





主讲: 吴锋

# 目录 CONTENTS

例题1: 装箱问题

例题2: 校门外的树

例题3: 生理周期

例题4: 确定进制

例题5: 日历问题

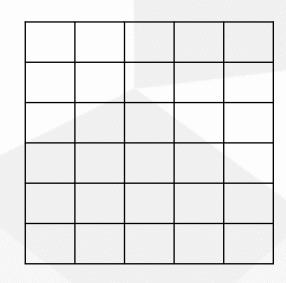


- · 题目描述 (P90)
  - 。已知: 有6\*6的大箱子和1\*1, 2\*2, 3\*3, 4\*4, 5\*5, 6\*6的木块, 箱子高度和木块一样。
  - 。问: 给定各种木块的数目, 求最少需要多少个大箱子来装?

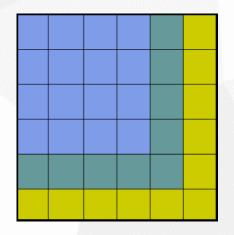
## •样例

。输入: 004001 -> 输出2

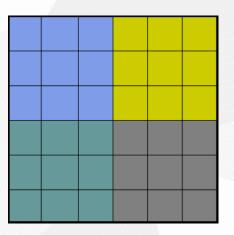
。输入: 751000 ->输出1



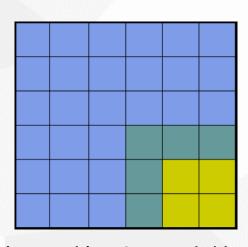




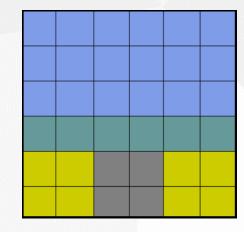
4\*4, 5\*5, 6\*6 的 块单独占一个箱子



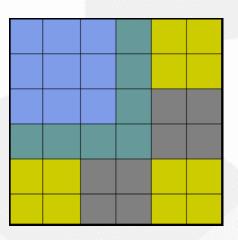
3\*3的块,每4块占一个箱子,余下的再占一个箱子



如果箱子里放3个3\*3木块,那么还能放1个2\*2木块,以及5个1\*1木块



如果箱子里放2个3\*3木块,那么还能放3个2\*2木块,以及6个1\*1木块



如果箱子里放1个3\*3木块,那么还能放5个2\*2木块,以及7个1\*1木块



- •解题思想: 先放大的, 后放小的
  - ① 6\*6的木块每个占用一个新箱子;
  - ② 5\*5的木块每个占用一个新箱子, 余下11个1\*1的空格;
  - ③ 4\*4的木块每个占用一个新箱子, 余下5个2\*2的空格;
  - ④ 3\*3的木块每4个占用新一个箱子,不足4个也占一个新箱子,分情况余下不同数目的空格;
  - ⑤ 2\*2的木块先填空格,空格不足开新箱子,每9个2\*2的木块占一个新箱子;
  - ⑥ 1\*1的木块先填空格,空格不足开新箱子,每36个占一个新箱子。



• 构造法

6\*6, 5\*5, 4\*4, 3\*3, 2\*2, 1\*1

个数: b6 b5 b4 b3 b2 b1

箱子数: nTotal

- ① 先放好所有 6 \* 6, 5 \* 5, 4 \* 4 和 3 \* 3 的木块 nTotal = b6 + b5 + b4 + (b3+3)/4
  - 4\*4, 5\*5, 6\*6 单独开箱子
  - 3\*3 每4个占一个箱子, 余下的占一个箱子



② 再把2\*2的塞到放有3\*3木块的箱子里设一个数组:

int Contain2[4] =  $\{0, 5, 3, 1\}$ ;

- Contain2[i] 表示当3\*3木块的数目除以4的余数分别是0,1,2,3时,会产生多少个能放2\*2木块的空格。用数组纪录某些事实,比写 if else 方便。
- 放完2\*2的木块后,再算一下有多少1\*1的空格,能否把1\*1的木块都填进去,如果不能,也容易算出还要加多少个箱子。



