

## АДАПТИВНАЯ ОПТИКА

УДК 535.416.3

Р.Т. Якупов

### ПРИМЕНЕНИЕ МЕТОДОВ ВЫПУКЛОГО БУЛЕВА ПРОГРАММИРОВАНИЯ ДЛЯ РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ ОПТИМАЛЬНОГО РАСПОЛОЖЕНИЯ УПРАВЛЯЮЩИХ ПРИВодОВ В ГИБКИХ ЗЕРКАЛАХ

Предлагается подход к решению задачи оптимального расположения приводов в гибких зеркалах, основанный на применении методов выпуклого булева программирования.

В последнее время адаптивная оптика широко используется для повышения качества приема оптических сигналов, проходящих через слой турбулентной атмосферы [1–3]. При проектировании систем адаптивной оптики (таких, как гибкие мембранные и пластинчатые зеркала) одной из важных задач является определение мест расположения управляющих приводов [4]. От того, насколько удачно расположены приводы, в значительной степени зависит качество оптической системы.

Известны приближенные методы решения таких задач [4]. Недостатком приближенных методов является то, что в них трудно оценить, насколько близко получающееся решение к оптимальному. В данной статье предлагается подход, позволяющий получать точное решение для выбранного критерия оптимальности, либо приближенное решение с гарантированной относительной или абсолютной точностью (по величине критерия качества).

1. При формулировке проблемы будем в основном придерживаться описания задачи коррекции фазовых искажений, принятого в [4]. Искажение волнового фронта характеризуется функцией  $\varphi(\mathbf{r})$ . На поверхности зеркала выбрана некоторая сетка координат допустимых мест расположения управляющих приводов ( $N$  узловых точек). Ошибку коррекции волнового фронта будем характеризовать величиной

$$\Delta^2 = \frac{1}{s} \int_{\Omega} \gamma^2(\mathbf{r}) \left[ \varphi(\mathbf{r}) - \sum_{i=1}^N b_i^{1/2} u_i R_i(\mathbf{r}) \right]^2 d^2 \mathbf{r} \quad (1)$$

В дальнейшем для краткости область интегрирования  $\Omega$  в интегралах мы будем опускать.

В формуле (1)  $\Omega$  – область коррекции волнового фронта;  $u_i$  – величина управляющего воздействия;  $R_i(\mathbf{r})$  – функция отклика;  $b_i$  – индикаторная переменная, принимающая значения 0 и 1 (1 – если управляющий привод располагается в  $i$ -м узле сетки и 0 – если нет);  $\gamma^2(\mathbf{r})$  – весовая функция (которая в частном случае может быть равна 1), характеризующая значимость ошибок коррекции в соответствующей зоне зеркала;  $1/s$  – нормировочный множитель, в котором  $s = \int \gamma^2(\mathbf{r}) d^2 \mathbf{r}$ .

Предполагается, что при фиксированном расположении приводов управляющие воздействия определяются на основе минимизации функции

$$f(\mathbf{u}) = \Delta^2(\mathbf{u}; \mathbf{b}) + \lambda \mathbf{u}^T \mathbf{u}, \quad (2)$$

где  $\mathbf{b}$  – вектор булевых переменных  $\mathbf{b} = (b_1, \dots, b_N)$ ;  $\mathbf{u}$  – вектор управляющих воздействий  $\mathbf{u} = (u_1, \dots, u_N)$ ; буква  $\langle T \rangle$  обозначает транспонирование.

Такая формулировка является, конечно, идеализированной, поскольку предполагает наблюдение фазы волнового фронта на всей апертуре и возможность мгновенной коррекции искажений. Однако в задаче оптимального расположения приводов такая постановка является вполне оправданной.

Первое слагаемое в (2) характеризует ошибку коррекции фазовых искажений, второе слагаемое имеет смысл добавки, штрафующей большие значения управляющих воздействий. Величина штрафующей добавки регулируется параметром  $\lambda$  и при желании может быть сведена к нулю.

