

# 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)»

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

ФАКУЛЬТЕТ «Информатика и системы управления»

КАФЕДРА «Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии»

#### Лабораторная работа № <u>1</u> по курсу «Методы вычислений» Вариант 11

Тема «Метод поразрядного поиска»					
Студент Сушина А.Д.					
Группа ИУ7-22м					
Оценка (баллы)					
Преподаватель Власов П.А.					

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

#### Постановка задачи

Решается задача поиска локального минимума функции f(x) на отрезке [a,b] с заданной точностью  $\varepsilon$ :

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

Вариант 11. Входные данные:

$$tg(\frac{2\,x^4 - 5\,x + 6}{8}) + arctg(\frac{7\,x^2 - 11\,x + 1 - \sqrt{2}}{-7\,x^2 + 11\,x + \sqrt{2}})$$

на отрезке [0, 1].

#### Метод поразрядного поиска

Метод поразрядного поиска являестя усовершенствованием метода перебора с целью уменьшения количества значений целевой функции f(x), которое необходимо найти для достижения заданной точности. Предполагается, что f(x) унимодальна.

#### При этом:

- 1. Так как f унимодальна, из  $f(x_{i+1}) \ge f(x_i)$  следует, что  $x \in [\alpha, x_{i+1}]$
- 2. Целесообразно сначала найти приближенное решение, а затем уточнить его, используя более точный шаг.

Пусть є — требуемая точность нахождения х\* (глобальный минимум). При реализации, обычно, сперва фиксируют  $\Delta$ >є, вычисляют  $f_i$ =  $f(x_i)$ ,  $x_i$ =a+i $\Delta$ , до тех пор пока не будет выполнено условие  $f_{i+1} \ge f_i$ .

При выполнении этого условия шаг  $\Delta$  уменьшается и процесс поиска запускается в обратную сторону.

### Алгоритм для реализации метода поразрядного поиска

1. 
$$\Delta = \frac{b-a}{4}$$
;  $x_0 = a$ ;  $f_0 = f(a)$ 

2. 
$$x_1 = x_0 + \Delta; f_1 = f(x_1)$$

3. Если  $f_0 > f_1$ :

3.1. 
$$x_0 = x_1; f_0 = f_1$$

- 3.2. Если  $x_0 \in [a,b]$ 
  - 3.2.1. Вернуться на шаг 2
- 3.3. Иначе
  - 3.3.1. Если  $|\Delta| \leq \varepsilon$

3.3.1.1. 
$$x^* = x_0$$
;  $f^* = f_0$ 

- 3.3.1.2. Конец
- 3.3.2. Иначе

3.3.2.1. 
$$\Delta = -\Delta/4$$

- 3.3.2.2. Вернуться на шаг 2.
- 4. Иначе
  - 4.1. Перейти на шаг 3.3.1

#### Код программы

Код программы представлен на листинге 1.

```
function lab1()
   global calls;
   calls = 0;
   a = 0;
   b = 1;
   eps = power(10, -15);
   delta = (b-a) / 4;
   x0 = a;
   f0 = f(x0);
   N = 0;
   while 1
       x1 = x0 + delta;
       f1= f(x1);
       N = N+1;
        fprintf('#%d - x: %20.15f, f(x): %20.15f\n', N, x1, f1);
        if (f0 > f1)
           x0 = x1;
           f0 = f1;
           if (x0 > a \&\& x0 < b)
                continue;
```

```
end
        end
        if (abs(delta) <= eps)</pre>
            break
        else
            x0=x1;
            f0=f1;
            delta = - delta / 4;
        end
    end
    xres = x0;
    fres = f0;
    print result(a, b , eps, xres, fres);
   x = a: 1e-2: b;
   fx = f(x);
   plot(x, fx);
function y = f(x)
  global calls;
   y = tan((2*power(x, 4) - 5*x + 6) ./ 8) + atan((7*power(x, 2) - 11*x + 1 - 6))
sqrt(2))./(-7*power(x, 2) + 11*x + sqrt(2)));
   calls = calls+1;
function print result(a, b, eps, x, fres)
    global calls;
   fprintf('[%d, %d]; eps=%20.15f; x = %20.15f; f(x): %20.15f \n', a, b, eps,
x, fres);
   fprintf('Calls count: %d\n', calls);
end
```

### Результаты расчетов для индивидуального задания

No	ε	N	X*	f(x*)
1	10-2	15	0.84765625	-0.325483532099339
2	10-4	33	0.848449707031250	-0.325484442660899
3	10-6	44	0.848477363586426	-0.325484443676166