

ПРИМЕНЕНИЕ МЕТОДА ФИБОНАЧЧИ ДЛЯ РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ ОПТИМИЗАЦИИ

Анисимов С.Ф., студент,

Бигаева Л.А., к.ф.-м.н., доцент,

Бирский филиал УУНиТ, г. Бирск, Россия

Аннотация. В статье рассмотрено применение метода Фибоначчи при решении экстремальных задач. Дано подробное описание теории чисел Фибоначчи, основные принципы метода и алгоритм его реализации, исследованы преимущества и недостатки данного метода.

Ключевые слова. Оптимальные методы, экстремальные задачи, одномерный поиск, метод Фибоначчи.

Существует множество методов нахождения оптимального решения в задачах, где требуется выбрать наилучшее значение из множества возможных вариантов. Наиболее известными методами поиска минимума или максимума функции на отрезке являются методы дихотомии (деления отрезка пополам), золотого сечения и Фибоначчи [1]. В каждом из этих методов последовательно сокращается интервал, содержащий точку экстремума.

Метод Фибоначчи основан на последовательности чисел Фибоначчи, которая определяется следующим образом: каждое число последовательности равно сумме двух предыдущих чисел. Например, последовательность чисел Фибоначчи выглядит следующим образом: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34 и так далее.

Метод Фибоначчи использует эти числа для определения оптимального значения в задаче оптимизации. Он работает следующим образом:

Шаг 1. Задать начальный интервал неопределенности $L_0 = [a_0, b_0]$, $l > 0$ -допустимая длина конечного интервала, $\varepsilon > 0$ -константа различимости.

Шаг 2. Найти количество N вычислений функции как наименьшее целое число, при котором удовлетворяется условие числа Фибоначчи $F_N \geq \frac{|L_0|}{l} [1-2]$.

Шаг 3. Положить $k=0$.

Шаг 4. Вычислить $y_k = a_k + \frac{F_{N-k-2}}{F_{N-k}} (b_k - a_k)$, $z_k = a_k + \frac{F_{N-k-1}}{F_{N-k}} (b_k - a_k)$.

Шаг 5. Вычислить $f(y_k)$, $f(z_k)$.

Шаг 6. Сравнить $f(y_k)$ и $f(z_k)$.

а) если $f(y_k) \leq f(z_k)$, то положить

$$a_{k+1} = a_k, b_{k+1} = z_k, z_{k+1} = y_{k+1}, y_{k+1} = a_{k+1} + \frac{F_{N-k-3}}{F_{N-k-1}} (b_{k+1} - a_{k+1});$$

затем перейти к шагу 7.

б) если $f(y_k) > f(z_k)$, то положить

$$a_{k+1} = y_k, b_{k+1} = b_k, y_{k+1} = z_{k+1}, z_{k+1} = a_{k+1} + \frac{F_{N-k-2}}{F_{N-k-1}} (b_{k+1} - a_{k+1});$$

и перейти к шагу 7.

Шаг 7. Проверить условие окончания и в случае необходимости сделать заключительное N -ое вычисление функции для получения решения:

а) если $k \neq N - 3$, то положить $k=k+1$ и перейти к шагу 4;

б) если $k = N - 3$, то всегда $y_{N-2} = z_{N-2} = \frac{(a_{N-2}+b_{N-2})}{2}$

Шаг 7(продолжение)

Следует положить $y_{N-1} = y_{N-2} = z_{N-2}; z_{N-1} = y_{N-1} + \varepsilon$

В точках y_{N-1} и z_{N-1} вычисляются значения функции и находятся границы конечного интервала неопределенности:

- если $f(y_{N-1}) \leq f(z_{N-1})$, положить $a_{N-1} = a_{N-2}, b_{N-1} = z_{N-1}$

- если $f(y_{N-1}) > f(z_{N-1})$, положить $a_{N-1} = y_{N-2}, b_{N-1} = b_{N-2}$

Процесс поиска завершается и $x \in [a_{N-1}, b_{N-1}]$. В качестве приближенного решения можно взять любую точку последнего интервала. Характеристика относительного уменьшения начального интервала неопределенности находится по формуле, $R(N) = \frac{1}{F_N}$, где N-количество вычислений функции.

