, A] \\ g_2 < 0 \Rightarrow q^* = A \end{bmatrix}$$

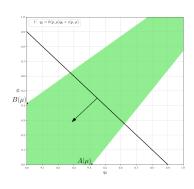
(c) $\frac{1}{3} \le \mu \le \frac{2}{3}$



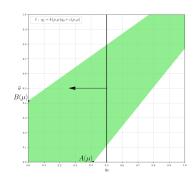
(a)
$$g_2 > 0 \Rightarrow q^* = B$$



(b)
$$g_1 > 0 \Rightarrow q^* = A$$



(c)
$$\begin{cases} g_2 < 0 \\ g_1 < 0 \end{cases} \Rightarrow q^* = (0,0)$$



(d)
$$g_2 = 0 \Rightarrow q^* = [0, B]$$
 (e) $g_1 = 0 \Rightarrow q^* = [0, A]$

(e)
$$g_1 = 0 \Rightarrow q^* = [0, A]$$

$$\begin{cases} g_1 > 0 \Rightarrow q^* = A \\ g_2 > 0 \Rightarrow q^* = B \\ g_1 = 0 \Rightarrow q^* = [0, A] \\ g_2 = 0 \Rightarrow q^* = [0, B] \\ \begin{cases} g_2 < 0 \\ g_1 < 0 \end{cases} \Rightarrow q^* = (0, 0) \end{cases}$$

Итого получим следующие

$$C(p, \mu) =$$

$$\arg\max_{P_{AB}}\overline{G}(p,q,\mu) \begin{cases} A(\mu), & g_2(p,\mu) < 0 \cup \mu \leqslant \frac{1}{3} \cap g_2 < 0 \\ B(\mu), & g_1(p,\mu) > 0 \cup \mu \geqslant \frac{2}{3} \cap g_1 > 0 \\ (0,0), & g_1(p,\mu) < 0 \cap g_2(p,\mu) < 0 \\ [A(\mu),B(\mu)], & g_1(\mu) = 0 \cap \mu < \frac{1}{3} \cup g_1(\mu) = 0 \cap \mu > \frac{2}{3} \\ [0,A(\mu)], & g_2(\mu) = 0 \cap \mu \in [\frac{1}{3},\frac{2}{3}] \\ [0,B(\mu)], & g_1(\mu) = 0 \cap \mu \in [\frac{1}{3},\frac{2}{3}] \end{cases}$$

Но кроме того точки $A(\mu)$ и $B(\mu)$ являются оптимальными $\forall \ p$ и μ поскольку являются таковыми в (1) и (2). Итого в области P_B оптимальной является точка $B(\mu)$, в области P_A оптимальной является точка $A(\mu)$, и в области P_{AB} оптимальной является точка $C(p,\mu)$. Поскольку если f(x) и g(x) непрерывны на множестве X, то и min(f(x),g(x)) непрерывна на X, то максимум достигается в точке C.

$$\operatorname{arg\,max} \overline{G}(p,q,\mu) = \begin{cases} A(\mu), & g_2(p,\mu) < 0 \cup \mu \leqslant \frac{1}{3} \cap g_2 < 0 \\ B(\mu), & g_1(p,\mu) > 0 \cup \mu \geqslant \frac{2}{3} \cap g_1 > 0 \\ (0,0), & g_1(p,\mu) < 0 \cap g_2(p,\mu) < 0 \\ [A(\mu),B(\mu)], & g_1(\mu) = 0 \cap \mu < \frac{1}{3} \cup g_1(\mu) = 0 \cap \mu > \frac{2}{3} \\ [0,A(\mu)], & g_2(\mu) = 0 \cap \mu \in \left[\frac{1}{3},\frac{2}{3}\right] \\ [0,B(\mu)], & g_1(\mu) = 0 \cap \mu \in \left[\frac{1}{3},\frac{2}{3}\right] \\ (0,1), & \mu = 0 \\ (1,0), & \mu = 1 \end{cases}$$

