



数值计算

算法 (Algorithm): 计算机解题的基本思想方法和步骤。算法的描述: 是对要解决一个问题或要完成一项任务所采取的方法和步骤的描述, 包括需要什么数据 (输入什么数据、输出什么结果)、采用什么结构、使用什么语句以及如何安排这些语句等。通常使用自然语言、结构化流程图、伪代码等来描述算法。

统计数字

此类问题都要使用循环, 要注意根据问题确定循环变量的初值、终值或结束条件, 更要注意用来表示计数、和、阶乘的变量的初值。

例 1: 用随机函数产生 100 个 [0, 99] 范围内的随机整数, 统计个位上的数字分别为 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 0 的数的个数并打印出来。

算法分析:

本题使用数组来处理, 用数组 a[100] 存放产生的 100 个随机整数, 数组 x[10] 来存放个位上的数字分别为 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 0 的数的个数。即个位是 1 的个数存放在 x[1] 中, 个位是 2 的个数存放在 x[2] 中, …… , 个位是 0 的个数存放在 x[10]。

程序清单:

```
#include "stdio.h"
main()
{
    int a[101], x[11], i, p;
    for(i=0; i<=10; i++) x[i]=0;    // 数组初如化
    for(i=1; i<=100; i++)    // 产生 100 个随机整数存放数组 a 中
    {
        a[i]=rand() % 100;
        printf("%4d", a[i]);    // 输出每次产生的随机数
        if(i%10==0) printf("\n");    // 每行输出 10 个随机数
    }
    for(i=1; i<=100; i++)
    {
        p=a[i]%10;    // 取此整数的个数数
        if(p==0) p=10;    // 个位是 0, 单独处理
        x[p]=x[p]+1;    // 统计次数
    }
    for(i=1; i<=10; i++)
    {
        p=i;
```

```

    if(i==10) p=0;
    printf("%d,%d\n",p,x[i]);
}
printf("\n");
getch();
}

```

斐波纳契数列

有一种数列：0，1，1，2，3，5，8，13，21，34，……它以 0 和 1 开头，接下来每个数是其前面两个数之和。数字家斐波纳契（Fibonacci）首先发现并研究这种数列的性质与应用，该数列因此得名。

斐波纳契数列的迭代形式如下：

$$F_n = \begin{cases} 0 & (n=0) \\ 1 & (n=1) \\ F_{n-1} + F_{n-2} & (n \geq 2) \end{cases}$$

自然界本身就存在这样的数列，人们在描述呈螺旋上升形式的数据时，通常要用到它。该数列有一个令人称奇的特性：对于连续的两个数来说，前一个数与后一个数之比趋于常量 0.618，后一个数与前一个数之比趋于常量 1.618。由于 0.618 或者说 1.618（处理方式不同）在自然界的许多方得到体现，符合人类的审美标准，因此被称为“黄金分割率”。

兔子繁殖问题

有一个有趣的古典数学问题是这样说的：将刚出生的一对兔子（雌雄各一只）放到一个孤岛上去，这对兔子从第 3 个月起，每个月生一对兔子（雌雄各一只）；同样，每对兔子自出生以后的第 3 个月起，也是每个月生一对兔子（雌雄各一只）。假设所有兔子都不死，问各月份的兔子总数是多少？

初看起来，这个问题并不好解答。但是，通过列举并分析开始几个月的兔子数变化情况，就可以发现兔子繁殖的规律。将不满 1 个月的兔子称为小兔子，满 1 个月但不满 3 个月的兔子称为中兔子，满 3 个月的兔子称为老兔子。那么，兔子繁殖情况可以列表如下：

月份	小兔子数(对)	中兔子数(对)	老兔子数(对)	兔子总数(对)
1	1	0	0	1
2	0	1	0	1
3	1	0	1	2
4	1	1	1	3
5	2	1	2	5
6	3	2	3	8
7	5	3	5	13
8	8	5	8	21
.....

程序清单:

```
#include "stdio.h"
#include "conio.h"
main()
{

    long fn1,fn2,fn3;
    int i,n;

    printf("Please enter Month Number(less than 40): ");
    scanf("%d",&n);
    if(n<1) n=1;

    printf("\n");
    fn1=fn2=1;
    printf(" Month. 1:%10ld\n",fn1);
    if(n>1)
        printf(" Month. 2:%10ld\n",fn2);
    for(i=3;i<=n;i++)
    {
        fn3=fn2+fn1;
        printf(" Month. %2d:%10ld\n", i, fn3);
        fn1=fn2;
        fn2=fn3;
    }
    getch();
}
```

