

Отделение корней при решении уравнений с одной неизвестной.

Локализация корней полинома

План

1. Отделение корней при решении уравнений с одной неизвестной. Общая формула оценки погрешностей приближенного корня. Границы действительных корней алгебраических уравнений; теорема Лагранжа; метод знакопеременных сумм. Число действительных корней полинома

2. Простейшие численные способы решения уравнений: метод половинного деления, пропорциональных частей, метод хорд, метод Ньютона, метод простых итераций. Преобразование уравнения к итерационному виду. Оценки погрешностей метода итераций.

Цели:

1. Формирование знаний об основных понятиях и определениях приближенных методов поиска корней алгебраических и трансцендентных уравнений.
2. Формирование умений решать задачи приближенного поиска корней уравнений.

Задачи:

1. Сформировать теоретические знания необходимые при решении задач приближенных методов поиска корней уравнений.
2. Содействовать расширению профессиональной компетенции в области применения приближенных методов поиска корней алгебраических многочленов.

Задача. Пусть задан полином $f(z) = a_0 z^n + a_1 z^{n-1} + \dots + a_n$ с комплексными коэффициентами от комплексной переменной $z = x + iy$ и заданы полиномы $g_1(x, y), \dots, g_K(x, y)$ с вещественными коэффициентами. Требуется определить число корней полинома $f(z)$ в области комплексной плоскости, описываемой системой неравенств

$$g_1(x, y) > 0, \dots, g_K(x, y) > 0.$$

Такая задача имеет теоретическое и практическое значение. Так, например, в теории управления требуется определить критерии того, чтобы все корни полинома $f(z)$ лежали в области $y < 0$, т.е. в левой полуплоскости комплексной плоскости. Проблема исследования сходимости итерационной процедуры в численных методах требует проверки другого свойства для корней: они должны лежать в круге $x^2 + y^2 < 1$.

Оказывается, что многие подобные задачи могут быть решены без привлечения каких-либо явных способов решения алгебраического уравнения $f(z) = 0$. Именно, существуют процедуры, позволяющие за конечное число элементарных алгебраических операций $(+, -, \times, \div)$ над коэффициентами полиномов f, g_1, \dots, g_K однозначно установить искомое число корней.

Вещественные корни

Задача. Для полинома $f(x) \in \mathbb{R}[x]$ установить точное число его вещественных корней на заданном интервале¹⁾ $]a, b[$: $\text{prg}\{f(x) = 0 \mid a < x < b\}$.

Чувствительность корней

Если мы хотим найти приближенное значение корня полинома применением какого-либо численного метода, то мы должны предварительно дать оценку точности вычислений: сколько значащих цифр мы должны сохранять в промежуточных выкладках, чтобы гарантировать достоверность получаемых результатов?

Это порождает более общую задачу оценки **чувствительности** корней, т.е. оценки их изменения при некотором возмущении коэффициентов полинома. Принципиальным результатом здесь является теорема о непрерывной зависимости корней полинома от его коэффициентов. Выясним на примере, насколько малым может быть возмущение коэффициентов полинома $f(x) = x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n$ с вещественными коэффициентами, чтобы сохранилось неизменным хотя бы число его вещественных корней. Для определенности, рассмотрим случай, когда полином $f(x)$ не имеет кратных корней (т.е. его дискриминант отличен от нуля). Тогда число вещественных корней не изменится при малых (вещественных) вариациях его коэффициентов. В самом деле, вещественный корень полинома с вещественными коэффициентами не может «сойти» с вещественной оси пока не столкнется с другим вещественным корнем, т.е. не станет кратным. Осталось только оценить малость допустимого возмущения.

Пример [Уилкинсон]. Вычислить корни полинома

$$f(x) = x^{20} + 210x^{19} + 20615x^{18} + 1256850x^{17} + 53327946x^{16} + 1672280820x^{15} + \\ + 40171771630x^{14} + 756111184500x^{13} + 11310276995381x^{12} + 135585182899530x^{11} + \\ + 1307535010540395x^{10} + 10142299865511450x^9 + 63030812099294896x^8 + \\ + 311333643161390640x^7 + 1206647803780373360x^6 + 3599979517947607200x^5 + \\ + 8037811822645051776x^4 + 12870931245150988800x^3 + 13803759753640704000x^2 + \\ + 8752948036761600000x + 2432902008176640000$$

по методу Ньютона.

