

# Программирование в системе *Mathematica*.

## Операторы, функции, процедуры

### Основы программирования

- Методы программирования
- Образцы (patterns) и их применение
- Функции пользователя
- Функции FixedPoint и Catch
- Реализация рекурсивных и рекуррентных алгоритмов
- Использование процедур
- Организация циклов

### Методы программирования

Такие мощные системы, как Mathematica, предназначены, в основном, для решения математических задач без их программирования большинством пользователей. Однако это вовсе не означает, что Mathematica не является языком (или системой) программирования и не позволяет при необходимости программировать решение простых или сложных задач, для которых имеющихся встроенных функций и даже пакетов расширений оказывается недостаточно или которые требуют для реализации своих алгоритмов применения типовых программных средств, присущих обычным языкам программирования. Все обстоит совсем иначе.

Фактически, основой системы Mathematica является *проблемно-ориентированный* на математические расчеты язык программирования сверхвысокого уровня. По своим возможностям этот язык намного превосходит обычные универсальные языки программирования, такие как Фортран, Бейсик, Паскаль или С.

Важно подчеркнуть, что здесь речь идет о языке *программирования* системы Mathematica, а не о языке реализации самой системы. Языком *реализации* является универсальный язык программирования C++, показавший свою высокую эффективность в качестве языка системного программирования.

Как и всякий язык программирования, входной язык системы Mathematica содержит *операторы, функции и управляющие структуры*. Основные операторы и функции этого языка и относящиеся к ним опции мы фактически уже рассмотрели. Набор описанных ранее типовых операторов и функций характерен для большинства современных языков программирования. Мощь системы Mathematica как средства программирования решения математических задач обусловлена необычно большим (в сравнении с обычными языками программирования) набором функций, среди которых немало таких, которые реализуют сложные и практически полезные

математические преобразования и современные вычислительные методы (как численные, так и аналитические).

Число этих функций только в ядре и библиотеках приближается к тысяче. Среди них такие операции, как символьное и численное дифференцирование и интегрирование, вычисление пределов функций, вычисление специальных математических функций и т. д. — словом, реализации именно тех средств, для создания которых на обычных языках программирования приходится составлять отдельные, подчас довольно сложные программы. Почти столько же новых функций (или модернизированных старых) содержат пакеты расширения (Add-on Packages).

Язык программирования системы Mathematica трудно отнести к какому-либо конкретному типу. Можно разве что сказать, что он является типичным *интерпретатором* и не предназначен для создания исполняемых файлов. Впрочем, для отдельных выражений этот язык может осуществлять *компиляцию* с помощью функции Compile, что полезно при необходимости увеличения скорости счета.

Этот язык вобрал в себя лучшие средства ряда поколений языков программирования, таких как Бейсик, Фортран, Паскаль и С. Благодаря этому он позволяет легко реализовывать все известные типы (концепции) программирования: функциональное, структурное, объектно-ориентированное, математическое, логическое, рекурсивное и т. д. К примеру, вычисление таких функций, как факториал, в Mathematica можно запрограммировать в виде функции пользователя целым рядом способов:

```
f[n_] =n!
```

```
f[n_] =Gamma[n-1]
```

```
f [n_] =n*f [n-1] ;f [0]=1;f [1]=1;
```

```
f[n_] =Product[i/i,n]
```

```
f [n_] =Module[t=1,Do[t=t*i,i,n] ;t]
```

```
f [n_] =Module [ { t=1 } , For [ i=1 , i<=n , i++ , t*=i ] ; t]
```

```
f[n_] =Fold [Times,1, Range [n] ]
```

Все их можно проверить с помощью следующего теста:

```
{f[0],f[1],f[5],f[10]}
```

```
{1, 1, 120, 3628800}
```

Как отмечалось, внутреннее представление всех вычислений базируется на применении полных форм выражений, представленных функциями. И вообще, функциям в системе Mathematica принадлежит решающая роль. Таким образом, Mathematica, фактически, изначально реализует

*функциональный* метод программирования — один из самых эффективных и надежных. А обилие логических операторов и функций позволяет полноценно реализовать и *логический* метод программирования. Множество операций преобразования выражений и функций позволяют осуществлять программирование на основе *правил преобразования*.