Оптимальное управляющее воздействие  $\mathbf{u}^*$  при фиксированном  $\mathbf{b}$  можно найти как решение уравнения, которое получается путем приравнивания нулю производных функции  $f$  по всем компонентам  $\mathbf{u}$ . Опуская выкладки, запишем выражение для оптимального управления:

$$\mathbf{u}^* = (\lambda I + BDB)^{-1} B \mathbf{c},$$

где  $B = \text{diag}(b_1^{1/2}, \dots, b_N^{1/2})$ ; элементы вектора  $\mathbf{c}$  и матрицы  $D$  определяются по формулам

$$c_i = \int \gamma^2(\mathbf{r}) \varphi(\mathbf{r}) R_i(\mathbf{r}) d^2\mathbf{r}; \quad D_{ij} = \int \gamma^2(\mathbf{r}) R_i(\mathbf{r}) R_j(\mathbf{r}) d^2\mathbf{r}.$$

Критерий оптимизации расположения приводов возьмем в виде

$$J(\mathbf{b}) = \langle \Delta^2(\mathbf{u}^*, \mathbf{b}) \rangle,$$

где угловые скобки обозначают усреднение по ансамблю реализаций.

Подставляя выражение для  $\mathbf{u}^*$  в формулу (1), после некоторых преобразований получим:

$$J(\mathbf{b}) = \frac{1}{s} \int \gamma^2(\mathbf{r}) \langle \varphi^2(\mathbf{r}) \rangle d^2\mathbf{r} - \langle \mathbf{c}^T B V B \mathbf{c} \rangle - \lambda \langle \mathbf{c}^T B V V B \mathbf{c} \rangle,$$

где  $V = (\lambda I + BDB)^{-1}$ .

Используя оператор вычисления следа матрицы  $tr$  и вводя обозначение  $Q = \langle \mathbf{c}\mathbf{c}^T \rangle$ , запишем

$$J(\mathbf{b}) = \frac{1}{s} \int \gamma^2(\mathbf{r}) \langle \varphi^2(\mathbf{r}) \rangle d^2\mathbf{r} - tr(QL),$$

где  $L = B V (I + \lambda V) B$ .

Элементы матрицы  $Q$  определяются по формуле

$$Q_{ij} = \int \int \gamma^2(\mathbf{r}) \gamma^2(\rho) \langle \varphi(\mathbf{r}) \varphi(\rho) \rangle R_i(\mathbf{r}) R_j(\rho) d^2\mathbf{r} d^2\rho.$$

Задача оптимального расположения приводов записывается в виде

$$\min J(\mathbf{b}); \quad \mathbf{b} \in \Psi; \quad \mathbf{b} \in \{0, 1\}^N. \quad (3)$$

Множество  $\Psi$  в простейшем случае имеет вид

$$\Psi = \left\{ \mathbf{b} : \sum_{i=1}^N b_i = M \right\},$$

что соответствует решению задачи оптимизации при наличии  $M$  приводов. Отметим, что в общем случае  $\Psi$  может быть определено системой линейных равенств и (или) неравенств, отвечающих условиям задачи.

2. При исследовании свойств  $J$  относительно оптимизируемой переменной в данном разделе мы будем рассматривать  $\mathbf{b}$  как непрерывную векторную переменную  $\mathbf{b} \geq 0$ .

Введем обозначение

$$W = B V B = (\lambda F^{-1} + D)^{-1} = D^{-1} - D^{-1} \left( \frac{1}{\lambda} F + D^{-1} \right)^{-1} D^{-1},$$

где  $F = \text{diag}(b_1, \dots, b_N)$ .

После несложных преобразований для  $L$  получим равенство

$$L = 2W - WDW.$$

Пусть  $\delta \mathbf{b}$  – малая вариация независимой переменной. Рассмотрим первые две вариации  $L(\mathbf{b})$ :

$$\delta L = 2\delta W - \delta WDW - WD\delta W;$$

$$\delta^2 L = \delta^2 W D(D^{-1} - W) + (D^{-1} - W)D\delta^2 W - 2\delta W D\delta W.$$

Для вариаций  $W(\mathbf{b})$  имеем:

$$\delta W = \frac{1}{\lambda} D^{-1} Z \delta F Z D^{-1};$$

$$\delta^2 W = -\frac{2}{\lambda^2} D^{-1} Z \delta F Z \delta F Z D^{-1} \leq 0,$$

где  $Z = \left(\frac{1}{\lambda} F + D^{-1}\right)^{-1}$ .

Учитывая, что  $D^{-1} - W$ ,  $-\delta^2 W$  и  $D$  – неотрицательно определенные матрицы, получаем неравенство  $\delta^2 L \leq 0$ , откуда следует, что

$$\delta^2 J = -tr(Q\delta^2 L) \geq 0,$$

то есть  $J(\mathbf{b})$  является выпуклой функцией по  $\mathbf{b} \geq 0$ .

