# Библиотека численных методов StudLib для PascalABC.Net 3.2

Ростов-на-Дону 2017 Описывается состав и даются рекомендации по использованию библиотеки численных методов StudLib, реализованной в среде программирования PascalABC.NET 3.2.

Для школьников старших классов, учащихся колледжей и студентов младших курсов вузов.

## Содержание

Содержание	3
1. Введение	4
2. Система тестирования StudLibTest	5
3. Общая информация	6
3.1. Точность представления чисел типа real	6
4. Описание программ	
4.1. Нахождение корней нелинейных уравнений	8
4.1.1. Теория вопроса	8
4.1.2. Изоляция корней уравнения у(х)=0 на заданном	
интервале табличным методом (RootsIsolation)	9
4.1.3. Нахождение действительного нуля функции на	
интервале изоляции (Zeroin)	10
4.2. Статистическая обработка данных, заданных в таблично	M
виде	12
4.3. Интерполяция, дифференцирование и аппроксимация	
данных, заданных в табличном виде	13
4.3.1. Интерполяция табличной функции кубическим сплай	ном
4.4. Операции с полиномами	15
4.5. Линейная алгебра (операции с векторами и матрицами,	
решение систем линейных уравнений)	
4.6. Решение систем дифференциальных уравнений	
4.7. Вычисление определенных интегралов	
4.8. Поиск минимума функций	
4.9. Задачи оптимизации	20
Литература	21

### 1. Введение

StudLib — свободно распространяемая библиотека (далее - пакет) программ, реализованная в системе программирования PascalABC.NET 3.2 и поставляющаяся вместе с ней в исходном коде (файл StudLib.pas). Для работы с пакетом модуль StudLib.pas следует загрузить и откомпилировать.

В пакете находятся программы, реализующие различные численные методы, а также вспомогательные программы, сопутствующие типы данных и отдельные классы.

С помощью пакета StudLib можно решать задачи из следующих областей:

- нахождение корней нелинейных уравнений;
- статистическая обработка данных, заданных в табличном виде;
- интерполяция, дифференцирование и аппроксимация данных, заданных в табличном виде;
- операции с полиномами;
- линейная алгебра (операции с векторами и матрицами, решение систем линейных уравнений);
- решение систем дифференциальных уравнений;
- вычисление определенных интегралов;
- поиск минимума функций одного и многих переменных;
- задачи оптимизации.

Часть программ переведена в паскаль на уровне исходного текста из существующих пакетов прикладных программ, таких как SSPLIB (на языке Фортран) или опубликованных в литературе. В этом случае подробная ссылка на источник приведена в тексте программы. Другая часть написана автором на основе алгоритмов, приведенных в различных источниках и в этом случае ссылка на источник также дается в тексте программы.

### 2. Система тестирования StudLibTest

После установки или обновления PascalABC.NET 3.2 рекомендуется выполнить тестирование пакета при помощи модуля StudLibTest.pas.

Тестирование заключается в решении ряда контрольных заданий и сличении полученных результатов с эталонами. Проведение тестирования является хорошим подтверждением работоспособности установленной версии.

Каждый модуль пакета тестируется на наборе тестовых примеров и при непрохождении теста с помощью Assert выдается сообщение с указанием полученных и ожидаемых результатов, позволяющее локализовать место ошибки. Несмотря на то, что весь пакет тщательно тестируется, допускается возможность непрохождения тестов в программах, использующих случайные числа. В таких случаях полезно попытаться выполнить тестирование несколько раз, чтобы убедиться в наличии четкой ошибки.

В ходе тестирования по мере прохождения тестов программных единиц на монитор выводится протокол.

Набор тестовых заданий содержит достаточное количество примеров, ознакомление с которыми может оказаться полезным для лучшего понимания работы с пакетом.

### 3. Общая информация

#### 3.1. Точность представления чисел типа real

В PascalABC.NET тип real базируется на представлении данных System.Double платформы Microsoft .NET. Данное типа real занимает 8 байт при длине мантиссы 52 разряда, что обеспечивает точность не более 17 десятичных знаков.

