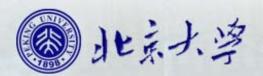


《计算概论A》课程 程序设计部分 函数的递归调用(1)

李 戈

北京大学 信息科学技术学院 软件研究所

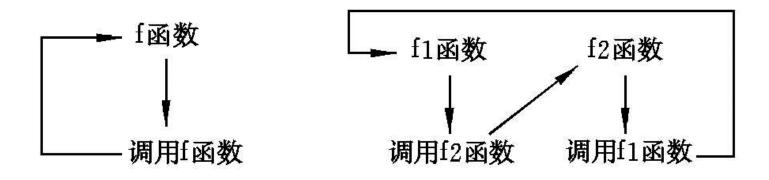
lige@sei.pku.edu.cn



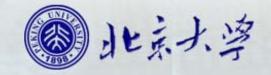


函数的递归调用

- C++语言允许递归调用
 - ◆在调用一个函数的过程中又出现直接或间接 地调用该函数本身。

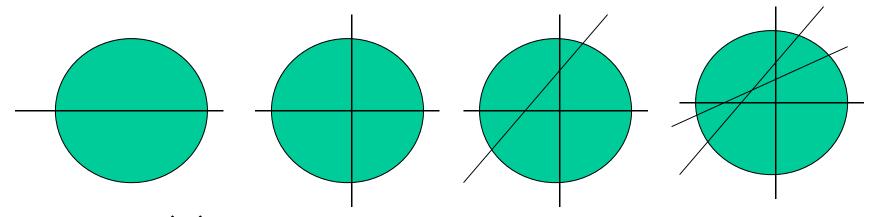


◆程序中不应出现无终止的递归调用,必须控制只有在某一条件成立时才继续执行递归调用,否则就不再继续。

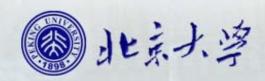


切饼

■ 切饼,100刀最多能切多少块?



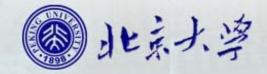
- q(1)=1+1=2
- q(2) = 1+1+2=4;
- q(3) = 1+1+2+3=7;
- q(4) = 1+1+2+3+4=11;
- q(n)=q(n-1)+n;q(0)=1;





切饼

```
#include<iostream>
using namespace std;
int q(int n){
                          Main()
  if (n == 0)
                                      q(3)
                                           q(2)
                                                q(1)
                                                      q(0)
      return 1;
  else
      return(n + q(n-1));
int main( ){
      cout<<q(4)<<endl;
      return 0;
```





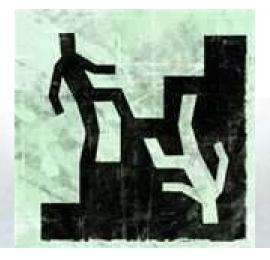
用循环的解决方案

```
#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{ int q[101];
  q[0] = 1;
  for (int i = 1; i \le 100; i++)
     q[i] = q[i-1] + i;
  cout<<"100刀最多可切"<<q[100]<<"块"<<endl;
  return 0;
                                     到北京大学
```



递归与循环的不同

- ■通常意义上
 - ◆ 循环的关注点放在起始点条件 而
 - ◆ 递归的关注点放在求解目标上



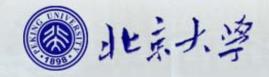


方法总结之一

- 如何利用递归解决问题?
 - ◆ 把关注点放在要求解的目标上

进而

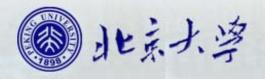
- ◆ 找到第n次做与第n-1次做之间的关系,进而 找到第 i 次做与第 i-1 次做之间的关系;
- ◆ 确认哪一次做时不需要"再重复"(通常是 n=1的时候),而且能够给前一次返回结果;





递推数列

- 一个数列从某一项起,它的任何一项都可以用它前面 的若干项来确定,这样的数列称为递推数列:
 - ♦ 1!, 2!, 3!, ... n!
 - fact(n) = n * fact(n-1) (通项公式);
 - fact(1) =1 (边界条件)
 - **◆** 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, ...
 - fab(n)= fab(n-1) + fab(n-2) (通项公式);
 - fab(1)=1, fab(2)=1; (边界条件)





