

数据结构与算法(Python)-05/第6周

北京大学 陈斌

2021.04.13

线下课堂

- 本周内容小结
- **八个递归问题讨论**
-)问题答疑
- > 慕课作业讲解
- **课堂练习**



W05:递归(上)

- > 401 什么是递归 13m20s
- > 402 递归的应用:任意进制转换 6m32s
- > 403 递归调用的实现 8m32s
- > 404 递归可视化:分形树 10m54s
- > 405 递归可视化:谢尔宾斯基三角 10m31s
- > 406 递归的应用:汉诺塔 10m37s
- > 407 递归的应用:探索迷宫 16m35s

401 什么是递归

❖ 递归是一种解决问题的方法, 其精髓在于

将问题分解为规模更小的相同问题,

持续分解,直到问题规模小到可以用非常简单直接的方式来解决。

递归的问题分解方式非常独特, 其算法方面的明显特征就是: 在算法流程中调用自身。



 $listSum(numList) = first(numList) + \underline{listSum(rest(numList))}$

问题

分解相同问题,规模更小

递归"三定律"

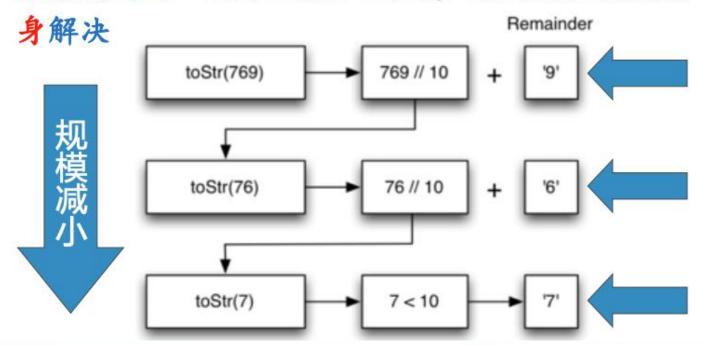
- ◇为了向阿西莫夫的"机器人三定律"致敬, 递归算法也总结出"三定律"
 - 1, 递归算法必须有一个基本结束条件(最小规模问题的直接解决)
 - 2, 递归算法必须能改变状态向基本结束条件演进(减小问题规模)
 - 3, 递归算法必须调用自身(解决减小了规模的相同问题)

402 递归的应用:任意进制转换

❖ 问题就分解为:

余数总小于"进制基base",是"基本结束条件",可直接进行查表转换

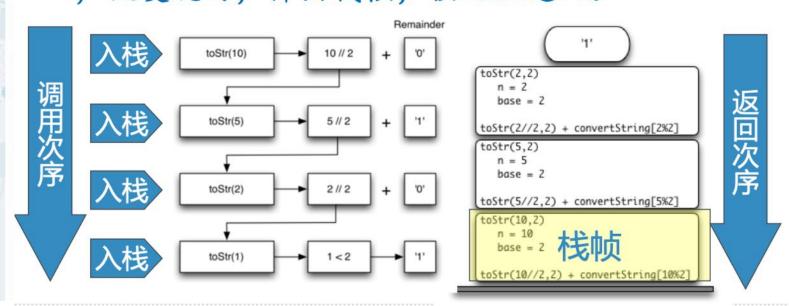
整数商成为"更小规模"问题,通过递归调用自



递归调用的实现

◇当一个函数被调用的时候,系统会把调用时的现场数据压入到系统调用栈

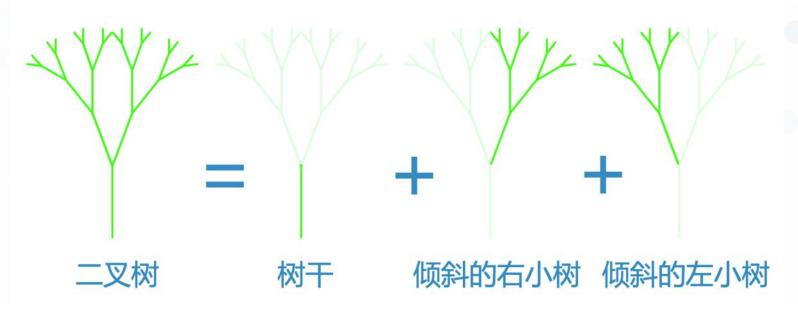
每次调用,压入栈的现场数据称为栈帧 当函数返回时,要从调用栈的栈顶取得返回地址,恢复现场,弹出栈帧,按地址返回。

