



# 《计算概论A》课程 程序设计部分

## 函数的递归调用 (3)

李 戈

北京大学 信息科学技术学院 软件研究所

[lige@sei.pku.edu.cn](mailto:lige@sei.pku.edu.cn)



北京大学



# 递归问题解法小结

## ■ 面对一个问题时：

- ① 从简单情况开始分析问题，找出解决问题的规律；
- ② 总结并抽取出解决方案中**反复做的事情**；
- ③ 用一个**函数（原型）**来描述这件**反复做的事情**；
- ④ 假设反复做的事情已经由上述函数实现，写出如何利用上述函数解决整体问题的步骤；
- ⑤ 分析并写出边界条件；



北京大学



# 典型问题分析

## ■ 问题

- ◆ 从键盘读入一个英文单词（全部字母小写，且该单词中各个字母均不相同），输出该单词英文字母的所有全排列；
- ◆ 例如，输入**abc**，则打印出：

**abc**  
**acb**  
**bac**  
**bca**  
**cab**  
**cba**



北京大学



# 史上最长的英文单词

## Honorificabilitudinitatibus

- 由27个字母组成
- 出现在莎士比亚的剧本“空爱一场” *love's labour's lost* 里
- 意思是“不胜光荣”



北京大学



## 史上最最长的英文单词

### Supercalifragilisticexpiadocious

- 由34个字母组成
- 出现在一部名叫Mary Poppins的电影里
- 意思是“好”



有意思吧 U148.Net

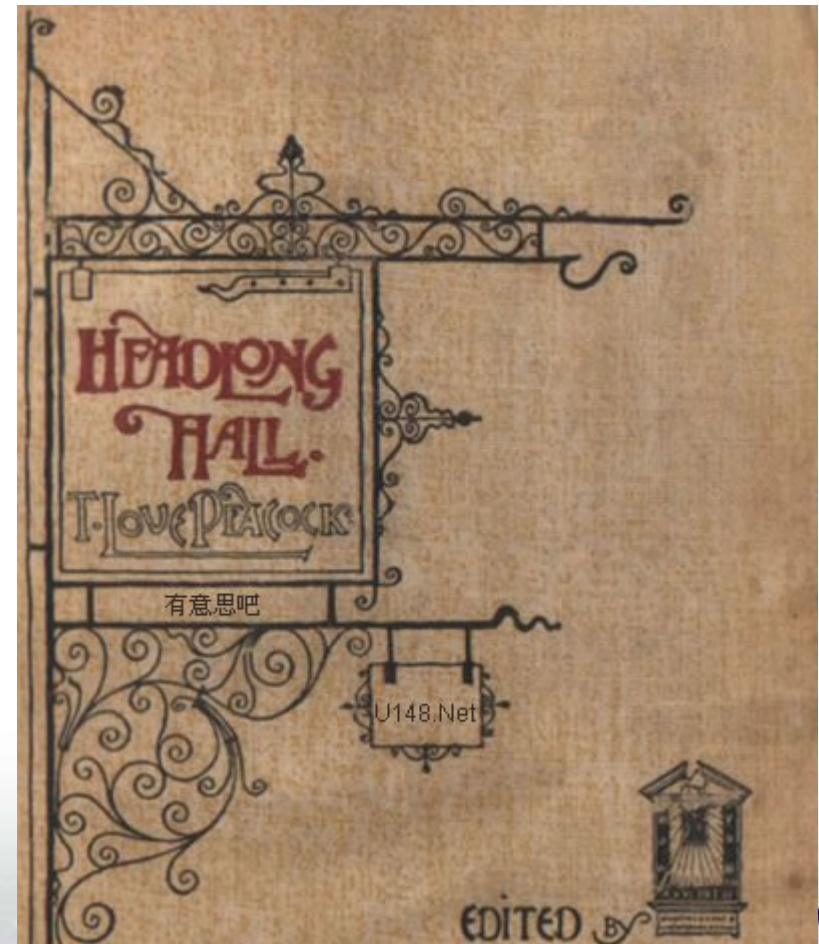




## 史上最最最长的英文单词

**Osseocaynisanguineoviscericartilaginine  
rvomedullary**

- 由51个字母组成
- 曾出现在英国作家皮考克的小说**Headlong Hall**中
- 人体构造一术语



北京大学



# 史上最最最最长的英文单词

**Bababadalgharaghtakamminarronnkonnbro  
nntonnerronnntuonnthunntrovarrhounawnsk  
awntoohoohoordenenthurnuk**

- 由100个字母组成
- 出现在爱尔兰作家乔埃斯（**James Joyce**, 1882-1942）作品 **Finnegans Wake**的扉页
- 象征亚当和夏娃的堕落



