

第5讲 从两种不同的递归函数看规模化计算的规则表达与执行——递归与迭代

战 德 臣

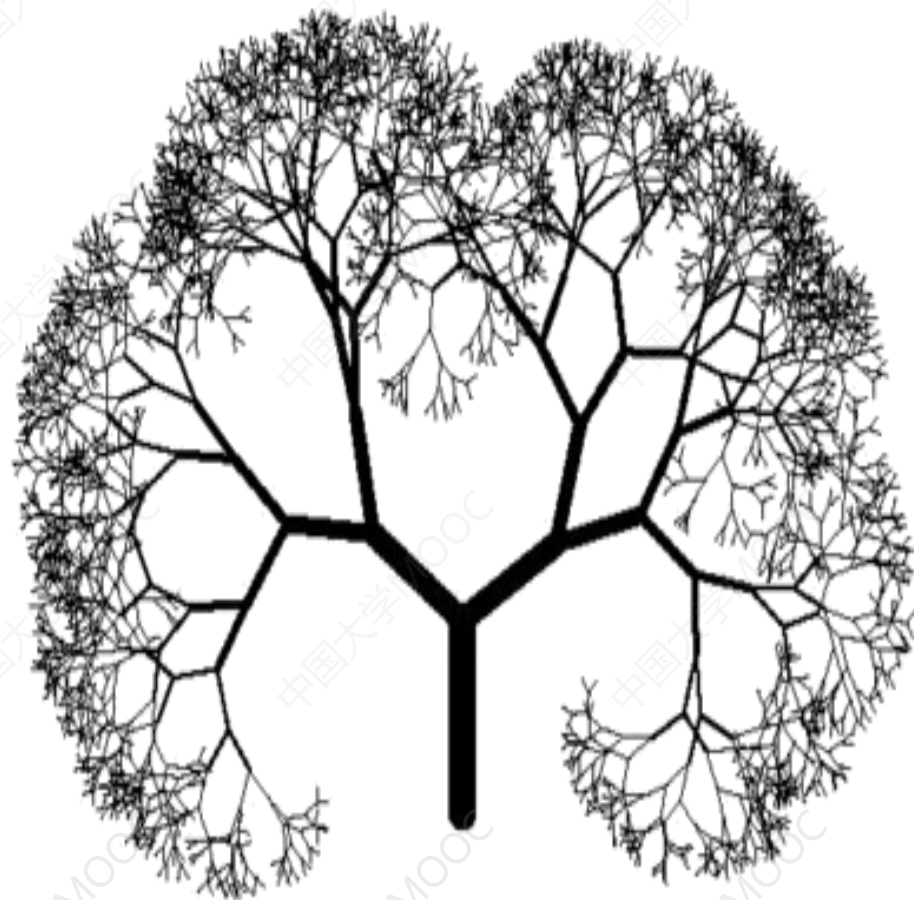
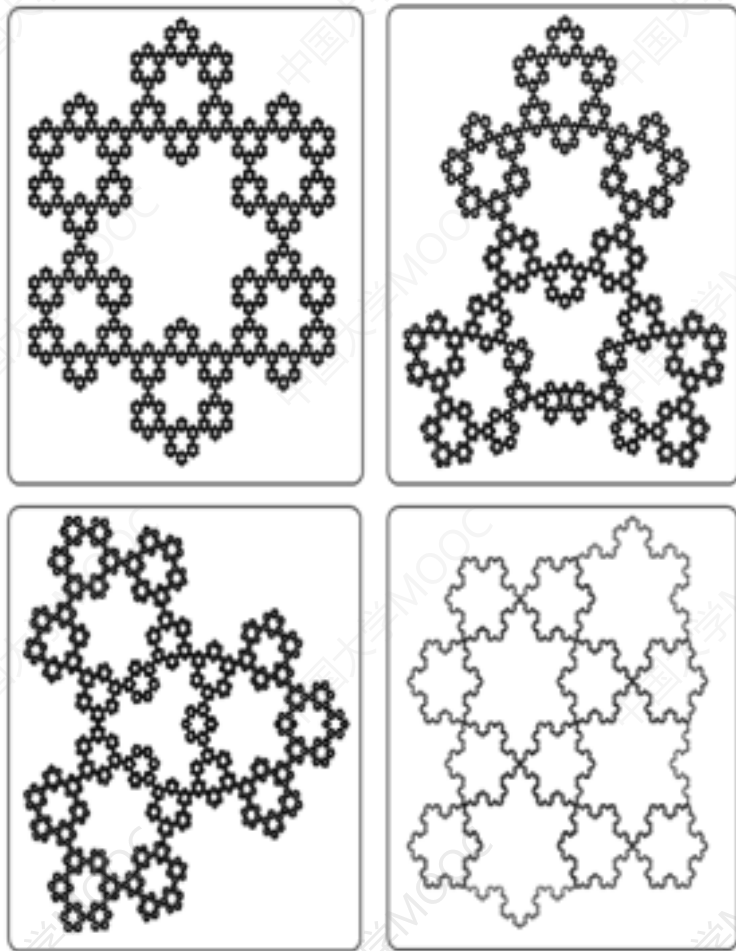
哈尔滨工业大学计算学部教学委员会主任
国家教学名师