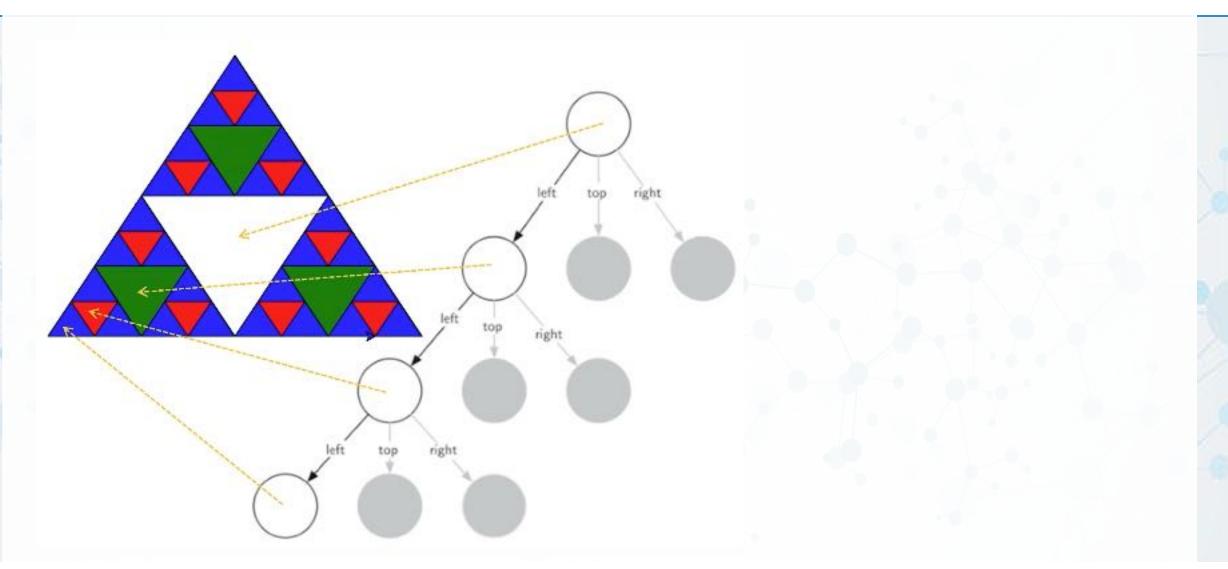


404 递归可视化:分形树

◇这样,我们可以把树分解为三个部分:树 干、左边的小树、右边的小树

分解后, 正好符合递归的定义: 对自身的调用





406 递归的应用:汉诺塔

◇将盘片塔从开始柱,经由中间柱,移动到目标柱:

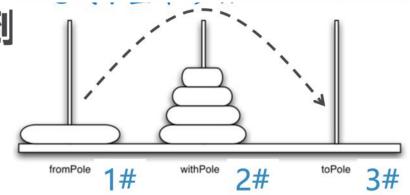
首先将上层N-1个盘片的盘片塔,从开始柱,经由目标柱,移动到中间柱;

然后将第N个(最大的)盘片,从开始柱,移动到目标柱;

最后将放置在中间柱的N-1个盘片的盘片塔,经由开始柱,移动到目标柱。

❖ 基本结束条件,也就是最小规模问题是:

1个盘片的移动问题



407 递归的应用:探索迷宫

❖这样,探索迷宫的递归算法思路如下:

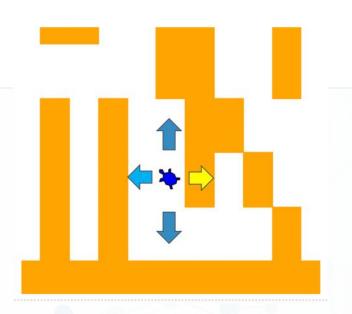
将海龟从原位置向北移动一步,以新位置递归调 用探索迷宫寻找出口;

如果上面的步骤找不到出口,那么将海龟从原位置向南移动一步,以新位置递归调用探索迷宫;

如果向南还找不到出口,那么将海龟从原位置向西移动一步,以新位置递归调用探索迷宫;

如果向西还找不到出口,那么将海龟从原位置向东移动一步,以新位置递归调用探索迷宫;

如果上面四个方向都找不到出口,那么这个迷宫没有出口!