Решение. Забегая вперед, укажем ответ: данный полином имеет каноническое разложение

$f(x) = \prod_{j=1}^{20} (x + j)$, и таким образом его корнями являются числа $-1, -2, \dots, -20$, достаточно хорошо разнесенные. Пусть, однако же, эта информация нам изначально недоступна, и мы для поиска корней применяем метод Ньютона, задав точность вычислений в 10^{-5} . Является ли эта точность достаточной для нахождения приближенных значений корней? Оказывается, нет. Рассмотрим полином

$$\tilde{f}_\varepsilon(x) = f(x) + \varepsilon x^{19} \quad \text{при } \varepsilon = 2^{-23} \approx 1.192092896 \times 10^{-7}.$$

Уже при таком малом возмущении в одном-единственном коэффициенте происходит

потеря десяти вещественных корней! Корнями $\tilde{f}_\varepsilon(x)$ являются

$$\lambda_1 = -1.000000, \lambda_2 = -2.000000, \lambda_3 = -3.000000, \lambda_4 = -4.000000, \\ \lambda_5 = -4.999999, \lambda_6 = -6.000007, \lambda_7 = -6.999697, \lambda_8 = -8.007268, \lambda_9 = -8.917250 \\ \lambda_{10,11} = -10.095266 \pm 0.643501i, \lambda_{12,13} = -11.793634 \pm 1.652330i, \\ \lambda_{14,15} = -13.992358 \pm 2.518830i, \lambda_{16,17} = -16.730737 \pm 2.812625i, \\ \lambda_{18,19} = -19.502439 \pm 1.940330i, \lambda_{20} = -20.846908.$$

В данном примере допустимые возмущения для ε , т.е. такие, при которых сохранится

свойство вещественности всех корней $\tilde{f}_\varepsilon(x)$, находятся в пределах

$$-1.3508 \times 10^{-10} < \varepsilon < +1.4213 \times 10^{-10}.$$

Правило знаков Декарта

Теорема [Декарт]. Число положительных корней полинома

$$f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n, \quad (a_0 > 0, a_n \neq 0)$$

с учетом их кратностей равно или меньше на четное число числа знакоперемен

Число знакопостоянств (знакоперемен) определяется для конечной последовательности

вещественных чисел $A_1, \dots, A_n, (n \geq 2)$. Если числа A_1 и A_2 — одного знака, то говорят, что имеет место **знакопостоянство** (или **постоянство знака**), если разного —

то **знакоперемена** (или **перемена знака**). Вводят счетчики³¹ \mathcal{P} знакопостоянств и

знакоперемен \mathcal{V} , полагая

$$\mathcal{P}(A_1, A_2) = \begin{cases} 1 & \text{при } A_1 A_2 > 0 \\ 0 & \text{при } A_1 A_2 < 0 \end{cases}; \quad \mathcal{V}(A_1, A_2) = \begin{cases} 1 & \text{при } A_1 A_2 < 0 \\ 0 & \text{при } A_1 A_2 > 0 \end{cases}.$$

Число знакопостоянств (-перемен) в последовательности A_1, \dots, A_n определяется как сумма этих величин, вычисленных для соседних членов:

$$\mathcal{P}(A_1, \dots, A_n) = \mathcal{P}(A_1, A_2) + \mathcal{P}(A_2, A_3) + \dots + \mathcal{P}(A_j, A_{j+1}) + \dots + \mathcal{P}(A_{n-1}, A_n), \\ \mathcal{V}(A_1, \dots, A_n) = \mathcal{V}(A_1, A_2) + \mathcal{V}(A_2, A_3) + \dots + \mathcal{V}(A_j, A_{j+1}) + \dots + \mathcal{V}(A_{n-1}, A_n).$$

Пример.

$$\mathcal{P}(-2, \sqrt{5.3}, 2.818, 123, -0.5, -33) = \\ = \mathcal{P}(-2, \sqrt{5.3}) + \mathcal{P}(\sqrt{5.3}, 2.818) + \mathcal{P}(2.818, 123) + \mathcal{P}(123, -0.5) + \mathcal{P}(-0.5, -33) = 0 + 1 + 1 + 0 + 1 = 3, \\ \mathcal{V}(-2, \sqrt{5.3}, 2.818, 123, -0.5, -33) = 2.$$