18686783018, dechen@hit.edu.cn

递归的概念

2

递归的典型视觉形式---自相似性事物的无限重复性构造



递归的概念

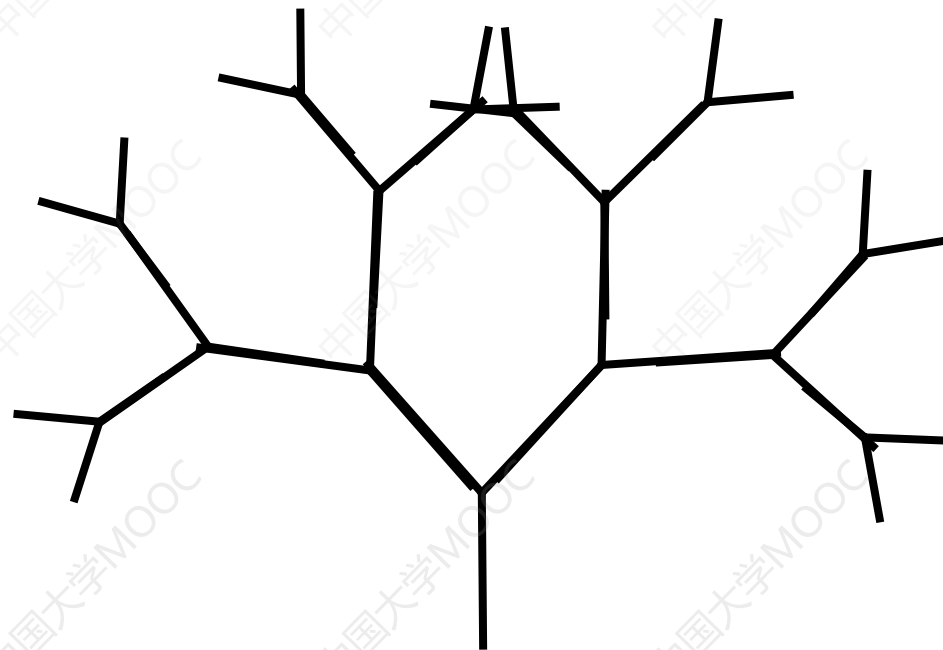
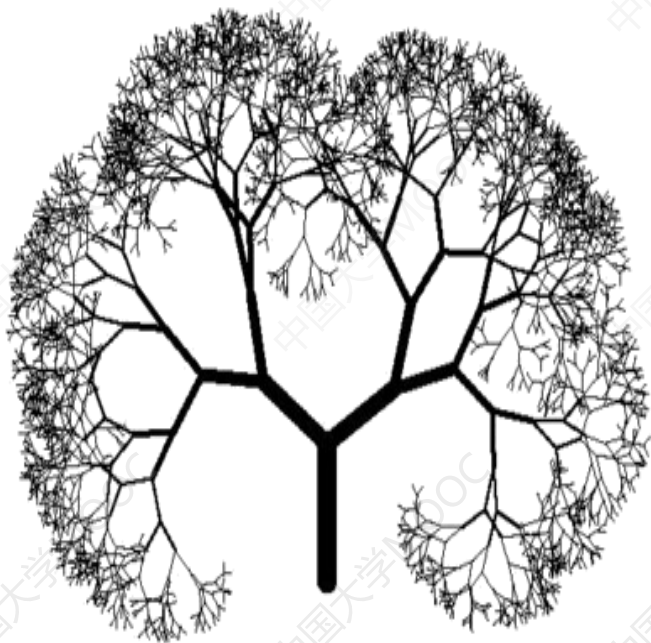
3

