

Лекция 15. Процедуры в языке Delphi (продолжение 3)

Области видимости. Локальные и глобальные описания

Еще одной важной деталью, касающейся использования подпрограмм, является видимость переменных. Само понятие видимости подразумевает под собой тот факт, что переменная/константа/тип/процедура, объявленная в одном месте программы может быть доступна, или наоборот, недоступна, в другом.

Все описания **внутри** кода программы, подпрограммы или модуля доступны **ниже** своего описания **в коде этой же** программы, подпрограммы или модуля, в том числе **в подпрограммах**, описанных **ниже** по коду **в коде этой же** программы, подпрограммы или модуля. Описания, сделанные **вне** процедуры, но доступные в ней, являются **глобальными** для этой процедуры.

Но все описания констант/типов/переменных/процедур **внутри** процедуры (они так и называются – **локальными**) доступны только **внутри** этой процедуры с момента описания, но не в программе ее вызывающей и не программе/подпрограмме/модуле, содержащем ее описание. Все описания из раздела *Interface* (и только лишь этого раздела) модуля доступны в программе или другом модуле, с момента подключения (*uses*) к ним этого модуля.

В **разных** областях видимости могут существовать **одинаковые** имена. Например, две переменные с одним и тем же именем. Разумеется, компилятор еще на стадии проверки синтаксиса не допустит, чтобы в программе были объявлены одноименные переменные в рамках одной области видимости (скажем, 2 глобальных переменных *X*, или 2 локальных переменных *X* в одной и той же подпрограмме). Речь в данном случае идет о том, что произойдет, если в одной и той же подпрограмме будет 2 переменных *X*, одна – глобальная, а другая – локальная. В таком случае в действие вступает правило близости, т.е. какая переменная описана ближе (локальнее) к месту использования в коде, та и есть верная. Применительно к подпрограмме ближней оказывается **локальная** переменная *X*, и именно она будет задействована **внутри** подпрограммы.

```

Program GlobLocal;
{$AppType CONSOLE}

Uses Unit1; //см.код этого модуля ниже, там тоже есть X

var
  X: integer;

Procedure Proc1;
Var X: integer;
begin
  X := 12; // Здесь значение будет присвоено локальной переменной X
  GlobLocal.X := 13; // Так можно обратиться к глобальной
                    // (с префиксом имени программы
  Unit1.X := 14;    // или модуля)

  Writeln('X=', X); //12
end;

begin
  X := 11; // Здесь значение будет присвоено глобальной переменной X
          // из данной программы GlobLocal
  Writeln('X=', X); //11

```

```

Proc1;
Writeln('X=', X); //13

Writeln('X=', Unit1.X); //14    X из подключенного модуля Unit1
Unit1.X :=15;

end.

```

```

Unit Unit1;
Interface

Var X: integer;

Implementation

Initialization
  X:= 5;
Finalization
  Writeln('X=', X); //15
  Readln
End.

```

Как видно из примера, хотя глобальная переменная перекрыта локальной с тем же именем, но к глобальной переменной тоже можно получить доступ, указав имя программы/модуля, в котором она описана, в качестве префикса, но по умолчанию, обращение идет к локальной переменной.

Что касается видимости подпрограмм, то она определяется аналогичным образом: подпрограммы, объявленные в самой программе, видны всюду ниже по коду в этой программе. Те же подпрограммы, которые объявлены внутри процедуры или функции, доступны только внутри нее:

```

Program ProjLocal;

Procedure Proc1;
  Procedure SubProc;
  begin
  end;
begin
  SubProc; // Верно. Вложенная процедура здесь видна
end;

begin
  Proc1; // Верно
  SubProc; // Ошибка! Процедура SubProc недоступна за пределами Proc1
end.

```

В том случае, когда имена встроенной и некой глобальной процедуры совпадают, то, по аналогии с переменными, в области видимости встроенной процедуры, именно она и будет выполнена.

Процедурный тип

В некоторых случаях целесообразно имя одной процедуры/функции сделать параметром другой процедуры/функции, для описания типа такого параметра и создается процедурный тип. В таком параметре нет необходимости при вызове одной конкретной процедуры/функции из другой, в отличие от случая, когда вызывать необходимо будет разные, но однотипные, процедуры/функции.