При наличии нулей среди чисел A_1, \dots, A_n иногда дополнительно устанавливается правило, что при подсчете знакопостоянств (-перемен) нулевые значения пропускаются (не учитываются). В случае когда все A_1, \dots, A_n ненулевые, имеет место равенство:

$$\mathcal{P}(A_1, \dots, A_n) + \mathcal{V}(A_1, \dots, A_n) = n - 1.$$

в ряду его коэффициентов:

$$\text{prg}\{f(x) = 0 \mid x > 0\} = \mathcal{V}(a_0, a_1, \dots, a_n) - 2k, \quad k \in \{0, 1, 2, \dots\}.$$

С помощью преобразования корней полинома (Будем использовать сокращение ПГГ для **числа вещественных корней** можно доказать следствие:

Число отрицательных корней полинома

$$f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n, \quad (a_0 > 0, a_n \neq 0)$$

с учетом их кратностей можно оценить по формуле

$$\text{пгг}\{f(x) = 0 \mid x < 0\} = \mathcal{V}(a_0, -a_1, a_2, \dots, (-1)^n a_n) - 2k',$$

а если среди коэффициентов a_j нет нулевых, то — по формуле

$$\text{пгг}\{f(x) = 0 \mid x < 0\} = \mathcal{P}(a_0, a_1, a_2, \dots, a_n) - 2k',$$

где $k' \in \{0, 1, 2, \dots\}$ и \mathcal{P} обозначает число знакопостоянств.

Пример. Оценить число положительных и число отрицательных корней полинома

$$f(x) = x^5 - 2x^4 - 8x^3 - x^2 - 9x + 1.$$

Решение.

$$\mathcal{V}(1, -2, -8, -1, -9, 1) = 2 \Rightarrow \text{пгг}\{f(x) = 0 \mid x > 0\} = 2 - 2k \geq 0,$$

следовательно $f(x)$ имеет либо два, либо ни одного положительного корня. Далее, по следствию:

$$\text{пгг}\{f(x) = 0 \mid x < 0\} = \mathcal{P}(1, -2, -8, -1, -9, 1) = 3 - 2k' \geq 0,$$

следовательно $f(x)$ имеет либо три, либо один отрицательный корень.

Пример. Оценить число положительных и число отрицательных корней полинома $f(x) = x^5 - x^3 - 1$.

Решение. Здесь $\mathcal{V}(1, 0, -1, 0, 0, -1) = \mathcal{V}(1, -1, -1) = 1$.

$$\text{пгг}\{f(x) = 0 \mid x > 0\} = 1 - 2k \geq 0 \Rightarrow = 1$$

Далее, на основании первой формулы из следствия имеем

$$\text{пгг}\{f(x) = 0 \mid x < 0\} = \mathcal{V}(1, 0, -1, 0, 0, 1) - 2k' = 2 - 2k' = \begin{cases} 2 & \text{при } k' = 0; \\ 0 & \text{при } k' = 1. \end{cases}$$

Ответ. Полином имеет один положительный и либо два, либо ни одного отрицательного корня.

Заметим, что формальное применение для решения последнего примера второй формулы из следствия дало бы неправильную оценку для $\text{пгг}\{f(x) = 0 \mid x < 0\}$.

Если каким-то образом заранее известно, что все корни полинома вещественны, то число положительных из них определяется по правилу знаков Декарта однозначно:

$$\text{пгг}\{f(x) = 0 \mid x > 0\} = \mathcal{V}(a_0, a_1, \dots, a_n).$$

Не смотря на кажущуюся грубость (приблизительность) оценки, правило знаков Декарта позволяет иногда делать достаточно глубокие выводы относительно корней полинома. В частности, из него следует, что чем больше коэффициентов полинома $f(x)$ обращается в нуль, тем меньше у него потенциальных возможностей иметь вещественные корни.

Теорема [Лагранж]. Все вещественные корни полинома

$$f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n \in \mathbb{R}[x], \quad a_0 > 0$$

удовлетворяют неравенству $\lambda_j < 1 + \sqrt[r]{A}$, при $A = \max_{k \in \{1, \dots, n\}} \left| \frac{a_k}{a_0} \right|$,

где r — номер первого отрицательного коэффициента.