什么是递归?

递归是表达相似性对象及动作的无限性重复性构造的方法。

■ **递归基础**：定义、构造和计算的起点，直接给出。即 $h(0)$ 。

■ **递归步骤**：由**第 n 项**或前 n 项**定义第 $n+1$ 项**。即： $h(n+1) = g(h(n), n)$ ， g 是需要明确给出的，以说明 $h(n+1)$ 怎样由 $h(n)$ 和 n 构造出来。

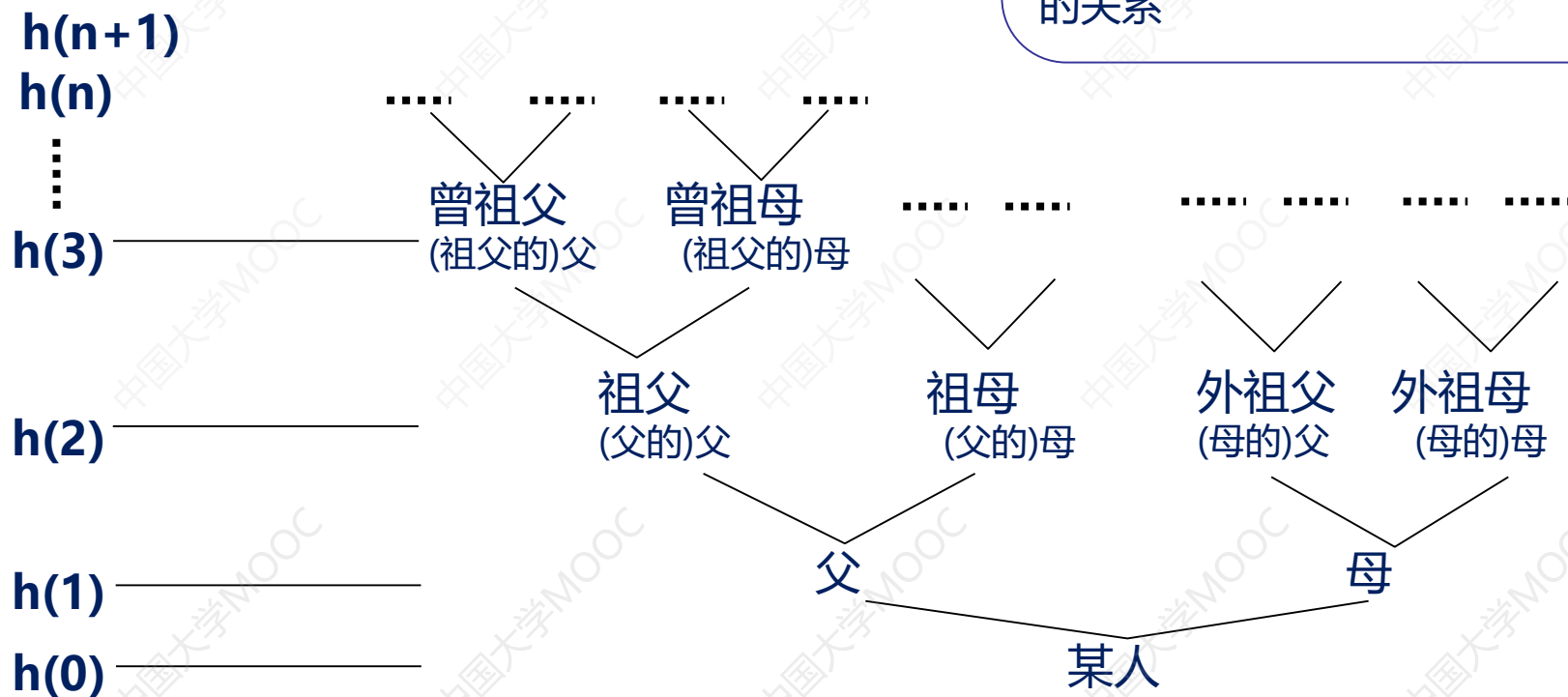


用递归进行定义

怎样递归?

【示例】怎样定义你的祖先?

- (1) 某人的双亲(父母)是他的祖先 (递归基础)
 - $h(1)$ 直接给出
- (2) 某人祖先的双亲(父母)同样是某人的祖先 (递归步骤/公式)
 - $h(n+1) = g(h(n), n)$
 - n : 第几代; $h(n)$ 是第几代祖先; g 是 $h(n+1)$ 与 $h(n)$ 和 n 的关系



递归的理解
比较难

递归思维是
计算机最重
要的特征

想学计算机
就要理解递
归思维

体验两种不同的递归函数

5

一种类型的递归函数：定义是递归的, 但执行可以是递归的也可以是迭代的

□ Fibonacci数列, 无穷数列1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55,,

$$F(n) = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ 1 & n = 1 \\ F(n-1) + F(n-2) & n > 1 \end{cases}$$

递归定义

计算规则的表
达—告诉执行
者要递归计算

$F(0)=1;$

$F(1)=1;$

$F(2)=F(1)+F(0)=2;$

$F(3)=F(2)+F(1)= 3;$

$F(4)=F(3)+F(2)= 3+2=5;... ..$

递推计算/迭代计算/迭代执行

