



数据结构和算法

(Python描述)

郭 炜

微信公众号



微博: <http://weibo.com/guoweiofpku>

学会程序和算法，走遍天下都不怕!

讲义照片均为郭炜拍摄



递归



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

递归的作用



银川沙湖(航拍)

递归的作用

- 1) 替代多重循环进行枚举
 - 2) 解决本来就是用递归形式定义的问题
 - 3) 将问题分解为规模更小的子问题进行求解
-



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

递归替代循环



甘加秘境

递归替代循环

```
def doSomething():  
    print("ok")  
  
n = 8  
  
for i in range(n):  
    doSomething()
```

递归替代循环

```
def loop(n, f):  
    if n == 0:  
        return  
    f()  
    loop(n-1, f)  
  
def doSomething():  
    print("ok")  
  
loop(8, doSomething)
```

递归求列表最大值

循环解法:

```
def maxValue(a):  
    ans = a[0]  
    for x in a:  
        if ans < x:  
            ans = x  
    return ans
```


递归求列表最大值

$O(n^2)$ 的递归解法:

```
def maxValue(a):  
    if len(a) == 1:  
        return a[0]  
  
    b = maxValue(a[1:]) #递归求a[1:]的最大值  
  
    if a[0] < b:  
        return b  
  
    else:  
        return a[0]
```

递归求列表最大值

$O(n)$ 的递归解法:

```
def maxValue(a):  
    def maxV(start): #求a[start:]中的最大值  
        if start == len(a)-1: #a[start:]中只有一个元素  
            return a[start]  
        b = maxV(start+1) #递归求a[start+1:]的最大值  
        if a[start] < b:  
            return b  
        else:  
            return a[start]  
    return maxV(0)
```

递归求列表的反转(颠倒)

$O(n^2)$ 的递归解法:

```
def reverse(a): #返回前后颠倒的a (a是列表)
    if len(a) == 0:
        return []
    else:
        return [a[-1]] + reverse(a[:-1])

print(reverse([1,2,3,4])) #>>[4, 3, 2, 1]
print(reverse([])) #>>[]
```

递归求列表的反转(颠倒)

$O(n)$ 的递归解法:

```
def reverse(a): #返回前后颠倒的a (a是列表)
    result = []
    def rev(length): #返回 a[0:length]的颠倒
        if length == 0:
            return
        result.append(a[length-1])
        rev(length-1)
    rev(len(a))
    return result
```



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

递归替代多重循环
例题: N皇后



宁夏中卫沙坡头

N皇后问题

属于一类典型的问题：有若干个位置，每个位置可以放不同东西。求有哪些摆法（或多少种摆法，或至少一种摆法）能够满足指定的条件。

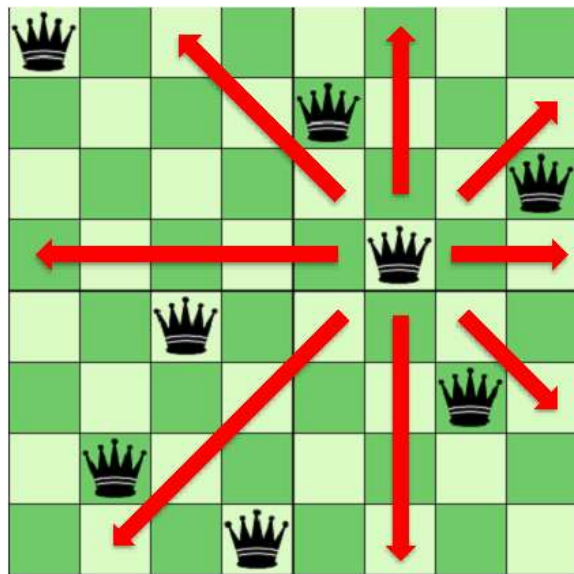
本质是有若干变量，每个变量可以有若干不同取值，求能满足指定条件的变量的取值的组合（求一种，或求全部）

解法：用递归枚举每个位置(变量)可能的摆法(取值)