PascalABC.NET предоставляет несколько констант платформы .NET, связанных с типом real:

- real.MinValue минимальное значение, примерно равное -1.7976931348623157E+308;
- real.MaxValue максимальное значение, примерно равное 1.7976931348623157E+308;
- real.Epsilon минимальное положительное число, отличное от нуля («машинная точность»), которое выводится с несколько странным значением 4.94065645841247E-324 (к этому мы еще вернемся ниже);
- NaN «Not a Number» («не число»), возникает при делении 0/0, вычислении функций с недопустимыми аргументами и т.п. Возникнув, имеет тенденцию распространяться на всю правую часть оператора присваивания, в связи с чем при программировании рекомендуется принимать меры к изоляции NaN при помощи проверки IsNaN(x), возвращающей true для x=NaN;
- real.NegativeInfinity «отрицательная бесконечность», возникающая при делении отрицательной величины на ноль. Проверяется при помощи IsNegativeInfinity(x);
- real.PositiveInfinity «положительная бесконечность», возникающая при делении положительной величины на ноль. Проверяется при помощи IsPositiveInfinity( $\mathbf{x}$ ).

Когда знак бесконечности не имеет значения, можно воспользоваться проверкой IsInfinity(x).

Вернемся к рассмотрению машинной точности. Практическое использование константы real. Epsilon приводит к «удивительным» (в нехорошем смысле этого слова) результатам, чем и объясняется решение отказаться использования этой константы при написании пакета StudLib.

В [1] предлагается считать точностью (машинным эпсилон) такую минимальную величину  $\epsilon$ , для которой  $1+\epsilon>1$ 

При попытке воспользоваться real. Epsilon были получены совершенно неудовлетворительные результаты, в частности,

1.0 + real.Epsilon = 1.0 + real.Epsilon\*1e100

Понятно, что это делает невозможными сравнения точности с величинами  $\epsilon, 2\epsilon, ... 100\epsilon$  и т.д, поэтому в программах машинная точность определяется следующим образом:

var eps:=1.0;

while eps+1.0>1.0 do eps\*=0.5;

В этом случае найденная машинная точность оказалась равной 1.11022302462516e-16 (7FFFFFFFFFFFFFF $_{16}$ ), что и ожидалось.

### 4. Описание программ

#### 4.1. Нахождение корней нелинейных уравнений

#### 4.1.1. Теория вопроса

Пусть задана некоторая функция y=F(x). Требуется отыскать одно или более значений x, для которых F(x)=0. В этом случае все такие x будут называться корнями уравнения F(x)=0.

Теория утверждает, что если  $x \in [a;b]$  и функция F(x) на [a;b] меняет знак ровно один раз, то внутри этого интервала найдется отрезок  $[\alpha;\beta]$  длины, не превышающей некоторого значения  $\varepsilon$ , на котором F(x) также меняет знак и с точностью  $\varepsilon$  этот интервал можно считать корнем уравнения F(x)=0. Отрезок [a;b] называется интервалом изоляции корня и далее предполагается, что F(a) и F(b) имеют разные знаки, либо F(a)=0,  $F(b)\neq 0$ , либо  $F(a)\neq 0$ , F(b)=0.

Почему вместо точного значения корня уравнения мы говорим о некотором интервале  $[\alpha; \beta]$  с длиной, не превышающей заданную точность  $\epsilon$ ? Все дело в дискретности (и вытекающей из этого точности) представления чисел типа real.

Решение задачи на практике состоит из нескольких шагов. На первом шаге определяются интервалы изоляции корней уравнения, а на последующих для каждого интервала изоляции с заданной точностью вычисляется очередной корень.

Одним из самых простых и надежных приемов отделения корня является табличный метод. Для совокупности равноотстоящих точек на оси x вычисляются значения y(x) до тех пор, пока не будет выявлен интервал изоляции.