北京大学



# 史上最.....最长的英文单词

methionylglutaminylarginyltyrosylglutamylserylleucylphenylalanylalanylglutaminylleucyllysylglutamyl  
arginyllsylglutamylglycylalanylphenylalanylvalylprolylphenylalanylvalylthreonylleucylglycylaspartylpr  
olyglycylisoleucylglutamylglutaminylserylleucyllysylisoleucylaspartylthreonylleucylisoleucylglutamylal  
anylglycylalanylasparthlalanylleucylglutamylleucylglycylisoleucylprolylphenylalanylserylasparylprolyl  
leucylalanylaspartylglycylprolylthreonylisoleucylglutaminylaspfraginyalanylthreonylleucylarfinylalany  
lphenylalanylalanylalanylglycylvalylthreonylprolylalanylglutaminylcysteinylphenylalanylglutamylmethi  
onylleucylalanylleuoylisoleucylarginylglutaminyllysylhistidylprolylthreonylisoleucylprolylisoleucylglycyl  
leucylmethionyltyrosylalanylasparaginylleucylvalylphenylalanylasparaginyllsylglycylisoleucylaspartylg  
lutamylphenylalanylthrosylalanylglutaminylcysteinylglutamyllysylvalylglycylvalylaspartylserylvalylleu  
cylvalylalnylaspartylvalylprolylvalylglutaminylglutamylserylalanylprolylphenylalanylarginylglutaminyl  
alanylalanylleucylarginylhistidylasparaginyvalylalanylprolylisoleucylprolylisoleucylphenylalanylisoleuc  
ylphenylalanylisoleucylcysteinylprolylprolylaspartylalanylaspartylaspartylaspartylleucylleucylarginylgl  
utaminylisoleucylalanylseryltyrosylglycylarginylglycyltyrosylthreonyltyrosylleucylleucylserylarginylala  
nylglycylvalylthreonylglycylalanylglutamylasparainylarginylalanylalanylleucylprolylleucylasparaginyllh  
istidylleucylvalylalanyllsylleucyllysylglutamyltyrosylasparaginyalanylalanylprolylprolylleucylglutami  
nylglycylphenylalanylglycylisoleucylserylalanylprolylaspartylglutaminylvalyllsyalanylalanylisoleucyl  
aspartylalanylglycylalanylalanylglycylalanylisoleucylserylglycylserylalanylisoleucylvalyllsylisoieucylis  
oleucylglutamylglutaminylhistidylasparaginyllisoleucylglutamylprolylglutamyllysylmethionylleucylalan  
ylalanylleucyllysylvalylphenylalanylcalylglutaminylprolylmethionylsyalanylalanylthreonylarginylserin  
e

- 1913个字母“色氨酸合成酶a蛋白质”（一种含有267种氨基酸酶）的化学名



北京大学





## 问题分析

- 反复做的事情：选择第 $n$ 个位置的字母

- ◆ 依次检查 a, b, c 三个字母

如果某个字母未被选择过；

1. 将该字母选入字符串；
2. 标记该字母已经被选择；
3. 如果全部位置都已选完，打印输出；  
否则，为下一个位置选择字母；
4. 把刚刚标记过的字母重新标记为“未选择”；



北京大学



## 问题分析

- 假设一个函数 **ranker()** 能够完成上述事情;
- 每次调用之间的区别在于位置 **n**
  - ◆ **ranker(1)**
  - ◆ **ranker(2)**
  - ◆ **ranker(3)**
  - ◆ **ranker(4)**
- **ranker(n)**
  - ◆ 为第 **n** 个位置选择字母