Надо также отметить, что язык системы позволяет разбивать программы на отдельные модули (блоки) и хранить эти модули в тексте документа или на диске. Возможно создание полностью самостоятельных блоков — именованных процедур и функций с локальными переменными. Все это наряду с типовыми управляющими структурами позволяет реализовать *структурное* и *модульное* программирование.

Столь же естественно язык системы реализует *объектно-ориентированное* программирование. Оно базируется прежде всего на обобщенном понятии объекта и возможности создания множества связанных друг с другом объектов. В системе Mathematica каждая ячейка документа является объектом и порождается другими, предшествующими объектами. При этом содержанием объектов могут быть математические выражения, входные и выходные данные, графики и рисунки, звуки и т. д.

С понятием объекта тесно связаны три основных свойства, перечисленные ниже:

- *инкапсуляция* — объединение в одном объекте как данных, так и методов их обработки;
- *наследование* — означает, что каждый объект, производный от других объектов, наследует их свойства;
- *полиформизм* — свойство, позволяющее передать ряду объектов сообщение, которое будет обрабатываться каждым объектом в соответствии с его индивидуальными особенностями.

Приведенный ниже пример объектно-ориентированного программирования дает три определения, ассоциированные с объектом *h*:

```
h/ : h [x_] +h [y_] :=hplus [x , y]
```

```
h/ : p[h[x_] , x] :=hp [x]
```

```
h/ : f_[h[x_] ] :=fh [f , x]
```

В принципе, язык программирования системы Mathematica специально создан для реализации любого из перечисленных подходов к программированию, а также ряда других — например, *рекуррентного* программирования, при котором очередной шаг вычислений базируется на данных, полученных на предыдущих шагах. Наглядным примером этого может служить вычисление факториала рекуррентным методом. Возможно также создание *рекурсивных* функций (с обращением к самим себе) и, соответственно, использование рекурсивного программирования. Оно, кстати, играет большую роль в осуществлении символьных преобразований.

Средства языка Mathematica позволяют осуществить и *визуально-ориентированное* программирование. Его смысл заключается в автоматической генерации программных модулей путем визуального выбора интуитивно понятного объекта — чаще всего путем щелчка на кнопке. Mathematica позволяет создавать палитры и панели с различными кнопками, позволяющими управлять программой или вводить новые программные объекты. Однако визуально-ориентированное программирование не является основным. В основном оно ориентировано на создание палитр пользователя с нужными ему функциями.

## Образцы и их применение

*Образцы* (patterns) в системе Mathematica служат для задания выражений различных классов и придания переменным особых свойств, необходимых для создания специальных программных конструкций, таких как функции пользователя и процедуры. Это необычайно гибкое и мощное средство обобщенного представления математических выражений, используемое при любом подходе к программированию.

Признаком образца являются знаки подчеркивания «\_» (от одного до трех). Они обычно выглядят слитно, так что надо внимательно следить за общей длиной символов образцов. Наиболее распространенное применение образцов — указание на локальный характер переменных при задании функций пользователя. Например, функция

```
fsc[x_,y_] := x * Sin[y] + y * Cos[x] + z
```

в списке параметров содержит два образца,  $x_$  и  $y_$ . В правой части этого выражения переменные  $x$  и  $y$ , связанные с образцами  $x_$  и  $y_$ , становятся *локальными* переменными, тогда как переменная  $z$  будет *глобальной* переменной. Обратите особое внимание на то, что символы образцов используются только в списках параметров — в правой части выражений они уже не применяются.

Образцами можно задавать некоторые общие свойства функций. Например, запись

```
f[x_,x_] := p[x]
```

означает, что функция  $f$  двух идентичных аргументов становится тождественной функции  $p[x]$ . Следовательно, вызов функции

```
f[a,a] + f[a,b]
```

даст выход в виде

```
f[a,b] + p[a]
```

а при вызове

```
f[a^2- 1, a^2- 1]
```

будет получен результат

$p[-1 + a^2]$

Примеры применения образцов для задания функции вычисления факториала приводились выше. В образце можно указывать его тип данных:

- `x_Integer` — образец целочисленный;
- `x_Real` — образец с действительным значением;
- `x_Complex` — образец с комплексным значением;
- `x_h` — образец с заголовком `h` (от слова *head* — голова).