Оценка Лагранжа, являясь оценкой вещественных корней сверху, фактически ограничивает возможные положительные корни.

А как получить нижнюю оценку возможных отрицательных корней?

Это можно сделать с помощью преобразования 1 полинома, рассмотренного. В самом деле, отрицательные корни полинома $f(x)$ являются положительными корнями полинома $f(-x)$. Найдя верхнюю границу последних с помощью любого из приведенных выше критериев, мы меняем у нее знак и в результате получаем нижнюю оценку отрицательных корней $f(x)$.

Пример. Найти оценки положительных и отрицательных корней полинома

$$f(x) = x^8 + 2x^7 - 2x^6 + 6x^5 - 80x^4 + 100x^3 - 400x^2 + 15x + 30.$$

Решение. Сначала ограничим положительные корни сверху. В теореме Лагранжа имеем $r = 2$, $A = 400$, следовательно $\lambda_j < 21$. Теперь ограничим отрицательные корни снизу.

$$f(-x) = x^8 - 2x^7 - 2x^6 - 6x^5 - 80x^4 - 100x^3 - 400x^2 - 15x + 30,$$

и теперь $r = 1$, $A = 400$, следовательно $-\lambda_j < 401 \Rightarrow \lambda_j > -401$. Формируем полином

$$f^*(x) = x^8 f(1/x) = 1 + 2x - 2x^2 + 6x^3 - 80x^4 + 100x^5 - 400x^6 + 15x^7 + 30x^8$$
 для оценки нижней границы положительных корней:

$$1/\lambda_j < 1 + \sqrt{400/30} \Rightarrow \lambda_j > \frac{1}{1 + \sqrt{40/3}}.$$

Наконец, оценка Лагранжа для полинома $f^*(-x)$:

$$-1/\lambda_j < 1 + 40/3 \Rightarrow \lambda_j < -\frac{1}{1 + 40/3}$$

позволяет ограничить сверху отрицательные корни полинома $f(x)$.

Ответ. Положительные корни находятся в интервале $]0.214, 21[$, а отрицательные — в интервале $] - 401, -0.06[$.

Проверка. Вещественные корни полинома:

$$-4.324358112, -0.2473416673, 0.3027275675, 2.716544138.$$

Простейшие численные способы решения уравнений.

Рассмотрим некоторую функцию $f(x)$.

Определение. Всякое число ξ обращающее функцию в нуль, т.е. такое, что $f(\xi) = 0$, называется корнем (нулем) функции или корнем уравнения

$$f(x) = 0. \quad (2.1)$$

Решить уравнение — значит найти все его корни, то есть те значения x , которые обращают уравнение в тождество.

Если уравнение достаточно сложно, то задача точного определения корней является в некоторых случаях *нерешаемой*. Поэтому ставится задача найти такое *приближенное значение* корня $x_{\text{пр}}$, которое отличается от точного значения корня x^* на величину, по модулю не превышающую указанной точности (малой положительной величины) ε , то есть

$$|x^* - x_{\text{пр}}| < \varepsilon$$

Величину ε также называют *допустимой ошибкой*, которую можно задать по своему усмотрению.

Приближенное вычисление корня, как правило, распадается на две задачи:

1 отделение корней, т.е. определение интервалов, в каждом из которых содержится только один корень уравнения;

2 уточнение корня, т.е. вычисление его с заданной степенью точности.

Метод половинного деления. Дихотомия.

Пусть функция $f(x)$ непрерывна на отрезке $[a, b]$ и имеет на его концах разные по знаку значения. Задача состоит в том, чтобы вычислить корень уравнения $f(x) = 0$, принадлежащий отрезку $[a, b]$ с заданной степенью точности ε , т.е. найти такое приближенное значение корня

$$|\xi - x_n| \leq \Delta x_n \leq \varepsilon.$$

Если x_0, x_1 - приближенные значения корня уравнения $f(x) = 0$ и выполняется условие

$$f(x_0) \cdot f(x_1) < 0,$$

то последующие приближения находятся по формуле

$$x_i = \frac{x_{i-1} + x_{i-2}}{2}$$

и вычисляется $f(x_i)$. Если $f(x_i) = 0$, то корень найден. В противном случае из отрезков выбирается тот, на концах которого $f(x)$ принимает значения разных знаков, и продлевается аналогичная операция. Процесс продолжается до получения требуемой точности.