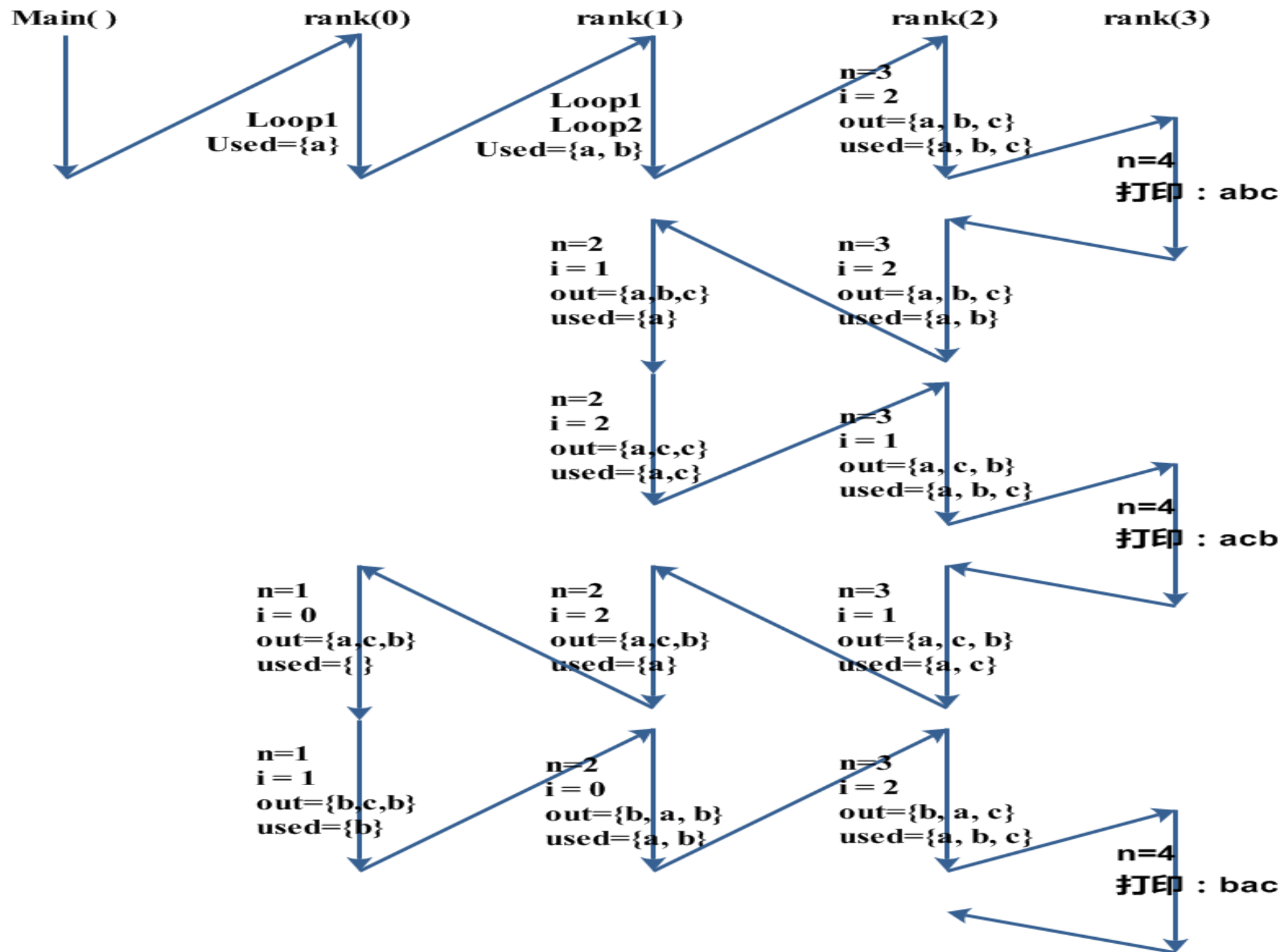


北京大学

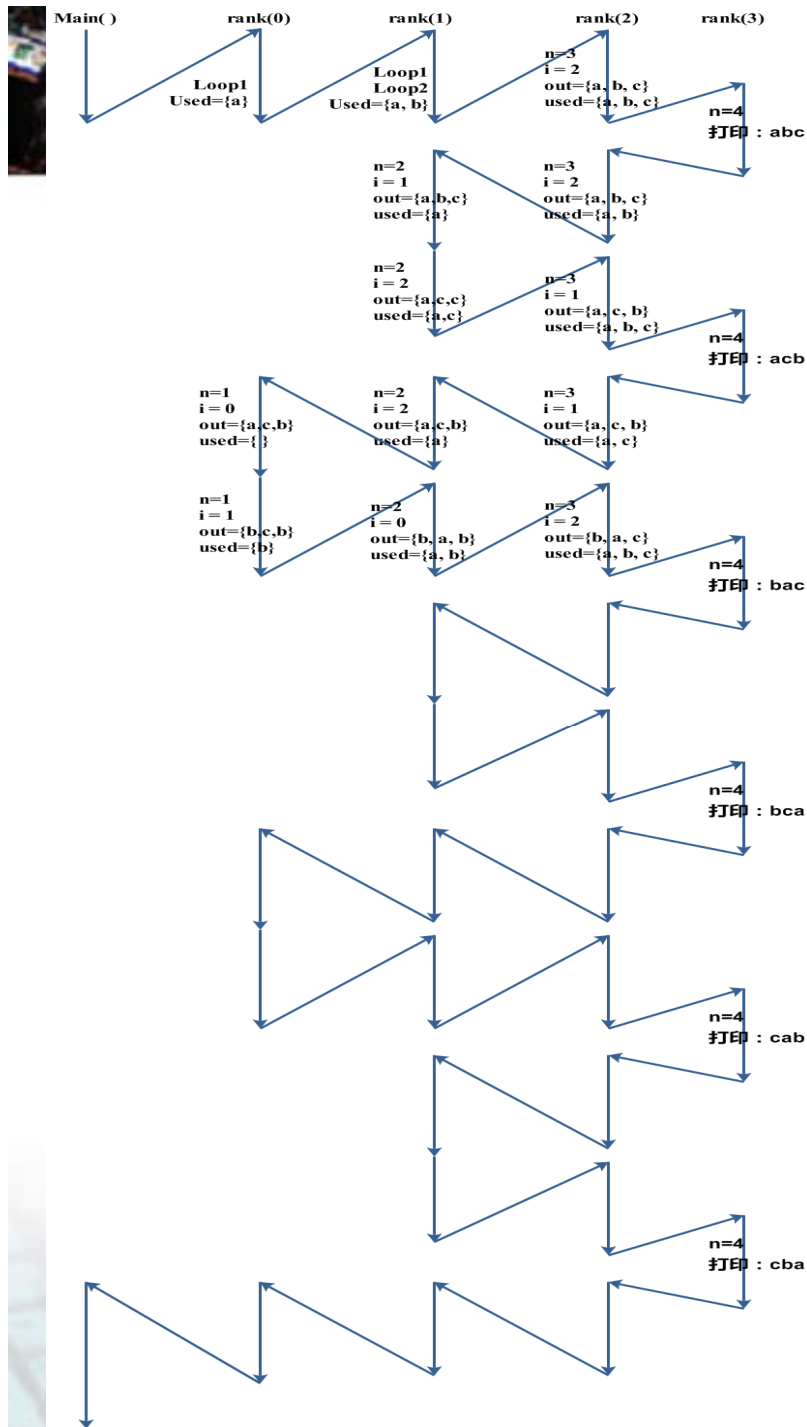
```

char in[3] = {0};           //存放输入的单词
char out[3] = {0};          //存放准备输出的字符串
int used[3] = {0};          //记录哪个字母已经使用过
void ranker(int n)           //为第n个位置寻找字母
{
    for (int i = 0; i < 3; i++) //依次查看每个字母
    {
        if (!used[i])          //如果某个字母尚未被选
        {
            out[n] = in[i];     //选入该字母
            used[i] = 1;        //标记该字母已经被选择
            if (n == 2) {cout << out << endl;}
            //如果新字符串中已经有3个字母，打印输出
            else rank(n+1);
            //否则，为下一个位置寻找字母
            used[i] = 0;
            //标记该字母还未被选择，使其重新可被选
        }
    }
}

```







```
#include<iostream>
using namespace std;
char in[3] = {0};
char out[3] = {0};
int used[3] = {0};
void ranker(int n)
{
    for (int i = 0; i < 3; i++)
    {
        if (!used[i])
        {
            out[n]=in[i];
            used[i] = 1;
            ranker(n+1);
            used[i] = 0;
        }
    }
    if (n==2) cout<<out<<endl;
}

int main()
{
    cin >> in;
    ranker(0);//从第一个字母开始
    system("pause");
    return 0;
}
```



