

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана (национальный исследовательский университет)»

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»					
КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»					
Лабораторная работа № <u>1</u>					
Дисциплина Методы вычислений					
Тема Метод поразрядного поиска					
Вариант №10					
Студент Коноваленко В. Д.					
Группа <u>ИУ7-21М</u>					
1 pymna <u>113 /-21141</u>					
Оценка (баллы)					
Преподаватель Власов П.А.					

Цель работы: изучение метода поразрядного поиска для решения задачи одномерной минимизации.

Содержание работы

- 1. реализовать метод поразрядного поиска в виде программы на ЭВМ;
- 2. провести решение задачи

$$\begin{cases} f(x) \to min \\ x \in [a, b] \end{cases}$$

для данных индивидуального варианта;

3. организовать вывод на экран графика целевой функции, найденной точки минимума $(x^*, f(x^*))$ и последовательности точек $(x_i, f(x_i))$, приближающих точку искомого минимума (для последовательности точек следует предусмотреть возможность «отключения» вывода её на экран).

Целевая функция $f(x)$	[a, b]
$\sin\left(\frac{x^4 + x^3 - 3x + 3 - 30^{\frac{1}{3}}}{2}\right) + th\left(\frac{4\sqrt{3}x^3 - 2x - 6\sqrt{2} + 1}{-2\sqrt{3}x^3 + x + 3\sqrt{2}}\right) + 1.2$	[0, 1]

Метод поразрядного поиска является усовершенствованием метода перебора с целью уменьшения числа обращений к целевой функции.

Основная идея: на начальном этапе, используя сравнительно большой шаг определяют примерную локализацию точки минимума, далее в полученной окрестности значение точки минимума уточняют с использованием более мелкого шага.

В основе метода лежит одно из свойств унимодальных функций:

Если
$$x_1 < x_2$$
, то

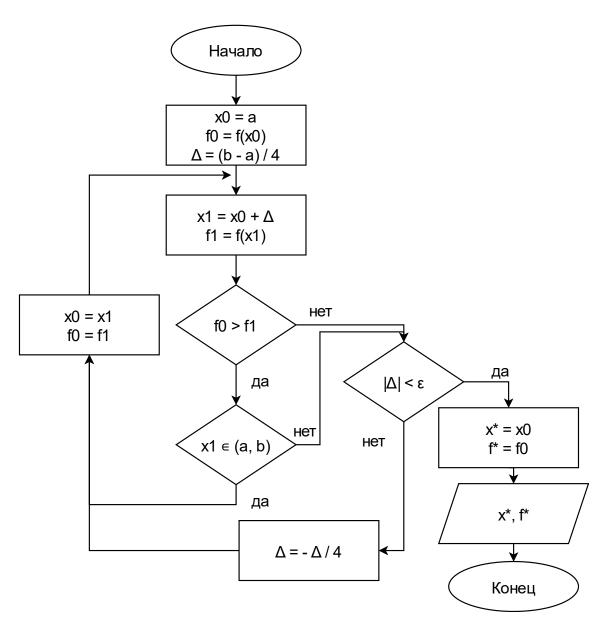
$$f(x_1) \le f(x_2) \Longrightarrow x^* \in [a; x_2]$$

$$f(x_1) > f(x_2) \Longrightarrow x^* \in [x_1; b]$$

Обычно начальное значение шага берут $\Delta = \frac{b-a}{4}$, затем вычисляют значения

$$f(x_i) = f(a + i\Delta), i = 0, 1, 2 ...$$

до тех пор, пока на некотором шаге не будет выполнено условие: $f(x_i) < f(x_{i+1})$. В этих случаях направление поиска изменяют на противоположное и уменьшают шаг (как правило, также в 4 раза).



Текст программы представлен на Листинге 1

Листинг 1

```
function lab1()
    debug = 1;
    delaySeconds = 1.0;

a = 0;
    b = 1;
    e = 0.01;

fplot(@f, [a, b]);
    hold on;

[x, y, N] = bitwiseSearch(a, b, e, debug, delaySeconds);
```

```
fprintf('RESULT: e = %f | N = %d | x^* = %.10f | f(x^*) = %.10f', e, N, x, y);
    scatter(x, y, 'b', 'filled');
    hold off;
end
function y = f(x)
    y = sin((power(x, 4) + power(x, 3) - 3 * x + 3 - power(30, 1/3)) / 2) + tanh((4))
* sqrt(3) * power(x, 3) - 2 * x - 6 * <math>sqrt(2) + 1) / (-2 * <math>sqrt(3) * power(x, 3) + 1
x + 3 * sqrt(2)) + 1.2;
end
function [x, y, N] = bitwiseSearch(a, b, e, debug, delaySeconds)
    i = 0;
    x0 = a;
    f0 = f(x0);
    delta = (b - a) / 4;
    if debug
        fprintf('%d: x%d = %.10f | y%d = %.10f\n', 0, 0, x0, 0, f0)
        scatter(x0, f0);
        pause(delaySeconds);
    end
    while 1
        i = i + 1;
        x1 = x0 + delta;
        f1 = f(x1);
        if debug
             fprintf('%d: x\%d = \%.10f \mid y\%d = \%.10f \setminus n', i, i, x1, i, f1)
             scatter(x1, f1);
             pause(delaySeconds);
        end
        if f0 <= f1 || x1 <= a || x1 >= b
             if abs(delta) < e</pre>
                 break;
             else
                 delta = -delta / 4;
             end
        end
        x0 = x1;
        f0 = f1;
    end
    x = x0;
    y = f0;
    N = i + 1;
end
```

Результаты расчетов для задачи из индивидуального варианта.

№ п/п	ε	N	<i>x</i> *	$f(x^*)$
1	0.01	21	0.7070312500	-0.4652470295
2	0.0001	30	0.7054443359	-0.4652516055
3	0.000001	47	0.7054662704	-0.4652516064