



ОСНОВЫ ПРОГРАММИРОВАНИЯ

Учитель информатики и ИКТ
ГОУ г.Москвы СОШ №310
«У Чистых прудов»
Цыбикова Т.Р.



Тема 10.

РЕКУРСИЯ





СОДЕРЖАНИЕ

- [Рекурсивные объекты](#)
- [Рекурсивное определение](#)
- [Рекурсия](#)
- [Рекурсивный алгоритм](#)
- [Пример 1. Определение факториала](#) (слайды 8-11)
- [Пример 2. Вычисление степени с натуральным показателем](#) (слайд 12)
- [Пример 3. Вычисление чисел Фибоначчи](#) (слайды 13-15)
- [Пример 4. Решение задачи о Ханойских башнях](#) (слайды 16-20)
- [Вопросы и задания](#)
- [Источники](#)



Рекурсивные объекты

- Если поставить два зеркала напротив друг друга и между ними поместить предмет, то получится бесконечное множество изображений, причем каждое из них содержит свое собственное.
- Любое из этих изображений можно рассматривать как рекурсивный объект, который частично состоит или определяется с помощью самого себя.
- **Рекурсивные объекты обладают несколькими свойствами:**
 - *простотой построения;*
 - *несхожестью конечного результата с начальными данными;*
 - *внутренним самоподобием.*



Рекурсивное определение

- В математике встречаются рекурсивные определения, позволяющие описать объекты через самих себя.
- К таким определениям относится, *например*, **определение натурального числа**:
 - 1) единица есть натуральное число;
 - 2) число, следующее за натуральным (т.е. больше его на единицу), есть натуральное число.
- **Определение, которое задает некоторый объект в терминах более простого случая этого же объекта, называется рекурсивным определением.**



Рекурсия

- **Мощность рекурсивного определения** заключается в том, что оно позволяет с помощью конечного высказывания определить бесконечное множество объектов.
- Как и цикл, рекурсивное определение содержит повторения, но каждый раз при этом используются новые данные, т. е. повторения не являются явными.
- **Рекурсия — это способ описания функций или процессов через самих себя.**



Рекурсивный алгоритм

- Процесс может быть описан некоторым **алгоритмом**, называемым в данном случае **рекурсивным**.
- В таких алгоритмах выделяется два этапа выполнения:
 - 1) **«погружение»** алгоритма в себя, т. е. применение определения **«в обратную сторону»**, пока не будет найдено начальное определение, не являющееся рекурсивным;
 - 2) последовательное построение **от начального определения до определения с введенным в алгоритм значением**.
- Рассмотрим примеры рекурсивных алгоритмов, часто оформляемых в виде процедур и функций.



Пример 1. Определение факториала

- Наиболее распространенным рекурсивным определением является **определение факториала** (нерекурсивное вычисление факториала приведено в примере E9):

$$(a) 1! = 1,$$

$$(b) n > 1, n := n * (n - 1)!$$

- На основе этого определения можно записать программу вычисления факториала, использующую **рекурсивную функцию**.



```
program E25;  
var n, y: integer;  
function F (x: integer): integer; {описание рекурсивной  
функции}  
begin  
  if x = 1  
    then F := 1 {вызов для начального определения}  
    else F := x * F (x - 1) {вызов для предыдущего  
определения}  
end; {конец описания функции}  
begin {начало главной программы}  
  readln (n);  
  Y := F (n); {вызов функции в главной программе}  
  write (n, '! = ', Y)  
end. {конец главной программы}
```



Выполним программу E25 для $n=4$.

- Выполним программу **E25** для $n=4$.
- Рекурсивная функция будет работать следующим образом (при вызове функции значение n присваивается переменной x).
- Сначала осуществляется «погружение», работает оператор ветви **else** условного оператора:
 - 1-й шаг: $x = 4, x - 1 = 3$,
выполняется промежуточное вычисление $4! = 4 * 3!$
 - 2-й шаг: $x = 3, x - 1 = 2$,
выполняется промежуточное вычисление $3! = 3 * 2!$
 - 3-й шаг: $x = 2, x - 1 = 1$,
выполняется промежуточное вычисление $2! = 2 * 1!$
 - 4-й шаг (последний): $1! = 1$ по начальному определению, работает оператор **F: = 1** ветви **then** условного оператора.



Следующий этап выполнения рекурсивного алгоритма

- Следующий этап выполнения рекурсивного алгоритма — **построение «прямого» определения**, от начального до получения результата с исходными для алгоритма данными (числом 4). При этом осуществляется подстановка предыдущих вычислений (более поздних шагов) в более ранние:
 - 5-й шаг: $2! = 2 * 1 = 2$
 - 6-й шаг: $3! = 3 * 2 = 6$
 - 7-й шаг: $4! = 4 * 6 = 24$ — получен результат, он возвращается в плавную программу и присваивается переменной Y.