$\text{dfs}(i)$ 表示从第0个到第 $i-1$ 个位置已经摆好的情况下，再往下有哪些成功的摆法

八皇后问题

- 国际象棋棋盘是由 8×8 共64个方格构成。要求在棋盘上摆8个皇后，使得他们互相之间都吃不着，即没有两个皇后处于同一行、同一列、或正方形的对角线(斜线)上。



八皇后问题

- 用八重循环枚举所有皇后可能的摆法，每行的皇后有8种摆法，共8行，所以总的摆法是 8^8 种，对每种摆法验证是否符合要求即可找到所有合法的摆放方案(92种)。

- 4皇后问题输出结果：

1 3 0 2

2 0 3 1

4皇后解题程序

```
result = [0] * 4          #等价于 result = [0,0,0,0]，存放摆放方案
#result[i]表示第i行的皇后已经放在result[i]这个位置
def isOk(n,pos):          #判断第n行的皇后放在位置pos是否可行
#此时第0行到第n-1行的皇后的摆放位置已经存放在result[0]至result[n-1]中
    for i in range(n):#检查位置pos是否会和前面0~n-1行已经摆好的皇后冲突
        if result[i] == pos or abs(i-n) == abs(result[i] - pos):
            return False
    return True
```

4皇后解题程序

```
def main():  
    for p0 in range(4):          #枚举第0行所有可能位置  
        result[0] = p0          #第0行的皇后放在第p0列  
        for p1 in range(4):      #枚举第1行所有可能位置  
            if isOk(1,p1):  
                result[1] = p1    #第1行的皇后放在第p1列  
                for p2 in range(4): #枚举第2行所有可能位置  
                    if isOk(2,p2):  
                        result[2] = p2  
                        for p3 in range(4): #枚举第3行所有可能位置  
                            if isOk(3,p3):  
                                result[3] = p3  
                                for x in result: #找到成功摆法, 输出之  
                                    print(x,end = " ")  
                                print("")
```

```
main()
```

N皇后问题

样例输入

4

样例输出

1 3 0 2

2 0 3 1

N皇后解题程序

```
result = [0] * 12          #本程序最多能解决12皇后问题
#result[i]表示第i行的皇后已经放在了result[i]列
def isOk(n,pos):           #判断第n行的皇后放在第pos列是否和已经摆好的皇后冲突
    for i in range(n):     #检查位置pos是否会和前0~n-1行已经摆好的皇后冲突
        if result[i] == pos or abs(i-n) == abs(result[i] - pos):
            return False
    return True
```

N皇后解题程序

```
def queen(N,m):#解决N皇后问题, 现在第0行到第m-1行的m个的皇后已经摆放好了
    #要摆放第m行的皇后,
    if m == N: #已经摆好了N个皇后, 说明问题已经解决, 输出结果即可
        for k in range(N):
            print(result[k], end=" ")
        print("")
        return True
    succeed = False
    for i in range(N):      #枚举所有位置
        if isOk(m,i):      #看可否将第m行皇后摆在第i列
            result[m] = i  #可以摆在第i列, 就摆上
            succeed = queen(N,m+1) or succeed #接着去摆放第i+1行的皇后
    return succeed

N = int(input())
if not queen(N,0):
    print("NO ANSWER")
```

N皇后解题程序

#如果只要找一组解

```
def queen(N,m):#解决N皇后问题，现在第0行到第m-1行的m个的皇后已经摆放好了
    #要摆放第m行的皇后，
    if m == N: #已经摆好了N个皇后，说明问题已经解决，输出结果即可
        for k in range(N):
            print(result[k], end=" ")
        print("")
        return True
    succeed = False
    for i in range(N):      #枚举所有位置
        if isOk(m,i):      #看可否将第m行皇后摆在第i列
            result[m] = i  #可以摆在第i列，就摆上
            if queen(N,m+1): return True    #接着去摆放第i+1行的皇后
    return succeed
```



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

递归替代多重循环
例题:全排列



宁夏中卫沙坡头

全排列

● 解题思路

给定一个由不同的小写字母组成的字符串，输出这个字符串的所有全排列。我们假设对于小写字母有 $'a' < 'b' < \dots < 'y' < 'z'$ ，而且给定的字符串中的字母已经按照从小到大的顺序排列。

样例输入

abc

样例输出

abc

acb

bac

bca

cab

cba


```
s = list(input())
s.sort()
N = len(s)
result = [0 for i in range(N)] #存最新找到的一个排列
used = [False for i in range(N)] #used[i]表示字母s[i] 是否用过
def dfs(n): #摆放第n个位置及其右边的字母
    if n == N:
        print("".join(result))
    for i in range(N):
        if not used[i]: # s[i]这个字母没用过
            result[n] = s[i]
            used[i] = True
            dfs(n+1)
            used[i] = False
dfs(0)
```