## 回溯

**描述反复做的事情时：**

■ **站在第 $n$ 步的状态下进行分析**

◆ **递归**

● **在第 $n$ 步的情况下，枚举出第 $n+1$ 步的所有可能，向所有可能的方法形成递归；**

◆ **回溯**

● **恢复影响以后的选择“现场”（使重新  
的选择成为可能）**



北京大学



## 探索型递归问题的解法

### ■ 第 $n$ 步需要做什么？

#### ◆ 对于面前的每种选择

- ① 把该做的事情做了！
- ② 判定是否得到解！
- ③ 递归（调用第 $n+1$ 步）！
- ④ 看是否需要回溯！



北京大学



# 分书问题

## ■ 问题

- ◆ 有编号分别为1, 2, 3, 4, 5的五本书, 准备分给A,B,C,D,E五个人, 每个人阅读兴趣用一个二维数组加以描述:

$$Like[i][j] = \begin{cases} 1 & i \text{ 喜欢书 } j \\ 0 & i \text{ 不喜欢书 } j \end{cases}$$

人 \ 书					
	0	1	2	3	4
A	0	0	1	1	0
B	1	1	0	0	1
C	0	1	1	0	1
D	0	0	0	1	0
E	0	1	0	0	1

- ◆ 请写一个程序, 输出所有分书方案, 让人人皆大欢喜。



北京大学





# 分书问题

## ■ 解决思路:

- ① 试着给第 $i$ 个人分书，先试分0号书，再分1号书，分2号书...，分 $j$ 号书，...,分4号书。
- ② 当“第 $i$ 个人喜欢 $j$ 书，且 $j$ 书尚未被分走”时。第 $i$ 个人能够得到第 $j$ 本书。
- ③ 如果不满足上述条件，则什么也不做（循环返回条件）。



北京大学



## 分书问题

④ 若满足条件，则做三件事情：

- ◆ 做事：将 $j$ 书分给 $i$ ，同时记录 $j$ 书已被选用；
- ◆ 判断：查看是否将所有5个人所要的书分完，
  - 若分完，则输出每个人所得之书；
  - 若未分完，去寻找其他解决方案；
- ◆ 回溯：让第 $i$ 人退回 $j$ 书，恢复 $j$ 书尚未被选的标志。



北京大学



# 分书问题

1、使用二维数组定义阅读喜好用：

◆ **int like[5][5]**

**={{0,0,1,1,0},{1,1,0,0,1},{0,1,1,0,1},{0,0,0,1,0},{0,1,0,0,1}};**

2、使用数组**book[5]**记录书是否已被选用。

**int book[5]={0,0,0,0,0};**

3、使用数组**take[5]**存放第几个人领到了第几本书；



北京大学

```

void trybook(int i) {
    for (int j=0; j<=4; j=j+1)    //对于每本书, j为书号;
    {
        if ((like[i][j]>0)&&(book[j]==0))
            //若第i个人喜欢第j本书, 且这本书没有被分出;
        {
            take[i]=j;        //把第j号书分给第i个人
            book[j]=1;        //标记第j号书已被分出
            if (i==4)
                //若第5个人也已经拿到了书, 则书已分完, 输出分书方案
            {
                n = n + 1;        //让方案数加1
                cout <<"第"<<n<<"个方案"<<endl;
                for (int k=0; k<=4; k=k+1)
                    cout<<take[k]<<"号书给"<<char(k+65);
                cout <<endl;
            }
            else                //若书还没分完, 继续给下一个人找书;
            {
                trybook(i+1);
            }
            book[j]=0;        //回溯, 把书标记为未分, 找其他解决方案;
        }
    }
}

```





# 分书问题

```
#include<iostream.h>
int
    like[5][5]={0,0,1,1,0},{1,1,0,0,1},{0,1,1,0,1},{0,0,0,1,0},
    {0,1,0,0,1}};
int book[5], take[5], n;    //n表示分书方案的总数
int main()
{
    int n=0;                //分书方案数预置0
    trybook(0);             //从“为第0个人分书”开始执行
    return 0;
}
```