Пример 2. Вычисление степени с натуральным показателем

- Вычисление степени с натуральным показателем можно определить рекурсивно:

(а) $x^0 = 1$

(б) $k > 0: x^k = x * x^{k-1}$

- Этому определению соответствует рекурсивная функция **power(k,x)**. Программа имеет вид:

```
program E26;
var y: real; n: integer;
function power (k: integer; x: real): real; {описание рекурсивной функции}
begin
  if k = 0
  then power := 1 {начальное определение}
  else power := x * power (k - 1, x) {рекурсивное определение}
end; {конец описания функции}
begin {начало главной программы}
  write (' основание степени x = ');
  readln (y);
  write (' показатель степени k = ');
  readln (n);
  write (' x в степени k ', power(n, y)) {вызов функции и печать результата}
end. {конец главной программы}
```



Пример 3. Вычисление чисел Фибоначчи

Вычисление чисел Фибоначчи.

- Итальянский математик Фибоначчи придумал последовательность натуральных чисел: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, Первые два члена последовательности равны единице, а каждый, начиная с третьего, равен сумме двух предыдущих. Для чисел Фибоначчи верно соотношение:

$$F_k = F_{k-1} + F_{k-2}$$

- Рекурсивная функция получения значения n-го числа Фибоначчи имеет вид:

```
function Fib (n: integer): integer;  
begin  
  if k < 3  
    then Fib: = 1  
    else Fib: = Fib (n - 1) + Fib (n - 2)  
end;
```



Для чисел Фибоначчи используется следующее рекурсивное определение

- Для чисел Фибоначчи используется следующее рекурсивное определение:
 - (a) $n = 1, n = 2: \text{fib}(n) = 1$
 - (b) $n > 2: \text{fib}(n) = \text{fib}(n - 2) + \text{fib}(n - 1)$
- Для того чтобы определить **fib(6)**, применяя данное рекурсивное определение, надо вычислить:

$$\begin{aligned} \text{fib}(6) &= \text{fib}(4) + \text{fib}(5) = \text{fib}(2) + \text{fib}(3) + \text{fib}(5) = \\ &= 1 + \text{fib}(3) + \text{fib}(5) = \\ &= 1 + \text{fib}(1) + \text{fib}(2) + \text{fib}(5) = \\ &= 1 + 1 + 1 + \text{fib}(5) = \\ &= 3 + \text{fib}(3) + \text{fib}(4) = \\ &= 3 + \text{fib}(1) + \text{fib}(2) + \text{fib}(4) = \\ &= 3 + 1 + 1 + \text{fib}(4) = \\ &= 5 + \text{fib}(2) + \text{fib}(3) = \\ &= 5 + 1 + \text{fib}(1) + \text{fib}(2) = 6 + 1 + 1 = 8 \end{aligned}$$



- Количество действий в данных вычислениях с использованием рекурсивного определения чисел Фибоначчи резко возрастает, потому что это определение ссылается само на себя дважды.
- При вычислении факториала количество действий при выполнении программы с рекурсивной функцией и примера E9 одинаково.



Пример 4. Решение задачи о Ханойских башнях

- Рекурсивные алгоритмы могут быть оформлены и в виде процедур.
- Примером такой процедуры является решение задачи о Ханойских башнях.
- Эта задача связана с легендой о том, что **в одном из восточных храмов находится бронзовая плита с тремя алмазными стержнями. На один из них при сотворении мира нанизали 64 диска из чистого золота так, как показано на рисунке 36. Жрецы должны переносить диски с одного стержня на другой, следуя следующим законам:**
 - диски можно перемещать только по одному;
 - нельзя класть больший диск на меньший.
- **Согласно легенде, когда все диски будут перенесены с одного стержня на другой, наступит конец света.**