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院 郭炜

北京大学信息学院 郭炜

解决递归形式问题 绘制雪花曲线



美国鹅颈湾

绘制雪花曲线（科赫曲线）

□ 雪花曲线的递归定义

- 1) 长为 $size$, 方向为 x (x 是角度) 的0阶雪花曲线, 是方向 x 上一根长为 $size$ 的线段
- 2) 长为 $size$, 方向为 x 的 n 阶雪花曲线, 由以下四部分依次拼接组成:
 1. 长为 $size/3$, 方向为 x 的 $n-1$ 阶雪花曲线
 2. 长为 $size/3$, 方向为 $x+60$ 的 $n-1$ 阶雪花曲线
 3. 长为 $size/3$, 方向为 $x-60$ 的 $n-1$ 阶雪花曲线
 4. 长为 $size/3$, 方向为 x 的 $n-1$ 阶雪花曲线

递归绘制雪花曲线（科赫曲线）

0阶0度雪花曲线

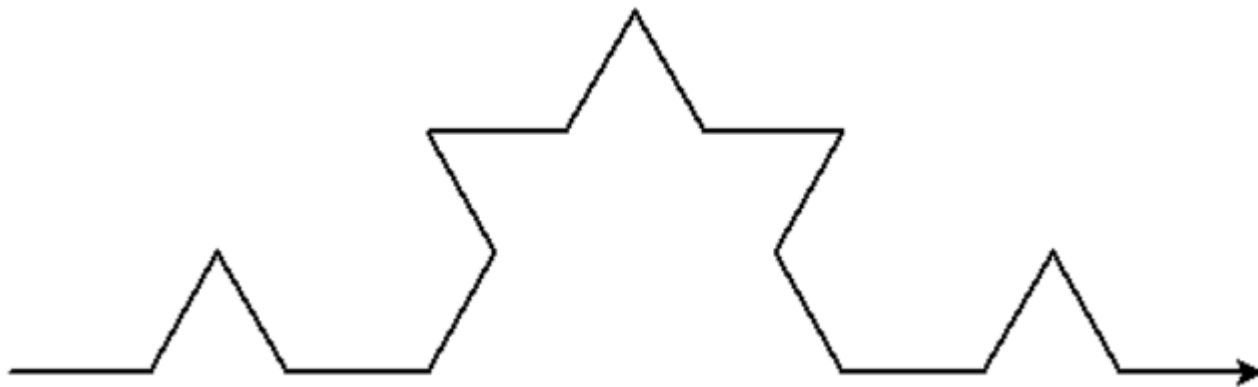


1阶0度雪花曲线



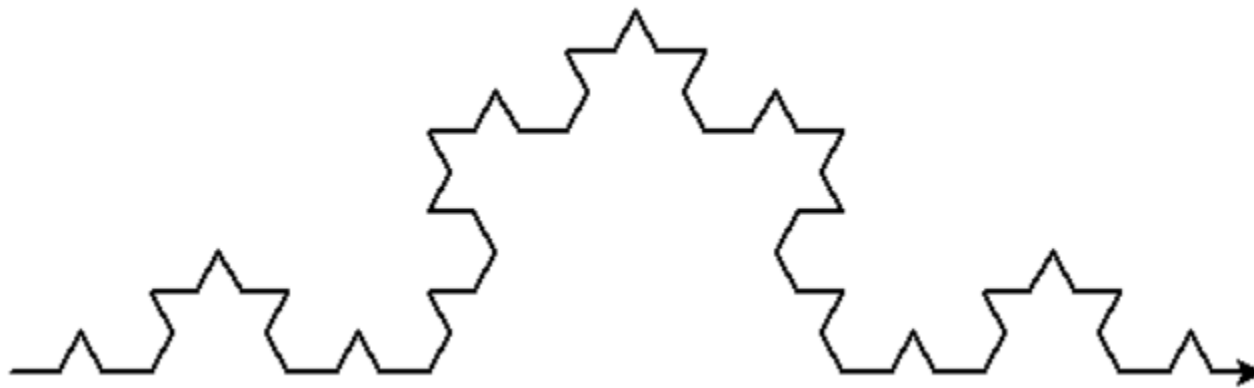
递归绘制雪花曲线（科赫曲线）

2阶0度雪花曲线



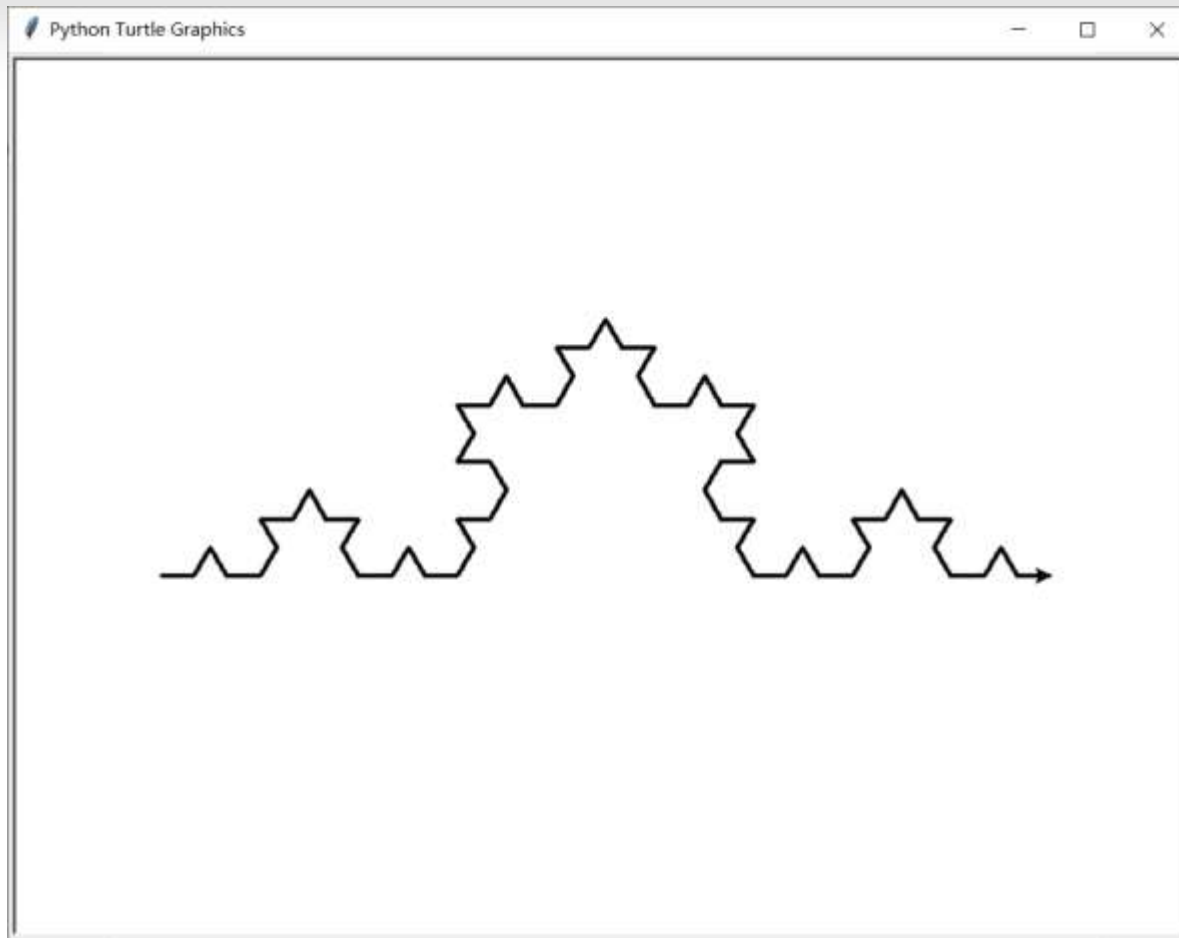
递归绘制雪花曲线（科赫曲线）

3阶0度雪花曲线



```
import turtle      #画图要用这个turtle包
def snow(n,size):  #n是阶数目, size是长度 从当前起点出发, 在当前方向画一个长度
                  #为size, 阶为n的雪花曲线