Другой способ отделения корней основан на методе Монте-Карло. На некотором «разумном» интервале случайным образом заданных значений х вычисляются значения функции у(х) и запоминаются те точки  $x_0$ , в которых значение  $y(x_0)$  наиболее близко к нулю. Затем делается шаг, например, в сторону уменьшения х, т.е. полагаем  $x_1=x_0-h$ , и если значение функции  $y(x_1)$  также уменьшается, делается следующий шаг в этом же направлении, пока функция не изменит знак. Если при первоначальном шаге функция увеличила значение, то делаем шаг удвоенной длины в обратном направлении, приходя в точку  $x_1=x_0+h$  и ведем поиск в новом направлении. Это способ, несмотря на большую, чем предыдущий сложность, в некоторых случаях может быстрее приводить к нужному результату.

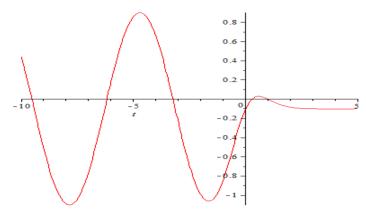
## 4.1.2. Изоляция корней уравнения y(x)=0 на заданном интервале табличным методом (RootsIsolation)

Может применяться для получения интервалов изоляции произвольного количества корней произвольной функции одной переменной. Заданный интервал просмотра [a;b] последовательно просматривается с шагом h. Если корень уравнения попадает на границу интервала b, интервал изоляции выбирается равным [b-h/2;b+h/2]. Правильный выбор шага h имеет важное значение.

Рассмотрим пример нахождения интервалов изоляции уравнения  $\frac{\sin(t)}{1+(e^t)^2}-0.1=0$ , график которого представлен далее.

Конечно, если имеется график, интервалы изоляции можно оценить по нему. Но в данном случае график представлен чтобы показать, как выбор слишком большого шага h приводит к ошибкам в решении.

Как видно из графика, при отрицательных значениях аргумента корни отстоят друг от друга примерно на 3, а при положительных - меньше чем на 1. Следовательно, разумно будет выбрать шаг h<1, например, 0.5.



Пусть интервал поиска корней составит [-10;5].

$$var f: real -> real: = t -> sin(t)/(1 + Sqr(Exp(t))) - 0.1;$$

$$var(a,b,h):=(-10,5,0.5);$$

Writeln(RootsIsolation(f,a,b,h));

Получаем решение:

$$[(-10,-9.5),(-6.5,-6),(-3.5,-3),(0,0.5),(1,1.5)]$$

Это правильный результат, потому что корни уравнения приблизительно равны -9.52495, -6.18307, -3.24191, 0.27789, 1.00272.

Попробуем задать шаг, который будет в данных условиях неприемлемым, например h=2.

Получаем решение:

[(-10,-8),(-8,-6),(-4,-2)] и мы потеряли два интервала изоляции.

Наконец, совсем большой шаг h=6 приводит к еще более катастрофическим результатам: [(-4,2)] — мы теряем четыре из пяти интервалов изоляции.

## 4.1.3. Нахождение действительного нуля функции на интервале изоляции (Zeroin)

Zeroin – один из лучших имеющихся машинных алгоритмов, сочетающих безотказность бисекции с асимптотической скоростью метода секущих для случая гладких функций [1]. В пакет включена

функция Zeroin, переведенная с фортрана в систему программирования PascalABC.NET 3.2.

Предполагается без проверки, что интервал изоляции корня определен, в противном случае пользоваться Zeroin некорректно.

Типичное обращение имеет вид:

var root:=Zeroin(a,b,f,tol);

Здесь a, b — интервал изоляции корня [a;b] функции f(x), a tol - величина интервала неопределенности решения.

Рассмотрим пример решения уравнения

Интервал изоляции корня находится на отрезке [2;3]. Значение tol положим равным  $10^{-12}$ .

Полная программа решения этого уравнения может выглядеть так:

uses StudLib;

### begin

Writeln(Zeroin(2,3,x->x\*(x\*x-2)-5,1e-12)); end.