执行者要一步
一步地完成计
算获得结果

体验两种不同的递归函数

6

另一种类型的递归函数：定义是递归的，但执行也是递归的（用迭代不容易完成）

□ 阿克曼递归函数

$$A(m, n) = \begin{cases} n + 1 & \text{若 } m = 0 \\ A((m - 1), 1) & \text{若 } n = 0 \\ A(m - 1, A(m, n - 1)) & \text{若 } m, n > 0 \end{cases}$$

递归定义

函数本身是递归的，
函数的变量也是递归的

计算规则的表
达—告诉执行
者要递归计算

$A(1, n) = A(0, A(1, n - 1)) = A(0, \dots \text{代入前式计算过程} \dots) = A(0, n + 1) = n + 2$ 。

$A(2, 1) = A(1, A(2, 0))$ --A(2,1)按m,n>0公式代入
= $A(1, A(1, 1))$ --A(2,0)按n=0公式代入
= $A(1, A(0, A(1, 0)))$ --A(1,1)按m,n>0公式代入
= $A(1, A(0, A(0, 1)))$ --A(1,0)按n=0公式代入
= $A(1, A(0, 2))$ --A(0,1)按m=0公式代入
= $A(1, 3)$ --A(0,2)按m=0公式代入
= $A(0, A(1, 2))$ --A(1,3)按m,n>0公式代入
= $A(0, A(0, A(1, 1)))$ --A(1,2)按m,n>0公式代入
= $A(0, A(0, A(0, A(1, 0))))$ --A(1,1)按m,n>0公式代入
= $A(0, A(0, A(0, A(0, 1))))$ --A(1,0)按n=0公式代入
= $A(0, A(0, A(0, 2)))$ --A(0,1)按m=0公式代入
= $A(0, A(0, 3)) = A(0, 4) = 5$ 。 --依次按m=0公式代入