    if n == 0:
        turtle.fd(size)  #笔沿着当前方向前进size
    else:
        for angle in [0,60,-120,60]: #对列表中的每个元素angle:
            turtle.left(angle)  #笔左转angle度 , turtle.lt(angle)也可
            snow(n-1,size/3)

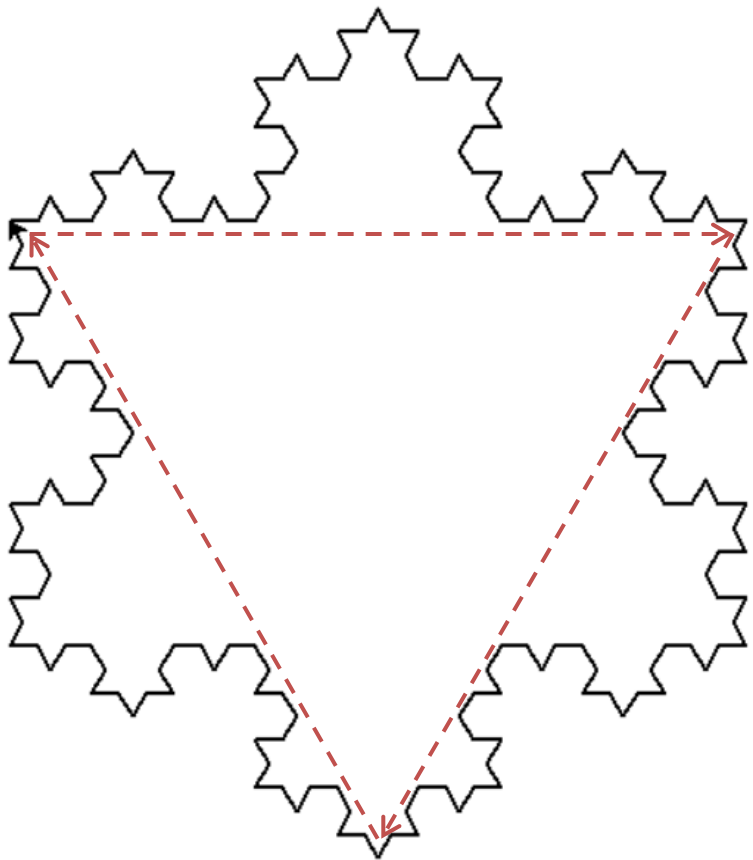
turtle.setup(800,600)
#窗口缺省位于屏幕正中间, 宽高800*600像素, 窗口中央坐标(0,0)
#初始笔的前进方向是0度。正东方是0度, 正北是90度
turtle.penup() #抬起笔
turtle.goto(-300,-50) #将笔移动到-300,-50位置
turtle.pendown() #放下笔
turtle.pensize(3) #笔的粗度是3
snow(3,600)      #绘制长度为600,阶为3的雪花曲线, 方向水平
turtle.done()    #保持绘图窗口
```



递归绘制雪花

➤ 由3段3阶雪花曲线组成

```
turtle.setup(800,800)
turtle.speed(1000)
turtle.penup()
turtle.goto(-300,100)
turtle.pendown()
turtle.pensize(2)
level = 3
snow(level, 400)
turtle.right(120) #右拐 120 度