Задание типов данных с помощью образцов делает программы более строгими и наглядными и позволяет избежать ошибок, связанных с несоответствием типов.

В системе Mathematica используются следующие типы образцов.

| <b>Обозначение</b>                     | <b>Назначение образца</b>   |
|--|---|
| -                                      | Любое выражение   |
| <code>x_</code>                        | Любое выражение, представленное именем <code>x</code>   |
| <code>:: pattern</code>                | Образец, представленный именем <code>x</code>   |
| <code>pattern ? test</code>            | Возвращает <code>True</code> , когда <code>test</code> применен к значению образца              |
| <code>_h</code>                        | Любое выражение с заголовком <code>h</code>   |
| <code>x_h</code>                       | Любое выражение с заголовком <code>h</code> , представленное именем <code>x</code>              |
| -                                      | Любая последовательность с одним и более выражений  |
| -                                      | Любая последовательность с нулем или более выражений  |
| <code>:x_&lt; ИЛИ x__</code>           | Последовательности выражений, представленные именем <code>x</code>                              |
| <code>_h</code> или <code>h__</code>   | Последовательности выражений, каждое с заголовком <code>h</code>                                |
| <code>x_h</code> или <code>x__h</code> | Последовательности выражений с заголовком <code>h</code> , представленные именем <code>x</code> |
| <code>x_ :v</code>                     | Выражение с определенным значением <code>v</code>   |
| <code>x_h:v</code>                     | Выражение с заголовком <code>h</code> и определенным значением <code>v</code>                   |
| <code>x_.</code>                       | Выражение с глобально заданным значением по умолчанию   |
| <code>Optional [x h]</code>            | Выражение с заголовком <code>h</code> и с глобально заданным значением по умолчанию             |
| <code>Pattern. .</code>                | Образец, повторяемый один или более раз   |
| <code>Pattern. . .</code>              | Образец, повторяемый ноль или более раз   |

Еще раз отметим, что символ «\_» в образцах может иметь одинарную, двойную или тройную длину. Надо следить за правильностью его применения, поскольку эти варианты различаются по смыслу. Образцы широко применяются при задании функций пользователя и в пакетах расширения системы.

## Функции пользователя

Понятие функции ассоциируется с обязательным возвратом некоторого значения в ответ на обращение к функции по ее имени с указанием аргументов (параметров) в квадратных скобках. Возврат функциями некоторых значений позволяет применять их наряду с операторами для составления математических выражений.

Функции подразделяются на встроенные в ядро системы внутренние функции и функции, заданные пользователем. Примером первых могут быть  $\text{Sin}[x]$ ,  $\text{Bessel}[n, x]$  и т.д. Mathematica содержит множество таких функций, охватывающих практически все широко распространенные элементарные и специальные математические функции. Есть и возможность создания функций со специальными свойствами — *чистых* (pure functions) и *анонимных* функций.

Суть *функционального программирования* заключается в использовании в ходе решения задач только функций. При этом возможно неоднократное вложение функций друг в друга и применение функций различного вида. В ряде случаев, особенно в процессе символьных преобразований, происходит *взаимная рекурсия* множества функций, сопровождаемая почти неограниченным углублением рекурсии и нарастанием сложности обрабатываемых системой выражений.

Встроенные стандартные функции и их типовые применения уже были описаны. Так что далее мы рассмотрим только задание функций особого вида, создаваемых пользователем или используемых в управляющих структурах программ.