执行者要一步
一步地完成计
算获得结果

递归计算/
递归执行

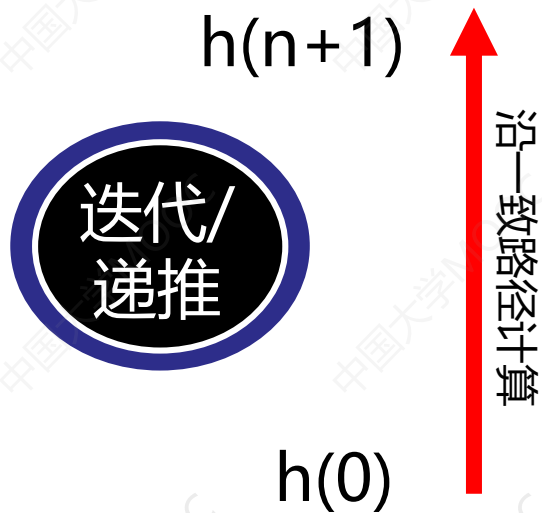
由后向前代入，
再由前向后计算

两种不同的递归函数：递归与迭代

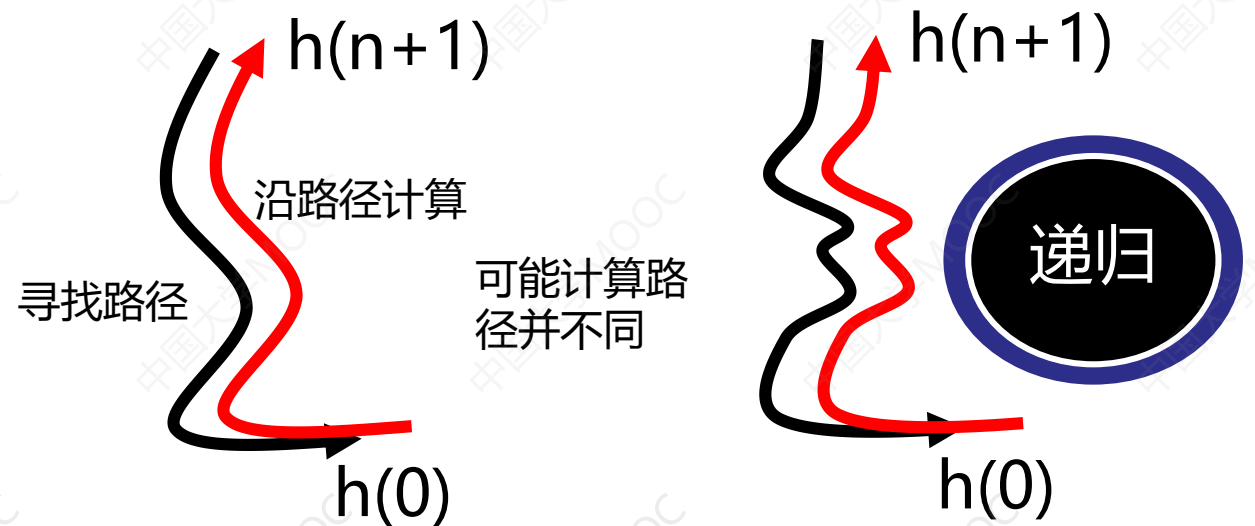
递归与迭代的差异

$$h(n) = \begin{cases} 1 & n = 0 \\ 1 & n = 1 \\ h(n-1) + h(n-2) & n > 1 \end{cases}$$

$$h(m, n) = \begin{cases} n + 1 & \text{若 } m = 0 \\ h((m-1), 1) & \text{若 } n = 0 \\ h(m-1, h(m, n-1)) & \text{若 } m, n > 0 \end{cases}$$



