Министерство образования и науки Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего профессионального образования "Ярославский государственный университет им. П.Г. Демидова"

Кафедра теории функций и функционального анализа

«Допустить к защите»
Вав.кафедрой,
к.фм.н., доцент
M.B.Невский
«»20 г

Выпускная квалификационная работа

Вычисление геометрических характеристик *п*-мерного симплекса

Научный р	оуководит€	2ЛЬ
к.фм.н., д	доцент	
N	М.В.Невск	ий
« <u></u> »	20	_ Γ.
Студентка	группы П	ТМИ-51СО
<i>I</i>	А.А.Князеі	ва
« »	20	Г

Содержание

1	Вве	едение. Постановка задачи	3
2	Геометрические характеристики п-мерного симплекса		
	2.1	Некоторые свойста базисных многочленов лагранжа	4
	2.2	Вычисление максимального в симплексе отрезка данного	
		направления	6
	2.3	Симплекс и куб в \mathbb{R}^n	8
3	Опі	исание программы	10
4	Рез	ультаты счета	13
	4.1	Случай $n=2$	13
	4.2	Случай $n=3$	19
5	б Заключение		23
6	Биб	блиография	24
7	Прі	иложение	25

1 Введение. Постановка задачи

Данная работа посвящена решению ряда задач, связанных с невырожденным симплексом $S \subset \mathbb{R}^n$. Эта тема является актуальной и в последнее время ей было посвящено множество работ, например [1], [3], [4] и [5]. Основными задачами являются вычисление осевых диаметров n-мерного симплекса, минимального положительного коэффициента гомотетии при поголощении симплексом единичного куба, а также вычисление в симплексе максимального отрезка заданного направления.

Целью работы является изучение методов решения поставленных задач и реализация их на ЭВМ. Программа должна подсчитывать осевые диаметры, коэффициенты λ_j базисных многочленов Лагранжа, норму интерполяционного проектора, величину α по заданным вершинам невырожденного симплекса S, максимальный отрезок заданного направления (направление задаётся вектором размерности n) и некоторые другие характеристики.

Теоретическая часть работы содержит необходимые сведения по геометрии симплекса, взятые из [1] - [6]. Представленные в этой части работы формулы используются для нахождения осевых диаметров *п*-мерного симплекса, базисных многочленов Лагранжа и других величин, связанных с поставленными задачами. Вторая часть включает в себя описание программы. Затем рассмотрены некоторые примеры, подтверждающие точность полученных в завершении работы программы результатов. Обобщает все это заключение, в котором подводится итог всей проделанной работе. Также имеет место приложение, в котором представлен код реализованной мною программы. Материалы данной работы частично опубликованы в статье автора [7].

2 Геометрические характеристики n-мерного симплекса

2.1 Некоторые свойста базисных многочленов лагранжа

Пусть $n \in \mathbb{N}$. Элемент $x \in \mathbb{R}^n$ будем записывать в виде $x = (x_1, \dots, x_n)$. Положим $Q_n := [0,1]^n$. Через $C(Q_n)$ обозначим пространство непрерывных функций $F: C(Q_n) \to \mathbb{R}$ с нормой $\|f\|_{C(Q_n)} := \max_{x \in Q_n} |f(x)|$, а через $\Pi_1(\mathbb{R}_n)$ — совокупность многочленов от n переменных степени ≤ 1 .

Рассмотрим невырожденный симплекс $S \subset \mathbb{R}^n$, то есть такой, что $vol(S) \neq 0$. Обозначим вершины S через $x^{(j)} = \left(x_1^{(j)}, \dots, x_n^{(j)}\right), j = 1, \dots, n+1$. Из координат вершин $x^{(j)}$ составим матрицу

$$\mathbf{A} := \begin{pmatrix} x_1^{(1)} & \dots & x_n^{(1)} & 1 \\ x_1^{(2)} & \dots & x_n^{(2)} & 1 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ x_1^{(n+1)} & \dots & x_n^{(n+1)} & 1 \end{pmatrix}.$$

Пусть $\Delta := det(\mathbf{A})$, а определитель $\Delta_j(x)$ получается из Δ заменой j-й строки на строку $(x_1, \ldots, x_n, 1)$. Многочлены $\lambda_j(x) = 0$ задают (n-1)-мерные грани S. Имеет место представление

$$S = \{ x \in \mathbb{R}^n : \lambda_j(x) \ge 0, j = 1, \dots, n+1 \}.$$
 (2.1)

В дальнейшем используется запись

$$\lambda_j(x) = l_{1j}x_1 + \dots + l_{nj}x_n + l_{n+1,j}. \tag{2.2}$$

Обозначим через $d_i(S)$ максимальную длину отрезка, содержащегося в S и параллельного оси x_i . Величину $d_i(S)$ будем называть i-м осевым диаметром S. В [1] доказано, что для любого $i = 1, \ldots, n$ справедливо равенство

$$\frac{1}{d_i(S)} = \frac{1}{2} \sum_{j=1}^{n+1} |l_{ij}|. \tag{2.3}$$

В симплексе S существует ровно один отрезок длины $d_i(S)$, параллель-

ный оси x_i . Концы $y_+^{(i)}$ и $y_-^{(i)}$ этого отрезка суть

$$y_{+}^{(i)} = \sum_{j=1}^{n+1} s_{ij} x^{(j)}, s_{ij} := \frac{|l_{ij}| + l_{ij}}{\sum_{k=1}^{n+1} |l_{ik}|};$$
(2.4)

$$y_{-}^{(i)} = \sum_{j=1}^{n+1} t_{ij} x^{(j)}, t_{ij} := \frac{|l_{ij}| - l_{ij}}{\sum_{k=1}^{n+1} |l_{ik}|}.$$
 (2.5)

Обозанчим за $\Sigma_i(S)$ (n-1)-меру проекции S на гиперплоскость $x_i=0$. Имеет место равенство

$$vol(S) = \frac{d_i(S) \cdot \Sigma_i(S)}{n}, \tag{2.6}$$

Если $Q_n \subset S$, то справедливо неравенство

$$\sum_{i=1}^{n} \frac{1}{d_i(S)} \le 1. \tag{2.7}$$

Из (2.7) следует, что в случае $Q_n \subset S$ для некоторого $i = 1, \ldots, n$ симплекс S содержит отрезок длины n, параллельный оси x_i .

Если $S \subset Q_n$, то многочлены λ_j могут применяться для вычисления величины $\xi(S) := \min\{\sigma \geq 1 : Q_n \subset \sigma S\}$, где σS есть результат гомотетии S относительно центра тяжести с коэффициентом σ .

$$\xi(S) = (n+1) \max_{1 \le j \le n+1} \max_{x \in ver(Q_n)} (-\lambda_j(x)) + 1.$$
 (2.8)

Здесь и далее $ver(Q_n)$ есть совокупность вершин Q_n .

Пусть $P:C(Q_n)\to\Pi_1(\mathbb{R}^n)$ – интерполяционный проектор, узлы которого совпадают с вершинами $S\subset Q_n$. Этот проектор определяется равенствами $Pf\left(x^{(j)}\right)=f_j:=f\left(x^{(j)}\right)$. Справедлив следующий аналог интерполяционной формулы Лагранжа:

$$Pf(x) = p(x) := \sum_{j=1}^{n+1} f_j \lambda_j(x),$$
 (2.9)

в связи с чем многочлены λ_j мы называем базисными многочленами Лагранжа. Из (2.9) получается, что норма P как оператора из $C(Q_n)$ в

 $C(Q_n)$ может быть найдена по формулам

$$||P|| = \max_{x \in ver(Q_n)} \sum_{j=1}^{n+1} |\lambda_j(x)| = \max_{f_j = \pm 1} \max_{x \in ver(Q_n)} |p(x)|.$$
 (2.10)

Как установлено в [1], в случае $S \subset Q_n$ введённые нами величины связаны двойным неравенством

$$\sum_{i=1}^{n} \frac{1}{d_i(S)} \le \xi(S) \le \frac{n+1}{2} (\|P\| - 1) + 1.$$
 (2.11)

Пусть C - выпуклое тело в \mathbb{R}^n , т.е. компактное выпуклое подмножество \mathbb{R}^n с непустой внутренностью. Через σC обозначим результат гомотетии C относительно центра тяжести с коэффициентом σ . Символом $d_i(C)$ обозначим i-й осевой диаметр C. Через Q_n обозначим n-мерный единичный куб $[0,1]^n$. Под транслятором будем понимать результат параллельного переноса.