407 递归的应用:探索迷宫

❖递归调用的"基本结束条件"归纳如下:

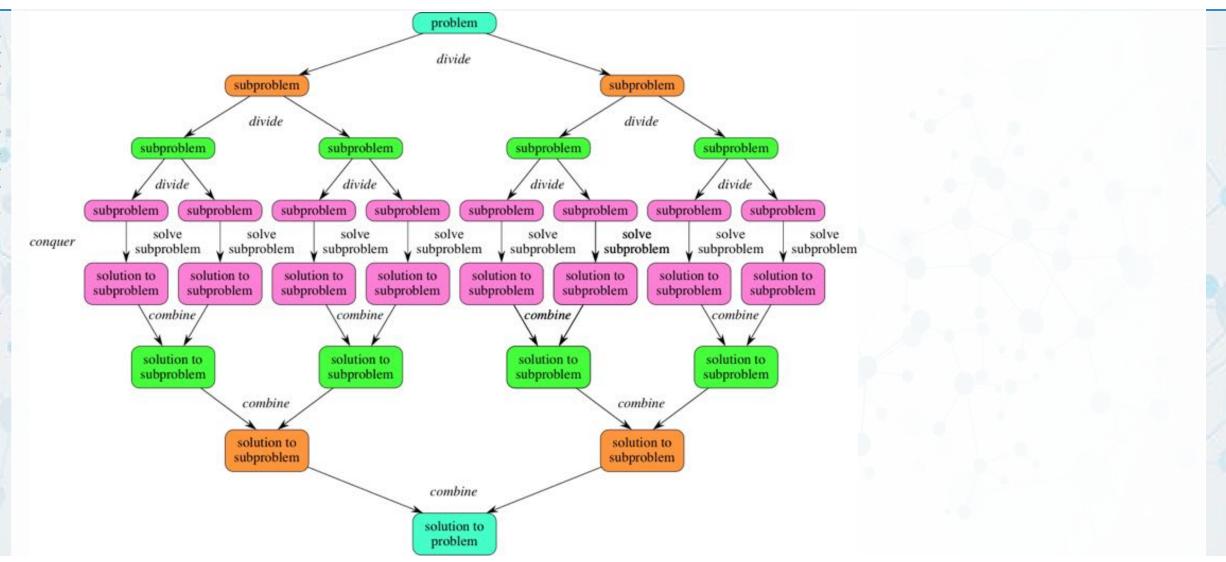
海龟碰到"墙壁"方格, 递归调用结束, 返回失败;

海龟碰到"面包屑"方格,表示此方格已访问过,递归调用结束,返回失败;

海龟碰到"出口"方格,即"位于边缘的通道"方格,递归调用结束,返回成功!

海龟在四个方向上探索都失败, 递归调用结束, 返回失败

递归和分治策略



<

几个递归问题分析:二分查找

> 有序表OrderedList中的查找可以采用"二分查找"递归算法

面的方法查找

-) 前提:列表中的数据项是有序的
- 〉 基本结束条件 如果列表中没有数据项,返回"没找到"
- 缩小规模

与列表中央的数据项对比,如果相等,返回"找到"如果查找项较小,规模缩小到前一半列表;如果查找项较大,规模缩小到后一半列表;

〉 递归调用

对缩小后的列表进行"二分查找"

几个递归问题分析:归并排序

> 基本结束条件

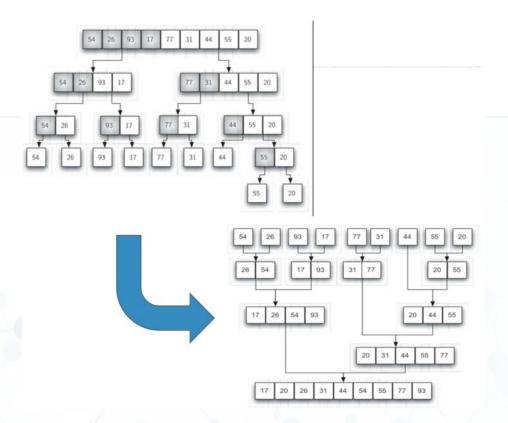
如果列表中只有1个数据项,则已经排好序

> 缩小规模

把列表分为前一半和后一半

> 递归调用

对前一半进行"归并排序" 对后一半进行"归并排序" 将排好序的两半合并起来



问题答疑

- > 希望老师详细讲解一下四柱汉诺塔的解析,看了一些资料,还是不是很明白
- > 同样想问一下四柱汉诺塔要怎么优化才能过掉最后一个用例
- · 请问ASCII谢尔宾斯基地毯的思路是啥,似乎没法正常递归?
- 》 想知道绘制谢尔宾斯基方形时,若采用坐标方法判定某点是否为空格,该如何确定空格坐标(x,y)的判定条件

