

УДК 519.6.621.311

В. Х. ШАХИН

МЕТОД СПЛАЙН АППРОКСИМАЦИИ В САПР
ПРОГРАММНЫХ СРЕДСТВ

Работа посвящена получению расчетных формул решения задачи оптимального проектирования программных средств. Алгоритм оптимизации параметров проектируемых программных средств реализован на ПЭВМ IBM PC AT.

Библиогр.: 3 назв.

Աշխատանքում դիտարկվում է ն ծրագրային միջոցների սպարմալ նախագծման խնդրի լուծման հաշվարկային բաժանիկը: Խնդրի լուծման արդրրիթմը իրականացված է IBM PC AT համակարգիչով:

Численное описание характеристик программного обеспечения обуславливает возможность его использования для целенаправленного управления и оптимального проектирования разрабатываемых программных средств [1].

Известно [1], что комплексы программ характеризуются конкретными функциональными показателями качества, в роли которых выступают такие показатели, как время наработки на отказ, вероятность ошибки, число маршрутов в программе и т. д. Следовательно, если задачу оптимального проектирования программных средств можно свести к задаче нахождения глобального максимума или минимума функции многих переменных и таким образом сформулировать критерий эффективности, то с другой стороны, приходится сталкиваться с проблемой, связанной с трудностями решения оптимизационной задачи.

В настоящей статье изложен метод решения задачи оптимального проектирования программных средств, основанный на методе сплайн-аппроксимации. Преимущество сплайнов по сравнению с многочленами и рациональными дробями состоит в том, что последние обладают рядом недостатков, состоящих в определении поведения аппроксимируемой функции в целом поведением в окрестности какой-либо точки [2].

Пусть:

а) $C^{(m_j)}(P)$ означает совокупность функций $f(x^1, \dots, x^k)$, имеющих непрерывные частные производные на P , порядок дифференцирования которых по x^j не превосходит m_j , $j = 1, \dots, k$: $P = \prod_{j=1}^k [a^j, b^j]$;

б) $P_m(x)$ — множество алгебраических многочленов степени не выше m по x ;

$$в) \Delta_{n_1, n_2, \dots, n_k} : \begin{cases} a^j = x_0^j < x_1^j < \dots < x_{n_j}^j = b^j, \\ u_1^j < u_2^j < \dots < u_{n_j}^j, \\ x^j < u_n^j < x_{n+1}^j; \end{cases} \quad (1)$$

$$r) (y - v_j) + m = \max\{0, (y - v_j)\}^m. \quad (2)$$

Функции по

$$S_2(x^1, x^2, \dots, x^k) = P_{0, r, \dots, 0}(x^1, \dots, x^k) + \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} P_{lj}(x^l) (x^l - u_l^j)^2 + \\ + \sum_{j \neq q}^k \sum_{l=1}^{n_j} \sum_{l=1}^{n_q} a_{ll}^{jq} (x^l - u_l^j)^2 \cdot (x^q - u_l^q)^2, \quad (3)$$

где $x^j \in [a^j, b^j] = [a^1, b^1] \cdot [a^2, b^2] \cdot \dots \cdot [a^k, b^k]$, будем называть интерполяционным сплайном.

Пусть заданы функции эффективности и ограничений

$$\epsilon(x^1, \dots, x^k) \rightarrow \min, \quad (4)$$

$$g_{\xi}(x^1, \dots, x^k) \leq b_{\xi}, \quad \xi = 1, \dots, v. \quad (5)$$

Представим функцию $\epsilon(x^1, \dots, x^k)$ и функции $g_{\xi}(x^1, \dots, x^k)$ следующим образом

$$\Phi_2(x^1, \dots, x^k) = \Phi_{0, 0, \dots, 0}(x^1, \dots, x^k) + \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} \sum_{l=1}^{n_q} a_{ll}^{jq} (x^l - u_l^j)^2 \times \\ \times (x^q - x^q)^2 + \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} P_{lj}(x^l) (x^l - u_l^j)^2; \quad (6)$$

$$C_{2\xi}(x^1, \dots, x^k) = C_{\xi, 0, \dots, 0}(x^1, \dots, x^k) + \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} P_{lj}^{\xi}(x^l) (x^l - u_l^j)^2 + \\ + \sum_{j \neq q}^k \sum_{l=1}^{n_j} \sum_{l=1}^{n_q} a_{ll}^{jq} (x^l - u_l^j)^2 (x^q - u_l^q)^2, \quad (7)$$