Для выпуклых тел $C_1, C_2 \subset \mathbb{R}^n$ обозначим через $\alpha(C_1; C_2)$ минимальное $\sigma > 0$, для которого C_1 принадлежит транслятору σC_2 . В [3] доказано, что для любого выпуклого тела C справедливо неравенство

$$\alpha(Q_n; C) \le \sum_{i=1}^n \frac{1}{d_i(C)}.$$
(2.12)

Если же C представляет собой невырожденный симплекс S, то это соотношение обращается в равенство, т.е. имеет место

$$\alpha(Q_n; S) = \sum_{i=1}^n \frac{1}{d_i(S)}.$$
 (2.13)

(см. [4, теорема 4]).

Из (2.13) и (2.3) получается, что

$$\alpha(Q_n; S) = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n |l_{ij}|.$$
 (2.14)

2.2 Вычисление максимального в симплексе отрезка данного направления

Пусть v – ненулевой n-мерный вектор. Обозначим через $d^v(S)$ максимальную длину отрезка, принадлежащего S и параллельного v. Далее

представлены формулы для вычисления величины $d^v(S)$ и концов максимального отрезка по координатам v и вершинам S. В случае, когда v коллинеарен i-й координатной оси, положим $d_i(S) := d^v(S)$, где $d_i(S)$ – i-ый осевой диаметр S.

Обозначим через $v_1, \dots v_n$ координаты данного нам вектора v. Введем в рассмотрение числа $(1 \le j \le n+1)$

$$m_j := \sum_{k=1}^n l_{kj} v_k, \tag{2.15}$$

$$\alpha_j := \frac{|m_j| - m_j}{\sum_{k=1}^{n+1} |m_k|}, \quad \beta_j := \frac{|m_j| + m_j}{\sum_{k=1}^{n+1} |m_k|}.$$
 (2.16)

Через $\|\cdot\|$ обозначим евклидову норму в \mathbb{R}^n . В [5] доказано следующее.

Теорема. Величина $d^{v}(S)$ удовлетворяет равенству

$$d^{v}(S) = \frac{2||v||}{\sum_{j=1}^{n+1} |m_{j}|}.$$
(2.17)

Концы единственного отрезка максимальной длины, принадлежащего S и параллельного v, есть точки

$$a = \sum_{j=1}^{n+1} \alpha_j x^{(j)}, \quad b = \sum_{j=1}^{n+1} \beta_j x^{(j)}.$$
 (2.18)

Для доказательства данной теоремы в [5] используются следующие вспомогательные предположения.

Лемма 1. Пусть I – отрезок, параллельный v и расположеенный в S таким образом, что каждый (n-1)-мерная грань S содержит хотя бы один из его концов. Тогда длина I совпадает c правой частью (2.17).

Лемма 2. В S существует единственный отрезок, параллельный вектору v и расположенный таким образом, что каждая (n-1)-мерная грань S содержит хотя бы один из его концов. Этот отрезок является единственным отрезком из S максимальной длины, параллельным v.

С привлечением результатов, описанных в [1] и [2] можно получить следующие следствия. Пусть $\Sigma(S; v)$ есть (n-1)-мерная мера проекции симплекса S на гиперплоскость, ортогональную вектору v.

Следствие 1. Имеют места равенства

$$\Sigma(S; v) = \frac{n * vol(S)}{d^{v}(S)} = \frac{|det(A)|}{2(n-1)!||v||} \sum_{j=1}^{n+1} |m_{j}|.$$
 (2.19)

Через σS обозначим образ S при гомотетии с коэфиициентом σ и центром гомотетии в центре тяжести S. Пусть V — невырожденный параллелепипед в \mathbb{R}^n , рёбра которого задаются линейно независимыми векторами $v^{(1)}, \ldots, v^{(n)}$. Через $\alpha(V; S)$ обозначим минимальное $\sigma > 0$ такое, что V одержится в трансляте сиплекса σS . Вычислим величину

$$M := \frac{1}{2} \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n+1} \left| \sum_{k=1}^{n} l_{kj} v_k^{(i)} \right|. \tag{2.20}$$

Следствие 2. Имеют места равенства

$$\alpha(V;S) = \sum_{i=1}^{n} \frac{\|v^{(i)}\|}{d^{v^{(i)}}(S)} = M. \tag{2.21}$$

Следствие 3. Неравенство $M \leq 1$ эквивалентно тому, что V содержится в трансляте симплекса S. Равенство M=1 эквивалентно тому, что некоторый транслят S' симплекса S описан вокруг V, т.е. $V \subset S'$ и каждая (n-1)-мерная грань S' содержит вершину V.

2.3 Симплекс и куб в \mathbb{R}^n

В данном разделе рассматривается задача о вычислении для симплекса S такой точки $x \in \mathbb{R}^n$, для которой с минимально возможным коэффициентом $\sigma > 0$ справедливо включение $Q_n \subset S_{x,\sigma}$. В [6] автор доказывает, что задача имеет решение, и причём единственное, в случае $\alpha(S) \neq 1$; при этом минимальное σ как раз и равно $\alpha(S)$. Далее приведены формулы, в которых центр x минимальной положительной гомотетии вычисляется через вершины S и числа l_{ij} – коэффициенты многочленов λ_i (см (2.2)).

Пусть S - невырожденный симплекс в \mathbb{R}^n . Из определения $\alpha(S)$ (см. 2.14) легко следует, что некоторый транслянт симплекса описан вокруг

 Q_n . Поэтому $\alpha(S) = 1$ тогда и только тогда, когда существует транслят S описанный вокруг Q_n .

Теорема 1. Если $\sigma = \sum_{i=1}^{n} 1/d_i(S) \neq 1$, то существует единственная точка $x = (x_1, \dots, x_n)$ такая, что $Q_n \subset S_{x,\sigma}$. Имеют место равенства

$$x_k = \frac{1}{2(\sigma - 1)} \left[\sum_{i=1}^{n+1} \left(\sum_{i=1}^n |l_{ij}| \right) x_k^{(j)-1} \right], k = 1, \dots, n.$$
 (2.22)

Eсли $0 < \sigma < \sum_{i=1}^{n} 1/d_i(S)$, то для любой $x \in \mathbb{R}^n$ верно $Q_n \not\subset S_{x,\sigma}$.

В [6] приведены следующие формулы для вычисления x, в которых используются только вершины S и числа l_{ij} .

Теорема 2. Для невырожденного симплекса $S \subset \mathbb{R}^n$ условие $\alpha(S) \neq 1$ эквивалентно

$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{n+1} |l_{ij}| \neq 2. \tag{2.23}$$

Пусть выполнено (2.23) и $\sigma := \frac{1}{2} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^{n+1} |l_{ij}|$. Тогда единственная точка x, для которой верно включение $Q_n \subset S_{x,\sigma}$, может быть вычислена по равенствам

$$x_k = \frac{\sum_{j=1}^{n+1} (\sum_{i=1}^n |l_{ij}|) x_k^{(j)} - 1}{\sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^{n+1} |l_{ij}| - 2}, k = 1, \dots, n.$$
 (2.24)

Рассмотрим ситуацию, когда симплекс содержиться в Q_n . $d_i(S) \leq 1$, поэтому $\alpha(S) \geq n$ (равенство имеет место тогда и только тогда, когда каждый осевой диаметр равен 1). Далее идёт специальный вариант теоремы 1 для этой ситуации.

Теорема 3. Пусть $S \subset Q_n$ и $d_1(S) = \cdots = d_n(S) = 1$. Существует единственная точка $x \in S$ такая, что $Q_n \subset S_{x,n}$. При n > 1 имеют место равенства

$$x_k = \frac{1}{2(n-1)} \left[\sum_{j=1}^{n+1} \left(\sum_{i=1}^n |l_{ij}| \right) x_k^{(j)-1} \right], k = 1, \dots, n.$$
 (2.25)

Eсли $0 < \sigma < n$, то для любой $x \in \mathbb{R}^n$ верно $Q_n \not\subset S_{x,n}$.

3 Описание программы

Основной задачей моей работы стало написание программы, реализующей алгоритм нахождения различных геометрических характеристик симплекса по заданным вершинам.

Программа написана на языке JavaScript и представляет собой вебприложение. Серверная часть реализована на NodeJs. Для сборки клиентской части использовался GULP, пакетный менеджер на клиентской части - Bower. Программа написана с использованием популярного фрэймворка AngularJS. Так же применялся front-end фрэймворк Bootstrap. На странице приложения вводятся координаты вершин симплекса, вектор, параллелограмм (представленный n векторами). После завершения подсчета на экран выводятся осевые диаметры (длины и координаты концов), коэффициенты базисных многочленов Лагранжа, норма проектора $\|P\|$, минимальный транслятор $\alpha(Q_n;S)$, максимальный вписанный отрезок, параллельный заданному вектору (длина и координаты концов), $\Sigma(S;v)$, $\alpha(V;S)$ для заданного параллелограмма. Все исходники хранятся в репозитории на GitHub.