На рис. 1 приведена схема поиска экстремума по методу Фибоначчи.

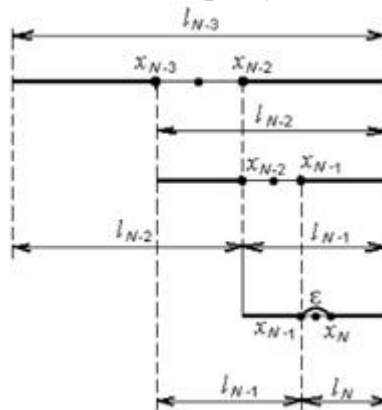


Рис. 1.Схема поиска экстремума по методу Фибоначчи.

Пример. Найти минимум функции $f(x) = 2x^2 - 12x$ методом Фибоначчи.

1. Зададим начальный интервал неопределенности: $L_0 = [0,10]$. Пусть $l=1, \varepsilon=0,01; F_6 = 13 > \frac{|L_0|}{l} = 10$, поэтому $N = 6$.

2. Числа Фибоначчи:

$$F_0 = F_1 = 1, F_2 = 2, F_3 = 3, F_4 = 5, F_5 = 8, F_6 = 13.$$

3. Положим $k=0$

$$4. \text{ Вычислим } y_0 = a_0 + \frac{F_4}{F_6}(b_0 - a_0) = 0 + \frac{5}{13} * 10 = 3,846;$$

$$z_0 = a_0 + \frac{F_5}{F_6}(b_0 - a_0) = 0 + \frac{8}{13} * 10 = 6,154.$$

$$5. \text{ Вычислим } f(y_0) = -16,57; f(z_0) = 1,893.$$

$$6. \text{ Сравниваем } f(y_0) \text{ и } f(z_0), \text{ тогда } a_1 = a_0 = 0, b_1 = z_0 = 6,154; y_1 = a_1 + \frac{F_{6-3}}{F_{6-1}}(b_1 - a_1) = 0 + \frac{3}{8} * 6,154 = 2,308; z_1 = y_0 = 3,846$$

$$7. \text{ Проверим условие окончания } k = 0 \neq N - 3 = 6 - 3; L_2 = [0; 6,15]$$

Положим $k=1$ и перейдем к шагу 5.

$$a_1 = 0, b_1 = 6,154, y_1 = 2,31, z_1 = 3,846$$

$$5. \text{ Вычислим } f(y_1) = -17,04; f(z_1) = -16,57$$

6. Сравниваем $f(y_1)$ и $f(z_1)$, так как $f(y_1) < f(z_1)$, то $a_2 = a_1 = 0, b_2 = z_1 = 3,864; y_2 = a_2 + \frac{F_{6-4}}{F_{6-2}}(b_2 - a_2) = 0 + \frac{2}{5} * 3,864 = 1,538;$

$$z_2 = y_1 = 2,308$$

8. Проверим условие окончания $k = 1 \neq N - 3 = 3; L_2 = [0; 3,864]$
Положим $k=2$ и перейдем к шагу 5 с данными

$$a_2 = 0; b_2 = 3,84; y_2 = 1,54; z_2 = 2,308$$

5. Вычислим $f(y_2) = -13,73; f(z_2) = -17,04$

6. Сравним $f(y_2) > f(z_2)$, тогда $a_3 = y_2 = 1,538; b_3 = b_2 = 3,864; y_3 = z_2 = 2,308; z_3 = a_3 + \frac{F_{6-4}}{F_{6-3}}(b_3 - a_3) = 1,538 + \frac{2}{3} * (3,864 - 1,538) = 3,077;$