Хотя в системах Mathematica имеется около тысячи встроенных функций, любому пользователю рано или поздно может потребоваться создание какой-либо своей функции. Кажется естественным задать ее по правилам, принятым во многих языках программирования. Например, функцию для возведения  $x$  в степень  $n$  можно было бы определить так:

```
powerxn[x, n] := x^n
```

Однако такая функция отказывается работать:

```
{powerxn[2, 3], powerxn[a, b]}
```

```
{powerxn[2, 3] , powerxn[a, b]}
```

Причина этого кроется в том, что в системе Mathematica символы  $x$  и  $n$  являются обычными символами, не наделенными особыми свойствами. Будучи использованными в качестве параметров функции, они не способны воспринимать формальные параметры [2,3] или [ a, b ]. Так что вычислить нашу ущербную функцию можно лишь при предварительном присваивании  $x$  и  $n$  нужных значений:

```
x := 2; n := 3; powerxn[x, n]
```

8

Разумеется, заданная таким образом функция является неполноценной. Для того чтобы функция пользователя нормально воспринимала переданные ей аргументы, в списке параметров надо использовать *образцы* в виде переменных, но имеющие после своих имен символы подчеркивания. Образцы способны быть *формальными параметрами* функций и воспринимать значения *фактических параметров* (в нашем случае значений 2 и 3). Таким образом, правильной будет запись функции пользователя в виде

```
powerxn[x_, n_] := x^n
```

Теперь вычисление по заданной функции пользователя пройдет гладко, причем как в численном, так и в символьном виде:

```
{powerxn[2, 3], powerxn[z, y], powerxn[x, n]}
```

```
{8, zy, 8}
```

Заметим, что для уничтожения определения заданной функции можно использовать команду-функцию `Clear [Name_function]`, где `Name_function` — имя функции.

Можно также задать функцию пользователя, содержащую несколько выражений, заключив их в круглые скобки:

```
f[x_] := (t = (1 + x)^2; t = Expand[t])
```

Переменные списка параметров, после имен которых стоит знак «\_», являются локальными в теле функции или процедуры. На их место подставляются фактические значения соответствующих параметров, например:

```
f [a + b]
```

```
1+2a+a2+2b+2ab+b2
```

```
t
```

```
1+2a+a2+2b+2ab+b2
```

Обратите внимание на то, что переменная `t` в функции `f` является глобальной. Это поясняет результат последней операции. Применение глобальных переменных в теле функции вполне возможно, но создает так называемый *побочный эффект* — в данном случае меняет значение глобальной переменной `t`. Для устранения побочных эффектов надо использовать образцы и другие специальные способы задания функций, описанные ниже. Итак, можно сформулировать ряд правил для задания функций пользователя:

- такая функция имеет идентификатор — имя, которое должно быть уникальным и достаточно понятным;
- в списке параметров функции, размещенном в квадратных скобках после идентификатора, должны использоваться образцы переменных, а не просто переменные;
- может использоваться отложенное ( $:=$ ) или немедленное ( $=$ ) присваивание;
- тело функции может содержать несколько выражений, заключенных в круглые скобки, при этом возвращается значение последнего выражения;
- переменные образцов в списке параметров являются локальными и действуют только в пределах тела функции;
- в теле функции могут использоваться глобальные переменные, но при этом возможны побочные эффекты;
- возможно обращение к функции из тела этой же функции (рекурсия).

Параметрами функций могут быть списки при условии допустимости их комбинации. Например, допустимо задать  $x$  списком,  $a$  — переменной или числом:

```
powerxn [{1, 2, 3, 4, 5}, z]
```

```
{1, 2z, 3z, 4z, 5z}
```

```
powerxn [{1, 2, 3, 4, 5}, 2]
```

```
{1, 4, 9, 16, 25}
```

После своего задания функции пользователя могут использоваться по тем же правилам, что и встроенные функции.

## Суперпозиция функций

При функциональном программировании часто используется *суперпозиция* функций. Для ее реализации используются следующие функции:

- `Nest [expr, x, n]` —  $n$  раз применяет выражение (функцию) `expr` к заданному аргументу  $x$ ,
- `NestList [f, x, n]` — возвращает список результатов  $(n+1)$ -кратного применения функции  $f$  к заданному аргументу  $x$ ;
- `Fold[f, x, list]` — дает последний элемент в `FoldList [f, x, list]`;
- `FoldList [f, x, {a,b,...}]` — возвращает список  $\{x, f[x,a], f[f[x,a],b], \dots\}$ ;
- `ComposeList [ { f, f, ..., f }, x]` — генерирует список в форме  $\{x, a[x], a[a[x]], \dots\}$ .

