

Н. П. Флейшман, Л. И. Ощипко, Е. С. Иванкив

**ВЕСОВАЯ ОПТИМИЗАЦИЯ НЕКОТОРЫХ ОБОЛОЧЕК  
ЭЛЕКТРОВАКУУМНЫХ ПРИБОРОВ**

Выбор оптимальных параметров конструкций имеет большое значение в инженерной практике. Для решения задач оптимизации используется аппарат математического программирования, позволяющий определить вектор  $\bar{h}'$  ( $h'_1, h'_2, \dots, h'_m$ ), который доставляет минимум целевой функции многих переменных  $g_0(\bar{h})$  при наличии ограничений, накладываемых на некоторые функции  $g_k(\bar{h})$  ( $k = 1, 2, \dots, s$ ). Большое значение при этом имеет вид всех этих функций.

В задачах весовой оптимизации на прочность составных стеклянных оболочек электровакуумных приборов (ЭВП) целевой функцией служит объем конструкции, функциями ограничений  $g_k(\bar{h})$  — максимальные растягивающие напряжения в точках внешней поверхности оболочки, а переменными  $h_j$  — некоторые геометрические параметры элементов конструкции.

Произвольные, вообще говоря, непрерывные и дифференцируемые функции  $g_k(\bar{h})$  ( $k = 0, 1, \dots, s$ ) можно аппроксимировать одночленными полиномами вида [1]

$$g_k(\bar{h}) \cong C_k h_1^{a_{k1}} h_2^{a_{k2}} \dots h_m^{a_{km}}, \quad (1)$$

где

$$a_{kj} = \left( \frac{h_j}{g_k} \frac{\partial g_k}{\partial h_j} \right)_{\bar{h}^*}, \quad C_k = \frac{g(\bar{h}^*)}{\prod_{j=1}^m (h_j^*)^{a_{kj}}}, \quad (2)$$

$\bar{h}^*$  — исходная точка, координаты которой можно определить как среднее геометрическое концов интервала изменения каждого переменного  $h_j$  ( $j = 1, 2, \dots, m$ ).

В таком случае задача оптимизации становится задачей геометрического программирования [1, 2], прямая программа которой формулируется так. Найти максимальное значение функции  $g_0(\bar{h})$  (1) при ограничениях

$$g_k(\bar{h}) \leq 1, \quad k = 1, 2, \dots, s; \quad h_j > 0, \quad j = 1, 2, \dots, m. \quad (3)$$

Соответствующая двойственная программа заключается в следующем. Найти минимальное значение функции произведения

$$v(\bar{\delta}) = \left[ \prod_{i=0}^s (C_i / \delta_{i+1})^{\delta_{i+1}} \right] \prod_{k=1}^s \delta_k^{\delta_k} \quad (4)$$

при двойственных ограничениях

$$\delta_i \geq 0 \quad (i = 1, \dots, s+1), \quad (5)$$

$$\sum_{i=1}^{s+1} a_{ij} \delta_i = 0, \quad j = 1, 2, \dots, m. \quad (6)$$

Здесь  $\{a_{ij}\}$  — матрица экспонент,  $\delta_i$  — переменные двойственной программы [1].

В случае нулевой степени трудности двойственная область содержит только одну точку и компоненты вектора  $\bar{\delta}$  не зависят от коэффициентов  $C_i$ , а определяются из решения линейной системы алгебраических уравнений (6). Решение же задачи оптимизации, т. е. минимизирующий вектор  $\bar{h}'$  и  $\min g_0(\bar{h})$  определяются формулами первой теоремы двойственности [1].

Поскольку при аппроксимации значение полинома (1) точно совпадает со значением функции  $g_k(\bar{h})$  лишь в исходной точке  $\bar{h}^*$ , то для уточнения

полученного решения используется итерационный метод [2], заключающийся в том, что за исходную точку  $\bar{h}^*$  последовательно принимается решение  $\bar{h}'$ , найденное на предыдущем шаге.