3. В результате исследования свойств  $J(\mathbf{b})$  мы выяснили, что (3) является задачей выпуклого булева программирования. Для решения таких задач можно использовать эффективные вычислительные алгоритмы. Мы воспользуемся алгоритмом из [5] с простой его модификацией, позволяющей находить не только точное решение, но и приближенные решения с гарантированной абсолютной или относительной точностью. Ниже приводится схема алгоритма.

Пусть имеется начальная точка  $\mathbf{b}^0 \in \Psi$ ,  $\varepsilon$  – заданная абсолютная величина допуска на точность поиска (по величине критерия качества). Положим  $m = J(\mathbf{b}^0) - \varepsilon$ . Переменной – счетчику итераций присвоим начальное значение  $i = -1$ .

1) Полагаем  $i = i + 1$ . Строим касательную гиперплоскость к  $J(\mathbf{b})$  в точке  $\mathbf{b}^i$ :

$$g_i(\mathbf{b}) = J(\mathbf{b}^i) + \sum_{j=1}^N \left. \frac{\partial J(\mathbf{b})}{\partial b_j} \right|_{\mathbf{b}=\mathbf{b}^i} (b_j - b_j^i).$$

2) Определяем множество

$$M_i = \{\mathbf{b} : g_0(\mathbf{b}) < m; \dots; g_i(\mathbf{b}) < m; \mathbf{b} \in \Psi\}.$$

3) Находим число  $k$  такое, что

$$J(\mathbf{b}^k) = \min [J(\mathbf{b}^0), \dots, J(\mathbf{b}^i)].$$

Полагаем  $m = J(\mathbf{b}^k) - \varepsilon$ .

4) Если множество  $M_i$  пусто, то решением задачи (3) с гарантированной абсолютной точностью  $\varepsilon$  будет  $\mathbf{b}^k$ .

5) Если  $M_i$  не пусто, то находим решение  $\mathbf{b}^{i+1}$  задачи линейного булева программирования

$$\min g_i(\mathbf{b}); \mathbf{b} \in M_i; \mathbf{b} \in \{0, 1\}^N.$$

6) Возвращаемся к п.1.

Заметим, что в п.5 в качестве  $\mathbf{b}^{i+1}$  можно взять любую допустимую точку из множества  $M_i$ .

Описанный алгоритм сходится за конечное число итераций.

При необходимости решения оптимизационной задачи с заданным относительным допуском  $\delta$  в приведенном выше алгоритме нужно положить перед входом в цикл  $m = (1 - \delta^*)J(\mathbf{b}^0)$ , а в теле итерационного цикла  $m = (1 - \delta^*)J(\mathbf{b}^k)$ , где  $\delta^* = \delta/(1 + \delta)$ .

4. Рассмотрим задачу оптимального расположения  $M$  управляющих приводов на гибком зеркале для случая, когда

$$\gamma^2(\mathbf{r}) = \exp\{-|\mathbf{r}|^2/r_\gamma^2\};$$

$$R_i(\mathbf{r}) = \exp\{-|\mathbf{r} - \mathbf{r}_i|^2/r_R^2\};$$

$$\langle \varphi(\mathbf{r}) \varphi(\boldsymbol{\rho}) \rangle = \sigma_\varphi^2 \exp\{-|\mathbf{r} - \boldsymbol{\rho}|^2/r_0^2\},$$

где  $\mathbf{r}_i (i = 1, \dots, N)$  – координаты узловых точек;  $r_0$  – радиус корреляции Фрида для флуктуаций волнового фронта.

Для того чтобы иметь возможность проведения аналитических расчетов элементов матриц  $Q$  и  $D$ , предполагалось, что круговая область  $\Omega$  имеет радиус, намного превышающий  $r_\gamma$ . Элементы матриц  $Q$  и  $D$  при этом определяются по формулам

$$Q_{ij} = \frac{\pi^2 S_\varphi^2}{\eta} \exp\left\{-\frac{1}{\eta r_R^4} (r_i^2 + r_j^2) (\eta r_R^2 - \alpha) - \frac{2}{r_0^2} r_i r_j \cos(\theta_i - \theta_j)\right\};$$

$$D_{ij} = \frac{\pi (r_R^2 + r_\gamma^2)}{r_R^2 + 2r_\gamma^2} \exp\left\{-\frac{1}{r_R^2 (r_R^2 + 2r_\gamma^2)} \left[ (r_i^2 + r_j^2) (r_R^2 + r_\gamma^2) - 2r_i r_j r_\gamma^2 \cos(\theta_i - \theta_j) \right]\right\},$$

где  $\alpha = \frac{1}{r_0^2} + \frac{1}{r_R^2} + \frac{1}{r_c^2}$ ;  $\eta = \alpha^2 - \frac{1}{r_0^4}$ .