③ 计算放好6\*6,5\*5,4\*4,3\*3后留下多少空格能放2\*2

$$c2 = 5 * b4 + Contain2[b3 % 4];$$

- 。 放一个4\*4后, 余下的空间可以放5个2\*2
- 。 放完3\*3后, 余下能放2\*2的空间分为四种情况

- ④ 在放好2\*2的木块后, 算留下多少空格能放1\*1c1 = 36 \* nTotal 36 \* b6 25 \* b5 16 \* b4- 9 \* b3 4 \* b2;
  - 。 箱子总共的格子数减去被6\*6,5\*5,4\*4,3\*3,2\*2占据的格子数
  - 。剩下的格子数就是能装1\*1的个数



```
#include <stdio.h>
int main() {
     int b6, b5, b4, b3, b2, b1; //不同大小的木块个数
     int nTotal = 0; //最少需要的箱子数目
     int c1; //当前能放 1*1 木块的空格数目
     int c2; //当前能放 2*2 木块的空格数目
     int Contain2[4] = { 0, 5, 3, 1 };
     while (scanf ("%d %d %d %d %d %d",
                 &b1, &b2, &b3, &b4, &b5, &b6)){
           if (b1 == 0 \&\& b2 == 0 \&\& b3 == 0 \&\& b4 == 0
                 && b5 == 0 && b6 == 0) break;
           printf("%d\n", nTotal);
     return 0;
```



```
#include <stdio.h>
int main() {
           nTotal = b6 + b5 + b4 + (b3 + 3)/4;
           // 小技巧: (b4+3)/4 正好等于b4除以4向上取整的结果
           c2 = 5 * b4 + Contain2[b3 % 4];
           if(b2 > c2)
                 nTotal += (b2 - c2 + 8) / 9;
           c1 = 36 * nTotal - 36 * b6 - 25 * b5
                       - 16 * b4 - 9 * b3 - 4 * b2;
           if(b1 > c1)
                 nTotal += (b1 - c1 + 35) / 36;
```



- · 题目描述 (P86)
  - 。某校大门外长度为L的马路上有一排树,每两棵相邻的树之间的间隔都是1米。我们可以把马路看成一个数轴,马路的一端在数轴0的位置,另一端在L的位置;数轴上的每个整数点,即0,1,2,....,L,都种有一棵树。
  - 。由于马路上有一些区域要用来建地铁。这些区域用它们在数轴上的起始点和终止点表示。已知任一区域的起始点和终止点的坐标都是整数,区域之间可能有重合的部分。现在要把这些区域中的树(包括区域端点处的两棵树)移走。你的任务是计算将这些树都移走后,马路上还有多少棵树。



## • 输入文件

。输入的第一行有两个整数L(1<=L<=10000)和M(1<=M<=100), L代表马路的长度,M代表区域的数目,L和M之间用一个空格隔开。接下 来的M行每行包含两个不同的整数,用一个空格隔开,表示一个区域的起 始点和终止点的坐标。

## • 输出文件

·输出包括一行,这一行只包含一个整数,表示马路上剩余的树的数目。



- 样例输入
  - 500 3
  - 150 300
  - 100 200
  - 470 471
- 样例输出
  - 298



- 简单思路
  - 。开一个有L+1个元素的数组,每个元素对应一棵树,全部初始 化为1,表示各个位置上都有树。
  - 。然后每读入一个区间,就将该区间对应的数组元素都变成0,表 示该区间的树都被砍了。
  - 。最后算一下还有几个1,就是还剩几棵树了。

西这种做法比较慢。



- 改进思路
  - 。将区间按起点排序,然后把所有区间遍历一遍,就把所有的树都砍了。
  - 。不用开设L+1个元素的数组了,但是要开设数组将所有区间的起点,终点保存下来。
  - 。并通过比较各区间的起点和终点,对重合的区间进行合并。
  - 。最后再把总数减去在区间内的所有树。



- •问题描述 (P157)
  - 。人生来就有三个生理周期,分别为体力、感情和智力周期,它们的周期长度为23天、28天和33天。每一个周期中有一天是高峰。
  - 。在高峰这天,人会在相应的方面表现出色。例如:智力周期的 高峰,人会思维敏捷,精力容易高度集中。
  - 。因为三个周期的长度不同,所以通常三个周期的高峰不会落在同一天。对于每个人,我们想知道何时三个高峰落在同一天。



- 。现给定一个日子(也用当年的第几天表示),要求你输出从给 定日子开始(不包括给定日子)下一次三个高峰落在同一天的 时间(用距给定日子的天数来表示)。
- 。对每个周期,我们都给出了某一个高峰出现的日子(用高峰日 是当年的第几天表示,1月1日算第0天)。
- 。例如: 给定日子为当年第10天,如果下次出现三个高峰同日的时间是当年第12天,则输出2(注意这里不是3)。



