

Метод решения задачи Дельсарта для сферических дизайнов¹

Д. В. Горбачев, Д. Р. Лепетков, И. А. Мартьянов
(Тула, Россия)
dvgmail@mail.ru

Приводится численно-аналитический метод решения экстремальной задачи Дельсарта для взвешенных сферических дизайнов.

Ключевые слова: сферический дизайн, задача Дельсарта, квадратурная формула, интервальная арифметика.

Благодарности: работа выполнена при финансовой поддержке РФФИ (проект № 19-31-90152).

Method for solving the Delsarte problem for spherical designs¹

D. V. Gorbachev, D. R. Lepetkov, I. A. Martyanov (Tula, Russia)
dvgmail@mail.ru

A numerical-analytical method for solving the Delsarte extremal problem for weighted spherical designs is presented.

Keywords: spherical design, Delsarte problem, quadrature formula, interval arithmetic.

Acknowledgements: this work was supported by the Russian Foundation for Basic Research (project No. 19-31-90152).

Пусть $\mathbb{S}^d \subset \mathbb{R}^{d+1}$ — единичная сфера. Множество узлов $\{x_\nu\}_{\nu=1}^N \subset \mathbb{S}^d$ и положительных весов $\{\lambda_\nu\}_{\nu=1}^N$, $\sum_{\nu=1}^N \lambda_\nu = 1$, называется сферическим s -дизайном, если квадратурная формула

$$\frac{1}{|\mathbb{S}^d|} \int_{\mathbb{S}^d} f(x) dx = \sum_{\nu=1}^N \lambda_\nu f(x_\nu)$$

справедлива для любого алгебраического многочлена

$$f(x) = \sum_{k_1 + \dots + k_{d+1} \leq s} c_{k_1 \dots k_{d+1}} x_1^{k_1} \dots x_{d+1}^{k_{d+1}}$$

степени не выше s . Дизайн называется минимальным, если он содержит наименьшее число узлов $N(d, s)$.

¹Статья опубликована на условиях лицензии Creative Commons Attribution 4.0 International (CC-BY 4.0)

¹This is an open access article distributed under the terms of Creative Commons Attribution 4.0 International License (CC-BY 4.0)

Р. Delsarte, J.M. Goethals и J.J. Seidel (1977) в случае равных весов $\lambda_1 = \dots = \lambda_N = \frac{1}{N}$ доказали, что

$$N(d, s) \geq A(d, s) = \sup f(1),$$

где супремум берется по всем неотрицательным непрерывным на отрезке $[-1, 1]$ функциям вида

$$f(t) = 1 + \sum_{k=1}^{\infty} f_k P_k(t), \quad P_k(t) = \frac{P_n^{(\frac{d}{2}-1, \frac{d}{2}-1)}(t)}{P_n^{(\frac{d}{2}-1, \frac{d}{2}-1)}(1)},$$

для которых $f(1) > 0$ и $f_k \leq 0$ для всех $k \geq s+1$. Данная оценка остается справедливой и для произвольных весов.

Решение варианта задачи $A(d, s)$ для многочленов степени не выше s ($f_k = 0$ при $k \geq s+1$) влечет оценку жестких дизайнов

$$N(d, s) \geq \binom{d + \lceil \frac{s+1}{2} \rceil - 1}{d} + \binom{d + \lfloor \frac{s}{2} \rfloor}{d}.$$

В.А. Юдин, Н.Н. Андреев, Р. Воуваленков с соавторами показали, что решение общей задачи $A(d, s)$ позволяет в некоторых случаях усилить оценку жестких дизайнов.

Предлагается метод точного решения задачи $A(d, s)$ в частных случаях. Он базируется на идее В.В. Арестова и А.Г. Бабенко (1997) для сферических кодов, которая заключается в существовании специальной квадратурной формулы, согласованной с экстремальной функцией.

Теорема. Пусть существуют узлы $-1 \leq r_1 < r_2 < \dots < r_u < r_{u+1} = 1$, веса $\rho_1 > 0, \dots, \rho_{u+1} > 0$, целые числа $s+1 \leq k_1 < \dots < k_v$ и неотрицательный на $[-1, 1]$ многочлен f^* , такие что

$$Q(P_0) = 1, \quad Q(P_k) = 0, \quad k \in \{1, \dots, s, k_1, \dots, k_v\},$$

$$Q(P_k) > 0, \quad k \in \{s+1, s+2, \dots\} \setminus \{k_1, \dots, k_v\},$$

$$f^*(t) = 1 + \sum_{k=1}^s f_k^* P_k(t) + \sum_{i=1}^v f_{k_i}^* P_{k_i}(t),$$

$$f^*(r_i) = 0, \quad i = 1, \dots, m, \quad f_{k_i}^* < 0, \quad i = 1, \dots, v,$$

где

$$Q(f) = \sum_{i=1}^{u+1} \rho_i f(r_i).$$

Тогда f^* — экстремальная функция и

$$A(d, s) = f^*(1) = \frac{1}{\rho_{u+1}}.$$

Практическое применение теоремы состоит из следующих шагов. Вначале методами оптимизации многочлен f^* находится численно. Это позволяет определить параметры u , v , k_i в теореме и найти начальные приближения неизвестных узлов r_i и весов ρ_i . Затем узлы и веса могут быть рассчитаны с большой точностью из полиномиальной системы уравнений с рациональными коэффициентами $S(r, \rho) = 0$. Далее многочлен f^* уточняется, для чего веса r_i берутся в качестве двойных нулей, а оставшийся множитель вычисляется из решения системы линейных уравнений. Убеждаемся, что все нули f^* , кроме r_i , лежат вне отрезка $[-1, 1]$ (в комплексной области), что влечет неотрицательность f^* . Смотрим знаки коэффициентов f_k^* . Свойство $Q(P_k) > 0$ проверяется как и в методе Арестова–Бабенко при помощи оценки Стилтеса–Бернштейна для многочленов Гегенбауэра.

Таким образом, численно с большой точностью убеждаемся, что все условия из теоремы выполнены. Чтобы утверждать существование соответствующего аналитического решения остается показать, что в малой окрестности найденных численно узлов и весов существует действительное решение. Для этого в разобранных примерах мы успешно применили функцию `certify` из библиотеки `HomotopyContinuation.jl`, которая реализует интервальный метод Кравчука проверки существования аналитического решения системы полиномиальных уравнений. В качестве примера приведем решение задачи $A(2, 4) = 9.31033\dots$, где $u = v = 4$, $\{k_1, \dots, k_4\} = \{7, 12, 17, 22\}$.