Программа включает в себя следующие файлы:

- 1. package.json, метаданные серверной части проекта;
- 2. bower.json, метаданные клиентской части проекта;
- 3. server.js, серверная часть проекта;
- 4. gulpfile.js, файл, необходимый для сборки проекта и сжатия файлов;
- 5. index.html, файл с версткой;
- 6. simplex.js, контроллер;
- 7. mymath.js, файл с реализацией необходимых вычислительных функций;

Интерфейс выглядит следующим образом:

1. ввод размерности и вершин симплекса;



2. ввод координат вектора;

V ₁	V ₂	V ₃	
0	0	0	
GO!			

3. ввод векторов, образующих параллелограмм;



4 Результаты счета

В этой части работы будут приведены несколько примеров, показывающих результаты вручную посчитанного алгоритма в сравнении с результатами, посчитанными программой.

4.1 Случай n=2

Пусть n=2,S - треугольник с вершинами $x^{(1)}=(1,\ 0), x^{(2)}=(1/2,1),$ $x^{(3)}=(0,1/4).$ Тогда

$$\mathbf{A} := \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ \frac{1}{2} & 1 & 1 \\ 0 & \frac{1}{4} & 1 \end{pmatrix}, \mathbf{A}^{-1} := \begin{pmatrix} \frac{6}{7} & \frac{2}{7} & -\frac{8}{7} \\ -\frac{4}{7} & \frac{8}{7} & -\frac{4}{7} \\ \frac{1}{7} & -\frac{2}{7} & \frac{8}{7} \end{pmatrix}.$$

Коэффициенты базисных многочленов Лагранжа составляют столбцы матрицы \mathbf{A}^{-1} , поэтому

$$\lambda_1(x) = \frac{6}{7}x_1 - \frac{4}{7}x_2 + \frac{1}{7}, \lambda_2(x) = \frac{2}{7}x_1 + \frac{8}{7}x_2 - \frac{2}{7}, \lambda_3 = -\frac{8}{7}x_1 - \frac{4}{7}x_2 + \frac{8}{7}.$$
 (4.1)

Результат программы:

$$\begin{split} &\lambda_1 = 0.8571428571428571^*x_1 + 0.2857142857142857^*x_2 - \\ &1.1428571428571428^*x_3 \\ &\lambda_2 = -0.5714285714285714^*x_1 + 1.1428571428571428^*x_2 - \\ &0.5714285714285714^*x_3 \\ &\lambda_3 = 0.14285714285714285^*x_1 - 0.2857142857142857^*x_2 + \\ &1.1428571428571428^*x_3 \end{split}$$

В соответствии с (2.1) симплекс S (с границей) задаётся системой линейных неравенств

$$\frac{6}{7}x_1 - \frac{4}{7}x_2 \ge -\frac{1}{7}, \frac{2}{7}x_1 + \frac{8}{7}x_2 \ge \frac{2}{7}, \frac{8}{7}x_1 - \frac{4}{7}x_2 \ge -\frac{8}{7}.$$

Вычисления по формуле (2.3) с учётом (2.2), (4.1) дают:

$$\frac{1}{d_1(S)} = \frac{1}{2} \left(\frac{6}{7} + \frac{2}{7} + \frac{8}{7} \right) = \frac{8}{7}, \frac{1}{d_2(S)} = \frac{1}{2} \left(\frac{4}{7} + \frac{8}{7} + \frac{4}{7} \right) = \frac{8}{7},$$

т.е. $d_1(S) = d_2(S) = 7/8$. Заметим, что совпадение $d_1(S)$ и $d_2(S)$ сразу следует из равенства длин проекций S на координатные оси – достаточно привлечь (2.6).

Результат выполнения программы:

$$d_1 = 0.875$$

 $d_2 = 0.875$

Найдём координаты концов максимальных отрезков рассматриваемого видаю При i=1 формулы (2.4) - (2.5) приводят к следующим результатам:

$$s_{11} = \frac{6/7 + 6/7}{16/7} = 1, s_{12} = \frac{2/7 + 2/7}{16/7} = \frac{1}{4}, s_{13} = \frac{8/7 - 8/7}{16/7} = 0,$$

$$y_{+}^{(1)} = s_{11} x^{(1)} + s_{12} x^{(2)} + s_{13} x^{(3)} = \left(\frac{7}{8}, \frac{1}{4}\right);$$

$$t_{11} = \frac{6/7 - 6/7}{16/7} = 0, t_{12} = \frac{2/7 + 2/7}{16/7} = 0, t_{13} = \frac{8/7 + 8/7}{16/7} = 1,$$

$$y_{-}^{(1)} = t_{11} x^{(1)} + t_{12} x^{(2)} + t_{13} x^{(3)} = \left(0, \frac{1}{4}\right).$$

Концы максимального в S отрезка, параллельного оси x_1 есть точки $y_+^{(1)}=(7/8,1/4),y_-^{(1)}=(0,1/4).$ При i=2 аналогично получаем:

$$s_{21} = 0, \ s_{22} = 1, \ s_{23} = 0,$$

$$y_{+}^{(2)} = s_{21} x^{(1)} + s_{22} x^{(2)} + s_{23} x^{(3)} = x^{(2)} = \left(\frac{1}{2}, 1\right);$$

$$t_{21} = \frac{1}{2}, \ t_{22} = 0, \ t_{23} = \frac{1}{2},$$

$$y_{-}^{(2)} = t_{21} x^{(1)} + t_{22} x^{(2)} + t_{23} x^{(3)} = \frac{1}{2} x^{(1)} + \frac{1}{2} x^{(3)} = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{8}\right).$$

Поэтому максимальным в S отрезком, параллельным оси x_2 , является отрезок с концами $y_+^{(2)}=(1/2,1), y_-^{(2)}=(1/2,1/8).$

Результат выполнения программы:

$$y_{+}^{1} = (0.875, 0.25) y_{-}^{1} = (0, 0.25)$$

 $y_{+}^{2} = (0.5, 1) y_{-}^{2} = (0.5, 0.125)$



Теперь найдем $\xi(S)$. Очевидно,

$$\max_{x \in ver(Q_2)}(-\lambda_1(x)) = \frac{3}{7}, \max_{x \in ver(Q_2)}(-\lambda_2(x)) = \frac{2}{7}, \max_{x \in ver(Q_2)}(-\lambda_3(x)) = \frac{4}{7}.$$

Формула (2.8) даёт $\xi(S) = 3 \cdot (4/7) + 1 = 19/7$.

Найдём норму интерполяционного проектора $P:C(Q_2)\to\Pi_1(\mathbb{R}^2)$, узлы которого совпадают с вершинами S. Интерполяционная формула Лагранжа (2.9) в данном случае имеет вид

$$p(x) = Pf(x) = f_1\lambda_1(x) + f_2\lambda_2(x) + f_3\lambda_3(x).$$

Подставим сюда выражение для базисных многочленов λ_j и найдем значения p в вершинах Q_2 :

$$p(0,0) = \frac{1}{7}f_1 - \frac{2}{7}f_2 + \frac{8}{7}f_3, p(1,0) = f_1,$$

$$p(0,1) = -\frac{3}{7}f_1 + \frac{6}{7}f_2 + \frac{4}{7}f_3, p(1,1) = \frac{3}{7}f_1 + \frac{8}{7}f_2 - \frac{4}{7}f_3,$$

Поэтому в соответствии с (2.10)

$$||P|| = \max_{f_j = \pm 1} \max(|p(0,0)|, |p(1,0)|, |p(0,1)|, |p(1,1)|) = \frac{15}{7}.$$

Соотношения (2.11) принимают вид 16/7 < 19/7 = 19/7.

Применяя (2.13) или (2.14) находим $\alpha(Q_2; S) = 16/7$.