Аппроксимация произвольной функции одночленным полиномом (2) связана с большой вычислительной работой, а именно: необходимо получить аналитическое решение задачи упругого равновесия составной оболочки, вывести формулы для напряжений, затем определить соответствующие производные по переменным  $h_j$  и выразить показатели  $a_{kj}$  (2).

При аналитическом расчете составной оболочки постоянные интегрирования соответствующих уравнений определяются из граничных условий и условий сопряжения отдельных элементов конструкции, которые приводятся к громоздким системам линейных алгебраических уравнений. Во избежание необходимости аналитического решения таких систем предлагается решать их численно для ряда значений вектора  $\bar{h}$ , необходимых для приближенного вычисления величин  $a_{ki}$ , т. е. для нахождения производных в точке  $\bar{h}^*$  по конечно-разностным формулам.

Такой путь использования ЭВМ для численной аппроксимации функций одночленными полиномами и дальнейшего решения задачи геометрического программирования применим, очевидно, и в том случае, когда расчет составной оболочки с самого начала производится численными методами, т. е. когда известен алгоритм численного определения функций  $g_k(\bar{h})$ .

В качестве примера численной реализации предложенного алгоритма рассмотрим задачу оптимизации конструкции трубки, состоящей из цилиндрической оболочки длины  $l$ , радиуса  $R$  и толщины  $h_2 = \text{const}$ , сочлененной с плоским экраном толщины  $h_1 = \text{const}$ . Другой конец цилиндра шарнирно оперт. Конструкция испытывает внешнее давление  $q = \text{const}$ .

Вектор  $\bar{h}$  двумерный, а целевая функция веса определяется полиномом

$$g_0(\bar{h}) = \pi R^3 \left( \frac{h_1}{R} + \frac{h_1 h_2^2}{4R^3} + \frac{2lh_2}{R^2} \right). \quad (7)$$

Радиальные перемещения  $v_r$  экрана и прогибы  $w_l$  элементов конструкции (нижние индексы «1» или «2» указывают на то, что соответствующие величины относятся к пластинке или цилиндру) выражаются формулами [4]

$$v_r = Q_2 (1 - \nu_1) r / E_1 h_1, \quad (8)$$

$$w_1 = \frac{qR^4}{64(1 + \nu_1) D_1} \left[ 5 + \nu_1 + M_1 - (1 + \nu_1) \frac{r^2}{R^2} \right] \left( 1 - \frac{r^2}{R^2} \right), \quad (9)$$

$$w_2 = A_1 + e^{kx} (C_3 \cos kx + C_4 \sin kx) + e^{-kx} (C_1 \cos kx + C_2 \sin kx),$$

где

$$D_1 = \frac{E_1 h_1^3}{12(1 - \nu_1^2)}, \quad M_1 = -32 \frac{h_2^2}{R^2} M_2, \quad (10)$$

$$A_1 = \frac{qR^2(2 - \nu_2)}{2E_2 h_2}, \quad k = \frac{\sqrt[4]{3(1 - \nu_2^2)}}{\sqrt{R h_2}},$$

$\nu$  — коэффициент Пуассона;  $E$  — модуль Юнга;  $M_2$  и  $Q_2$  — безразмерные изгибающий момент и перерезывающая сила в оболочке на линии сая с диском. Постоянные  $M_2$ ,  $Q_2$ ,  $C_1$ ,  $C_2$ ,  $C_3$ ,  $C_4$  определяются из граничных условий при  $x = l$  и условий сопряжения при  $r = R$  и  $x = 0$ , т. е. из системы шести алгебраических уравнений, которые здесь не выписаны из-за громоздкости.

Максимальные растягивающие напряжения  $\sigma_r^{\max}$  и  $\sigma_x^{\max}$  на внешней поверхности экрана возникают на линии сая. Поэтому ограничения задачи

оптимизации (3) записываются в виде

$$\begin{aligned} g_1(h_1, h_2) &\equiv \sigma_r^{\max}/[\sigma]_1 \leq 1, \\ g_2(h_1, h_2) &\equiv \sigma_x^{\max}/[\sigma]_2 \leq 1, \\ h_j &> 0, \quad j = 1, 2, \end{aligned} \quad (11)$$

где  $[\sigma]_j$  — допускаемые напряжения.