Сетка допустимых узловых точек ( $N = 31$ ) была выбрана как в [4] на <паутине>, образованной тремя равноотстоящими концентрическими окружностями и двенадцатью выходящими из центра через равные углы лучами. В качестве узловых были взяты центральная точка, нечетные точки на пересечении первой (внутренней) окружности с лучами и все точки пересечения второй и третьей окружностей с лучами. Радиусы окружностей равны соответственно 2, 4 и 6 (в данном примере рассматриваются безразмерные величины).

При проведении расчетов приняты следующие численные значения параметров:  $\sigma_\varphi^2 = 0,01$ ;  $r_0 = 15$ ;  $r_\gamma = 6$ ;  $r_R = 10$ ;  $\lambda = 0,3$ .

Решалась задача размещения четырех приводов.

На ПЭВМ IBM PC/AT было проведено исследование предложенного подхода к решению задачи оптимального расположения приводов. Оказалось, что число итераций в алгоритме выпуклого булева программирования существенно зависит от величины допуска на точность решения (чем <грубее> решение, тем меньше итераций).

В табл. 1 приведены результаты, полученные для разных значений относительного допуска при начальной точке  $\mathbf{b}^0$ , соответствующей узловым точкам с номерами 2, 3, 5, 6.  $J^*$  – значение критерия качества, соответствующее получаемому в результате поиска аргумента  $\mathbf{b}$ .

Таблица 1

$\delta$ (%)	$J^* \cdot 10^3$	Номера узловых точек				Число итераций
0	1,799	21	24	27	30	65
1	1,799	21	24	27	30	48
2	1,799	21	24	27	30	40
5	1,835	22	24	27	30	22
10	1,886	22	23	27	31	8
20	1,928	4	20	24	29	5

Таблица 2

Номер итерации	$J \cdot 10^3$	Номера узловых точек			
1	2,365	2	3	5	6
2	2,106	23	24	25	30
3	2,496	19	20	28	29
4	2,052	4	18	20	24
5	2,064	11	22	27	28
6	1,976	11	15	30	31
7	1,886	22	23	27	31
8	1,902	13	21	26	29

Из табл. 1 видно, что при относительных допусках 1 и 2 % полученные решения совпадают с точным. При относительной точности 10 % решение получается за 8 итераций (что в

8 раз меньше числа итераций при поиске точного решения), то есть примерно на порядок быстрее, чем точное решение.

Процесс поиска для случая  $\delta = 10\%$  показан в табл. 2.

Поиск завершается через 8 итераций. В качестве приближенного решения с гарантированной точностью 10% принимается точка, полученная на седьмой итерации.

Отметим, что описанный подход может быть использован в сочетании с другими приближенными и эвристическими алгоритмами (известными или которые будут разработаны), в том числе – для оценки их точности.

1. Воронцов М. А., Шмальгаузен В.И. Принципы адаптивной оптики. М.: Наука, 1985, 335 с.
2. Лукин В.П. Атмосферная адаптивная оптика. Новосибирск: Наука, 1986, 247 с.
3. Евсеев О.А., Исупов А.Н., Шишаков К.В. // Оптика атмосферы. 1989. Т. 2. N 8. С. 830–835.
4. Шишаков В.К., Шмальгаузен В.И. // Оптика атмосферы. 1989. Т. 2. N 3. С. 326–328.
5. Якупов Р.Т. Оптимизация систем управления и фильтрации. Томск: Изд-во Томского ун-та, 1977. С 128–131.

Сибирский физико-технический институт им В.Д. Кузнецова,  
Томск

Поступила в редакцию  
9 июля 1992 г

**R. T. Yakupov. Application of the Convex Boolean Programming Methods to Solution of the Problem on Optimal Allocation of Actuators over Deformable Mirrors.**

An approach to solution of the problem on optimal allocation of actuators over deformable mirrors based on the method of convex Boolean programming is proposed.