Значения в программе:

||P|| = 2.142857142857143

 $\alpha(S) = 2.2857142857142856$

 $\xi(S) = 2.7142857142857144$

2.2857142857142856 <= 2.7142857142857144 <= 2.7142857142857144

Возьмем вектор v=(1;1). Найдем величины m_1,\ldots,m_3 с помощью формулы (2.15). Получаем

$$m_1 = \frac{2}{7}, m_2 = \frac{10}{7}, m_3 = -\frac{12}{7}$$

Далее

$$\alpha_1 = 0, \alpha_2 = 0, \alpha_3 = 1, \beta_1 = \frac{1}{6}, \beta_2 = \frac{5}{6}, \beta_3 = 0,.$$

И находим концы максимального вписанного в симплекс отрезка заданного направления

$$a = 1 * (0, \frac{1}{4}), b = \frac{1}{6} * (1, 0) + \frac{5}{6} * (\frac{1}{2}, 1) = (\frac{7}{12}, \frac{5}{6},).$$

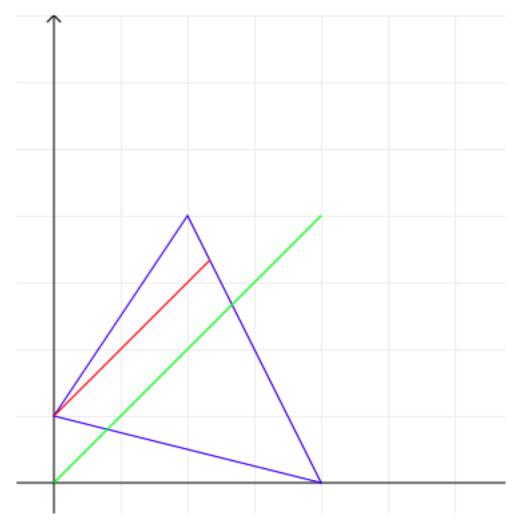
Его длина суть

$$d^{v}(S) = \frac{2||v||}{\sum_{j=1}^{n+1} |m_{j}|} = \frac{2\sqrt{3}}{3}.$$

Результат выполнения программы:

 $d^{v} = 0.8249579113843056$

a = (0, 0.250000000000000000)



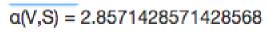
А величина $\Sigma(S,v)$ равна $\frac{3\sqrt{2}}{4}$. После выполнения программы получаем

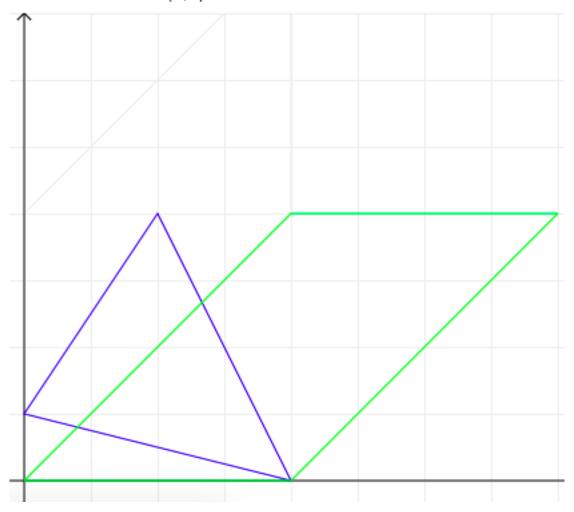
$$\Sigma(S,v) = 1.060660171779821$$

Возьмем параллелограмм V, который задается векторами $v_1=(1;0)$, $v_2=(1,1)$ и посчитаем для него величину $\alpha(V,S)$ используя формулу (2.21). Т.к. v_2 есть вектор из предыдущих расчетов, а v_1 – вектор, параллельный координатной оси, то нет необходимости пересчитывать $d^{v^{(i)}}$. Получаем

$$\alpha(V, S) = \frac{1*8}{7} + \frac{1}{1} + \frac{12\sqrt{2}}{7\sqrt{2}} = \frac{20}{7} = M$$

Результат выполнения программы:





4.2 Случай n=3

Пусть $n=3,\,S$ – тетраэдр с вершинами $x^{(1)}=(1,0,0),\,x^{(2)}=(0,1,0),$ $x^{(3)}=(0,0,1),\,x^{(4)}=(1,1,1).$ Это правильный тетраэдр, вписанный в куб $Q_3=[0,1]^3.$ В рассматриваемой ситуации

$$\mathbf{A} := \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}, \mathbf{A}^{-1} := \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ -\frac{1}{2} & -\frac{1}{2} & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & -\frac{1}{2} \end{pmatrix}.$$

Базисные многочлены Лагранжа -

$$\lambda_1(x) = \frac{1}{2}x_1 - \frac{1}{2}x_2 - \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}, \lambda_2(x) = -\frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{2}x_2 - \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2},$$
$$\lambda_3 = -\frac{1}{2}x_1 - \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}, \lambda_4 = \frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}.$$

Результат выполнения программы:

$$\lambda_1 = 0.5^*x_1 - 0.5^*x_2 - 0.5^*x_3 + 0.5^*x_4$$

$$\lambda_2 = -0.5^*x_1 + 0.5^*x_2 - 0.5^*x_3 + 0.5^*x_4$$

$$\lambda_3 = -0.5^*x_1 - 0.5^*x_2 + 0.5^*x_3 + 0.5^*x_4$$

$$\lambda_4 = 0.5^*x_1 + 0.5^*x_2 + 0.5^*x_3 - 0.5^*x_4$$

Поэтому симплекс S (с границей) задаётся системой линейных неравенств

$$x_1 - x_2 - x_3 \ge -1, -x_1 + x_2 - x_3 \ge -1,$$

 $-x_1 - x + 2 + x_3 \ge -1, x_1 + x_2 + x_3 \ge 1,$

Вычислим осевые диаметры S и максимальные отрезки, параллельные координатным осям. Формула (2.3) даёт $d_1(S) = d_2(S) = d_3(S) = 1$. В программе получаем:

$$d_1 = 1$$

 $d_2 = 1$
 $d_3 = 1$

Факт совпадения всех $d_i(S)$ следует также из (2.6) и того, что площади проекций S на координатные плоскости одинаковы (и равны 1). Числа s_{ij} и t_{ij} оказываются следующими:

$$s_{11} = \frac{1}{2}, s_{12} = 0, s_{13} = 0, s_{14} = \frac{1}{2};$$

$$t_{11} = 0, t_{12} = \frac{1}{2}, t_{13} = \frac{1}{2}, t_{14} = 0;$$

$$s_{21} = 0, s_{22} = \frac{1}{2}, s_{23} = 0, s_{24} = \frac{1}{2};$$

$$t_{21} = \frac{1}{2}, t_{22} = 0, t_{23} = \frac{1}{2}, t_{24} = 0;$$

$$s_{31} = 0, s_{32} = 0, s_{33} = \frac{1}{2}, s_{34} = \frac{1}{2};$$

$$t_{31} = \frac{1}{2}, t_{32} = \frac{1}{2}, t_{33} = 0, t_{34} = 0.$$

Поэтому

$$y_{+}^{(1)} = \sum_{j=1}^{4} s_{1j} x^{(j)} = \frac{1}{2} \left(x^{(1)} + x^{(4)} \right) = \left(1, \frac{1}{2}, \frac{1}{2} \right),$$

$$y_{-}^{(1)} = \sum_{j=1}^{4} t_{1j} x^{(j)} = \frac{1}{2} \left(x^{(2)} + x^{(3)} \right) = \left(0, \frac{1}{2}, \frac{1}{2} \right),$$

$$y_{+}^{(2)} = \sum_{j=1}^{4} s_{2j} x^{(j)} = \frac{1}{2} \left(x^{(2)} + x^{(4)} \right) = \left(\frac{1}{2}, 1, \frac{1}{2} \right),$$

$$y_{-}^{(2)} = \sum_{j=1}^{4} t_{2j} x^{(j)} = \frac{1}{2} \left(x^{(1)} + x^{(3)} \right) = \left(\frac{1}{2}, 0, \frac{1}{2} \right),$$

$$y_{+}^{(3)} = \sum_{j=1}^{4} s_{3j} x^{(j)} = \frac{1}{2} \left(x^{(3)} + x^{(4)} \right) = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}, 1 \right),$$

$$y_{-}^{(3)} = \sum_{j=1}^{4} t_{3j} x^{(j)} = \frac{1}{2} \left(x^{(1)} + x^{(2)} \right) = \left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}, 0 \right),$$

Максимальными в S отрезками, параллельными координатным осям, оказываются отрезки единичной длины, соединяющие середины противоположных (скрещивающихся) рёбер. Например, максимальный отрезок, параллельный оси x_1 , имеет концы $y_+^{(1)} = (1, 1/2, 1/2)$ и $y_-^{(1)} = (0, 1/2, 1/2)$. Указанные отрезки пересекаются в центре куба.

В программе получаем:

$$y_{+}^{-1} = (1, 0.5, 0.5) y_{-}^{-1} = (0, 0.5, 0.5)$$

 $y_{+}^{2} = (0.5, 1, 0.5) y_{-}^{2} = (0.5, 0, 0.5)$
 $y_{+}^{3} = (0.5, 0.5, 1) y_{-}^{3} = (0.5, 0.5, 0)$

Найдём $\xi(S)$. Нетрудно видеть, что при всех j=1,2,3,4

$$\max_{x \in ver(Q_3)} (-\lambda_j(x)) = \frac{1}{2},$$

Поэтому по формуле (2.8) $\xi(S) = 4 \cdot (1/2) + 1 = 3$. Пусть $P: C(Q_3) \to \Pi_1(\mathbb{R}^3)$ – интерполяционный проектор, узлы которого совпадают с вершинами S. Применяя формулу

$$p(x) = Pf(x) = f_1 \lambda_1(x) + f_2 \lambda_2(x) + f_3 \lambda_3(x) + f_4 \lambda_4(x).$$

и явный вид λ_j , найдём значения p в каждой из восьми вершин $Q_3:p(0,0,0)=(1/2)(f_1+f_2+f_3-f_4), p(1,0,0)=f_1$ и т.д. Как оказывается,

$$||P|| = \max_{f_j = \pm 1} \max_{x \in ver(Q_n)} |p(x)| = 2.$$

Двойное неравенство (2.11) имеет форму равенства – каждая из его частей равняется 3. Применяя (2.13) или (2.14) находим $\alpha(Q_3; S) = 3$.

