

# Математическое программирование, лекция 4

1. Метод дихотомии - расстояние между точками  $x_1$ ,  $x_2$  задается малой величиной  $\epsilon \leq E$

$$x_1 = (a_0 + b_0 - \epsilon)/2 \text{ и } x_2 = (a_0 + b_0 + \epsilon)/2$$

2. Метод Фибоначчи.

последовательность чисел Фибоначчи

вырабатывается рекуррентной формулой:  $F(n+2) = F(n+1) + F_n$ ,

где  $n=1, 2, \dots$  и  $F_1=F_2=1$ . Начальными членами последовательности будут 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, ...,  $n$ -е число Фибоначчи может быть вычислено также по формуле Бинэ:

$$F_n = ([ (1 + \sqrt{5})/2 ]^n - [ (1 - \sqrt{5})/2 ]^n) / \sqrt{5}$$

Метод Фибоначчи состоит в просмотре точек, дробящих интервалы в отношениях, заданных числами  $F(n-1)$ ,  $F(n-2)$ . Т.е. если принять длину исходного интервала за  $F_n$ , то длиной  $k$ -того интервала будет  $F(n-k)$ , а его пробные внутренние точки будут отстоять от левой границы на  $F(n-k-2)$  и на  $F(n-k-1)$  причем в одной из них значение функции всегда известно из предыдущего шага.

Рассмотрим метод Фибоначчи, если  $n = 2, 3, 4, 5, \dots$  вычислений функции. Исходный интервал  $[a_0, b_0]$ .

Шаг 1. На 1-ой итерации вычисляем пробные точки на начальном интервале по следующим формулам:

$$x_1 = a_0 + F_n / F_{(n+2)} * (b_0 - a_0)$$

$$x_2 = a_0 + F_{n+1} / F_{(n+2)} * (b_0 - a_0) = a_0 + b_0 - x_1$$

и вычисляем значения функции  $f(x_1)$  и  $f(x_2)$

Шаг 2. Сравниваем  $f(x_1)$  и  $f(x_2)$  и сокращаем интервал неопределенности, получая новый интервал  $[a_1, b_1]$  след. образом:

1) Если  $f(x_1) < f(x_2)$ , то полагаем  $a_1 = a_0$ ,  $b_1 = x_2$ ,  $x_2 = x_1$ . Т.е. исключаем правую часть исходного интервала - подынтервал  $(x_2, b_0]$

2) Если  $f(x_1) > f(x_2)$ , то полагаем  $a_1 = x_1$ ,  $b_1 = b_0$ ,  $x_1 = x_2$ . Т.е. исключаем левую часть исходного интервала - подынтервал  $[a_0, x_1]$

Шаг 3. Считаем новые  $x_1$  и  $x_2$  по формулам:

$$x_1 = a_1 + (F_{(n-1)}) / (F_{(n+1)}) (b_1 - a_1)$$

$$x_2 = a_1 + F_n / (F_{(n+1)}) (b_1 - a_1)$$

Результатом поиска методом Фибоначчи с  $n$  вычислениями функции является интервал неопределенности

$|b_{(n-1)} - a_{(n-1)}|/2$ , составляющий  $1/F_{(n+2)}$  части функции

Если на  $n$ -ом шаге надо получить решение с точностью  $E$ , то должно выполняться условие:

$$|b_n - 1 - a_n - 1|/2 = |b_0 - a_0|/F_{n+2} \leq E$$

Отсюда получаем:  $|b_0 - a_0|/E \leq F_{(n+2)}$

### 3. Метод золотого сечения

С ростом  $n$  из-за того, что  $F_n/F_{(n+2)}$  бесконечная десятичная дробь с точкой минимума вследствие погрешностей вычислений.