snow(level, 400)
turtle.right(120)
snow(level, 400)
turtle.done()
```





北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

问题分解 例题:爬楼梯



美国加州1号公路17英里

用递归将问题分解为规模更小的子问题进行求解

例题: 爬楼梯

树老师爬楼梯，他可以每次走1级或者2级，输入楼梯的级数，求不同的走法数

例如：楼梯一共有3级，他可以每次都走一级，或者第一次走一级，第二次走两级，也可以第一次走两级，第二次走一级，一共3种方法。

输入

输入包含若干行，每行包含一个正整数N，代表楼梯级数， $1 \leq N \leq 30$ 输出不同的走法数，每一行输入对应一行

爬楼梯

输出

不同的走法数，每一行输入对应一行输出

样例输入

5

8

10

样例输出

8

34

89

爬楼梯

n级台阶的走法 =

先走一级后, n-1级台阶的走法 +
先走两级后, n-2级台阶的走法

$$f(n) = f(n-1) + f(n-2)$$

边界条件:

爬楼梯

n级台阶的走法 =

先走一级后, n-1级台阶的走法 +
先走两级后, n-2级台阶的走法

$$f(n) = f(n-1) + f(n-2)$$

边界条件: $n < 0$ 0
 $n = 0$ 1

爬楼梯

n级台阶的走法 =

先走一级后, n-1级台阶的走法 +
先走两级后, n-2级台阶的走法

$$f(n) = f(n-1) + f(n-2)$$

边界条件:

$n < 0$	0	$n = 0$	1	$n = 1$	1
$n = 0$	1	$n = 1$	1	$n = 2$	2

递归解法:

```
def stairs( n ):
    if n < 0:
        return 0
    if n == 0:
        return 1
    return stairs( n-1 ) + stairs( n-2 )

try:
    while True:
        N = int(input())
        print( stairs( N ))
except EOFError:
    pass
```


递推解法:

```
def stairs( n ):
    if n < 2:
        return 1
    a1,a2 = 1,1
    for i in range(2,n+1):
        a3 = a1 + a2
        a1,a2 = a2,a3
    return a3
try:
    while True:
        N = int(input())
        print( stairs( N ))
except EOFError:
    pass
```



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

问题分解 例题:出栈序列统计



河北草原天路

出栈序列统计

栈是常用的一种数据结构，有 n 个元素在栈顶端一侧等待进栈，栈顶端另一侧是出栈序列。你已经知道栈的操作有两种：**push**和**pop**，前者是将一个元素进栈，后者是将栈顶元素弹出。现在要使用这两种操作，由一个操作序列可以得到一系列的输出序列。请你编程求出对于给定的 n ，计算并输出由操作数序列1, 2, ..., n ，经过一系列操作可能得到的输出序列总数。

输入

就一个数 $n(1 \leq n \leq 15)$ 。

输出

一个数，即可能输出序列的总数目。

样例输入

3

样例输出

5

出栈序列统计

思路:

开始, 有0个元素已经入过栈, 栈里面有0个元素。问这种情况下有多少种出栈序列。

$f(i, \text{stackLen})$ 表示已经有 i 个元素入过栈 (其中有的可能已经出栈), 栈里有 stackLen 个元素的情况下, 会有多少种出栈序列。

整个问题就是要求 $f(0, 0)$ 。显然 $f(0, 0) = f(1, 1)$, 因第一步只能入栈一个元素

出栈序列统计

思路:

开始, 有0个元素已经入过栈, 栈里面有0个元素。问这种情况下有多少种出栈序列。

$f(i, \text{stackLen})$ 表示已经有 i 个元素入过栈 (其中有的可能已经出栈), 栈里有 stackLen 个元素的情况下, 会有多少种出栈序列。

整个问题就是要求 $f(0, 0)$ 。显然 $f(0, 0) = f(1, 1)$, 因第一步只能入栈一个元素

$$f(1, 1) = f(1, 0) + f(2, 2)$$

因下一步有两种做法, 即元素出栈, 或者再压入一个新元素。所有的出栈序列, 被分成两类。

出栈序列统计

思路:

推广至如何求 $f(i, \text{stackLen})$

先做一步。

若 $\text{stackLen} > 0$

一步有两种做法:

- 1) 将新元素入栈 $f(i+1, \text{stackLen}+1)$
- 2) 将栈顶元素弹出 $f(i, \text{stackLen}-1)$

若 $\text{stackLen} == 0$, 则只有 $f(i+1, \text{stackLen}+1)$ 一种做法

出栈序列统计

思路:

边界条件: $f(n, x) = 1$, n 为总元素个数, x 为任何值。因此时的唯一的出栈序列就是把栈里的 x 个元素依次弹出。 $x = 0$ 则只有一个空序列。

出栈序列统计

#有重复计算, 比较慢, 复杂度指数级别。要用动态规划改进

```
def proc(i, stackLen):  
    if i == n:  
        return 1  
    else:  
        result = 0  
        if stackLen > 0:  
            result += proc(i, stackLen-1)  
            result += proc(i+1, stackLen+1)  
        else:  
            result = proc(i+1, stackLen+1)  
    return result  
  
n = int(input())  
print(proc(0, 0))
```


输出所有可能出栈序列

例如，输出"acdef"的所有可能出栈序列

```
total = 0      #出栈序列总数
result = []    #出栈序列
stack = []     #栈
s = ""        #比如是 "abcd"
def proc(i):   #被调用时，已经有i个元素入过栈了
    global total
    global stack
    global result
    global s
    if i == len(s): #已经有i个元素都入过栈了
        while len(stack) > 0: #栈里所有元素弹出
            result.append(stack.pop())
        total += 1
        r = "".join(result)
        print(r)
    else:
```

输出所有可能出栈序列

```
if len(stack) > 0:
    tmpStack = stack[:]    #备份stack
    tmpResult = result[:]  #备份当前出栈序列
    result.append(stack.pop()) #处理元素出栈的做法
    proc(i)
    stack = tmpStack[:]    #恢复stack
    result = tmpResult[:]
    stack.append(s[i])     #处理新元素入栈的做法
    proc(i+1)
else:
    stack.append(s[i])
    proc(i+1)

s = input()
proc(0) #0个元素入过栈
print(total)
```



