## Санкт-Петербургский политехнический университет Петра Великого Институт прикладной математики и механики **Кафедра «Прикладная математика»**

# ОТЧЁТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ «РЕШЕНИЕ ЗАДАЧ ОДНОМЕРНОЙ МИНИМИЗАЦИИ» ПО ДИСЦИПЛИНЕ «МЕТОДЫ ОПТИМИЗАЦИИ»

Выполнили студенты группы 3630102/70401

> Зуев В. А. Курова А. Н. Мельникова А. Н. Стоян А. С.

Руководитель к. ф.-м. н., доц.

Родионова Елена Александровна

Санкт-Петербург 2020

### 1 Постановка задачи

Найти минимум функции методами одномерной минимизации (метод золотого сечения и метод Фибоначчи)

Необходимо подтвердить унимодальность функции построением графика.

Предусмотреть счётчик числа обращений к функции. Произвести вычисления с точностью: десятая, сотая, тысячная. Вывести формулу связи обращений к функции и заданной функции

## 2 Исследование применимости метода

Метод Фибоначчи является улучшением метода золотого сечения. Метод отличается от метода золотого сечения тем, что коэффициент сокращения интервала неопределенности меняется от итерации к итерации.

Для того, чтобы оба метода были применимы необходима унимодальность исследуемой функции (подтверждение унимодальности - график(1)). Иначе мы можем прийти в локальный минимум и на этом процесс остановится.

## 3 Описание алгоритмов методов

#### 3.1 Метод золотого сечения

#### Algorithm 1: Метод золотого сечения

**Data:**  $f, a, b, \epsilon$  — исследуемая на экстремум функция; границы интервала унимодальности функции, где ищется экстремум; точность - величина, которую не должна превышать длина интервала неопределенности.

```
Result: интервал неопределенности – подынтервал интервала [a, b], содержащий
              \min и такой, что его длина не превосходит \epsilon.
 1 \alpha = \frac{3-\sqrt{5}}{2} (\alpha = \frac{1}{\phi^2}, где \phi – золотое сечение);
 2 if b-a \le eps then
 a return [a, b]
 4 end
 a_k = a, b_k = b - текущий интервал поиска min;
 6 interval length = b_k - a_k;
 7 \lambda_k = a_k + \alpha \cdot interval\_length;
 8 \mu_k = b_k - \alpha \cdot interval\_length;
 9 f_{\lambda_k} = f(\lambda_k);
10 f_{\mu_k} = f(\mu_k);
11 while interval\_length > \epsilon do
        if f_{\lambda_k} < f_{\mu_k} then
             b_k = \mu_k;
13
             \mu_k = \lambda_k;
             f_{\mu_k} = f_{\lambda_k};
15
             interval\_length = b_k - a_k;
16
             \lambda_k = a_k + \alpha \cdot interval \ length;
17
             f_{\lambda_k} = f(\lambda_k);
18
        end
19
        else
20
             a_k = \lambda_k;
21
              \lambda_k = \mu_k;
22
              f_{\lambda_k} = f(\lambda_k);
23
             interval\_length = b_k - a_k;
24
             \mu_k = b_k - \alpha \cdot interval\_length;
25
             f_{\mu_k} = f(\mu_k);
26
        end
27
28 end
29 if f_{\lambda_k} < f_{\mu_k} then
return [a_k, \mu_k]
31 end
32 return [\lambda_k, b_k];
```

Из метода можно так же выходить, используя счетчик, а не текущую оценку длины интервала неопределенности. Оценим количество итераций в цикле while, требуемое для достижения заданной точности:  $|[a_{k+1},b_{k+1}]|=b_{k+1}-a_{k+1}=$  (заметим тут, что длина интервала неопределенности на каждом следующем шаге не зависит от результата сравнения, поэтому, не умаляя общности, пусть  $[a_{k+1},b_{k+1}] \to [a_k,\mu_k])=\mu_k-a_k=b_k-(b_k-a_k)\alpha-a_k=(b_k-a_k)-\alpha(b_k-a_k)=(b_k-a_k)(1-\alpha)=(b_{k-1}-a_{k-1})(1-\alpha)^2=\dots$  Таким образом, на каждом шаге длина интервала поиска минимума уменьшается в  $(1-\alpha)=1-\frac{3-\sqrt{5}}{2}=\frac{-1+\sqrt{5}}{2}\approx 0.618033$  раз. Тогла

$$\epsilon(n) = (b-a) \cdot (1-\alpha)^n = (b-a) \cdot 618033^n, n \in \mathbb{N}.$$

Количество, требуемое для достижения заданной точности -

$$n(\epsilon) = \left\lceil \frac{\ln(\epsilon/(b-a))}{\ln(0.618033)} \right\rceil$$

Теоретическое же количество обращений к вычислению функции для достижения заданной величины интервала неопределенности будет на два больше, чем количество итераций в цикле - см. строки 9, 10 алгоритма.