Допустим, для заданного одномерного вещественного массива A , состоящего из N элементов, надо найти три суммы:

$$a) \sum_{i=1}^N A_i \sin A_i$$

$$б) \sum_{i=1}^N \sqrt[3]{|A_i|+1}$$

$$в) \sum_{i=1}^N A_i^2$$

Для вычисления каждой напомним процедуры.

```

program Project1;
{$APPTYPE CONSOLE}
const nmax = 20;
type mas = array [1..nmax] of real; // этот тип необходим для
                                     // использования массива как параметра процедур
procedure procl(const a: mas; const n: byte; out sum: real);
var i: byte;
begin
  sum:=0;
  for i:=1 to n do sum:=sum+a[i]*sin(a[i]);
end;
procedure proc2(const a: mas; const n: byte; out sum: real);
var i: byte;
begin
  sum:=0;
  for i:=1 to n do sum:=sum+exp(1/3*ln(abs(a[i])+1));
end;
procedure proc3(const a: mas; const n: byte; out sum: real);
var i: byte;
begin
  sum:=0;
  for i:=1 to n do sum:=sum+sqr(a[i]);
end;
var A: mas; N,i:byte; s1,s2,s3: real;
begin
  //ввод длины массива и ввод/вывод элементов массива
  repeat
    write('N(1..',nmax,')=?'); readln(N);
  until (N>0) and (N<=nmax);
  writeln('A(',N,'):');
  for i:=1 to N do read(A[i]);
  readln;
  writeln('Vy zadali massiv A(',N,'):');
  for i:=1 to N do write(' ',A[i]:5:1);
  writeln;
  // поиск трех сумм тремя процедурами
  procl(a,n,s1); proc2(a,n,s2); proc3(a,n,s3);
  // вывод результатов
  writeln('Summy a)', s1:5:2, ' b)', s2:5:2, ' c)', s3:5:2);
  write('Press Enter...':75); readln;
end.

```

Единственное, чем отличаются эти три процедуры – это функция, применяемая к A_i для вычисления очередного слагаемого. Сделаем эту функцию параметром одной общей для всех трех функций процедуры. Для этого следует определить еще один тип – **процедурный**. Назовем его *func*. Этому типу должны соответствовать все три функции:

```

program Project2;
{$APPTYPE CONSOLE}
const nmax=20;
type
  mas = array [1..nmax] of real;
  func = function (x: real):real; //процедурный тип выглядит как
                                     // заголовок процедуры/функции без имени
function f1(x: real):real; // три разных функции
begin
  f1:=x*sin(x);
end;
function f2(x: real):real;
begin
  f2:=exp(1/3*ln(abs(x)+1));
end;
function f3(x: real):real;
begin
  f3:=sqr(x);
end;
  // одна общая процедура с параметром процедурного типа:
procedure proc(const a: mas; const n: byte; f: func; out sum: real);
var i: byte;
begin
  sum:=0;
  for i:=1 to n do
    sum:=sum+f(a[i]);
end;

var  A: mas;  N,i:byte;  s1,s2,s3: real;
begin
  //ввод длины массива и ввод/вывод элементов массива
  repeat
    write('N(1..' ,nmax,')=? '); readln(N);
  until (N>0) and (N<=nmax);
  writeln('A(' ,N,') : ');
  for i:=1 to N do
    read(A[i]);
  readln;
  writeln('Vy zadali massiv A(' ,N,') : ');
  for i:=1 to N do
    write(' ',A[i]:5:1);
  writeln;
  // поиск трех разных сумм одной процедурой (три вызова):
  proc(a,n, f1, s1);  proc(a,n, f2, s2);  proc(a,n, f3, s3);

  // вывод результатов
  writeln('Summy a)', s1:5:2, ' b)', s2:5:2, ' c)', s3:5:2);
  write('Press Enter...':75); readln;
end.

```

Сейчас в *Delphi* дальняя модель памяти используется по умолчанию, но в более ранних версиях и в *Turbo* и *Borland Pascal* после заголовков следует написать far; для правильного формирования адреса этих функций в целях использования в качестве параметра другой процедуры/функции. Либо описания функций надо сделать между директивами компилятору `{$F+}` и `{$F-}`.