Выполнение программы даёт нам следующиие результаты:

$$||P|| = 2$$

 $\alpha(S) = 3$
 $\xi(S) = 3$
 $3 <= 3 <= 3$

Возьмем вектор v=(1,1,1). Найдем величины m_1,\dots,m_4 с помощью формулы (2.15). Получаем

$$m_1 = -\frac{1}{2}, m_2 = -\frac{1}{2}, m_3 = -\frac{1}{2}, m_4 = \frac{3}{2}.$$

Далее

$$\alpha_1 = \frac{1}{3}, \alpha_2 = \frac{1}{3}, \alpha_3 = \frac{1}{3}, \alpha_4 = 0, \beta_1 = 0, \beta_2 = 0, \beta_3 = 0, \beta_4 = 1.$$

И находим концы максимального вписанного в симплекс отрезка заданного направления

$$a = \frac{1}{3}(1,0,0) + \frac{1}{3}(0,1,0) + \frac{1}{3}(0,0,1) = (\frac{1}{3}, \frac{1}{3}, \frac{1}{3}), b = 1 \cdot (1,1,1) = (1,1,1).$$

Его длина суть

$$d^{v}(S) = \frac{2||v||}{\sum_{j=1}^{n+1} |m_{j}|} = \frac{2\sqrt{3}}{3}.$$

Результат выполнения программы:

А величина $\Sigma(S,v)$ равна $\frac{\sqrt{3}}{2}$. Результат выполнения программы:

$$\Sigma(S,v) = 0.8660254037844387$$

Возьмем параллелограмм V, который задается векторами $v_1=(1,1,1)$, $v_2=(1,0,0), v_3=(0,1,0)$ и посчитаем для него величину $\alpha(V,S)$ используя формулу (2.21). Т.к. v_1 есть вектор из предыдущих расчетов, а v_2 и v_3 параллельны координатным осям, то нет необходимости пересчитывать $d^{v^{(i)}}$. Получаем

$$\alpha(V,S) = \frac{3\sqrt{3}}{2\sqrt{3}} + \frac{1}{1} + \frac{1}{1} = \frac{7}{2} = M$$

Результат выполнения программы

$$\alpha(V,S) = 3.5$$

5 Заключение

Подводя итог, можно сказать, что в данной работе реализованы все поставленные задачи, а именно:

- рассмотрен алгоритм нахождения осевых диаметров, максимального в симплексе отрезка данного направления и прочих велечин по заданным вершинам невырожденного симплекса, вектору и параллелограмму.
- ullet на примерах разобраны случаи n=2 (S треугольник) и n=3 (S тетраэдр), подтверждающие корректность выполнения программы
- написана веб-программа, реализующая данные подсчеты на ЭВМ, с ипользованием популярных технологий и фрэймворков.

6 Библиография

Список литературы

- [1] Невский М.В., Об одном свойстве *п*-мерного симплекса // Матем. заметки. 2010. Т. 87, №4. С. 580 593.
- [2] Невский М.В., О некоторых свойствах базисных многочленов Лагранжа // Преподавание математики и компьютерных наук в классическом университете. Материалы 3-й научно-методической конференции преподавателей математического факультета и факультета информатики и вычислительной техники ЯрГУ им. П.Г.Демидова. Ярославль, 2010. С. 111 117.
- [3] Невский М.В., Об осевых диаметрах выпуклого тела // Матем. заметки. 2011. Т. 90, №2. С. 313 315.
- [4] Nevskii M., Properties of axial diametres of a simplex //Discrete Comput. Geom. 2011. V. 87, №2. P. 301 312.
- [5] Невский М.В.,Вычисление максимального в сиплексе отрезка данного направления // Фундамент. и прикладная математика. 2013. Т. 18, № 2. С. 147-152. (Английский перевод: Nevskii M.V. // journal of Math Sciense. 2014. V_1 203, N 6. P. 851-854)
- [6] Невский М.В., Об одной задачи для симплекса и куба в \mathbb{R}^n // Модел. и анализ информ. систем. Т.20, № 3 (2013) 77 85.
- [7] Толстопятенко А.А., Вычисление геометрических характеристик *п*-мерного симплекса. //Путь в науку. Математика: Материалы II международной молодежной научно-практической конференции /Гл. ред. Д.В. Глазков.- Ярославль ЯрГУ, 2014. с.56-59.