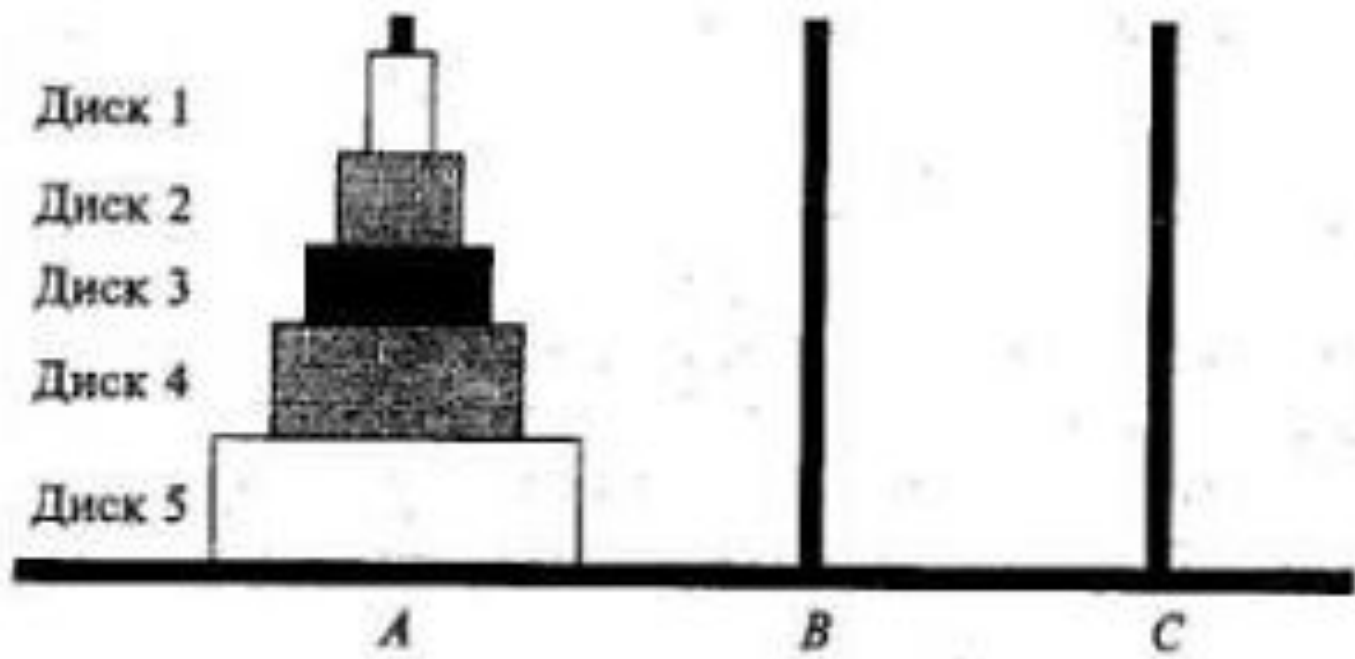


Рис. 36. Ханойские башни



Решение этой задачи реализовано в виде рекурсивного алгоритма

- Решение этой задачи реализовано в виде рекурсивного алгоритма, который представляет собой инструкцию по перемещению дисков.
- Сформулируем задачу, присвоив имена стержням (**A, B, C**) и номера дискам (**от 1 до n**).
- Надо перенести диски со стержня **A** на стержень **C**, используя **B** как вспомогательный и следуя приведенным выше правилам переноса дисков.
- **Алгоритм на естественном языке имеет вид:**
 - 1) если $n = 0$, остановиться;
 - 2) переместить верхние $n - 1$ дисков со стержня **A** на стержень **B**, используя стержень **C** как вспомогательный;
 - 3) переместить оставшийся диск со стержня **A** на стержень **C**;
 - 4) переместить $n - 1$ дисков со стержня **B** на стержень **C**, используя стержень **A** как вспомогательный.
- В процедуре появляется новый тип данных — **char**, значение этого типа — **один символ**, заключенный в апострофы.



Программа имеет вид:

```
program E27;  
var k: integer;  
procedure Hanoi (n: integer; One, Two, Three: char);  
begin  
  if n > 0 then  
    begin  
      Hanoi (n - 1, One, Three, Two);  
      write (' переместить диск', n, ' со стержня ', One,  
            'на стержень ', Two);  
      Hanoi (n - 1, Two, One, Three)  
    end;  
  end;  
begin  
  write ('введите количество дисков');  
  readln (k);  
  Hanoi (k, 'A', 'B', 'C')  
end.
```



Результат работы программы для $n=3$

- Результат работы программы для $n=3$ — это инструкция из 7 пунктов ($n=4$ — инструкция из 15 пунктов):
 - переместить диск 1 со стержня A на стержень C
 - переместить диск 2 со стержня A на стержень B
 - переместить диск 1 со стержня C на стержень B
 - переместить диск 3 со стержня A на стержень C
 - переместить диск 1 со стержня B на стержень A
 - переместить диск 2 со стержня B на стержень C
 - переместить диск 1 со стержня A на стержень C



Вопросы и задания

1. Что такое рекурсивный объект и каковы его свойства?
2. Приведите примеры рекурсивного определения в математике.
3. Что такое рекурсия?
4. Как выполняется рекурсивный алгоритм?
5. Поясните выполнения рекурсивной функции вычисления степени с натуральным показателем.
6. Напишите главную программу для вычисления n -го числа Фибоначчи.
7. Почему использовать рекурсивный алгоритм вычисления n -го числа Фибоначчи невыгодно?
8. Определите рекурсивно умножение как сложение и деление как вычитание и оформите алгоритмы в виде рекурсивных функций с вызовом из главных программ.



Литература

- **А.А.Кузнецов, Н.В.Ипатова**
«Основы информатики», 8-9 кл.:
 - Раздел 3. ОСНОВЫ ПРОГРАММИРОВАНИЯ,
С.130-135