Теперь одна процедура в зависимости от переданного ей имени функции находит разные суммы вида $\sum_{i=1}^N f(A_i)$

а) $f_1(x) = x \sin(x)$

б) $f_2(x) = \sqrt[3]{|x|+1}$

в) $f_3(x) = x^2$

Соглашения о вызовах

В разных языках, и даже внутри одного языка, могут использоваться разные стандарты вызова процедур (общего вида и функций), передачи параметров и завершения работы процедур. При вызове процедуры надо вычислить в определенном порядке и разместить в памяти (регистры и стек вызовов) значения всех параметров процедуры и передать управление в процедуру. В том же стеке будет выделена память для локальных переменных, таким образом в языках высокого уровня создаются переменные, существующие только во время работы процедуры. При завершении работы процедуры, использованную процедурой память (в стеке вызовов, и сегментные регистры процессора и ESP с EBP) надо освободить, и вернуть управление вызывающей программе, используя адрес возврата, хранимый в том же стеке. Возвращаемое функцией значение обычно хранится в регистре *EAX*, либо, если слишком велико для размещения в регистре, то оно размещается на вершине стека, а значение в регистре *EAX* будет указывать на него.

Вот неполный перечень соглашений о вызовах:

Стандарт	Порядок вычисления параметров, и их размещение	Освобождает стек
<i>registr</i> (по умолчанию в <i>Pascal</i> и <i>Delphi</i>), частный случай «быстрого вызова» <i>fastcall</i> , не имеющего единого межъязыкового стандарта	Слева направо, но первые три параметра <i>по возможности</i> в регистрах <i>EAX, EDX, ECX</i> , из остальных последний в вершине стека	Сама подпрограмма
<i>pascal</i> (используется в <i>Pascal</i> и <i>Delphi</i>)	Слева направо, последний параметр в вершине стека В <i>Delphi</i> в функциях <i>неявно</i> добавляется первый параметр <i>Result</i> для возврата результата функции, что позволяет делать результатом функции значения не только простого типа (как в <i>Pascal</i>).	Сама подпрограмма
<i>stdcall</i> (<i>Standart Call</i> , используется для вызова функций <i>WinAPI</i> (<i>Windows Application Programming Interfaces</i>), хранящихся в <i>dll</i> -файлах)	Справа налево, первый параметр в вершине стека	Сама подпрограмма
<i>cdecl</i> (<i>C-Declaration</i> , вызов в языке Си)	Справа налево, первый параметр в вершине стека	Вызывающая программа

Когда надо указывать/учитывать используемый стандарт?

1) При создании *dll*-файла, чтобы его можно было использовать в программе, написанной на другом языке;

2) При импортировании процедур/функций из *dll*-файла, например, для смены кодовой страницы при работе с консолью из «ядра *Windows*» были вытащены две функции с указанием стандарта *stdcall*;

3) При размещении вызовов функций в списке фактических параметров при вызове другой процедуры/функции. Например, как вы думаете, в каком порядке будут выведены 5 чисел первыми шестью вызовами (процедуры отличаются только используемым стандартом)? Как изменится *i* в результате последних трёх вызовов?

```

program ProjCall;
{$APPTYPE CONSOLE}

Function F(k: integer):integer;
begin
  writeln(k);
  F:=k
end;

Procedure P1(a,b,c,d,e:integer); register;
begin
  writeln('Ok');
end;
Procedure P2(a,b,c,d,e:integer); pascal;
begin
  writeln('Ok');
end;
Procedure P3(a,b,c,d,e:integer); stdcall;
begin
  writeln('Ok');
end;
Procedure P4(a,b,c,d,e:integer); cdecl;
begin
  writeln('Ok');
end;
Procedure P5(a,b,c,d,e:integer); // по умолчанию
begin
  writeln('Ok');
end;

Function F2(var i: integer; j: integer):integer;
begin
  writeln('i=',i, ' j=',j, ' i+j=', i+j);
  if i mod 2 = 0 then i:=i+j
  else i:=i*j;
  F2:=i
end;

var i: integer;
begin
  P1(F(1),F(2),F(3),F(4),F(5)); //register 45321
  P2(F(1),F(2),F(3),F(4),F(5)); //pascal 12345
  P3(F(1),F(2),F(3),F(4),F(5)); //stdcall 54321
  P4(F(1),F(2),F(3),F(4),F(5)); //cdecl 54321
  P5(F(1),F(2),F(3),F(4),F(5)); // 45321 = register
  Writeln('Writeln: ',F(1),F(2),F(3),F(4),F(5), 'Ok');//12345

  i:=1;
  P1(F2(i,1),F2(i,2),F2(i,3),F2(i,4),F2(i,5)); //register
  writeln('Result1 i=',i); // 55=(1*4+5)*3*2+1
  i:=1;
  P2(F2(i,1),F2(i,2),F2(i,3),F2(i,4),F2(i,5)); //pascal
  writeln('Result2 i=',i); // 25=(1*1*2+3)*4+5
  i:=1;
  P3(F2(i,1),F2(i,2),F2(i,3),F2(i,4),F2(i,5)); //stdcall
  writeln('Result3 i=',i); // 47=(1*5*4+3)*2+1

  Write('Press ENTER'); readln;
end.

