

МЕТОД ОПТИМИЗАЦИИ ВОЛЬФА

Тумилович С.И.

Кафедра вычислительных методов и программирования

Научный руководитель: Колосов С.В., профессор, д-р физ.-мат. наук, доцент

e-mail: kolosov@bsuir.by

Аннотация — В работе рассматривается реализация в среде программирования Delphi метода оптимизации Вольфа. Этот метод является методом первого порядка, но он строит квадратичную аппроксимацию целевой функции вблизи опорной точки на основе симплекса. Это обеспечивает ему скорость сходимости к минимуму близкую к методу второго порядка Ньютона-Рафсона

Ключевые слова: методы оптимизации, минимизация целевой функции, симплекс, градиент

Методы оптимизации 1-го порядка требуют для своей реализации расчета не только значения целевой функции - $J(\mathbf{X})$, но и расчета градиента от этой функции по поисковым параметрам $\mathbf{g}(\mathbf{X}) = \text{grad}_{\mathbf{X}} J(\mathbf{X}) = \nabla_{\mathbf{X}} J(\mathbf{X})$.

Метод Вольфа [1] основывается на построении начального $n+1$ -мерного симплекса, расчета в вершинах симплекса значений целевой функции и градиентов и вычисления новой вершины симплекса по квадратичной аппроксимации целевой функции.

Алгоритм метода Вольфа следующий.

{{{ Начало алгоритма.

1) Относительно начальной точки \mathbf{X}_{init} случайным образом определяются $n+1$ вершины симплекса в гиперкубе с ребром $\Delta \mathbf{X}_{\text{init}}$. В вершинах этого симплекса вычисляются значения целевой функции и градиента: $J(\mathbf{X}_k)$, $\nabla_{\mathbf{X}} J(\mathbf{X}_k)$, $k=1..n+1$.

2) Решается относительно параметров λ_k следующая система линейных алгебраических уравнений $n+1$ порядка:

$$\left. \begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k \cdot \nabla_{\mathbf{X}} J(\mathbf{X}_k) &= 0, \\ \sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k &= 1. \end{aligned} \right\} \quad (1)$$

Определяется новая вершина симплекса

$$\mathbf{X}_{\text{new}} = \sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k \cdot \mathbf{X}_k. \quad (2)$$

Среди всех старых вершин симплекса находится такая с номером j в которой значение целевой функции максимально, т.е.

$$J(\mathbf{X}_j) > J(\mathbf{X}_k), \quad k=1..n+1. \quad (3)$$

Если $J(\mathbf{X}_{\text{new}}) > J(\mathbf{X}_j)$, то полагаем

$$\mathbf{X}_{\text{init}} = \frac{1}{n+1} \sum_{k=1}^{n+1} \mathbf{X}_k \text{ и переходим к пункту 1),}$$

иначе заменяем j -ю вершину на новую $\mathbf{X}_j = \mathbf{X}_{\text{new}}$ и переходим к следующему пункту.

3) Если $\left| \sum_{k=1}^{n+1} (\mathbf{X}_k - \mathbf{X}_{\text{new}}) \right| > \varepsilon$, то переходим к

пункту 2), иначе поиск заканчивается.

}}}} Конец алгоритма.

Для доказательства правомерности формулы (2), представим квадратичную целевую функцию в виде следующего ряда Тейлора относительно точки \mathbf{X}_{new} , в которой мы предполагаем находится минимум целевой функции:

$$J(\mathbf{X}_k) = J(\mathbf{X}_{\text{new}}) + (\mathbf{X}_k - \mathbf{X}_{\text{new}})^T \mathbf{G} (\mathbf{X}_k - \mathbf{X}_{\text{new}}) / 2. \quad (4)$$

Градиент в точке \mathbf{X}_k определяется как

$$\nabla_{\mathbf{X}} J(\mathbf{X}_k) = \mathbf{G} \cdot (\mathbf{X}_k - \mathbf{X}_{\text{new}}). \quad (5)$$

Подставив (5) в (1) получим:

$$\begin{aligned} \sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k \cdot \mathbf{G} \cdot (\mathbf{X}_k - \mathbf{X}_{\text{new}}) &= 0, \text{ или} \\ \mathbf{G} \cdot \left(\sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k \mathbf{X}_k - \mathbf{X}_{\text{new}} \cdot \sum_{k=1}^{n+1} \lambda_k \right) &= 0. \end{aligned} \quad (6)$$

Считая, что \mathbf{G} ненулевая матрица и учитывая соотношение (1), получаем искомую формулу (2), которая указывает на точку минимума квадратичной целевой функции.

Метод Вольфа хорошо сходится, как и метод Ньютона, на функциях близких к квадратичным, на не квадратичных функциях метод Вольфа неустойчив. Его можно, как и метод Ньютона, модифицировать, введя процедуру поиска минимума вдоль направления $\mathbf{P} = \mathbf{X}_{\text{new}} - \mathbf{X}_j$ в пункт 2) алгоритма метода Вольфа. Можно ожидать, что такое дополнение улучшит устойчивость метода Вольфа, как это наблюдается в методе Ньютона-Рафсона [2].

[1] Wolfe Ph. The simplex method for quadratic programming //

[2] Econometrica. – 1959. – V.27.

[3] Broyden C.G. Mathematics of computation, 1966, v.21, №99, p.99