## • 输入

- 。输入四个整数: p, e, i和d。 p, e, i分别表示体力、情感和智力高峰出现的日子(即第p天, 第e天和第i天)。d是给定的日子(第d天), 可能小于p, e, 或 i。d是非负的并且小于365, 数据保证所求的日子会在第21252 天前。
- 。数据以一行4个-1结束。

## • 输出

。从给定日子起,下一次三个高峰同天的日子距离给定日子的天 数。



- •问题分析:
  - 。令所求的时间为第x天,则x具有如下性质:
    - 1)  $d < x \le 21252$
    - 2) (x-p)%23 == 0
    - 3) (x-e)%28 == 0
    - 4) (x-i)%33 == 0
  - 简单思路
    - 。一个最简单直观的做法就是枚举从d+1 到 21252 之间所有的数字, 寻找第一个满足条件2) 3) 4)的数字, 注意输出时间减去d。



- 改进思路
  - 。可以做的进一步改进是从d+1开始逐一枚举寻找满足条件2的数字a,
  - 。从a开始每步加23寻找满足条件3的数字b(这样的b自然也满足条件2),
  - 。然后再从b开始每步加23\*28寻找满足条件4的数字x(这样的x同时满足条件2,3)。
  - 。x就是我们要找的数字,输出时输出x-d。



- 算法思想(伪代码)
  - ① // 读入p, e, i, d
  - ② // j从d+1 循环到21252, 如果 (j-p)%23==0, 跳出循环
  - ③ // j从上次跳出循环的值循环到21252,
  - ④ 如果 (j-e)%28==0, 跳出循环
  - ⑤ // j从上次跳出循环的值循环到21252,
  - ⑥ 如果 (j-i)%33==0, 跳出循环
  - ⑦ // 输出j-d



```
#include<stdio.h>
int main(){
      int p, e, i, d, j, no = 1;
      scanf("%d %d %d %d", &p, &e, &i, &d);
      while (p!=-1 && e!=-1 && i!=-1 && d!=-1) {
            for(j = d+1; j \le 21252; j++)
                  if ((j-p)%23 == 0) break;
            for( ; j \le 21252; j = j+23)
                  if ((j-e) %28 == 0) break;
            for (; j \le 21252; j = j+23*28)
                  if ((j-i)%33 == 0) break;
            printf("Case %d: the next triple peak occurs in %d
days. n'', no, j-d);
            scanf("%d %d %d %d", &p, &e, &i, &d);
            no++;
      return 0;
```



- •问题描述 (P95)
  - $\circ$  6\*9=42 对于十进制来说是错误的,但是对于13进制来说是正确的。即, 6(13)\*9(13)=42(13), 而 42(13)=4\*13+2=54(10)。
  - 。写一段程序读入三个整数p, q和r, 然后确定一个进制 B (2<=B<=16) 使得 p\*q=r. 如果 B有很多选择, 输出最小的一个。
  - 。例如: p=11, q=11, r=121. 则有 11(3)\*11(3)=121(3) 因为 11(3)=1\*31+1\*30=4(10) 和 121(3)=1\*32+2\*31+1\*30=16(10)。 对于进制 10,有 11(10)\*11(10)=121(10)。这种情况下,应该输出 3。如果没有合适的进制,则输出 0。



## • 输入

。输入有T组测试样例。T在第一行给出。每一组测试样例占一行,包含三个整数p, q, r。 p, q, r 的所有位都是数字,并且1 <= p,q,r <= 1,000,000。

#### • 输出

- 。对于每个测试样例输出一行。该行包含一个整数,即:使得p\*q=r成立的最小的B。
- 。如果没有合适的B,则输出 0。



• 输入样例

3

6 9 42

11 11 121

222

• 输出样例

13

3

U



```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int b2ten(int x,int b);
int main() {
        int p,q,r,n,b;
        scanf ("%d", &n);
        while (n--) {
              scanf("%d%d%d", &p, &q, &r);
               for (b=2;b<=16;b++) {
                     long p2 = b2ten(p,b);
                     long q2 = b2ten(q,b);
                     long r2 = b2ten(r,b);
                     if (p2==-1 || q2==-1||r2 == -1) continue;
                     if (p2*q2 == r2) \{ printf("%d\n",b); break; \}
               if (b==17) printf("0\n");
         return 0;
```



```
int b2ten(int x, int b) {
        char tmp[100];
        int ret = 0;
        sprintf(tmp,"%d",x);
        int len = strlen(tmp);
        for(int i=0; i<len;i++) {</pre>
               if (tmp[i]-'0' >= b)
                   return -1;
               ret *= b;
               ret += tmp[i]-'0';
        return ret;
```