```

Нисходящее и восходящее тестирование программ

Подготовка тестов обычно идет параллельно восходящей/нисходящей разработке программы. При нисходящей разработке алгоритм большинства подпрограмм заменяется **заглушками** (простейший код для имитации ее работы), которые постепенно (по мере их разработки и тестирования уже написанной программы) заменяются реальным алгоритмом. Примеры оформления заглушек в виде процедур – на следующей странице. Программа тестируется так, как будто уже целиком закодирована, при этом текст заглушек должен меняться так, чтобы присваиваемые в нем результаты соответствовали проводимому тесту. Например, если в ниже рассмотренном примере заменить строку

```
writeln('Процент точек = ',p:5:1);
```

на

```
if p=0 then writeln ('Нет точек, в указанной области. p=0.0%')
else writeln('Процент точек = ',p:5:1);
```

то в заглушке для проверки двух альтернативных решений нужны значения как минимум для двух тестов, но все кроме одного должны быть закомментированы (не доступны) в каждый момент времени:

<pre>{заглушка для теста 1} p:=20; sa:= 5.867; {заглушка для теста 4 с p=0 и max(sa)} //p:=0; sa:= 14.142;</pre>	<pre>testN := 1; {выбор теста по номеру} case testN of 1: begin p:=20; sa:= 5.867; end; 4: begin p:=0; sa:= 14.142; end; End;</pre>
--	---

После замены очередной заглушки реальным алгоритмом выполнения подзадачи, вся программа вновь тестируется с помощью всего набора тестов для всей программы, и также для этой конкретной подпрограммы могут быть созданы отдельные тесты для всесторонней проверки ее работы на разных наборах входных и выходных данных, которые в масштабах всей программы могут быть промежуточными.

При восходящей разработке сначала создается код подпрограмм, для тестирования которых пишутся отдельные программы – **драйвера**, в каждой из которых выполняется ввод исходных данных, необходимых для проверки алгоритма конкретной подпрограммы, а после ее выполнения выводятся полученные результаты. Затем отлаженные части собираются вместе для создания алгоритма выполнения всей задачи, и тестируется общая логика работы программы.

Нисходящее тестирование (и разработка)	Восходящее тестирование (и разработка)
<p>Достоинства: + Сначала разрабатывается, кодируется и тестируется логика основной программы (с <i>заглушками</i>), и программа сразу готова к демонстрации.</p>	<p>Достоинства: + Подпрограммы тестируются отдельно вне основного кода программы (с помощью <i>драйверов</i>) и без посредников.</p>
<p>Недостатки: – Тестирование подпрограмм выполняется не «напрямую» хотя и сразу «на своем месте», а значит, для ее тестирования, надо создать такой набор исходных данных для всей программы, чтобы до тестируемой подпрограммы они дошли в нужном виде. Программа постепенно растет и усложняется, усложняя и процесс создания тестов.</p>	<p>Недостатки: – Для тестирования приходится писать «лишний код» (драйвера), который не войдет в окончательный состав кода программы. – Программа не готова для демонстрации, тестирования и отладки как единое целое пока полностью не собрана, что выполняется в самом конце.</p>

Как и разработку, тестирование можно выполнять смешанным способом (метод «сэндвича»), что позволяет сочетать достоинства, убрав часть недостатков.