4.2. Статистическая обработка данных, заданных в табличном виде

## 4.3. Интерполяция, дифференцирование и аппроксимация данных, заданных в табличном виде

### 4.3.1. Интерполяция табличной функции кубическим сплайном

Задача одномерной интерполяции набора п точек P(x,y) с вещественными координатами сводится к построению некоторой функции F(x), для которой  $F(x_i) = y_i$  для всех п точек и при этом в промежутках между точками функция принимает некие «разумные значения» [1].

Считается, что если функция F(x) гладкая и вычисленные по ней значения не превышают допустимой ошибки, задача имеет удовлетворительное решение.

Если набор точек P(x,y) не зашумлен ошибками, то интерполяция гладкой функцией уместна. В противном случае используются приёмы, нейтрализующие шум.

Конечно, можно попытаться провести через n точек полином степени n-1, но теория доказывает, что практически это оказывается очень плохим решением для n>10.

Математики обожают, когда функция может быть дважды дифференцируема и при этом не выродится в ноль или иную константу, поэтому минимальная степень интерполяционного полинома равна трем и он будет проходить через четыре исходные точки. Кубический полином — это самая гладкая функция, обладающая необходимыми для интерполяции свойствами. Но точек-то обычно куда больше, чем четыре...

С другой стороны, с древних времен известен чертежный инструмент, называемый лекало. Он позволяет гладко соединить множество точек, нанесенных на плоскость. Суть используемого приема в том, чтобы соединять точки линией по две-три, постепенно перемещая лекало вдоль заданных точек. Немецкие чертежники в

особо важных случаях вместо лекал использовали тонкие металлические рейки, называемые «сплайн».

«Скользящие» кубические полиномы также получили название кубических сплайн-функций или просто сплайнов.

Поскольку сплайн – это кубический полином, т.е.

$$y = F(x) = ax^3 + bx^2 + Cx + d$$
,  $y' = F'(x) = 3ax^2 + 2bx + c$ ,  $y'' = F''(x) = 6ax + 2b$ , то можно легко найти первую и вторую производную от таблично заданной функции.

В пакете имеется класс *Spline*, позволяющий выполнить интерполяцию кубическим сплайном. Он является результатом переработки фортран-программ SPLINE и SEVAL [1].

Вспомогательный класс *Point* реализует точку с координатами х,у типа real. Класс *Spline* в своем свойстве Р хранит вектор координат исходных точек (узлов интерполяции) класса *Point*.

Можно рекомендовать следующий порядок проведения интерполяции

- создать вектор исходных точек, например, следующим образом: var f:=x->(3\*x-8)/(8\*x-4.1);
- $var\ pt:=Partition(1.0,10.0,18).Select(x->new\ Point(x,f(x))).ToArray;$
- создать объект класса *Spline*, при этом конструктор автоматически вызовет метод MakeSpline, вычисляющий коэффициенты сплайна: var Sp:=new Spline(pt);
- для получения значения сплайна в нужной точке х использовать метод Value:

var r:=Sp.Value(x);

Метод Diff возвращает кортеж из первой и второй производных в указанной точке:

$$var(d1,d2):=Sp.Diff(x);$$

### 4.4. Операции с полиномами

4.5. Линейная алгебра (операции с векторами и матрицами, решение систем линейных уравнений)

### 4.6. Решение систем дифференциальных уравнений

### 4.7. Вычисление определенных интегралов

### 4.8. Поиск минимума функций

### 4.9. Задачи оптимизации

### Литература

- 1. Дж. Форсайт, М. Малькольм, К. Моулер. Машинные методы математических вычислений. Пер. с англ. М.: Мир, 1980.
- 2. Мудров А.Е. Численные методы для ПЭВМ на языках Бейсик, Фортран и Паскаль. Томск: МП «РАСКО», 1991.
- 3. Шуп Т. Решение инженерных задач на ЭВМ: Практическое руководство. Пер. с англ. М.: Мир, 1982.