где

$$\Phi_{0, 0, \dots, 0}(x^1, \dots, x^k) = \sum_{j=1}^k c^j x^j + \sum_{j, z=1}^k c^{jz} x^j x^z, \\ P_{lj}(x^l) = \alpha_l^j x^l + w_l^j (x^l)^2, \quad (8) \\ G_{\xi, 0, \dots, 0}(x^1, \dots, x^k) = \sum_{j=1}^k v_{\xi}^j x^j + \sum_{j, z=1}^k v_{\xi}^{jz} x^j x^z, \\ P_{lj}^{\xi}(x^l) = \tau_k^{lj} x^l + w_l^{j\xi} (x^l)^2.$$

Решение задачи (4), (5) будем искать при помощи функции Лагранжа

$$L(x^1, \dots, x^k) = \sum_{j=1}^k c^j x^j + \sum_{j, z=1}^k c^{jz} x^j x^z + \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} (\alpha_l^j x^l + w_l^j (x^l)^2) (x^l - u_l^j)^2 + \\ + \sum_{j \neq q}^k \sum_{l=1}^{n_j} \sum_{l=1}^{n_q} a_{ll}^{jq} (x^l - u_l^j)^2 (x^q - u_l^q)^2 + \sum_{\xi=1}^v \sum_{j=1}^k \lambda_{\xi} v_{\xi}^j x^j + \sum_{\xi=1}^v \sum_{z, j=1}^k \lambda_{\xi} v_{\xi}^{jz} x^j x^z + \\ + \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} \sum_{\xi=1}^v \lambda_{\xi} (\alpha_l^{j\xi} x^l + w_l^{j\xi} (x^l)^2) (x^l - u_l^j)^2 + \\ + \sum_{\xi=1}^v \sum_{j \neq q}^k \sum_{l=1}^{n_j} \sum_{l=1}^{n_q} \lambda_{\xi} a_{ll}^{jq} (x^l - u_l^j)^2 (x^q - u_l^q)^2. \quad (9)$$

Отсюда

$$\begin{aligned}
 \frac{\partial L}{\partial x^l} = & c^{l'} + \sum_{\xi=1}^{\nu} \lambda_{\xi} v_{\xi}^{l'} + \sum_{z=1}^k x^z \left(c^{l'z} + \sum_{\xi=1}^{\nu} \lambda_{\xi} v_{\xi}^{l'z} \right) + \sum_{j=1}^k x^j \left(c^{jl'} + \sum_{\xi=1}^{\nu} \lambda_{\xi} v_{\xi}^{jl'} \right) + \\
 & + \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} (x^j - u_l^j)^2 \left[\sum_{\xi=1}^{\nu} \lambda_{\xi} (a_l^{l'\xi} + 2w_l^{l'\xi} x^{l'}) + (a_l^{l'} + 2w_l^{l'} x^{l'}) \right] + \\
 & + \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} 2(x^{l'} - u_l^{l'}) \left[(a_l^j x^j + w_l^j (x^j)^2) + \sum_{\xi=1}^{\nu} \lambda_{\xi} (a_l^{j\xi} x^j + w_l^{j\xi} (x^j)^2) \right] + \\
 & + \left(1 + \sum_{\xi=1}^{\nu} \lambda_{\xi} \right) \left[2 \sum_{l=1}^{n_l} \sum_{q=1}^k \sum_{l=1}^{n_q} (x^{l'} - u_l^{l'}) (x^q - u_l^q)^2 + \right. \\
 & \left. + 2 \sum_{j=1}^k \sum_{l=1}^{n_j} \sum_{l=1}^{n_l} (x^j - u_l^j)^2 (x^{l'} - u_l^{l'}) \right]. \quad (10)
 \end{aligned}$$

Приравнявая к нулю производную

$$\frac{\partial L}{\partial x^{l'}} = 0, \quad l' = 1, \dots, k, \quad (11)$$

получим систему нелинейных уравнений относительно переменных x^l , $l = 1, \dots, k$.

Применение метода [3] позволяет решить систему (II).

Алгоритм решения задачи (4), (5) на основе решения системы (II) реализован на ПЭВМ IBM PC AT.

Л И Т Е Р А Т У Р А

1. Липаев В. В. Качество программного обеспечения.—М.: Финансы и статистика, 1983.—263 с.
2. Субботин Ю. Н. Сплайны в вычислительной математике.—М.: Наука, 1976.—248 с.
3. Карманов В. Г.—М.: Наука, 1980.—256 с.