## Функции Fixed Point и Catch

В функциональном программировании вместо циклов, описываемых далее, может использоваться следующая функция:

- `FixedPoint [ f, expr ]` — вычисляет `expr` и применяет к нему  $f$ , пока результат не перестанет изменяться;



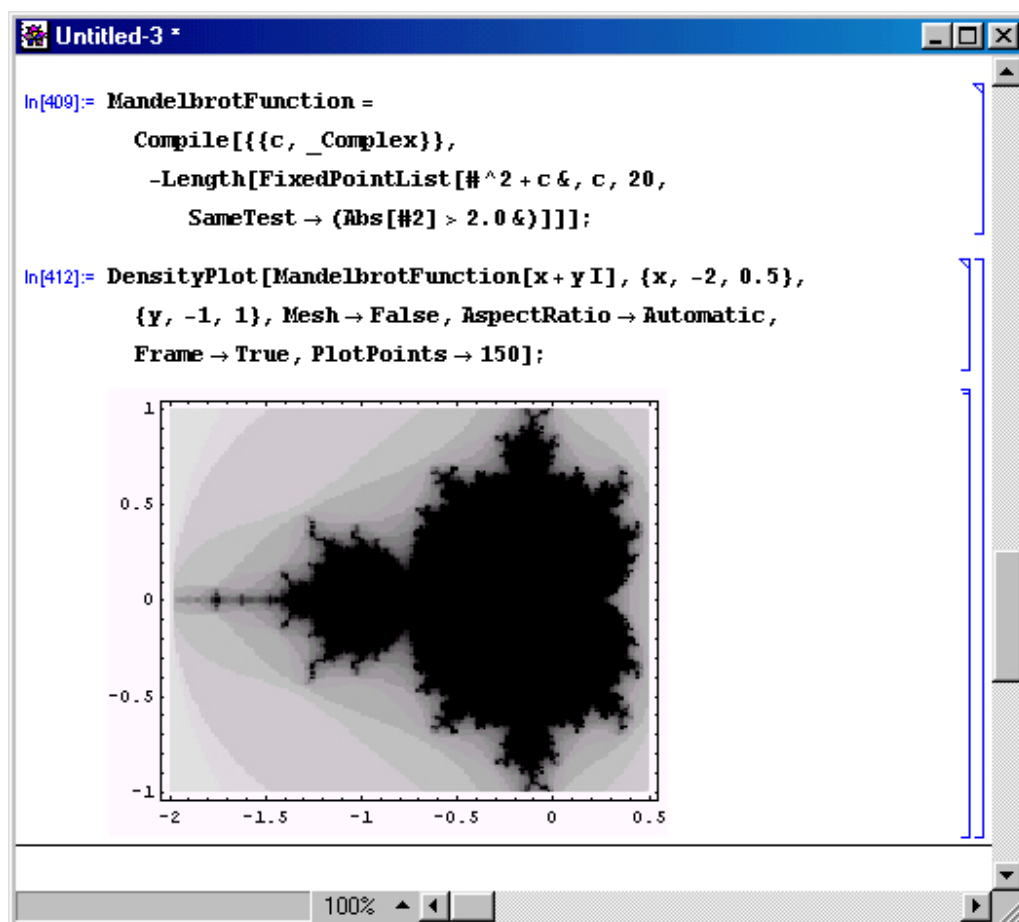
- `FixedPoint [ f, expr, SameTest->comp ]` — вычисляет `expr` и применяет к нему `f`, пока два последовательных результата не дадут `True` в тесте `SameTest`.

Еще одна функция такого рода — это `Catch`:

- `Catch [expr]` — вычисляет `expr`, пока не встретится `Throw [value]`, затем возвращает `value`;
- `Catch [expr, form]` — вычисляет `expr`, пока не встретится `Throw [value, tag]`, затем возвращает `value`;
- `Catch [expr, form, f]` — возвращает `f [value, tag]` вместо `value`.

