

5-1. 一只猴子摘了N个桃子，第一天吃了一半又多吃了一个，第二天又吃了余下的一半又多吃了一个，到第十天的时候发现还有一个。

用倒推法计算，其基本思想是：从最后一天起逐次推出前一天的桃子数，直到推出第1天吃桃子前的全部桃子数为止。

根据题意，猴子某天吃桃子前的桃子数是前一天剩下桃子数的一半再减1，即：

$$\text{Peach}_n = (\text{Peach}_{n-1}) / 2 - 1 \quad \text{或} \quad \text{Peach}_{n-1} = (\text{Peach}_n + 1) * 2$$

这样就可以从第n天的桃子数倒推出第n-1天的桃子数（都是指该天未吃桃子前的数），从第n-1天的桃子数倒推出第n-2天的桃子数.....一直可递推求出第1天的桃子数(最初值)。

反复的递推过程可以用循环结构实现。



位权

$$222.2 = 2 \times 10^2 + 2 \times 10^1 + 2 \times 10^0 + 2 \times 10^{-1}$$

位权

- 一个数字在某个固定位置所代表的值称为位权。
- 各进位制中位权的值恰好是基数的若干次幂。
- 以小数点为界，整数自右向左分别为0次方、1次方、2次方、...**n-1次方**，小数自左向右分别为-1次方、-2次方、-3次方、...**-m次方**。

实验5-2：十进制转八进制

$$(1000)_{10} = (1750)_8$$

除基数取余数，直到商为0
余数从下到上排列

8		1000	0
8		125	5
8		15	7
8		1	1
		0	

把余数“当成”十进制数处理

----- 位权 10^0 (1)

----- 位权 10^1

----- 位权 10^{i-1}

可设变量 $\text{result} = 0 \times 10^0 + 5 \times 10^1 + 7 \times 10^2 + 1 \times 10^3 = 1750$

```
int n,r,w=1; double result=0;
```

输入十进制数n

```
r=n%8; //短除法，除基取余
```

```
result=result+r*w; //位权公式
```

```
w=w*10; //位权
```

```
n=n/8; //每次处理过程中得到的商
```

```
n==0
```

输出result;

十进制转八进制算法NS流程图



八进制转十进制

$$(1750)_8 = 1 \times 8^3 + 7 \times 8^2 + 5 \times 8^1 + 0 \times 8^0 = (1000)_{10}$$

位权法： 各数位上的数字乘以其权值(基数的幂次)再累加

从右往左：

第一位(个位)： $n \% 10$

第二位(十位)： $n / 10 \% 10$

第三位(百位)： $n / 100 \% 10$

.....

```
do
{
    num=n%10;
```

①利用位权公式计算累加和

②求下一个数据位数字的位权

```
    n=n/10;
}while(n!=0);
```

```
int m, r, w=1; double result1=0;
```

输入八进制数m

```
r=m%10;    //取数据最右端的数字
```

```
result1=result1+r*w;    //位权公式
```

```
w=w*8;    //位权
```

```
m=m/10;    //去掉处理过的最右端的数字
```

```
m==0
```

输出result1;

八进制转十进制算法NS流程图

int m, r, **w=1**; double result1=0;

输入八进制数m

r=m%10; //取数据最右端的数字

result1=result1+r*w; //位权公式

w=w*8; //位权

m=m/10; //去掉处理过的最右端的数字

m==0

输出result1;

八进制 \leftrightarrow 十进制

```
int m, r, w=1; double result1=0;
```

输入八进制数m

```
r=m%10; //取数据最右端的数字
```

```
result1=result1+r*w; //位权公式
```

```
w=w*8; //位权
```

```
m=m/10; //去掉处理过的最右端的数字
```

```
m==0
```

输出result1;

```
int n, r, w=1; double result=0;
```

输入十进制数n

```
r=n%8; //短除法，除基取余
```

```
result=result+r*w; //位权公式
```

```
w=w*10; //位权
```

```
n=n/8; //每次处理过程中得到的商
```

```
n==0
```

输出result;

八进制 \leftrightarrow 十进制

int n, r, w=1, w1, c, conversion ; double result=0;	
输入 conversion (1、八转十; 2、十转八)	
Y	conversion==1 N
cout<<“输入八进制数: ”<<endl; cin>>n;	cout<<“输入十进制数: ”<<endl; cin>>n;
c=10; w1=8;	c=8; w1=10;
n==0	r=n%c;
	result=result+r*w;
	w=w*w1;
	n=n/c;
输出result;	

实验5-3

- **问题：**求两整数的最大公因数和最小公倍数
- **分析：**假定两个整数分别为p和q，最大公约数应当是不超过其中较小数的一个整数。

- **实现方法：**

- **穷举法**

- ① $i = p(\text{或} q)$
- ② 若p, q能同时被i整除, 则i即为最大公约数, 结束。
- ③ 否则, $i--$, 再回去执行②

- **辗转相减法**

有两整数p和q:

- ① 若 $p > q$, 则 $p = p - q$
- ② 若 $p < q$, 则 $q = q - p$
- ③ 若 $p = q$, 则p (或q) 即为两数的最大公约数
- ④ 若 $p \neq q$, 则再回去执行①

- **辗转相除法**

例如求9和6的最大公约数过程为:

9/6 && 6/6不能同时整除 9/5 && 6/5不能同时整除
9/4 && 6/4不能同时整除 9/3 && 6/3 能够同时整除
因此, 3即为最大公约数

例如求27和15的最大公约数过程为:

$27 - 15 = 12$ ($15 > 12$) $15 - 12 = 3$ ($12 > 3$)
 $12 - 3 = 9$ ($9 > 3$) $9 - 3 = 6$ ($6 > 3$)
 $6 - 3 = 3$ ($3 == 3$)
因此, 3即为最大公约数

实验5-3

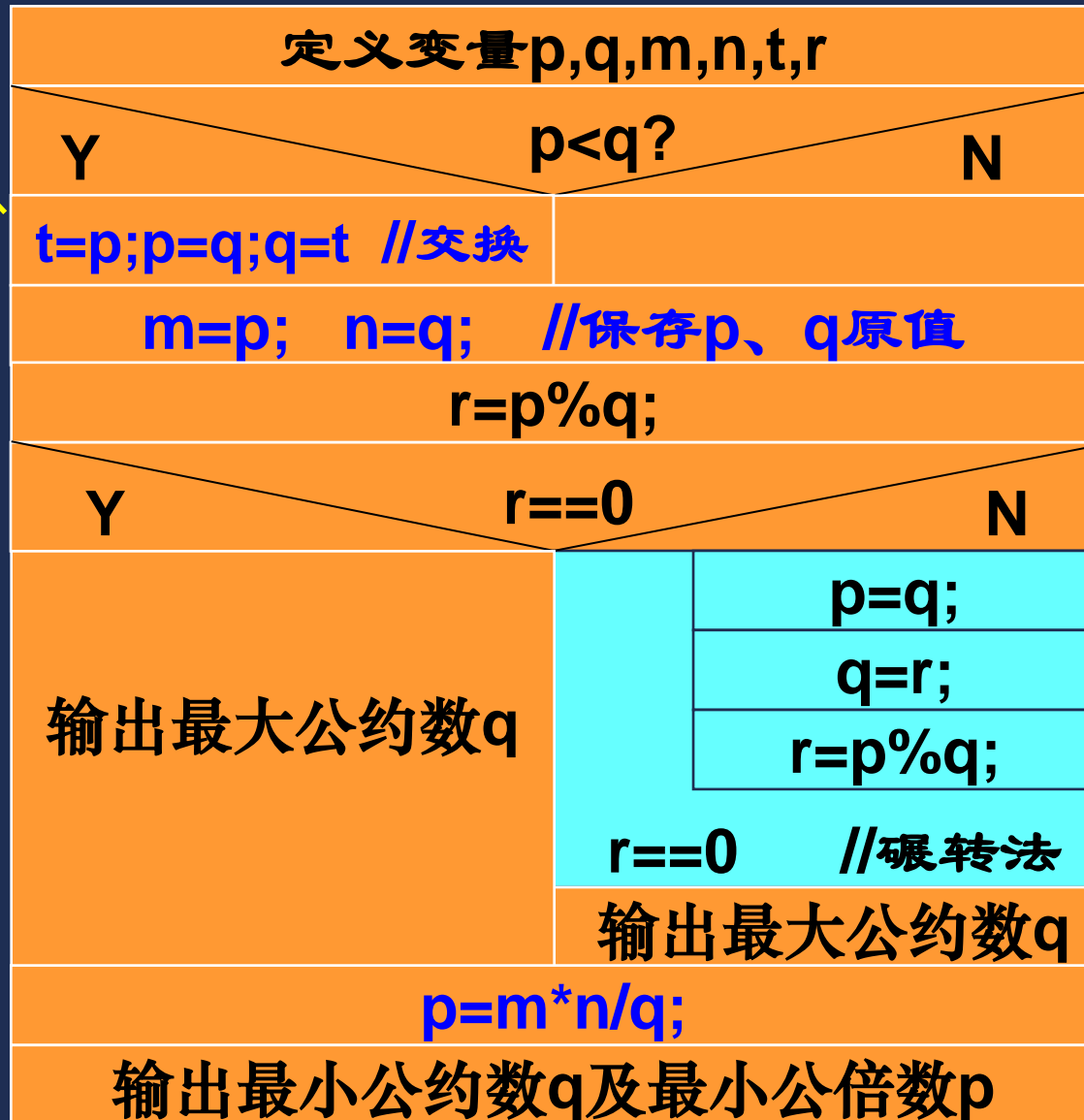
- **问题**：求两整数的最大公因数和最小公倍数
- **辗转法**：设 p 、 q 为输入的两个数（确保 $p > q$ ，否则交换 p 、 q 的值），然后用 p 除以 q ，求出余数 r ，如果 $r == 0$ ，则当前 q 就是最大公约数；如果 $r != 0$ ，则令 $p = q$ ， $q = r$ ，重复以上相除的过程，直到 $r == 0$ 为止。