7 Приложение

1. Файл mymath.js (реализация необходимых для вычислений методов)

```
function transpose(a) {
     return a [0].map(function (v, i) {
          return a.map(function (r, j) {
               return a[j][i];
          });
     });
}
function getA(m) {
     for (i in m) {
         m[i].push(1);
     return m;
}
function determinant (A) {
     var N = A.length, B = [], denom = 1, exchanges = 0;
      \  \, \textbf{for} \  \, (\,var\  \, i \, = \, 0\,;\  \, i \, < \,N; \, +\!\!\!+\!\!\! i\,) \  \, \{ \,
         B[i] = [];
          for (var j = 0; j < N; ++j) B[i][j] = A[i][j];
     for (var i = 0; i < N - 1; ++i)
          var maxN = i, maxValue = Math.abs(B[i][i]);
          for (var j = i + 1; j < N; ++j) {
               var value = Math.abs(B[j][i]);
               if (value > maxValue) {
                    \max N = j;
                    maxValue = value;
               }
          }
          if (maxN > i) {
               var temp = B[i];
               B[i] = B[maxN];
               B[\max N] = temp;
               ++exchanges;
          }
          else {
               if (maxValue == 0) return maxValue;
          var value1 = B[i][i];
          \mbox{for } (\,var\ j\ =\ i\ +\ 1;\ j\ < N;\ +\!\!\!+\!\! j\,)\ \{\,
               var value2 = B[j][i];
               B[j][i] = 0;
               \quad \mathbf{for} \ (\, \mathrm{var} \ k \, = \, i \, + \, 1; \ k \, < \, N; \, + \!\!\! + \!\!\! k)
                    B[j][k] = (B[j][k] * value1 - B[i][k] * value2) /
    denom;
          }
```

```
denom = value1;
    if (exchanges \% 2) return -B[N-1][N-1];
    else return B[N-1][N-1];
}
function matrixCofactor(i, j, A) {
    var N = A.length, sign = ((i + j) \% 2 = 0) ? 1 : -1;
    for (var m = 0; m < N; m++) {
         for (var n = j + 1; n < N; n++) A[m][n - 1] = A[m][n];
         A[m]. length --;
    \mbox{for } (var \ k = i \ + \ 1; \ k < N; \ k+\!\!\! +\!\!\! ) \ A[\,k \ - \ 1\,] \ = A[\,k\,]\,;
    A. length --;
    return sign * determinant(A);
}
function adjugateMatrix(A) {
    var N = A.length, B = [], adjA = [];
    for (var i = 0; i < N; i++) {
         adjA[i] = [];
         for (var j = 0; j < N; j++) {
              \mbox{for } (\mbox{ var } m = \mbox{ 0; } m < \mbox{ N; } m\!\!+\!\!+\!\!) \mbox{ } \{
                  B[m] = [];
                  for (var n = 0; n < N; n++) B[m][n] = A[m][n];
             adjA[i][j] = matrixCofactor(j, i, B);
         }
    return adjA;
}
function inverse(A) {
    var det = _determinant(A);
    if (det = 0) return false;
    var N = A.length, a = _adjugateMatrix(A);
    \quad \textbf{for} \ (\,var\ i\ =\ 0\,;\ i\ <\,N\,;\ i\,+\!+\!)\ \{\,
         for (var j = 0; j < N; j++) {
             a[i][j] /= det;
             a[i][j] = a[i][j] || 0;
         }
    }
    return a;
}
function ifPointIntoSimplex(1, p) {
    var i, j, arr = [];
    for (i = 0; i < l.length; i++) {
         var t = 0;
         for (j = 0; j < l[i]. length; j++) {
             t = t + l[i][j] * p[j] ? p[j] : 1;
         }
```

```
arr.push(t);
    for (i in arr) {
         if (arr[i] < 0) {
              return -1;
         }
         else if (arr[i] = 0) {
              return 0;
         }
    }
    return 1;
}
function findDiamters(1) {
    var d = [], i = 0, j = 0;
    for (i = 0; i < 1.length - 1; i++) {
         d[i] = 0;
         for (j = 0; j < l[i]. length; j++) {
              d[i] += Math.abs(l[i][j]);
         d[i] = 2 / d[i];
    return d;
}
function _findSum(1) {
    var i, j, result = [];
    for (i = 0; i < 1.length - 1; i++) {
         var sum = 0;
         for (j = 0; j < l[i]. length; j++) {
              sum += Math.abs(l[i][j]);
         result.push(sum);
    return result;
}
function _findSOrT(el, s) {
    if (s) {
         return (Math.abs(el) + el);
    return (Math.abs(el) - el);
}
function endPoints(1, a) {
    var sum = _findSum(1), i, j, k, s = [],
         t = [], result = [], n = l.length;
    \mathbf{for} \ (\, i \ = \ 0\,; \ i \ < \ n \ - \ 1\,; \ i + +) \ \{\,
         s[i] = [];
         t[i] = [];
         for (j = 0; j < n; j++) {
              s[i][j] = (s[i][j] \mid\mid 0) + _findSOrT(l[i][j], true);
              t \, [\, i\, ] \, [\, j\, ] \ = \ (\, t \, [\, i\, ] \, [\, j\, ] \ |\, | \ 0\, ) \ + \ \_findSOrT \, (\, l \, [\, i\, ] \, [\, j\, ]) \; ;
```

```
}
         s[i] = s[i].map(function (num) {
             return num / sum[i]
         });
        t[i] = t[i].map(function (num) {
             return num / sum[i]
         });
    }
    result = [[], []];
    for (k = 0; k < n-1; k++) {
        var t arr = [];
        var s arr = [];
         \quad \  \  \mathbf{for}\ \ (\ j\ =\ 0\ ;\ \ j{<}n\ ;\ \ j{+}{+})\ \ \{
             for (i = 0; i < n-1; i++){
                 s_{arr}[i] = (s_{arr}[i] | | 0) + s[k][j] * a[j][i];
                 t \ arr[i] = (t \ arr[i] \ || \ 0) + t[k][j] * a[j][i];
             }
         }
         result [0]. push(s_arr);
         result [1]. push(t_arr);
    }
    return result;
}
function _{getQ(n, f)} {
    var i, j, arr = [], m = Math.pow(2, n - 1);
    for (i = 0; i < m; i++)
         arr.push([]);
        var m_2 = i.toString(2);
         if (m_2. length < n - 1) {
             var l = m_2.length;
             for (j = 1; j < n - 1; j++) {
                 m 2 = '0' + m 2;
         }
        for (j = 0; j < n - 1; j++) {
             arr[i].push(f && !parseInt(m 2[j]) ? -1:
   parseInt(m_2[j]));
         }
    return arr;
}
function findKsi(1) {
    var q = getQ(l.length), i, k, j, arr = [], lambda = [];
    for (i = 0; i < l.length; i++) {
        lambda[i] = [];
         {f for}\ (j=0;\ j< q.\, {\it length}\,;\ j++)\ \{
             lambda[i][j] = 0;
             for (k = 0; k < l.length; k++) {
                 lambda[i][j] += l[k][i] *
                 (q[j] = undefined | |
                 (q[j][k] = undefined) ? 1 : q[j][k])
```

```
}
        }
    }
    for (i = 0; i < lambda.length; i++) {
        lambda[i] = lambda[i].map(function (num) {
            return -num;
        });
        arr[i] = Math.max.apply(Math, lambda[i]);
    return l.length * Math.max.apply(Math, arr) + 1;
}
function findP(1) {
    var q = getQ(l.length), i, k, j, arr = [], lambda = [];
    for (i = 0; i < l.length; i++)
        lambda[i] = [];
        for (j = 0; j < q.length; j++) {
            lambda[i][j] = 0;
             for (k = 0; k < l.length; k++) {
                 lambda[i][j] += l[k][i] * (q[j] == undefined | |
   (q[j][k] = undefined) ? 1 : q[j][k]);
             }
        }
    for (i = 0; i < lambda[0]. length; i++) {
        for (j = 0; j < l.length; j++)
             \operatorname{arr}[i] = (\operatorname{arr}[i] \mid | 0) + \operatorname{Math.abs}(\operatorname{lambda}[j][i]);
    return Math.max.apply(Math, arr);
}
function findAlpha(d) {
    var i, a = 0;
    for (i = 0; i < d.length; i++) {
        a += 1 / d[1];
    }
    return a;
}
function _findM(l, v)  {
    var i, j, m = [];
    for (i = 0; i < l.length; i++) {
        m[i] = 0;
        for (j = 0; j < v.length; j++) {
            m[i] += v[j] * l[j][i];
        }
    }
    return m;
}
function findMSum(m) {
    for (var s = 0, k = m.length; k; s += Math.abs(m[--k]));
    return s;
```

```
}
function vectorEndPoints(a, 1, v) {
    var m = _findM(1, v), sum = _findMSum(m), i, j,
        k, alpha = [], beta = [], result = [[], []],
        n = 1.length;
    for (i = 0; i < n; i++) {
        alpha[i] = _findSOrT(m[i]) / sum;
        beta[i] = findSOrT(m[i], true) / sum;
    for (k = 0; k < n - 1; k++) {
        for (j = 0; j < n; j++) {
            result [0][k] = (result [0][k] | | 0) + alpha[j] * a[j][k];
            result[1][k] = (result[1][k] || 0) + beta[j] * a[j][k];
        }
    }
    return result;
}
function _findVectorNorm(v) {
    var sum = 0;
    for (var i = 0; i < v.length; i++) {
        sum += v[i] * v[i];
    return Math.sqrt(sum);
}
function findVectorD(1, v) {
    var m = _findM(l, v), sum = _findMSum(m),
        norm = _findVectorNorm(v);
    return (2 * norm) / sum;
}
function findVectorKsi(l, v, a) {
    var m = findM(1, v), sum = findMSum(m),
        norm = findVectorNorm(v), det = determinant(a),
        f = [1, 1, 2, 6, 24, 120, 720, 5040, 40320, 362880,
   3628800, 39916800, 479001600];
    return (Math.abs(det) * sum) / (norm * 2 * f[v.length - 1]);
}
function findVAlpha(1, v) {
    var i, j, result = 0;
    for (i = 0; i < v.length; i++)
        result += _findVectorNorm(v[i]) / findVectorD(l, v[i]);
    return result;
}
function findX(1, a) {
    var i, j, k, sum = 0, result = [];
    {f for}\ (i = 0;\ i < l.length;\ i++)\ \{
        for (j = 0; j < l.length - 1; j++) {
```

```
sum \; +\!\!= \; Math \, . \, \mathbf{abs} \, (\; l \; [\; j \; ] \, [\; i \; ]) \; ;
           }
       }
       for (k = 0; k < 1.length - 1; k++) {
           result[k] = 0;
           for (i = 0; i < 1.length; i++) {
                for (j = 0; j < l.length - 1; j++) {
                    result[k] += Math.abs(l[j][i]) * a[i][k];
                }
           }
       }
       result = result.map(function (num) {
           return num / (sum - 2)
       });
       return result;
  }
   function findBarycentricCoords(1, x) {
       var i, j, result = [];
       for (i = 0; i < l.length; i++) {
           result[i] = 0;
           for (j = 0; j < l[i]. length; j++) {
                result [i] += 1[j][i] * (x[j] == undefined ? 1 : x[j]);
           }
       return result;
  }
2. Файл server.js (серверная часть)
  var express = require('express'),
       server = express();
  server.use(express.static(__dirname+'/static'));
  server.listen(1337);
3. Файл simplex.js (контроллер)
   * Created by Anastasia on 28/01/15.
   */
  var smplxApp = angular.module('smplxApp', ['ngSanitize']);
  smplxApp.controller('ShowInputFields', ['$scope', function($scope) {
       scope.smplxDim = 2;
       //renewFields(\$scope);
       $scope.$watch('smplxDim', function() {
           renewFields();
           $scope.vectorResult = false;
           $scope.vResult = false;
           return $scope.polynomsResult = false;
```

```
});
$scope.calculate = function() {
    calculate($scope);
};
$scope.calculateVector = function() {
    calculateVector($scope);
};
$scope.calculateV = function() {
    calculateV($scope);
};
function renewFields() {
    var dim = $scope.smplxDim,
        vertices = [],
        vertex = [],
        vector = [],
        v = [];
        i = 0, j = 0;
    for (i = 0; i \le \dim; i++) {
        v[i] = [];
        vertex = new Array(dim);
        for (j = 0; j < \dim; j++) {
            vector[j] = 0;
            vertex[j] = 0;
            v[i][j] = 0;
        }
        vertices.push(vertex);
    }
    v.pop();
    $scope.vertices = vertices;
    $scope.vector = vector;
    scope.v = v;
}
function calculate ($scope) {
    var a = getA(angular.copy($scope.vertices)), i = 0;
    var l = inverse(a);
    console.table(1);
    var d = findDiamters(l);
    var end points = endPoints(1, a);
    var ksi = findKsi(1);
    var p = findP(1);
    var alpha = findAlpha(d);
    $scope.polynomsResult = {
      polynoms: l.map(function(e) {
        return renderResult(e).join('');
      }),
      d: d,
      endPoints: end points,
      alpha: alpha,
      ksi: ksi,
```

```
something: (p-1) * (\$scope.smplxDim + 1) / 2 + 1
     };
     if (\$scope.smplxDim == 2) {
         var cnv = document.getElementById('myTriangle');
         var ctx = cnv.getContext('2d');
         var width = cnv.width;
         var height = cnv.height;
         ctx.clearRect (0,0,width, height);
         for (var x = 0.5; x < width; x += 50) {
           ctx.moveTo(x, 0);
           ctx.lineTo(x, height);
         }
         for (var y = 0.5; y < height; y += 50) {
           ctx.moveTo(0, y);
           ctx.lineTo(width, y);
         }
         ctx.strokeStyle = "#eee";
         ctx.stroke();
         ctx.beginPath();
         ctx.moveTo(0, height - 25);
         ctx.lineTo(width, height - 25);
         ctx.moveTo(width - 5, height - 20);
         ctx.lineTo(width, height - 25);
         ctx.lineTo(width - 5, height - 30);
         ctx.moveTo(50, height);
         ctx.lineTo(50, 0);
         ctx.moveTo(55, 5);
         ctx.lineTo(50, 0);
         ctx.lineTo(45, 5);
         ctx.strokeStyle = "#000";
         ctx.stroke();
         function getXCoord (x) {
              return x*200 + 50;
         };
         function getYCoord (y) {
              return height -25 - y*200;
         };
         ctx.beginPath();
         ctx.moveTo(getXCoord(a[0][0]), getYCoord(a[0][1]));
         \operatorname{ctx.lineTo}(\operatorname{getXCoord}(a[1][0]), \operatorname{getYCoord}(a[1][1]));
         ctx.lineTo(getXCoord(a[2][0]), getYCoord(a[2][1]));
         \operatorname{ctx.lineTo}(\operatorname{getXCoord}(a[0][0]), \operatorname{getYCoord}(a[0][1]));
         ctx.strokeStyle = "#00f";
         ctx.stroke();
         ctx.beginPath();
         ctx.moveTo(getXCoord(end points[0][0][0]),
getYCoord(end points[0][0][1]);
         ctx.lineTo(getXCoord(end points[1][0][0]),
```