### Пример программирования графической задачи

В качестве такого примера рассмотрим задачу на построение сложного графика функции Мандельброта. Пример задания соответствующей функции `MandelbrotFunction` и применения графической функции `DensityPlot` для наглядного визуального представления функции `MandelbrotFunction` на комплексной плоскости представлен на рисунке 4.1.



**Рисунок 4.1** - Пример задания функции `MandelbrotFunction` и построения ее графика плотности

## Использование процедур

В основе процедурного программирования лежит понятие *процедуры* и типовых средств управления — циклов, условных и безусловных выражений и т. д. Процедурный подход — самый распространенный в программировании, и разработчики Mathematica были вынуждены обеспечить его полную поддержку. Однако программирование систем Mathematica и в этом случае остается функциональным, поскольку элементы процедурного программирования существуют в конечном счете в виде функций.

Процедуры являются полностью самостоятельными программными модулями, которые задаются своими именами и отождествляются с выполнением некоторой последовательности операций. Они могут быть заданы в одной строке с использованием в качестве разделителя символа «;» (точка с запятой). Вот пример задания однострочной процедуры, отождествленной с именем *г*:

```
r = (1 + x)^2; r = Expand[r]; r - 1
```

$2x+x^2$

Обратите внимание на то, что в теле процедуры символ *г* используется как вспомогательная переменная. Эта процедура возвращает символьное выражение

```
Expand[ (1+x)^2 ] - 1 .
```

В общем случае в теле процедуры могут находиться произвольные выражения, разумеется, с синтаксисом, присущим языку программирования системы. Процедура может не возвращать никаких значений, а просто выполнять определенный комплекс операций. Область записи подобных элементарных процедур ограничена ячейкой (строкой) ввода.

Для задания процедуры со списком локальных переменных  $\{a, b, \dots\}$  и телом *г* может использоваться функция `Module [ {a, b, ...} ,г].` С применением этой функции мы столкнемся позже.

Для создания полноценных процедур и функций, которые могут располагаться в любом числе строк, может использоваться базовая структура — *блок*:

- `Block [ {x, y, ...}, procedure]` — задание процедуры с декларацией списка локальных переменных  $x, y, \dots$ ;
- `Block [ {x = x0, y = y0, ...}, procedure]` — задание процедуры с декларацией списка переменных  $x, y, \dots$  с заданными начальными значениями.

Пример использования базовой структуры:

```
g[x_] := Block[{u}, u = (1 + x)^2; u = Expand[u] ] g[a + b]
```

$1+2a+a^2+2b+2ab+b^2$

u

u

u = 123456; g[2]

9

u

123456

Обратите внимание: последние действия показывают, что переменная *u*, введенная в тело базовой структуры, является действительно локальной переменной, и присвоение ей символического выражения  $(1 + x)^2$  в теле блока игнорируется вне этого блока. Если переменная *u* до применения в функции была не определена, то она так и остается неопределенной. А если она имела до этого некоторое значение (в нашем случае — 123 456), то и по выходе из процедуры она будет иметь это значение.

## Организация циклов

Многие задачи в системе Mathematica решаются с использованием линейных алгоритмов и программ. Они могут быть представлены непрерывной цепочкой выражений, выполняемых последовательно от начала до конца.

Однако в большинстве случаев серьезные вычисления базируются на использовании циклических и разветвленных алгоритмов и программ. При этом, в зависимости от промежуточных или исходных данных, вычисления могут идти по разным ветвям программы, циклически повторяться и т. д. Для реализации разветвленных программ язык программирования должен содержать *управляющие структуры*, то есть специальные конструкции языка, реализующие в программах ветвление. Они используются при различных методах программирования, в том числе при процедурном и функциональном программировании.