北京大学



## 探索型递归问题的解法

### ■ 第 $n$ 步需要做什么？

#### ◆ 对于面前的每种选择

- ① 把该做的事情做了！
- ② 判定是否得到解！
- ③ 递归（调用第 $n+1$ 步）！
- ④ 看是否需要回溯！



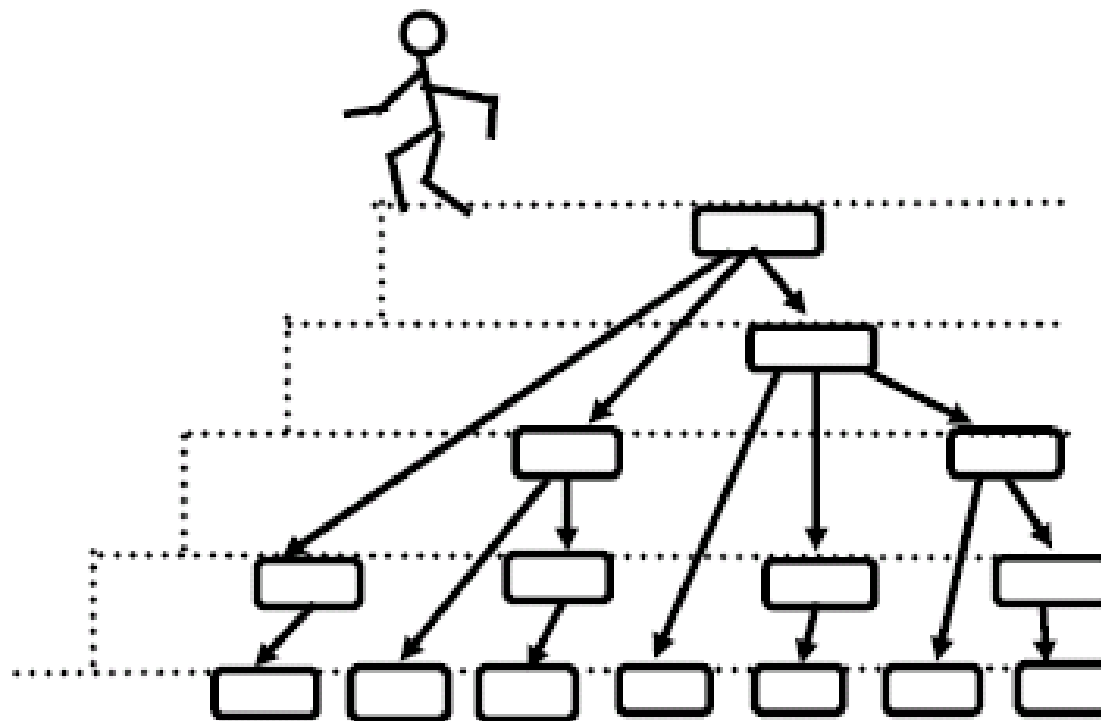
北京大学



# 下楼问题

## ■ 问题:

- ◆ 从楼上走到楼下共有 $h$ 个台阶，每一步有3种走法：  
走1个台阶；走2个台阶；走3个台阶。问可以走出多少种方案？将所有的方案输出。



北京大学



## 直接考虑第 $s$ 步时

- 有三种选择（走1、2、3步）
- 每个选择下有三种可能性：
  - ◆ 如果剩下的台阶小于想要走的步数
    - 返回
  - ◆ 如果剩下的台阶恰好等于要走的步数；
    - 打印输出；
  - ◆ 如果剩下的台阶大于想要走的步数
    - 走下去；



北京大学





# 下楼问题

## ■ 问题分析

- ◆ 要枚举出所有的可能方案，所以是一个典型的递归回溯问题；
  - $i$  表示还剩几级台阶
  - $s$  表示到目前该走第几步
  - $\text{take}[s]$  表示第 $s$ 步应该走几级台阶
- ◆ 当走到底时， $\text{take}[1] \sim \text{take}[s]$ ，就是一路走来过程，即一种成功的走法。