Поскольку в пункте 3.1 мы установил

$$p^*(q, \lambda(q)) = \arg \max_{p \in [0,1]} \overline{L}(p, q, \lambda(q)) = [0, 1]$$

 $p^*(q,\lambda(q))=\arg\max_{p\in[0,1]}\overline{L}(p,q,\lambda(q))=[0,1]$ Нас интересуют оптимальные пары (p^0,q^0) такие, что $\exists (\lambda,\mu)\in[0,1]^2$:

$$\begin{cases} p^0 = p^*(q^0, \lambda) \\ q^0 = q^*(p^0, \mu) \end{cases}$$

Введём следующие множества:

$$P_0 = [0, 1], \ Q_0 = [0, 1] \times \{0\} \cup \{1\} \times [0, 1]$$

Следующие точки являются оптимальными:

$$(p,q) \in P_0 \times Q_0$$

7 Графическое изображение матожидания критерия

Вычислим матожидание от имеющегося векторного критерия (15), где x и y возьмём как случайные величины с распределениями (21) и соответсвующими обозначениями велечин p и q. В таком случае имеем:

$$\mathbb{E}_x[F(x,y)] = \left(\frac{yq}{2}; \frac{1-q}{y}\right)$$

$$\mathbb{E}_{xy}[F(x,y)] = \left(\frac{q(1+p)}{2}; \frac{(1-q)(2-p)}{2}\right)$$

Рассмотрим это как множество точек на плоскости X,Y зависящие от двух параметров $(p,q)\in [0,1]^2$

$$\begin{cases} x = \frac{q(1+p)}{2} \\ y = \frac{(1-q)(2-p)}{2} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} q = \frac{2x}{1+p} \\ y = \frac{(1-\frac{2x}{1+p})(2-p)}{2} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} q = \frac{2x}{1+p} \\ y = \frac{(1+p-2x)(2-p)}{2} \end{cases}$$

Найдём максимальные значения, которые может принимать y(x,p) при фиксированном x:

$$\frac{\partial y(x,p)}{\partial p} = \frac{3x}{(p+1)^2} - \frac{1}{2} = 0 \Rightarrow p = \sqrt{6x} - 1$$

Введём обозначение $p_0=\sqrt{6x}-1$. Поскольку область определения $p_0\in[0,1],$ то $p_0=1\Rightarrow x=\frac{2}{3}$ и $p_0=0\Rightarrow x=\frac{1}{6}$

$$y_{max}(x) = \begin{cases} \max\{y(x,0), \ y(x,1), \ y(x,p_0)\}, & x \in \left[\frac{1}{6}, \frac{2}{3}\right] \\ \max\{y(x,0), \ y(x,1)\}, & x \in \left[0, \frac{1}{6}\right] \cap \left[\frac{2}{3}, 1\right] \end{cases}$$

учитывая, что $y(x,0)=1-2x,\ y(x,1)=\frac{1-x}{2},\ y(x,p_0)=\frac{(\sqrt{6x}-2x)(3-\sqrt{6x})}{2\sqrt{6x}}$ получим уравнения верхней и нижней огибающей области на графике ниже.

$$y_{min}(x) = \begin{cases} \frac{1-x}{2}, & x \in [0, \frac{1}{3}] \\ 1-2x, & x \in (\frac{1}{3}, 1] \end{cases}$$
$$y_{max}(x) = \begin{cases} \frac{1-2x}{2}, & x \in [0, \frac{1}{6}] \\ \frac{(\sqrt{6x}-2x)(3-\sqrt{6x})}{2\sqrt{6x}}, & x \in (\frac{1}{6}, \frac{2}{3}] \\ \frac{1-x}{2}, & x \in (\frac{2}{3}, 1] \end{cases}$$

В предыдущем пункте мы установили (4) что любая пара $(p^*,q^*) \in [0,1]^2$ является оптимальной. Теперь для всех оптимальных стратегий т.е. пар $(p^*,q^*) \in [0,1]^2$ изобразим на графике значения матожидания векторного критерия в этой точке.