### Циклы типа Do

К важнейшим управляющим структурам в языках программирования относятся *циклы*. С их помощью осуществляется циклическое исполнение некоторого выражения *expr* заданное число раз. Это число нередко определяется значением некоторой управляющей переменной (например, *i*, *j* и т. д.), меняющейся либо с шагом +1, либо от начального значения *imin* до конечного значения *imax* с шагом *di*. Циклы могут быть одинарными или множественными — вложенными друг в друга. Последние используют ряд управляющих переменных. Такого рода циклы организуются с помощью функции Do: O Do [*expr*, {*imax*}] — выполняет *imax* раз вычисление *expr*; O Do [*expr*, {*i*, *imax*}] — вычисляет *expr* с переменной *i*, последовательно принимающей значения от 1 до *imax* (с шагом 1);

- Do [expr, {i, imin, imax} ]—вычисляет expr с переменной i, последовательно принимающей значения от imin до imax с шагом 1;
- Do [expr, {i, imin, imax, di}] — вычисляет expr с переменной i, последовательно принимающей значения от 1 до imax с шагом di;
- Do [expr, {i, imin, imax}, {j, jmin, jmax},...] — вычисляет expr, организовав ряд вложенных циклов с управляющими переменными j, i и т. д.

Следующий пример показывает применение цикла Do для задания функции, вычисляющей *n*-е число Фибоначчи:

```
fibonacci [(n_Integer)?Positive] :=
Module[fn1 = 1, fn2 = 0,
Do[fn1, fn2 = fn1 + fn2, fn1, n - 1] ; fn1]
fibonacci[10]
55
fibonacci[100]
354224848179261915075
fibonacci[-10]
fibonacci[-10]
```

Обратите внимание на применение в этом примере функции Module. Она создает программный модуль с локальными переменными (в нашем случае fn1 и fn2), в котором организовано рекуррентное вычисление чисел Фибоначчи.

### Циклы типа For

Другой вид цикла — цикл For — реализуется одноименной функцией:

```
For[start, test, incr, body]
```

В ней сначала один раз вычисляется выражение start, а затем поочередно вычисляются выражения body и incr до тех пор, пока условие test не перестанет давать логическое значение True. Когда это случится, то есть когда test даст False, цикл заканчивается.

Следующий пример показывает создание простой программы с циклом For и результат ее выполнения:

```
Print["i x"]
```

```
For [x=0; i=0, i < 4, i++  
[x += 5*i, Print[i, " ", x]]]
```

```
i x  
1 5  
2 15  
3 30  
4 50
```

```
Return [x]
```

```
Return[50]
```

Программа, приведенная выше, позволяет наблюдать за изменением значений управляющей переменной цикла *i* и переменной *x*, получающей за каждый цикл приращение, равное  $5*i$ . В конце документа показан пример на использование функции возврата значений `Return [x]`. В цикле `For` не предусмотрено задание локальных переменных, так что надо следить за назначением переменных — при использовании глобальных переменных неизбежны побочные эффекты.

### Циклы типа `While`

Итак, функция `For` позволяет создавать циклы, которые завершаются при выполнении (эволюции) какого-либо условия. Такие циклы можно организовать и с помощью функции `While [test, expr]`, которая выполняет `expr` до тех пор, пока `test` не перестанет давать логическое значение `True`.

Ниже дан практический пример организации и использования цикла `While`:

```
i := 1; x := 1; Print["i x"] ;  
While[i < 5, i += 1; x += 2*i; Print[i, " ", N[x]]]
```

```
i x  
2 5.  
3 11.  
4 19.  
5 29.
```

## Return [x]

Return [29]

Циклы типа While, в принципе, могут заменить другие, рассмотренные выше, типы циклов. Однако это усложняет запись и понимание программ. Аппарат локальных переменных в этом типе циклов не используется.

### Директивы-функции прерывания и продолжения циклов

В указанных типах циклов и в иных управляющих структурах можно использовать следующие директивы-функции:

- Abort [ ] — вызывает прекращение вычислений с сообщением \$ Aborted;
- Break [ ] — выполняет выход из тела цикла или уровня вложенности программы, содержащего данный оператор (циклы типа Do, For и While или тело оператора-переключателя Switch). Оператор возвращает Null-значение (без генерации секции выхода);
- Continue [ ] — задает переход на следующий шаг текущего цикла Do, For или While;
- Interrupt [ ] — прерывает вычисления с возможностью их возобновления;
- Return [ ] — прерывает выполнение с возвратом значения Null;
- Return [expr] — прерывает выполнение с выводом значения выражения expr;
- Throw [value] — задает прекращение выполнения цикла Catch, если в ходе эволюции expr встречается значение value (см. примеры выше).