Для аппроксимации функций  $g_k(h_1, h_2)$  одночленными полиномами (1), т. е. для вычисления показателей  $a_{kj}$ , используются формулы численного дифференцирования функции двух переменных [3]:

$$\begin{aligned} \frac{\partial g}{\partial h_1} &\approx \frac{1}{h} \left\{ \Delta^{1+0} g_{00} + \frac{1}{2!} [(p-1)\Delta^{2+0} g_{00} + p\Delta^{2+0} g_{00} + 2q\Delta^{1+1} g_{00}] \right\}, \\ \frac{\partial g}{\partial h_2} &\approx \frac{1}{k} \left\{ \Delta^{0+1} g_{00} + \frac{1}{2!} [2p\Delta^{1+1} g_{00} + (q-1)\Delta^{0+2} g_{00} + q\Delta^{0+2} g_{00}] \right\}. \end{aligned} \quad (12)$$

Здесь обозначено

$$\begin{aligned} \Delta^{m+n} g_{ij} &= \Delta_{h_1^m h_2^n}^{m+n} = \Delta_{h_1^m}^m (\Delta_{h_2^n}^n g_{ij}) = \Delta_{h_2^n}^n (\Delta_{h_1^m}^m g_{ij}), \\ \Delta^{0+0} g_{ij} &= g_{ij}, \quad g_{ij} = g(h_1^0 + ih, h_2^0 + jk), \\ \Delta_{h_1} g_{ij} &= g_{i+1,j} - g_{ij}, \quad \Delta_{h_2} g_{ij} = g_{i,j+1} - g_{ij}, \\ p &= (h_1 - h_1^0)/h, \quad q = (h_2 - h_2^0)/k, \end{aligned}$$

$h, k$  — шаги разбиения по  $h_1$  и  $h_2$  соответственно.

Определив исходную точку  $h^*$ , можно принять ее за нулевой узел образованной сетки. В этом случае  $p = q = 0$  и формулы (12) значительно упрощаются. Используя аппроксимацию функций  $g_0, g_1, g_2$  (7), (11) одночленными полиномами (1), получаем задачу с нулевой степенью трудности. Соответствующая двойственная функция и ограничения двойственной задачи принимают вид

$$v(\delta) = \left( \frac{C_0}{\delta_1} \right)^{\delta_1} C_1^{\delta_2} C_2^{\delta_3}, \quad \delta_j \geq 0, \quad (13)$$

$$\delta_1 = 1, \quad \sum_{j=1}^3 a_{jk} \delta_j = 0, \quad k = 1, 2. \quad (14)$$

После решения системы (14) легко определяется минимизирующая точка  $\bar{h}$  ( $\bar{h}_1, \bar{h}_2$ ) [1]. Задача доведена до числа при следующих данных:

$R = 19,45$  мм,  $l = 25$  мм,  $E_1 = E_2 = 6240$  кг/мм<sup>2</sup>,  $\nu_1 = \nu_2 = 0,2$ ,  $[\sigma]_1/q = [\sigma]_2/q = 90$ , для которых определена минимизирующая точка, т. е. оптимальные значения толщин  $h_1 = 1,596$  мм,  $h_2 = 1,598$  мм. Соответствующие максимальные растягивающие напряжения на линии сая таковы:  $\sigma_x^{\max}/q = 89,68$ ,  $\sigma_r^{\max}/q = 89,93$ .

Решение проводилось на ЭВМ «Минск-22». Сравнение результатов с аналитическим решением рассматриваемой задачи показало, что погрешность численного решения не превышает 2%.

## ЛИТЕРАТУРА

1. Даффин Р., Питерсон Э., Зенер К. Геометрическое программирование. М., «Наука», 1971.
2. Зенер К. Геометрическое программирование и техническое проектирование. М., «Мир», 1973.
3. Корн Г., Корн Т. Справочник по математике. М., «Наука», 1974.
4. Тимошенко С. П., Войновский-Кригер С. Пластинки и оболочки. М., Физматгиз, 1968.

Львовский университет

Поступила в редколлегию  
10.XI 1974 г.