在前次结果基础上进行计算
可采用**循环**结构实现



通常，只能由**函数**结构实现

递归程序的构造与执行

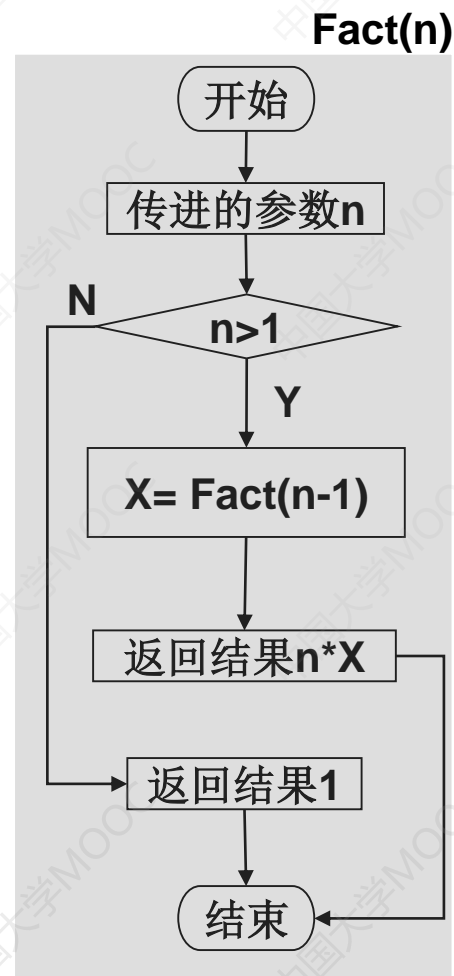
8

运用递归进行程序构造：函数结构，自身调用自身，高阶调用低阶

【示例】求n!的算法或程序--用递归方法构造：函数调用

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{当 } n \leq 1 \text{ 时} \\ n \times (n-1)! & \text{当 } n > 1 \text{ 时} \end{cases}$$

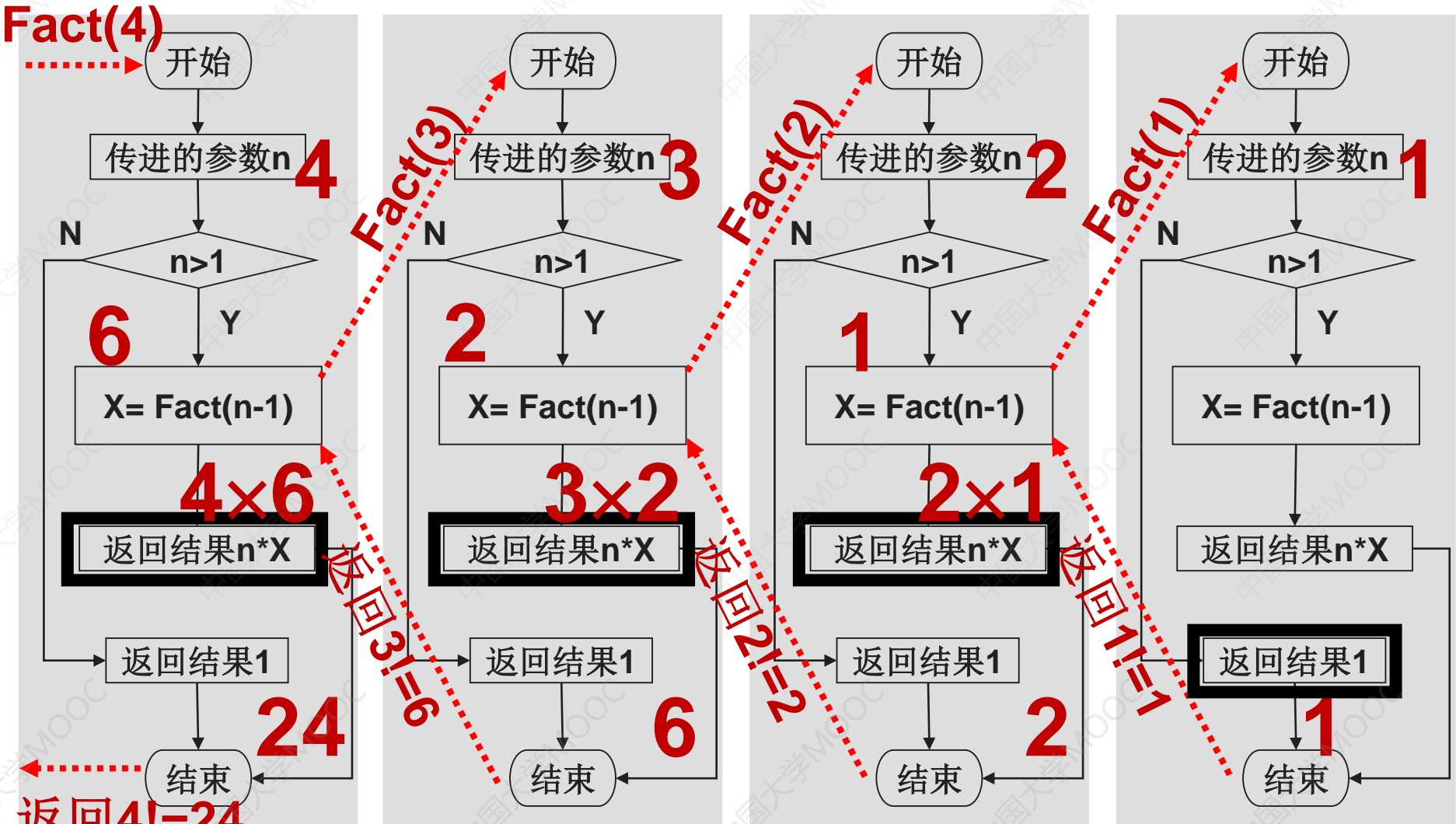
```
long int Fact(int n)
{   long int x;
    if (n > 1)
    { x = Fact(n-1);
      /*递归调用*/
      return n*x; }
    else return 1;
    /*递归基础*/
}
```