### Условные выражения и безусловные переходы

Для подготовки полноценных программ помимо средств организации циклов необходимы и средства для создания разветвляющихся программ произвольной структуры. Обычно они реализуются с помощью условных выражений, позволяющих в зависимости от выполнения или невыполнения некоторого условия (condition) выполнять те или иные фрагменты программ.

### Функция IF

Как у большинства языков программирования, условные выражения задаются с помощью оператора или функции IF. Система Mathematica имеет функцию If, формы которой представлены ниже:

- If [condition, t, f] — возвращает t, если результатом вычисления condition является True, и f, если результат равен False;
- If [condition, t, f, u] — то же, но дает u, если в результате вычисления condition не было получено ни True, ни False.

Следующий пример показывает создание программной процедуры с циклом Do, выход из которой реализуется с помощью функции If и директивы прерывания Aborted! ]:

```
x := 1; Print["i x"];
```

```
Do[{If [i == 5, Abort[], None],  
i += 1; x += 2*i; Print[i, " ", N[x]]},  
{i, 1, 100}]  
  
i x  
2 5  
3 11.  
4 19.  
5 29.  
  
$Aborted  
  
Return[x]  
  
Return[1]
```

Тот же пример, но с применением директивы выхода из цикла Break [] в функции If показан ниже:

```
x := 1; Print["i x"];  
  
Do[{If [i == 5, Break[], None],  
i += 1; x += 2*i; Print[i, " ", N[x]]},  
{i, 1, 100}]  
  
i x  
2 5.  
3 11.  
4 19.  
5 29.  
  
Return[x]  
  
Return[29]
```

В данном случае никаких специальных сообщений о выходе из цикла не выдается. Функция If обеспечивает ветвление максимум по двум ветвям программы. Для ветвления по многим направлениям можно использовать древовидные структуры программ с множеством функций If. Однако это усложняет исходный текст программы.

### Функции-переключатели

Для организации ветвления по многим направлениям в современных языках программирования используются операторы-переключатели. В системе Mathematica множественное ветвление организовано с помощью функций Which и Switch:

- Which [test1, value1, test2, value2,...] — вычисляет в порядке следования каждый из testi, сразу возвращая именно ту величину из valuei, которая относится к первому testi, давшему True;
- Switch [expr, form1, value1, form2, value2,...] — вычисляет селектор expr, затем сравнивает его последовательно с каждой из меток formi, вычисляя и возвращая то valuei, которое соответствует первому совпадению.

Приведем примеры работы функции which:

```
Which[1 == 2, 1, 2 == 2, 2, 3 == 3, 3]
```

2

```
Which[1 == 2, x, 2 == 2, y, 3 == 3, z]
```

y

Следующие примеры иллюстрируют работу функции Switch:

```
Switch[1, 1, a, 2, b, 3, c]
```

a

```
Switch[2, 1, a, 2, b, 3, c]
```

b

```
Switch[3, 1, a, 2, b, 3, c]
```

c

```
Switch[8, 1, a, 2, b, 3, c]
```

```
Switch[8,
```

```
1, a,
```



2, b,

3, c]

Обратите внимание на последний пример — при неверном задании первого параметра (селектора) просто повторяется запись функции.

Следующий пример показывает возможность выбора с применением вещественных значений селектора и меток:

```
Switch[8., 1.5, a, 2.5, b, 8., c]
```

c

```
Switch[1.5, 1.5, a, 2.5, b, 8., c]
```

a

```
Switch[8, 1.5, a, 2.5, b, 8., c]
```

```
Switch[8,
```

```
1.5, a,
```

```
2.5, b,
```

```
8., c]
```

Опять-таки, обратите внимание на последний пример — здесь использован селектор в виде *целого* числа 8, тогда как метка выбора — *вещественное* число 8. Выбор при этом не происходит, поскольку целочисленное значение 8 не является тождественным вещественной восьмерке.