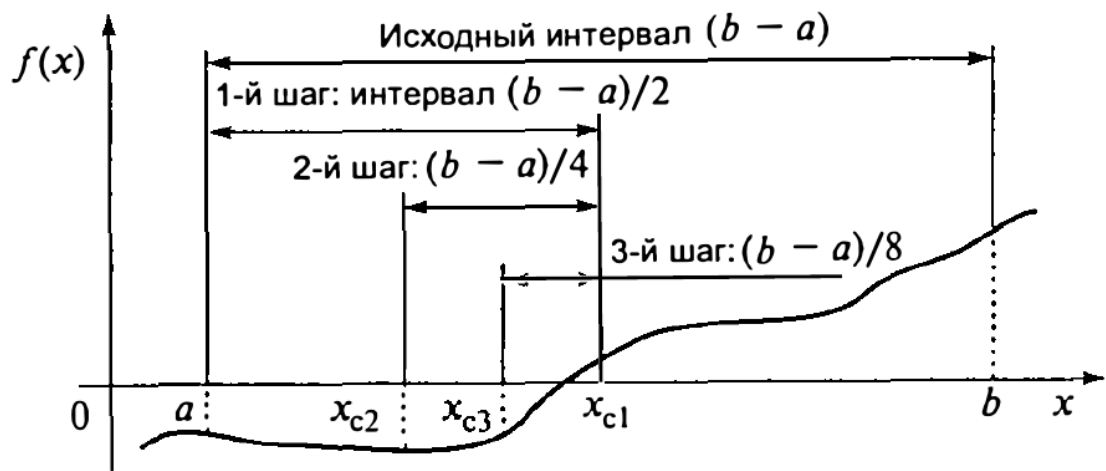
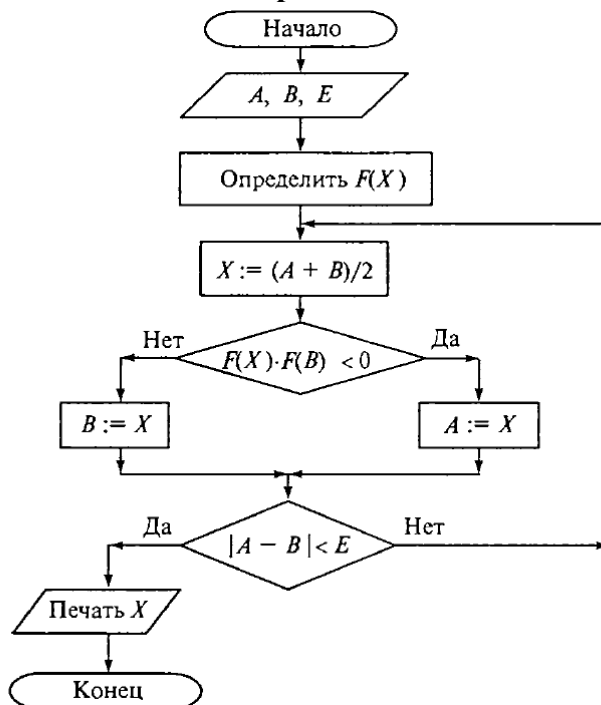