函数多项式级数

一般中国人记起祖冲之，可能不是因为他组织制定了当时精确度是高的历法，规定一年为 365.24281481 天，与现代天文学家测得的数值相比仅差 50 秒，而是他把圆周率 π 推算到小数点以后第 7 位，即 3.1415926~3.1415927 之间，相关成就比 16 世纪中叶德国的渥脱和荷兰的安托尼兹早 1000 多年。站在历史的视角，理应为古代数学家的伟大感到自豪，因为这在当时是了不起的。

然而，如果在今天，利用函数的多项式级数表示方法，别说推算圆周率第 7 位，就是第 70 位、第 700 位、第 7000 位乃至更多，都不在话下。比如说，

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \cdots + \frac{x^n}{n!} + \cdots$$

就是利用多项式级数表示函数的一个例子。

利用多项式级数表示函数是重要的计算方法，有很多函数都可以表示成自变量的多项式，从而比较容

易地计算出许多函数乃至常数的任意精确值。

自然常量数 e

自然常数 2.71828182845904520536... 用在求自然对数等许多数值计算场合。这个无理数之所以称为 e 常数，是为了纪念天才数学家欧拉（Euler）而用他的姓名首字母 e 命名，同时也称为欧拉常数。

e 常数的计算很简单，其公式如下：

$$e = 1 + 1 + \frac{1}{2!} + \frac{1}{3!} + \cdots + \frac{1}{n!} + \cdots$$

程序清单：

```
#include "stdio.h"
#include "math.h"
#include "conio.h"

main()
{
    int n;
    float delta, t, x, e;

    e=1.0;
    x=1.0;
    n=1;
    t=1.0;
    while(t>1e-6)
    {
        t=t*x/n;
        e=e+t;
        n=n+1;
    }
    printf("E is %f", e);
    getch();
}
```

完 数

完数意即“完美的数”。如果一个数恰好是小于它的各个不同因子之和，那么就称该数为完数。比如说，6 的因子 1、2、3，而 $6=1+2+3$ ，因此 6 就是一个完数。

显然，要判断一个数是否为完数的关键在于，对它进行适当的因子分解，以得到小于它本身的所有因子。顺乎自然的因子分解方法是遍历试验。也就是说，假设要判断数 n 是否为完数，那么就从 1 开始到数 n-1，逐个看它是否为 n 的因子（能整除 n）。将各个因子累加起来，最后与这个数进行比较，如果相等该数就是完数。

程序清单:

```
#include "stdio.h"
#include "conio.h"
int perfect(int n)
{
    int i, sum=0;
    for(i=1; i<n; i++)
        if(n%i==0) sum+=i;
    if(sum==n) return sum;
    return 0;
}

main()
{
    int i, j, n;
    printf(" Perfect numbers between 1 and 1000:\n");
    j=0;
    for(i=2; i<=1000; i++)
    {
        if((n=perfect(i))>0)
        {
            printf("\n%5d=", i);
            for(j=1; j<i; j++)
                if(i%j==0)
                {
                    if(j>1) printf(" +");
                    printf("%5d", j);
                }
        }
    }
    getch();
}
```

级数求和 (NOIP 2002 复赛试题 存盘名: NOIPC1.C)**【问题描述】**

已知: $S_n = 1 + 1/2 + 1/3 + \dots + 1/n$ 。显然对于任意一个整数 K , 当 n 足够大的时候, S_n 大于 K 。现给出一个整数 K ($1 \leq K \leq 15$), 要求计算出一个最小的 n ; 使得 $S_n > K$ 。

【输入】 键盘输入 k

【输出】 屏幕输出 n

【输入输出样例】

输入：1

输出：2

【算法分析】

此题是一道基本的数学题。级数 $S_n = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \dots + \frac{1}{n}$ ，当 $n \rightarrow \infty$ 时， $S_n \rightarrow \infty$ 。即对给出任一个整数 k ，总存在 n ，使得 $S_n > k$ 。所谓满足条件的最小的 n ，指的是 $S_{n-1} \leq k$ ，且 $S_n > k$ 。

如： $k=2$ 时，满足条件的最小的 $n=4$ ，即 $1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} \leq 2$ ， $1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} > 2$

对于给定的整数 k ，如何求得最小的整数 n 呢？可以采用穷举法，初始时 $S_n=0$ ， $n=0$ ，然后每次循环 $n \leftarrow n+1$ ， $S_n \leftarrow S_n + \frac{1}{n}$ ，直到 S_n 大于 k ，最后输出 k ，程序就完成了。

由于 k 为 $1 \sim 15$ 之间的整数， n 的数据类型需定义为 `long`，将 S_n 定义为 `double` 类型。

【程序清单】

```
main()
{
    int k;
    double sn=0;
    long n=0;
    printf("Input k:");
    scanf("%d",&k);
    do
    { n++;
      sn+=1.0/n;
    }while(sn<=k);
    printf("%ld",n);
}
```

【测试数据】

序号	输入	输出
1	3	11
2	7	616
3	14	675214
4	10	12367
5	12	91380