- •问题描述 (P120)
  - 。在我们现在使用的日历中, 闰年被定义为能被4整除的年份, 但是能被100整除, 而不能被400整除的年是例外, 它们不是闰年。
  - 。例如: 1700, 1800, 1900 和 2100 不是闰年, 而 1600, 2000 和 2400是闰年。
  - 。给定从公元2000年1月1日开始逝去得天数,你的任务是给出这一天是哪年哪月哪日星期几。



#### • 输入

。输入包含若干行,每行包含一个正整数,表示从2000年1月1日开始逝去的天数。输入最后一行是-1,不必处理。可以假设结果的年份不会超过9999。

#### • 输出

- 。对每个测试样例,输出一行,该行包含对应的日期和星期几。格式为 "YYYY-MM-DD DayOfWeek"。
- 。其中 "DayOfWeek" 必须是下面中的一个: "Sunday", "Monday", "Tuesday", "Wednesday", "Thursday", "Friday" and "Saturday"。



• 样例输入

1730

1740

1750

1751

-1

## • 样例输出

2004-09-26 Sunday

2004-10-06 Wednesday

2004-10-16 Saturday

2004-10-17 Sunday



- 问题解答
  - 。此题为典型的日期处理程序,没有难度,只是编程需要特别细心,日期处理的程序容易出错。

## • 基本思路:

- 。确定星期几;
- 。确定年; 闰年366天, 否则365天
- 。确定月;每个月长短不同
- 。确定日。



```
#include <stdio.h>
int type(int);
char week[7][10]={"Saturday", "Sunday", "Monday", "Tuesday",
     "Wednesday", "Thursday", "Friday"};
//year[0]表示非闰年的天数,year[1]表示闰年的天数。
int year[2]={365, 366};
//month[0]表示非闰年里每个月的天数, month[1]表示闰年里每个月的天数。
int month[2][12]={31,28,31,30,31,30,31,30,31,30,31,
                31,29,31,30,31,30,31,30,31,30,31};
```



```
int main() {
      int days, dayofweek; //days 表示输入的天数, dayofweek表示星期几。
      int i = 0, j = 0;
     while (scanf("%d", &days) && days != -1) {
          dayofweek = days % 7;
          for(i = 2000; days >= year[type(i)]; i++)
               days -= year[type(i)];
          for(j = 0; days >= month[ type(i) ][ j ]; j++)
               days -= month[ type(i) ][ j ];
          printf("%d-%02d-%02d %s\n",
             i, j + 1, days + 1, week[dayofweek]);
     return 0;
```



```
int type(int m){

    //判断第m年是否是闰年,是则返回1,否则返回0。
    if(m % 4 != 0 || (m % 100 == 0 && m % 400 != 0))
        return 0; //不是闰年
    else
    return 1; // 是闰年
}
```



# ◎作业

## •3. 两倍 (P92)

。给定2到15个不同的正整数,你的任务是计算这些数里面有多少个数对满足:数对中一个数是另一个数的两倍。比如给定1432971822,得到的答案是3,因为2是1的两倍,4是2个两倍,18是9的两倍。

## • 4. 八进制小数 (P98)

。八进制小数可以用十进制小数精确的表示。比如,八进制里面的0.75等于十进制里面的0.963125(7/8+5/64)。所有小数点后位数为n的八进制小数都可以表示成小数点后位数不多于3n的十进制小数。你的任务是写一个程序,把(0,1)中的八进制小数转化成十进制小数。



# ◎作业

- •1. 不吉利的日期 (P128)
  - 。在国外,每月的13号和每周的星期5都是不吉利的。特别是当13号那天恰好是星期5时,更不吉利。已知某年的一月一日是星期w,并且这一年一定不是闰年,求出这一年所有13号那天是星期5的月份,按从小到大的顺序输出月份数字。(w=1..7)
  - 。提示: 1、3、5、7、8、10、12 月各有31 天, 4、6、9、11 月 各有30 天, 2 月有28 天



# ◎ 作业

- · 2. 特殊日历计算 (P128)
  - 。有一种特殊的日历法,它的一天和我们现在用的日历法的一天是一样长的。它每天有10个小时,每个小时有100分钟,每分钟有100秒。10天算一周,10周算一个月,10个月算一年。现在要你编写一个程序,将我们常用的日历法的日期转换成这种特殊的日历表示法。这种日历法的时、分、秒是从0开始计数的。日、月从1开始计数,年从0开始计数。秒数为整数。假设0:0:01.1.2000等同于特殊日历法的0:0:01.1.0。