递归程序的构造与执行

9

递归程序的执行过程：利用【堆栈】保存待计算的数据



1	Fact(4)的程序断点
2	Fact(3)的程序断点
3	Fact(2)的程序断点
4	
5	
6	

堆栈：后进先出

迭代程序的构造与执行

10

迭代程序的执行过程?

【示例】求n!的算法或程序--用迭代方法构造：循环-替代-递推

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{当 } n \leq 1 \text{ 时} \\ 1 \times 2 \times \dots (n-1) \times n & \text{当 } n > 1 \text{ 时} \end{cases}$$

```
long int Fact(int n)
{ int counter;
  long product=1;
  for counter=1 to n step 1
    { product = product * counter; }
  /*迭代*/
  return product;
}
```

Fact(5)的执行过程

	Counter	Product
初始值		1
循环第1次	1	1
循环第2次	2	2
循环第3次	3	6
循环第4次	4	24
循环第5次	5	120
退出循环	6	120

递归与迭代

11

小结

递归是表达相似性对象及动作的无限性重复性构造的方法。

■ **递归基础**：定义、构造和计算的起点，直接给出。即 $h(0)$ 。

■ **递归步骤**：由第 n 项或前 n 项定义第 $n+1$ 项的一个或一组公式。

- 递归是一种关于抽象的表达方法---用递归定义无限的相似事物
- 递归是一种算法或程序的构造技术---自身调用自身，高阶调用低阶，构造无限的计算步骤
- 递归是一种典型的计算/执行过程---由后向前代入，直至代入到递归基础，再由递归基础向后计算直至计算出最终结果，即由前向后计算
- 数学上用递归定义，但算法上有些可由递归算法/程序实现，有些可由迭代算法/程序实现。
- 迭代算法/程序的执行效率要远高于递归算法/程序，因此能用迭代实现的尽量不用递归。
- 能用迭代算法实现的，都能用递归算法实现；而能用递归算法实现的，却未必都能用迭代算法实现。
- 递归算法是用【函数】结构来表达的，而迭代算法是用【循环】结构来表达的。
- 递归算法执行需要【堆栈】（一种后进先出的数据结构）予以支持。

用递归
定义

用递归
构造

递归计算
/执行