北京大学
PEKING UNIVERSITY

信息科学技术学院

北京大学信息学院 郭炜

栈和递归的关系



日本箱根芦之湖

用栈实现递归

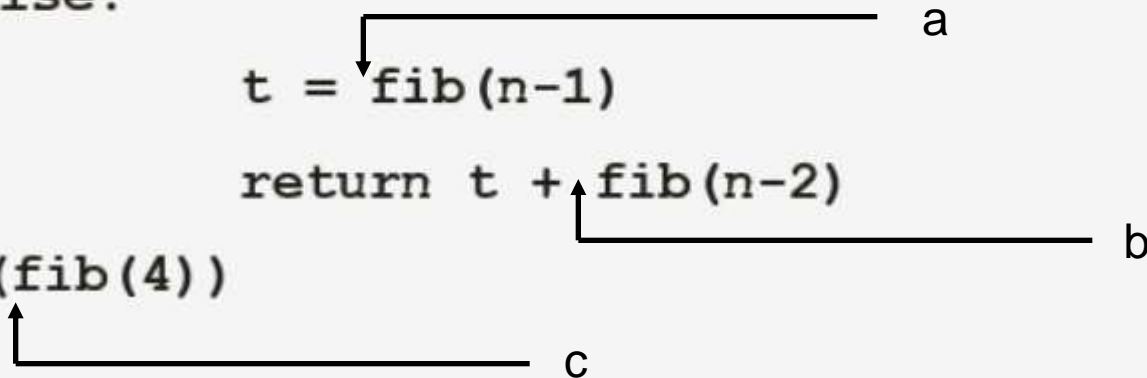
- 编译器生成的代码自动维护一个栈，**栈的每一层代表一个子问题**
- 在进入下一层函数调用前，会将本层**所有参数和局部变量，以及返回地址**入栈中
- 返回地址表示了一个子问题解决后接下来应该做什么
- 函数调用返回时，就会退一层栈

用栈实现递归

➤ 求斐波那契数列第n项的函数的返回地址: a,b,c三处

```
1.  def fib(n):  
2.      if n == 1 or n == 2:  
3.          return 1  
4.      else:  
5.          t = fib(n-1)  
6.          return t + fib(n-2)  
7.  print(fib(4))
```

写 `return fib(n-1)+fib(n-2)`
本质上也需要临时变量t存放fib(n-1)
的返回值



用栈实现递归

➤ 执行fib(4)时栈的变化

4	?	c
n	t	r

(1)

3	?	a
4	?	c
n	t	r

(2)

2	?	a
3	?	a
4	?	c
n	t	r

(3)

3	1	a
4	?	c
n	t	r

(4)

r是返回地址

1	?	b
3	1	a
4	?	c
n	t	r

(5)

4	2	c
n	t	r

(6)

2	?	b
4	2	c
n	t	r

(7)

n	t	r
---	---	---

(8)

用栈模拟递归求斐波那契数列第n项的过程

```
def fib(n):  
    class Status:    #放入栈中的元素  
        def __init__(self,n,t,r):  
            self.n,self.t,self.r = n,t,r  
    stack = [Status(n,None,'c')]  
    retVal = retAdr = None    #retVal是返回值, retAdr是返回地址  
    while stack != []:  
        status = stack[-1]  
        n = status.n  
        if n == 2 or n == 1:  
            retVal = 1  
            retAdr = status.r  
            stack.pop()
```

```
def fib(n):  
    if n == 1 or n == 2:  
        return 1  
    else:  
        t=fib(n-1) # (a)  
        return t+fib(n-2) # (b)
```

用栈模拟递归求斐波那契数列第n项的过程

```
else:
    if retAdr == None:
        stack.append(Status(n-1, None, 'a'))
    elif retAdr == 'a':
        stack[-1].t = retVal
        stack.append(Status(n-2, None, 'b'))
        retAdr = None
    elif retAdr == 'b':
        retVal = status.t + retVal
        retAdr = status.r
        stack.pop()
    else:
        stack.pop()
return retVal
```

```
def fib(n):
    if n == 1 or n == 2:
        return 1
    else:
        t=fib(n-1) # (a)
        return t+fib(n-2) # (b)
```