例如求27和15的最大公约数过程为：
 $27 \div 15$ 余12 $15 \div 12$ 余3 $12 \div 3$ 余0
因此，3即为最大公约数

- ① 确保 $p > q$;
- ② $p \% q$ 得余数 r
- ③ 若 $r == 0$ ，则 q 即为两数的最大公因数
- ④ 若 $r != 0$ ，则令 $p = q$ ， $q = r$ ，再回去执行②

算法NS流程图

$x = x + y;$
 $y = x - y;$
 $x = x - y;$



实验5-4：从键盘输入一个角度值x(但计算必须转换成幅度值：y=x*PI/180)，求sinx的近似值，要求截断误差小于0.0001，即累加项(通项)的值小于0.0001即停止计算。近似计算公式如下：

$$\sin(x) = x - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^5}{5!} - \frac{x^7}{7!} + \dots$$

$$\sin(x) = \frac{x}{1!} - \frac{x^1 * x * x}{1! * 2 * 3} + \frac{x^3 * x * x}{3! * 4 * 5} - \frac{x^5 * x * x}{5! * 6 * 7} + \dots$$

分析：这个近似计算可以看作一个累加过程，关键在于累加项数的确定。**item**保存第n项，则推出第n+1项的方法为：

$$\text{item} = \text{item} * x * x / ((2 * n) * (2 * n + 1))$$

N-S流程图

const double PI=3.14;

定义变量sinx, x,y, item, sign,n

从键盘输入x的值

y=x*PI/180;

item=y; sinx=y;

sign=-1; n=1;

item>0.0001

item=item*y*y/((2*n)*(2*n+1))

sinx=sinx+item*sign

sign=(-1)*sign

n=n+1

输出sinx

实验5-5

- 由键盘输入若干职工的工资收入（以负数结束），输出每个职工的工资收入、计算并输出每个职工的缴税额，统计并输出职工总人数和总缴税额。
- 税收计算方法：个人应税起征点为月收入3500元；不超过起征点1500元的，超过部分按3%交纳个人所得税；超过起征点1500至4500元的，超过部分按10%交纳个人所得税。（参见实验3-5）

Y	M≤3500			N		
tax=0	Y		M≥3500&&M≤5000		N	
	tax=(M-3500)*0.03		Y		M>5000&&M≤8000	N
	cout<<“税额为：”<<tax<<endl;		tax=1500*0.03+(M-5000)*0.1		输出“税额暂时无法计算!”	
sum=sum+tax;		cout<<“税额为：”<<tax<<endl;				
			sum=sum+tax;			

通过键盘输入的值控制循环

```
#include <iostream>
using namespace std;
void main( )
{
    int a; //或者 char c;
    cout<<"请输入变量的值："<<endl;
    cin>>a;
    while(a!=0) // while(c!='N' || c!='N')
    {
        .....//任意功能代码，如猜拳、求税收等
        cout<<"是否继续："<<endl;
        cin>>a;
    }
}
```

```
#include <iostream>
using namespace std;
void main( )
{
    int a; //或者 char c;
    do //至少执行一次循环体
    {
        .....//任意功能代码，如猜拳、求税收等
        cout<<"是否继续："<<endl;
        cin>>a;
    }while(a!=0) // while(c!='N' || c!='N');
}
```

实验5-5

```
int i=1;    double M, tax=0,sum=0;
```

```
cout<<"请输入第"<<i<<"个员工工资"<<endl;    cin>>M;
```

M>0

```
cout<<"第"<<i<<"个员工的工资为："<<M;
```

		M≤3500							
Y					N				
tax=0	M≥3500&&M≤5000		N						
	Y								
	tax=	M>5000&&M≤8000							
	(M-3500)*0.03	Y	N						
cout<<		tax=1500*0.03+		输出“税					
“税额		(M-5000)*0.1				额暂时无			
为： ”<	cout<<“税额	cout<<“税额为： “						法计算!”	
<tax<<	为： ”<<tax<<endl;	<<tax<<endl;							
endl;	sum=sum+tax;	sum=sum+tax;							

```
i=i+1;
```

```
cout<<"请输入第"<<i<<"个员工工资"<<endl;    cin>>M;
```

```
cout<<"员工的总人数为："<<i-1<<"总税额为："<<sum<<endl;
```