递推与递归

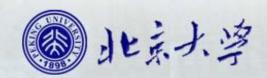
- 递推问题
 - ◆后续的运算依赖于已知的条件; 当前的运算 是下一步运算的基础;
- ■解法1:从已知的初始条件出发,逐次去求所需要的值。

如求n!

$$fact(2) = 2*fact(1) = 2$$

$$fact(3) = 3*fact(2) = 6$$

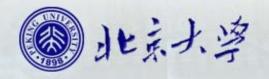
• • • • • •





递推与递归

- 递推问题
 - ◆后续的运算依赖于已知的条件; 当前的运算 是下一步运算的基础;
- 解法2: 递归算法
 - ◆出发点不放在初始条件上,而放在求解的目标上,从所求的未知项出发逐次调用本身的求解过程,直到递归的边界(即初始条件)。





求 n!

■问题:已知n,求n!

假设计算阶乘的任务由一个函数fact来做

fact(n) 等于 fact(n-1)*n

fact(n-1) 等于 fact(n-2)*(n-1)

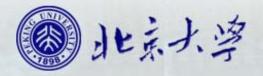
fact(3) 等于 fact(2)*3;

fact(2) 等于 fact(1)*2

fact(1) 等于 1;

■可知

- ◆fact(n)的值等于fact(n-1)*n;
- $\bullet fact(1) = 1;$





求 n!

```
#include<iostream>
using namespace std;
int Factorial(int n){
                               Main()
  int temp;
                                      fact(5)fact(4)fact(3)fact(2)fact(1)
  if(n == 1)
       return 1;
  else{
       temp = Factorial( n-1 );
       temp = n*temp;
       return temp;
int main(){
       cout<<Factorial(5)<<endl;</pre>
       return 0;
                                                     北京大学
```



求 n!

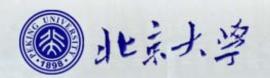
栈与速归

```
int Factorial (int n);
                           本演示只给出函
   { int temp;
                        数Factorial (n)执
     if(n==0)
(3)
                        行过程中,系统栈
                        的变化。为方便说
(4)
        return 1;
                         明,本演示只对参
(5)
     else{
                        数n和返回地址进行
                        入栈和出栈操作,
(6)
        temp=Factorial(n-1);
                        局部变量 temp不做
(7)
        temp=n*temp;
                        入栈和出栈操作。
(8)
        return temp;
                                    知道了
(9)
(10)
```



方法总结之二

- 如何利用递归解决问题?
 - ◆ 关注每一次重复/迭代的执行历程

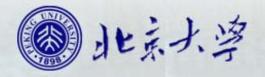




程序分析

```
#include<iostream>
using namespace std;
int echo()
{ char c;
 c = cin.get();
 if (c != '\n') echo();
  cout<<c;
  return 0;
void main()
{ echo(); }
```

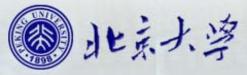
试分析这个程序执 行了什么功能。





程序分析

```
#include<iostream>
using namespace std;
                       Main()
void echo()
                              echo1 echo2 echo3 echo4
{ char c;
 c = cin.get();
 if (c != '\n') echo();
 cout<<c;
void main()
{ echo(); }
```

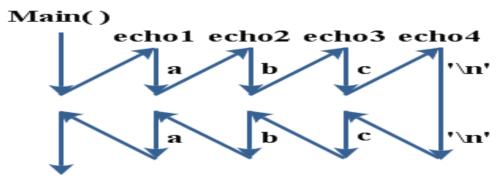


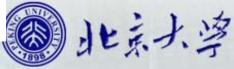


方法总结之二

- 如何利用递归解决问题?
 - ◆ 关注每一次重复/迭代的执行历程
 - 在递归调用之前执行的动作 顺序输出
 - 递归调用之后的动作 逆序输出

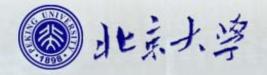
注:这里的"序"指调用顺序





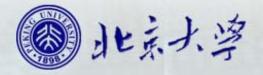
分析一下这个程序作了什么?

```
#include<iostream>
using namespace std;
void function(int num)
                             void main()
                               int num;
 cout << num %10 << ";
                               cin>>num;
 if ((num/10)!=0)
                               function (num);
    function (num/10);
```