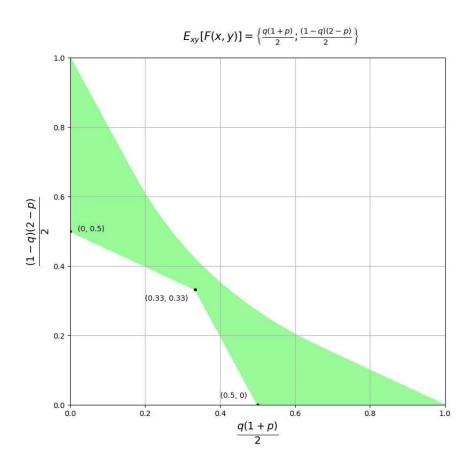


Рис. 10: Матожидание векторного критерия

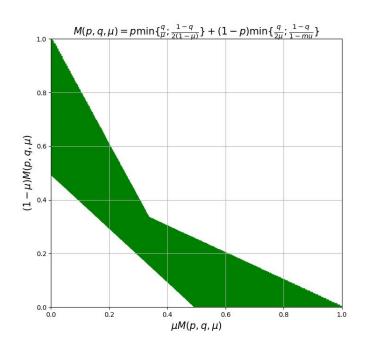
Выигрыш игрока Студент 8

Теперь на квадрате $(\mu,\lambda)\in[0,1]^2$ мы рассмотрели все точки и для каждой нашли оптимальные пары $(p^*(\mu, \lambda), q^*(\mu, \lambda))$. Теперь для всех возможых пар из квадрата $(\mu, \lambda) \in [0, 1]^2$ в соответсвующих оптимальных парах найдём значения функции:

$$\overline{G}(p^*(\mu, \lambda), q^*(\mu, \lambda), \mu) = p \min\left\{\frac{q}{\mu}; \frac{1 - q}{2(1 - \mu)}\right\} + (1 - p) \min\left\{\frac{q}{2\mu}; \frac{1 - q}{1 - \mu}\right\}$$

Получим следующую систему в зависимости от значений
$$\mu$$
 и λ :
$$\overline{G}(p,q,\mu) = \begin{cases} \frac{1}{2}, & \mu = \{0,1\}, \ \lambda \in [0,1) \\ [\frac{1}{2},1], & \mu = 0, \ \lambda = 1 \cup \mu = 1, \ \lambda = 0 \\ \frac{1}{2-\mu}, & \mu \in (0,1), \ \lambda \in (0,2\frac{1-\mu}{2-\mu}) \\ \frac{1}{1+\mu}, & \mu \in (0,1), \ \lambda \in (\frac{1-\mu}{1+\mu},1] \\ [\frac{1}{2},\frac{1}{2-\mu}], & \mu \in (0,1), \ \lambda \in 2\frac{1-\mu}{2-\mu} \\ [\frac{1}{2},\frac{1}{1+\mu}], & \mu \in (0,1), \ \lambda = \frac{1-\mu}{1+\mu} \end{cases}$$

Изобразим графически множество значений выигрыша в оптимальных точках. Для этого на квадрате $[0,1]^2$ изобразим все точки, которые принимает вектор $(\mu \overline{G}(p^*, q^*, \mu), (1 - \mu) \overline{G}(p^*, q^*, \mu))$ при $(\mu, \lambda) \in [0, 1]^2$.



Поясним график:

нижняя огибающая в координатах
$$X,Y\colon y=\frac{1}{2}-x,$$
 верхняя огибающая в координатах $X,Y\colon y=\begin{cases}1-2x,&x\in[0,\frac{1}{3})\\\frac{1-x}{2},&x\in[\frac{1}{3},1]\end{cases}.$

Список литературы

- [1] Shapley L. S. Equilibrium points in games with vector payoffs. 1959.
- [2] $Karlin\ S$. Mathematical methods and theory in games, programming, and economics. 1992.
- [3] Germejer Y. B. Introduction into operations research.
- [4] David B. An analog of the minimax theorem for vector payoffs. 1959.
- [5] Novikova N. M., Pospelova I. I. Mixed strategy in vector optimization and germeyer convolution.