Заглушки на примере программы из Лабораторной работы №2:

Программа №1 без процедур, но с заглушкой	Программа №2 с процедурой-заглушкой
<pre> program points1; {\$APPTYPE CONSOLE} const nmax=20; {верхняя граница массива} var n, i: integer; r, p, sa: real; x, y: array [1..nmax] of real; {описания других промежуточных данных} begin {A0.1 - ввод-вывод входных данных} writeln(' ':9, 'Точки'); writeln('Кол-во точек n:'); readln(n); writeln('Критич.удаление r:'); readln(r); writeln('Абсциссы и ординаты:'); for i:=1 to n do readln(x[i], y[i]); for i:=1 to 20 do writeln; {рзделение} writeln('Количество точек =', n:3); writeln('Критич.удаление = ', r:5:1); writeln('Абсциссы и ординаты: '); for i:=1 to n do writeln(' ':5,x[i]:5:1,' ':8,y[i]:5:1); {A0.2 - обработка} {заглушка для теста 1} p:=20; sa:= 5.867; {A0.3 - вывод результатов} writeln('Процент точек = ',p:5:1); writeln('Среднее удаление = ',sa:6:3); write('Press Enter...'); readln; end. </pre>	<pre> program points2; {\$APPTYPE CONSOLE} const nmax=20; {верхняя граница массива} type mas = array [1..nmax] of real; //----- procedure A02(const n: integer; var x,y: mas; const r: real; out p, sa: real); {var описание промежуточных данных} begin {заглушка для теста 1} p:=20; sa:= 5.867; end; //----- var n, i: integer; r, p, sa: real; x, y: mas; begin {A0.1 - ввод-вывод входных данных} writeln(' ':9, 'Точки'); writeln('Кол-во точек n:'); readln(n); writeln('Критич.удаление r:'); readln(r); writeln('Абсциссы и ординаты:'); for i:=1 to n do readln(x[i], y[i]); for i:=1 to 20 do writeln; {рзделение} writeln('Количество точек =', n:3); writeln('Критич.удаление = ', r:5:1); writeln('Абсциссы и ординаты: '); for i:=1 to n do writeln(' ':5,x[i]:5:1,' ':8,y[i]:5:1); {A0.2 - обработка: вызов процедуры} A02(n, x, y, r, p, sa); {A0.3 - вывод результатов} writeln('Процент точек = ',p:5:1); writeln('Среднее удаление = ',sa:6:3); write('Press Enter...'); readln; end. </pre>
Программа №3 с процедурой-заглушкой, находящейся в отдельном модуле	
Главная программа	Модуль
<pre> program points3; {\$APPTYPE CONSOLE} Uses UnPoints; Var n, i: integer; r, p, sa: real; x, y: mas; begin {A0.1 - ввод-вывод входных данных} writeln(' ':9, 'Точки'); writeln('Кол-во точек n:'); readln(n); writeln('Критич.удаление r:'); readln(r); writeln('Абсциссы и ординаты:'); for i:=1 to n do readln(x[i], y[i]); for i:=1 to 20 do writeln; {рзделение} writeln('Количество точек =', n:3); writeln('Критич.удаление = ', r:5:1); writeln('Абсциссы и ординаты: '); for i:=1 to n do writeln(' ':5,x[i]:5:1,' ':8,y[i]:5:1); {A0.2 - обработка . Вызов процедуры} A02(n, x, y, r, p, sa); {A0.3 - вывод результатов} writeln('Процент точек = ',p:5:1); writeln('Среднее удаление = ',sa:6:3); write('Press Enter...'); readln; end. </pre>	<pre> unit UnPoints; Interface const nmax=20; {верхняя граница массива} type mas = array [1..nmax] of real; procedure A02(const n: integer; var x,y: mas; const r: real; out p, sa: real); Implementation procedure A02(const n: integer; var x,y: mas; const r: real; out p, sa: real); {var описание промежуточных данных} begin {заглушка для теста 1} p:=20; sa:= 5.867; end; end. </pre>

Нисходящую разработку и составление тестов можно увидеть в примере выполнения Типового расчета.