p: p,

```
getYCoord(end_points[1][0][1]));
         \operatorname{ctx}.\operatorname{moveTo}(\operatorname{getXCoord}(\operatorname{end}\operatorname{points}[0][1][0]),
getYCoord (end_points [0][1][1]));
         ctx.lineTo(getXCoord(end_points[1][1][0]),
getYCoord(end points[1][1][1]);
         ctx.strokeStyle = \#0f0;
         ctx.stroke();
     }
     console.table(d);
     console.table(end points);
     console.log(alpha, ksi, (p-1) * (\$scope.smplxDim + 1)/2 +
1);
function calculateVector($scope) {
     var a = getA(angular.copy($scope.vertices)),
         v = angular.copy($scope.vector),
         l = inverse(a), d, ends, ksi;
     d = findVectorD(1, v);
     ends = vectorEndPoints(a, l, v);
     ksi = findVectorKsi(l ,v, a);
     console.table(d);
     console.table(ends);
     console.log(ksi);
     $scope.vectorResult = {
         d: d,
         endPoints: ends,
         ksi: ksi
     };
     if ($scope.smplxDim == 2) {
         var cnv = document.getElementById('myVector');
         var ctx = cnv.getContext('2d');
         var width = cnv.width;
         var height = cnv.height;
         ctx.clearRect (0,0,width, height);
         for (var x = 0.5; x < width; x += 50) {
           ctx.moveTo(x, 0);
           ctx.lineTo(x, height);
         for (var y = 0.5; y < height; y += 50) {
           ctx.moveTo(0, y);
           ctx.lineTo(width, y);
         ctx.strokeStyle = "#eee";
         ctx.stroke();
         ctx.beginPath();
         ctx.moveTo(0, height - 25);
         ctx.lineTo(width, height - 25);
         ctx.moveTo(width - 5, height - 20);
         ctx.lineTo(width, height - 25);
```

```
ctx.lineTo(width - 5, height - 30);
         ctx.moveTo(50, height);
         ctx.lineTo(50, 0);
         ctx.moveTo(55, 5);
         ctx.lineTo(50, 0);
         ctx.lineTo(45, 5);
         ctx.strokeStyle = "#000";
         ctx.stroke();
         function getXCoord (x) {
             return x*200 + 50;
         };
         function getYCoord (y) {
             return height -25 - y*200;
         };
         ctx.beginPath();
         ctx.moveTo(getXCoord(a[0][0]), getYCoord(a[0][1]));
         ctx.lineTo(getXCoord(a[1][0]), getYCoord(a[1][1]));
         ctx.lineTo(getXCoord(a[2][0]), getYCoord(a[2][1]));
         \operatorname{ctx.lineTo}(\operatorname{getXCoord}(a[0][0]), \operatorname{getYCoord}(a[0][1]));
         ctx.strokeStyle = "#00f";
         ctx.stroke();
         ctx.beginPath();
         ctx.moveTo(getXCoord(0), getYCoord(0));
         ctx.lineTo(getXCoord(v[0]), getYCoord(v[1]));
         ctx.strokeStyle = \#0f0;
         ctx.stroke();
         ctx.beginPath();
         ctx.moveTo(getXCoord(ends[0][0]),
getYCoord (ends [0][1]));
         ctx.lineTo(getXCoord(ends[1][0]),
getYCoord (ends [1][1]));
         ctx.strokeStyle = "#f00";
         ctx.stroke();
     }
function calculateV($scope) {
    var a = getA(angular.copy($scope.vertices)),
         v = angular.copy($scope.v),
         l = inverse(a), alpha, x, barC;
     alpha = findVAlpha(1, v);
     scope.vResult = {
         alpha: alpha
     if (\$scope.smplxDim == 2)  {
         var cnv = document.getElementById('myV');
         var ctx = cnv.getContext('2d');
         var width = cnv.width;
         var height = cnv.height;
         ctx.clearRect (0,0,width, height);
```

```
ctx.moveTo(x, 0);
                ctx.lineTo(x, height);
           for (var y = 0.5; y < height; y += 50) {
                ctx.moveTo(0, y);
                ctx.lineTo(width, y);
           ctx.strokeStyle = "#eee";
           ctx.stroke();
           ctx.beginPath();
           ctx.moveTo(0, height - 25);
           ctx.lineTo(width, height - 25);
           ctx.moveTo(width - 5, height - 20);
           \mathtt{ctx.lineTo}\,(\,\mathtt{width}\,\,,\,\,\,\mathtt{height}\,\,-\,\,25\,)\,\,;
           ctx.lineTo(width - 5, height - 30);
           ctx.moveTo(50, height);
           ctx.lineTo(50, 0);
           ctx.moveTo(55, 5);
           ctx.lineTo(50, 0);
           ctx.lineTo(45, 5);
           ctx.strokeStyle = "#000";
           ctx.stroke();
           function getXCoord (x) {
                return x*200 + 50;
           };
           function getYCoord (y) {
                return height -25 - y*200;
           };
           ctx.beginPath();
           ctx.moveTo(getXCoord(a[0][0]), getYCoord(a[0][1]));
           ctx.lineTo(getXCoord(a[1][0]), getYCoord(a[1][1]));
           \operatorname{ctx.lineTo}(\operatorname{getXCoord}(a[2][0]), \operatorname{getYCoord}(a[2][1]));
           \operatorname{ctx.lineTo}(\operatorname{getXCoord}(a[0][0]), \operatorname{getYCoord}(a[0][1]));
           ctx.strokeStyle = "#00f";
           ctx.stroke();
           ctx.beginPath();
           \operatorname{ctx}.\operatorname{moveTo}(\operatorname{getXCoord}(v[0][0]), \operatorname{getYCoord}(v[0][1]));
           ctx.lineTo(getXCoord(0), getYCoord(0));
           \operatorname{ctx.lineTo}(\operatorname{getXCoord}(v[1][0]), \operatorname{getYCoord}(v[1][1]));
           \operatorname{ctx.lineTo}(\operatorname{getXCoord}(v[0][0] + v[1][0]),
getYCoord(v[0][1] + v[1][1]);
           \operatorname{ctx.lineTo}(\operatorname{getXCoord}(v[0][0]), \operatorname{getYCoord}(v[0][1]));
           ctx.strokeStyle = "#0f0";
           ctx.stroke();
      }
      x = findX(l, a);
      barC = findBarycentricCoords(1, x);
```