分析一下这个程序作了什么?

```
#include<iostream>
using namespace std;
void function(int num)
                            void main()
                              int num;
  if ((num/10)!=0)
                              cin>>num;
    function (num/10);
                              function (num);
  cout<<num%10<<"";
```





进制转换

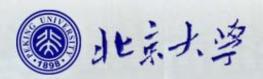
■问题

◆ 编写一个程序,对任意输入的十进制正整数给出其二进制表示,并打印输出。

■例如:

◆输入: 97

◆输出: 1100001





进制转换

■ 将123转换成等值的二进制数:

除以2的商(取整) 余数

$$123/2 = 61$$

$$61/2 = 30$$

$$30/2 = 15$$

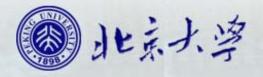
$$15/2 = 7$$

$$7/2 = 3$$

$$3/2 = 1$$
 1

$$1/2 = 0 1$$

■ 自下而上收集余数: 1111011

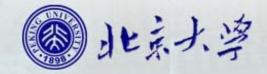




进制转换

```
#include<iostream>
using namespace std;
void convert (int x)
 if((x/2)!=0)
   convert (x/2);
   cout << x%2;
 else
   cout<<x;
```

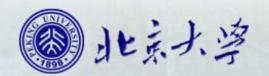
```
void main()
{
  int x;
  cin>>x;
  convert (x);
}
```





方法总结之三

- 如何利用递归解决问题?
 - ◆ 如何 找到 第 i 次做与第 i-1 次做之间的关系?





放苹果

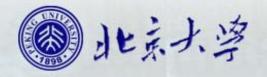
■题目描述

◆把M个同样的苹果放在N个同样的盘子里,允许有的盘子空着不放,问共有多少种不同的分法?

◆注意: 5, 1, 1和1, 5, 1是同一种分法

◆输入: 7 3

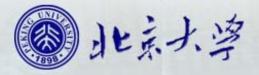
◆输出:8





放苹果

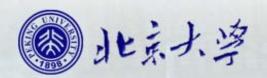
- 如果n>m: 必定有n-m 个盘子永远空着, 去 掉它们对摆放苹果方法数目不产生影响; 即
 - \bullet if(n>m) f(m,n) = f(m,m)
- 当n <= m 时,不同的放法可以分成两类:
 - ◆至少一个盘子空着:
 - ●该情况相当于f(m,n) = f(m,n-1)
 - ◆所有盘子都有苹果:
 - ●若从每个盘子中拿掉一个苹果,不影响放法的数目,即f(m,n) = f(m-n,n)





放苹果

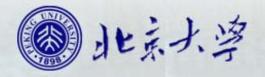
- 极限情况:
 - ◆n 会逐渐减少,终会当n=1时:
 - ●所有苹果都必须放在一个盘子里,返回1;
 - ◆m 会逐渐减少,因为n>m 时,我们会return f(m, m) 代替f(n, m),最终当 m = 0时:
 - ●没有苹果可放,返回1;





方法总结之三

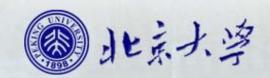
- 如何利用递归解决问题?
 - ◆ 如何 找到 第 i 次做与第 i-1 次做之间的关系?
 - 找到 两次之间的逻辑关系
 - 找到 体现两次之间不同的变化因素
 - 将 变化因素 体现为 函数参数





逆波兰表达式

- ■题目描述
 - ◆逆波兰表达式是一种把运算符前置的算术表达式:
 - ●如表达式2+3的逆波兰表示法为+23。
 - ●如(2+3)*4的逆波兰表示法为*+234。
 - ◆编写程序求解任一仅包含+ */四个运算符的逆波 兰表达式的值。
- 输入: * + 11.0 12.0 + 24.0 35.0
- 输出: 1357.0



好好想想,有没有问题?

谢 谢!