北京大学



## 下楼问题

- 第 $s$ 步有3种可能，用for循环枚举。
- 第 $s$ 步走了 $j$ 个台阶后，有三种结果：
  - ◆ ① for ( $j=1; j \leq 3; j++$ )
  - ◆ ②  $i < j$ .说明第 $s$ 步走的台阶比剩下的阶梯数还多。 $j$ 不可取。（递归函数的出口）
  - ◆ ③  $i = j$ .说明第 $s$ 步正好走完剩下的阶梯，得到一个解决方案。
  - ◆ ④  $i > j$ .说明第 $s$ 步走完后，还剩下 $i - j$ 级阶梯没有走，可以走第 $s+1$ 步。递归调用。



```

int take[99];
int num = 0;           //num表示解决方案的总数
void Try(int i, int s) { //i表示所剩台阶数
    for (int j = 3; j > 0; j--) //枚举第s步走的台阶数j
    {
        if (i < j) //如果所剩台阶数i小于允许走的台阶数j
            continue;
        take[s] = j; //记录第s步走j个台阶;
        if (i == j) //如果已经走完全部台阶;
        {
            num++; //方案数加1
            cout << "solution" << num << ": ";
            for (int k = 1; k <= s; k++)
                cout << take[k];
            cout << endl;
        }
        else
            Try(i - j, s + 1); //尚未走到楼下
    }
}

```



# 下楼问题

```
int main()
{
    int h = 0;
    cout << "how many stairs : ";
    cin >> h;
    Try(h,1); //有h级台阶要走，从第一步开始走
    cout << "there are " << num << " solutions."
    << endl;
    return 0;
}
```



北京大学



## 探索型递归问题的解法

### ■ 第 $n$ 步需要做什么？

#### ◆ 对于面前的每种选择

- ① 把该做的事情做了！
- ② 判定是否得到解！
- ③ 递归（调用第 $n+1$ 步）！
- ④ 看是否需要回溯！



北京大学



# 拼词问题

```
int len;  
char in[26] = {0};  
char out[26] = {0};  
int used[26] = {0};  
void rank(int n)
```

//单词中字母的个数

//存放输入的单词

//存放准备输出的字符串

//记录哪个字母已经使用过

//n为新产生字符串中字母的个数

```
{
```

```
    if (n > len)
```

//如果新字符串中已经有len个字母

```
    { cout << out << endl; }
```

```
    else
```

```
    {
```

```
        for (int i = 0; i < len; i++) //挨个查看输入单词中的字母
```

```
        {
```

```
            if (!used[i]) //如果某个字母尚未被选入字符串
```

```
            {
```

```
                out[n-1] = in[i]; //将该字母加入字符串
```

```
                used[i] = 1; //标记该字母已经被选用
```

```
                rank(n+1); //寻找更长的字符串
```

```
                used[i] = 0; //回到为选择第i字母的状态
```

```
            }
```

```
    }
```

## 分书问题

```
void trybook(int i) {  
    for (int j=0; j<=4; j=j+1) //对于每本书, j为书号;  
    {  
        if ((like[i][j]>0)&&(book[j]==0)) {  
            //若第i个人喜欢第j本书, 且这本书没有被分出;  
            take[i]=j;    //把第j号书分给第i个人  
            book[j]=1;    //标记第j号书已被分出  
            if (i==4) {    //若第5个人拿到了书, 则输出分书方案  
                n = n + 1;    //让方案数加1  
                cout <<"第"<<n<<"个方案"<<endl;  
                for (int k=0; k<=4; k=k+1)  
                    cout<<take[k]<<"号书给"<<char(k+65);  
                cout <<endl;  
            }  
            else{    //若书还没分完, 继续给下一个人找书;  
                trybook(i+1);  
            }  
            take[i]=-1;    //使i把书退还, 寻找其他解决方案;  
            book[j]=0;    //相应的也把书标记为未分;  
        }  
    }  
}
```

## 例题：下楼问题

```
int take[99];
int num = 0;
void Try(int i, int s) { //i: 剩余台阶数; s: 第s步; j: 要走的步数
    for (int j = 3; j > 0; j--)
    {
        if (i < j) //如果所剩台阶数i小于允许走的台阶数j
            continue;
        take[s] = j; //记录第s步走j个台阶;
        if (i == j) //如果已经走完全部台阶;
        {
            num++; //方案数加1
            cout << "solution" << num << ": ";
            for (int k = 1; k <= s; k++)
                cout << take[k];
            cout << endl;
        }
        else
            Try(i - j, s + 1); //尚未走到楼下
        take[s] = 0;
    }
}
```



好好想想,有没有问题?

谢谢!



北京大学