Схема алгоритма дихотомии

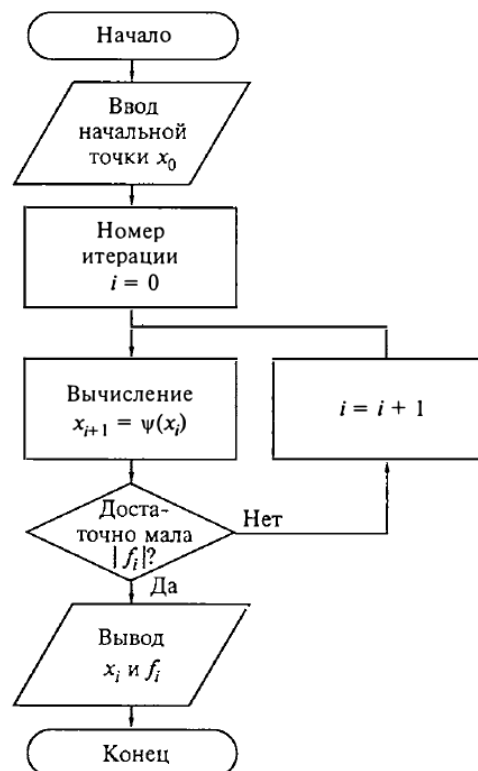


Метод простых итераций

Метод итерации — численный метод решения математических задач, используемый для приближённого решения алгебраических уравнений и систем. Суть метода заключается в нахождении по приближённому значению величины следующего приближения (являющегося более точным). Метод позволяет получить решение с заданной точностью в виде предела последовательности итераций. Характер сходимости и сам факт сходимости метода зависит от выбора начального приближения решения.

Функциональное уравнение может быть записано в виде

$$x = f(x)$$



Реализация на C++

```

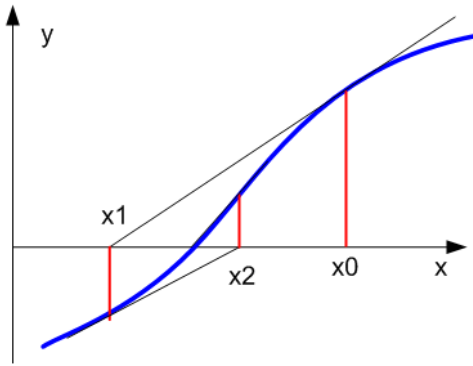
1  #define _USE_MATH_DEFINES
2  #include <iostream>
3  #include <cmath>
4  using namespace std;
5  double find(double x, double eps)
6  {
7      double rez; int iter = 0;
8      cout << "x0= " << x << " ";
9      do {
10         rez = x;
11         x = 1 / (sin(M_PI*x / 180));
12         iter++;
13     } while (fabs(rez - x) > eps && iter < 20000);
14     cout << iter << " iterations" << endl;
15     return x;
16 }
17 int main()
18 {
19     cout << find(7, 0.00001);
20     cin.get();
21     return 0;
22 }
  
```

Метод Ньютона (метод касательных)

Если известно начальное приближение x_0 корня уравнения $f(x)=0$, то последовательные приближения находят по формуле

$$x_i = x_{i-1} - \frac{f(x_{i-1})}{f'(x_{i-1})}$$

Графическая интерпретация метода касательных имеет вид



Метод секущих (метод хорд)

Если x_0, x_1 - приближенные значения корня уравнения $f(x) = 0$ и выполняется условие $f(a) \cdot f(b) < 0$

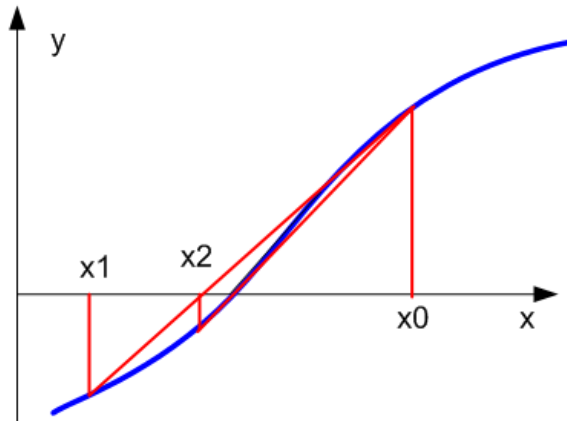
то последующие приближения находят по формуле

$$x_i = x_{i-1} - \frac{f(x_{i-1})}{f(x_{i-1}) - f(x_{i-2})} \cdot (x_{i-1} - x_{i-2})$$

Методом хорд называют также метод, при котором один из концов отрезка закреплен, т.е. вычисление приближения корня уравнения $f(x) = 0$ производят по формулам:

$$x_i = x_{i-1} - \frac{f(x_{i-1})}{f(x_{i-1}) - f(x_0)} \cdot (x_{i-1} - x_0)$$

Геометрическая интерпретация метода хорд:



Выводы:

По результатам лекции у студентов сформированы теоретические знания и практические навыки о приближенных методах поиска корней алгебраических многочленов.