for (var x = 0.5; x < width; x += 50) {

```
}
        renderResult = function(a) {
         return a.map(function(e, index) {
           if (index == 0) {
             return e + "*x < sub > " + (index + 1) + " < / sub > ";
           } else {
             if (e >= 0) {
               return " + " + e + "*x<sub>" + (index + 1) + "</sub>";
               \texttt{return} \ " - " + (\texttt{Math.abs(e))} + "*x < \texttt{sub} > " + (\texttt{index} + 1)
      + "</sub>";
         });
       };
  ]);
4. Файл gulpfile.js (сборка проекта и сжатие файлов)
  var gulp = require('gulp'),
       uglify = require('gulp-uglify'),
       gulpFilter = require('gulp-filter'),
       minHtml = require('gulp-minify-html'),
       minCss = require('gulp-minify-css'),
       bower = require('gulp-bower'),
       dirName = './static/assets';
  var filterJs = gulpFilter(['**/*.js', '!**/*.min.js']),
       filterCss = gulpFilter('**/*.css');
  gulp.task('bower', function() {
       return bower('./bower components')
           .pipe(filterJs)
           .pipe(uglify())
           .pipe(filterJs.restore())
           .pipe(filterCss)
           . pipe (minCss({}))
           .pipe(filterCss.restore())
           .pipe(gulp.dest(dirName));
  });
  gulp.task('css', function() {
       gulp.src('./client/css/*.css')
           .pipe(minCss({keepBreaks:true}))
           . pipe (gulp.dest (dirName));
  });
  gulp.task('js', function() {
       gulp.src('./client/js/*.js')
           .pipe(uglify())
```

```
.pipe(gulp.dest(dirName));
  });
  gulp.task('html', function() {
       gulp.src('./client/*.html')
           . pipe(minHtml(\{\}))
           .pipe(gulp.dest('./static'));
  });
  gulp.task('watch', function() {
       gulp.watch(\,\dot{}\,./\,client/js/*.js\,\dot{}\,,\,\,[\,\dot{}\,js\,\dot{}\,])\;;
       gulp.watch('./client/css/*.css', ['css']);
       gulp.watch('./client/*.html', ['html']);
  });
  gulp.task('default', ['bower', 'css', 'js', 'html', 'watch']);
5. Файл package.json (метаданные серверной части)
    "name": "simplex",
    "version": "1.0.0",
    "description": "",
    "main": "server.js",
    "scripts": {
       "test": "echo \"Error: no test specified\" && exit 1",
       "start": "node server.js"
    },
    "author": "",
    "license": "ISC",
    "devDependencies": {
       "bower": "^1.3.12",
       "gulp": "^3.8.10",
       "gulp-bower": "0.0.10"
    "dependencies": {
       "express": "^4.11.1",
       "mathjs": "^1.2.0"
    }
  }
6. Файл bower.json (метаданные клиентской части)
    "name": "simplex",
    "version": "0.0.0",
    "authors": [
       "Anastasia <anastasia.tolstopyatenko@gmail.com>"
     "moduleType": [
       "node"
     "license": "MIT",
```

```
"homepage": "index.html",
    "private": true,
    "ignore": [
      " **/.*",
      "node modules",
      "bower_components",
      "test",
      "tests"
    ],
    "dependencies": {
      "bootstrap": "~3.3.2",
      "angular": "~1.3.11",
      "mathjs": "~1.4.0",
      "angular-sanitize": "^{\sim}1.3.15"
    }
  }
7. Файл index.html (интерфейс)
  <!DOCTYPE html PUBLIC "-//W3C//DTD HTML 4.01//EN"</pre>
      "http://www.w3.org/TR/html4/strict.dtd">
  <html>
  <head>
    <meta http-equiv="Content-Type" content="text/html;</pre>
     charset=utf-8">
    <meta http-equiv="Content-Style-Type" content="text/css">
    <title>My test</title>
    <meta name="Generator" content="Cocoa HTML Writer">
    <meta name="CocoaVersion" content="1347.57">
  </head>
  <body>
  <span class="s1">Simplex dimension:<span</pre>
     class="Apple-converted-space">B </span></span>
  <p class="p2"><span class="s2">x</span><span
     c las s = "s1" > < sup > ({{ sindex +1}}) < / sup > < / span > 
  <span class="s1"><br>
  </span>
  <p class="p3"><span class="s3"><Span class="s2"><span class="s2"><span
      class="Apple-converted-space">B </span></span>
  <span class="s2">O></span><span</pre>
     class="s1"><sub>{{$index+1}}</sub></span><span class="s2">
     =<span class="Apple-converted-space">B </span></span>
  <p class = "p1"><span class = "s1">d</span><span
      {{value}}<span class="Apple-converted-space">B </span></span>
  <p class="p1"><span class="s1">>y</span><span
     class = "s4" > sub > + </sub > sup > {{\$index+1}} </sup > </span > span
      class="s1"> = ({{polynomsResult.endPoints[0][$index].join(',
      class = "s4" > sub > - </sub > sup > {\{\$index+1\}} </sup > </span > span }
     class="s1"> = ({{polynomsResult.endPoints[1][$index].join(',
      ') }})<span class="Apple-converted-space">B </span></span>
   < span class = "s1" > ||P|| =
```

```
{{polynomsResult.p}}</span>
  <p class="p4"><span class="s1">a(S) =
      \{\{polynomsResult.alpha\}\}</span>
  <p class="p4"><span class="s1"><Os(S) =
      \{\{polynomsResult.ksi\}\}</span>
  <p class="p4"><span class="s1">{{polynomsResult.alpha}} <=
      {{polynomsResult.ksi}} <=
      {{polynomsResult.something}}</span>
  <p class="p2"><span class="s2">v</span><span
      class="s1"><\!\!sub>\{\{\$index+1\}\}</\!\!sub><\!\!/span><\!\!span class="s2"><\!\!span
      class="Apple-converted-space">B </span></span>
  <span class="s3">GO!</span><span class="s2"><span</pre>
      class="Apple-converted-space">B </span></span>
  <p class="p4"><span class="s1"><d</>span><span
      class="s4"><sup>v</sup></span><span class="s1"> =
      \{\{ vectorResult.d \} \} < /span > 
  <p class="p4"><span class="s1">a =
      (\{\{\, vectorResult\,.\, endPoints\, [\, 0\, ]\,.\, \textbf{join}\, (\,\,{}^{,}\,\,,\,\,\,{}^{,}\,)\,\}\})</span>
  <p class="p4"><span class="s1">b =
      ({{vectorResult.endPoints[1].join(', ')}})</span>
   < span class = "s1" > OJ(S, v) =
      \{\{ vectorResult.ksi \}\} < /span > 
  <p class="p2"><span class="s2"></span><span
      c las s = "s1" > (\{\{ sindex + 1\} \}) < /span > 
  <p class="p1"><span class="s1"><br>
  </span>
  <span class="s3">GO!</span><span class="s2"><span</pre>
      class="Apple-converted-space">B </span></span>
  <p class="p4"><span class="s1">a(V,S) = {{vResult.alpha}}</span></p>
  </body>
  </html>
8. Файл simplex.css (стили для интерфейса)
   .dim-div {
      width: 200px;
      margin-top: 16px;
  }
  .dim-div .dim-input {
      width: 30%;
      display: inline-block;
      margin-left: 8px;
   . ver-div, .btn-go{}
      margin-top: 16px;
  }
   .ver-div .coord-div {
       display: inline-block;
      margin-left: 8px;
      min-width: 100px;
  p.p1 {margin: 0.0px 0.0px 0.0px 0.0px; font: 12.0px Times; color:
```

```
#000000; -webkit-text-stroke: #000000}

p.p2 {margin: 0.0px 0.0px 0.0px 0.0px; font: 8.0px Times; color: #000000; -webkit-text-stroke: #000000}

p.p3 {margin: 0.0px 0.0px 0.0px 0.0px; font: 11.0px 'Helvetica Neue'; color: #000000; -webkit-text-stroke: #000000}

p.p4 {margin: 0.0px 0.0px 12.0px 0.0px; font: 12.0px Times; color: #000000; -webkit-text-stroke: #000000}

span.s1 {font-kerning: none}

span.s2 {font: 12.0px Times; font-kerning: none}

span.s3 {font-kerning: none; background-color: #c0c0c0}

span.s4 {font: 8.0px Times; font-kerning: none}
```