Замечание: Для контроля количества обращений к функции была написана функция-декоратор. Декоратор считает количество вызовов функции и записывает в атрибут nealls.

#### 3.2 Метод Фибоначчи

- 1. Выбираем допустимую конечную длину интервала неопределенности 1 и константу различимости  $\epsilon$
- 2. Выбираем общее число вычислений функции п так, что  $F_n > \frac{b-a}{l}$
- 3. Положим  $\lambda_1 = a_1 + \frac{F_{n-2}}{F_n}(b-a)$  и  $\mu_1 = a_1 + \frac{F_{n-1}}{F_n}(b-a)$
- 4. Вычислим значения функции в точках  $\lambda_1$  и  $\mu_1$
- 5. Положим k = 1
- 6. Если значение функции в точке  $\lambda_k$  больше, чем в точке  $\mu_k$  перейдем к пункту 7, иначе к пункту 8
- 7. Положим  $a_{k+1}=\lambda_k,$   $b_{k+1}=b_k,$   $\lambda_{k+1}=\mu_k,$   $\mu_{k+1}=a_{k+1}+\frac{F_{n-k-1}}{F_{n-k}}(b_{k+1}-a_{k+1}$  Если  $\mathbf{k}=\mathbf{n}$  2, то перейдем к пункту 10, иначе вычисляем функцию в точке  $\mu_{k+1}$  и переходим к пункту 9
- 8. Положим  $a_{k+1}=a_k,\,b_{k+1}=\mu_k,\,\mu_{k+1}=\lambda_k,\,\lambda_{k+1}=a_{k+1}+\frac{F_{n-k-2}}{F_{n-k}}(b_{k+1}-a_{k+1}$  Если  $\mathbf k=\mathbf n$  2, то перейдем к пункту 10, иначе вычисляем функцию в точке  $\mu_{k+1}$  и переходим к пункту 9
- 9. Заменяем k на k+1 и переходим к пункту 6

10. Положим  $\lambda_n = \lambda_{n-1}$ ,  $\mu_n = \lambda_n + \epsilon$ . Если функция в точке  $\lambda_n$  равна функции в точке  $\mu_n$ , то положим  $a_n = \lambda_n$ ,  $b_n = b_{n-1}$ , иначе  $a_n = a_{n-1}$ ,  $b_n = \mu_n$ . Повторяем пока заданный интервал неопределенности не удовлетворяет заданной точности.

## 4 Результаты решения задачи

#### Рассмотрим функцию

 $f(x) = sin(\pi x) + cos(\pi x)$  на промежутке ее унимодальности [a, b] = [0, 2].

$\epsilon$	число обращений	длина интервала неопределенности
0.1	9	0.04
0.01	14	0.004
0.001	18	0.0006

Таблица 1: Метод Золотого сечения.

Для метода золотого сечения теоретически оценнненное количетво обращений к функции в точности совпало с полученным для данной функции.

$\epsilon$	число обращений	длина интервала неопределенности
0.1	9	0.06
0.01	14	0.005
0.001	19	0.0005

Таблица 2: Метод Фибоначчи.

## 5 Оценка достоверности полученного результата

Найдем аналитически минимум путем дифференцирования:  $f(x) = sin(\pi x) + cos(\pi x), [a, b] = [0, 2] \rightarrow x_{min} = 1.25$ . Подтвердим результат графически:

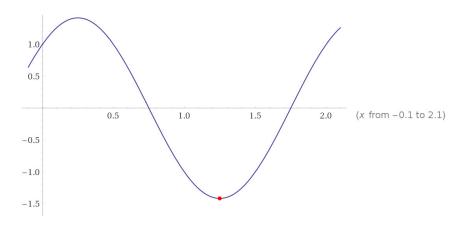


Рис. 1:  $f(x) = sin(\pi x) + cos(\pi x)$ 

Убедимся, что истинный минимум на промежутке действительно принадлежит интервалам неопределенности для всех исследуемых значений  $\epsilon$ .

$\epsilon$	интервал неопределенности
0.1	[1.24 1.28]
0.01	[1.248 1.252]
0.001	[1.2497 1.2503]

Таблица 3: Метод Золотого сечения, интервалы неопределенности.

$\epsilon$	интервал неопределенности
0.1	[1.23, 1.29]
0.01	[1.252, 1.257]
0.001	[1.2499 1.2504]

Таблица 4: Метод Фибоначчи, интервалы неопределенности.

 $x_{min}$  лежит в полученных интервалах неопределенности – методы работают корректно!