问题答疑

```
为什么这里无法使用递归呢?
def __getitem__(self,start=None,end=None,step=None):
   if start==None:
       start=0
                                   self[pos+step:end:step]
   if end==None:
       end=self.length-1
                            self.__getitem__(pos+step,end,step)
   if step==None:
       step=1
   ans=DoublyLinkedList()
                         DoublyLinkedList.__getitem__(self,pos...)
   cr=self.head
   pos=start
   while pos+step<=end:</pre>
       ans.append(self.get_one(pos))
       return __getitem__(self,pos+step,end,step)
   else:
       return ans
```

慕课W05作业:W05-1进制转换

```
# W05-1,进制转换
 2 m, n = [int(x) for x in input().split()]
 3 k = input()
 4 chars = "0123456789ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ"
 6 def nbase2int(k, n): # n进制转为整数,k是字符串
       if len(k) == 1:
           return chars.index(k)
       else:
10
           return nbase2int(k[:-1], n) * n + chars.index(k[-1])
   def int2nbase(k, n): # 整数转为n进制, k是整数
13
       if k < n:
14
           return chars[k]
15
       else:
           return int2nbase(k // n, n) + chars[k % n]
16
17
   print(int2nbase(nbase2int(k, m), n))
```



- > 递归基本结束条件
 - hanoi4(0)=0, hanoi4(1)=1, hanoi4(2)=3
- 〉 缩小规模

对于取定的x值(小于n)

第一步步数就是hanoi4(x)

第二步步数就是hanoi3(n-x)=2**(n-x)-1

第三步步数还是hanoi4(x)

三步相加的H(x)=2*hanoi4(x)+2**(n-x)-1

〉递归调用

hanoi4(n) = min([H(x) for x in range(1,n)])

```
# W05-2 四柱汉诺塔
   n = int(input())
   def hanoi4(n):
       if n == 0:
           return 0
       elif n == 1:
           return 1
       elif n == 2:
10
           return 3
11
       else:
           H = []
12
           for x in range(1, n):
13
               H.append(2 * hanoi4(x) + 2 ** (n - x) - 1)
14
15
           return min(H)
16
                                     最后一个用例会超时?
   print(hanoi4(n))
```

```
h4cache = [None for x in range(n + 1)]
   def hanoi4(n):
       if h4cache[n]:
           return h4cache[n]
       if n == 0:
           h4cache[n] = 0
10
       elif n == 1:
           h4cache[n] = 1
       elif n == 2:
13
           h4cache[n] = 3
14
       else:
15
           H = []
16
           for x in range(1, n):
                H.append(2 * hanoi4(x) + 2 ** (n - x) - 1)
17
           h4cache[n] = min(H)
18
       return h4cache[n]
19
```

函数值缓存:<mark>lru_cache</mark>装饰器

- > 来自functools模块的lru_cache装饰器
- > 对产生大量重复计算的递归函数自动提供函数值缓存

```
from functools import lru_cache
   @lru_cache(maxsize=128) 	
   def fibonacci(n):
       if n == 1:
           return 0
       elif n == 2:
            return 1
 9
       else:
           return fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2)
10
   print(fibonacci(100))
```

W05-2四柱汉诺塔/缓存版

```
from functools import lru_cache
致据结构与算法(Python,
      @lru_cache(maxsize=128)
      def hanoi4(n):
          if n == 0:
               return 0
          elif n == 1:
               return 1
          elif n == 2:
  13
               return 3
  14
          else:
  15
               H = []
               for x in range(1, n):
  16
                   H.append(2 * hanoi4(x) + 2 ** (n - x) - 1)
  17
               return min(H)
  18
```

```
1 # W05-3 ASCII谢尔宾斯基地毯
 2 n = int(input()) # 阶数
 3 ch = input() # 构成字符
 4 blank = " " * len(ch) # 构成空白
 5 pic = [[ch for col in range(n)] for row in range(n)] # 画板
 6
   def spski(n, top, left): # n阶, 左上角的行列数
       if n == 1: # 基本结束条件
 8
           return
       # 分为3行3列, 挖掉中心, 其余递归n//3
10
       for row in range(3):
11
12
           for col in range(3):
13
              if row == 1 and col == 1: # 挖空
14
                  for r1 in range(n // 3):
15
                      for c1 in range(n // 3):
16
                          pic[top + n // 3 + r1][left + n // 3 + c1] = blank
17
              else: # 递归n//3
18
                  spski(n // 3, top + row * n // 3, left + col * n // 3)
19
20
   spski(n, 0, 0) # 挖n阶
21 for r in range(n):
22
    print("".join(pic[r]))
```

【K05】课堂作业:绘制谢尔宾斯基地毯

- > 写出一个递归算法,用海龟作图绘制谢尔宾斯基地毯。
- > 将代码和运行结果截图做成文档提交。