Рассмотрим минимизацию функции на единичном интервале  $[0, 1]$ .

$$t/1 = (1 - t)/t$$

или

$$1 - t = t^2$$

Решая это квадратичное уравнение, получаем

$$t_{1,2} = (-1 \pm \sqrt{5})/2$$

Положительное решение  $t = 0.618$ , соответственно

$$1 - t = 0.382$$

$$\lim(F_n - 1/F_n) = t = 0.618$$

При использовании метода золотого сечения на каждой  $k$ -ой итерации интервал неопределенности сокращается до

$$\text{величины } t(b_k - 1 - a_k - 1) = 0.618(b_k - 1 - a_k - 1)$$

Если исходный интервал имеет единичную длину, то

величина интервала, получаемая в результате  $n$

вычислений значений функции равна  $t^{(n-1)}$

$$t/(1 - t) = (1 - t)/(t - (1 - t)) \text{ или } (1 - t)^2 = 2t^2 - t \text{ или}$$

$$1 - 2t + t = 2t^2 - t^2 \text{ или } 1 - t = t^2$$

Шаг 1. На 1-ой итерации вычисляем пробные точки на начальном интервале по следующим формулам:

$$x_1 = a_0 + (1 - t)(b_0 - a_0) = a_0 + 0.382(b_0 - a_0)$$

$$x_2 = a_0 + t(b_0 - a_0) = a_0 + 0.618(b_0 - a_0)$$

Шаг 2. Сравниваем  $f(x_1)$  и  $f(x_2)$  и сокращаем

Шаг 3. Проверяем критерий останова

$$|b_k - a_k| \leq E$$

Шаг 4. На 2ой и последующих итерациях производим расчет только той точки и значение функции в ней, которые необходимо обновить:

в случае 1 вычисляем новое значение  $x_1$  и  $f(x_1)$ ;

в случае 2 вычисляем  $x_2$  и  $f(x_2)$

При этом применяем те же формулы (3, 5), только используем новые границы интервала, полученные на предыдущей итерации. Возвращаемся к шагу 2

## Тема 2. Безусловная оптимизация функций одной переменной

### Численные методы точечного оценивания с полиномиальной интерполяцией и с использованием производных

1. Метод точечного оценивания с квадратичной интерполяцией
2. Метод использования производных
3. Мы ведь сравниваем функцию в трех точка или двух, при этом мы не смотрим на значение величин, волнует только оно больше или меньше. В данных методах используется дополнительная информация в сравнениях точек.

Гладкая (непрерывно дифференцируемая) - функция, которая будет иметь первую производную на всем множестве определения функции (то есть не равна  $+\infty$  и  $-\infty$ )

Метод основан на теореме Вейерштрасса - любую гладкую непрерывную  $f$  можно аппроксимировать с любой точностью полиномом достаточно высокого порядка.

Если есть полином первой степени -  $x$

второй -  $x^2$

третий -  $x^3$

Если мы говорим о полиноме 10го порядка, значит имеем ввиду, что там есть  $x^{10}$

Мы можем подобрать такой полином, который будет описывать функцию очень точно и скорее всего он будет высокого порядка. Мы можем заменить нашу функцию полиномом и найти оптимум этого полинома.

Согласно теореме Вейерштрасса качество оценки координаты точки оптимума, получаемых с помощью аппроксимирующего полинома, можно повысить 2-мя способами:

- Использованием полинома более высокого порядка;
- Уменьшением интервала аппроксимации

К данной группе относят в основном только 2 метода:

- Метод с квадратичной интерполяцией (метод Пауэлла)

- Метод кубической интерполяции (метод Дэвидона)

Суть в том, что для построения функции кубического

полинома нужно брать 4 точки, но в методе Дэвидона достаточно 2х

Если задана последовательность точек  $x_1, x_2, x_3$  и известны соответствующие этим точкам значения функции  $f_1 = f(x_1), f_2 = f(x_2), f_3 = f(x_3)$ , то функция может быть аппроксимирована квадратичной функцией

$$q(x) = a_0 + a_1(x - x_1) + a_2(x - x_1)(x - x_2)$$

Причем значения  $a_0, a_1, a_2$ , определяются из условия совпадения значений функций полинома в трех указанных точках.