7. Проверим условие окончания, $k = 2 \neq N - 3 = 3; L_4 = [1,54; 3,84]$

Положим $k=3$ и перейдем к следующему шагу. Итак, $a_3 = 1,54; b_3 = 3,86; y_3 = 2,31; z_3 = 3,08.$

5. Вычислим $f(y_3) = -17,04; f(z_3) = -17,99$

6. Сравним $f(y_3) > f(z_3)$, тогда $a_4 = y_3 = 2,308; b_4 = b_3 = 3,864; y_4 = z_3 = 3,077; z_4 = a_4 + \frac{F_{6-5}}{F_{6-4}}(b_4 - a_4) = 2,308 + \frac{1}{2} * (3,864 - 2,308) = 3,077;$

7. Проверим условие окончания:

$$k = 3 = N - 3 = 3; L_5 = [2,31; 3,846]$$

Тогда положим $u_5 = y_4 = z_4 = 3,08;$

$$z_5 = y_5 + \varepsilon = 3,077 + 0,01 = 3,09$$

$$f(y_5) = -17,98817; f(z_5) = -17,98486.$$

Так как $f(y_5) < f(z_5)$, то $a_5 = a_4 = 2,308; b_5 = z_5 = 3,09$

Таким образом, $\dot{x} \in L_6 = [2,308; 3,087];$

$|L_6| = 3,087 - 2,308 = 0,78 < 1 = l.$ В качестве приближенного решения возьмем середину интервала $L_6: \dot{x} \cong 2,697, f(\dot{x}) = -17,82.$ Точное минимальное значение -18 при этом достигается в точке 3 , т.е. минимальное значение функции $f(3) = -18.$ Как видно, относительная погрешность приближения не превышает $1\% [3].$

Метод Фибоначчи обладает рядом преимуществ, которые делают его одним из наиболее эффективных методов оптимизации.

1. Гарантированное нахождение оптимального значения: Метод Фибоначчи гарантирует нахождение оптимального значения в задаче оптимизации. Это обеспечивает точность и надежность метода.

2. Минимальное количество вычислений функции цели: Метод Фибоначчи требует минимального количества вычислений функции цели, что экономит время и ресурсы. Это особенно важно в случаях, когда вычисление значений функции цели требует значительных вычислительных затрат.

3. Применимость к различным типам задач оптимизации: Метод Фибоначчи может быть применен к различным типам задач оптимизации, включая одномерную и многомерную оптимизацию. Он также может быть модифицирован для работы с ограничениями в задачах оптимизации. Это делает его универсальным инструментом для решения разнообразных задач.

Несмотря на преимущества, у метода есть также недостатки.

Например, заранее заданное число испытаний, которое нельзя менять в процессе сужения интервала неопределенности, и если после N испытаний не получена нужная точность определения оптимума, то все приходится начинать сначала, задавшись большим N . Также при применении ЭВМ необходимо запоминать (или каждый раз вычислять) числа Фибоначчи.

Метод Фибоначчи является мощным инструментом для оптимизации и позволяет находить оптимальное решение с минимальным количеством вычислений функции цели. Он обладает рядом преимуществ, таких как гарантированное нахождение оптимального значения и применимость к различным типам задач оптимизации. Метод Фибоначчи широко применяется в различных областях, где требуется нахождение оптимального решения, и является незаменимым инструментом для многих исследователей и инженеров.

Литература

1. Лемешко, Б.Ю. Методы оптимизации: Конспект лекций.– Новосибирск: Изд-во НГТУ, 2009. – 126 с.
2. Воробьев, Н.Н. Числа Фибоначчи. - М.: Наука, 1964 г.
3. Бигаева, Л. А. Курс лекций по численным методам: Учебное пособие для студентов физико-математического факультета / Л. А. Бигаева, И. И. Латыпов. – Издание правленое и дополненное. – Бирск: Бирский филиал Башкирского государственного университета, 2019. – 139 с. – ISBN 978-5-86607-476-5.