第十届全国青少年信息学奥林匹克联赛复赛试题 http://www.oifans.cn

(普及组 三小时完成)

不高兴的津津 (unhappy.pas/dpr/c/cpp)

【问题描述】

津津上初中了。妈妈认为津津应该更加用功学习,所以津津除了上学之外,还要参加妈妈为她报名的各科复习班。另外每周妈妈还会送她去学习朗诵、舞蹈和钢琴。但是津津如果一天上课超过八个小时就会不高兴,而且上得越久就会越不高兴。假设津津不会因为其它事不高兴,并且她的不高兴不会持续到第二天。请你帮忙检查一下津津下周的日程安排,看看下周她会不会不高兴;如果会的话,哪天最不高兴。

【输入文件】

输入文件 unhappy.in 包括七行数据,分别表示周一到周日的日程安排。每行包括两个小于10 的非负整数,用空格隔开,分别表示津津在学校上课的时间和妈妈安排她上课的时间。

【输出文件】

输出文件 unhappy.out 包括一行,这一行只包含一个数字。如果不会不高兴则输出 0,如果会则输出最不高兴的是周几(用 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7分别表示周一,周二,周三,周四,周五,周六,周日)。如果有两天或两天以上不高兴的程度相当,则输出时间最靠前的一天。

【样例输入】

5 3

62

72

5 3

5 4

04

06

【样例输出】

花生采摘 (peanuts.pas/dpr/c/cpp)

【问题描述】

鲁宾逊先生有一只宠物猴,名叫多多。这天,他们两个正沿着乡间小路散步,突然发现路边的告示牌上贴着一张小小的纸条:"欢迎免费品尝我种的花生!——熊字"。

鲁宾逊先生和多多都很开心,因为花生正是他们的最爱。在告示牌背后,路边真的有一块花生田,花生植株整齐地排列成矩形网格(如图 1)。有经验的多多一眼就能看出,每棵花生植株下的花生有多少。为了训练多多的算术,鲁宾逊先生说:"你先找出花生最多的植株,去采摘它的花生;然后再找出剩下的植株里花生最多的,去采摘它的花生;依此类推,不过你一定要在我限定的时间内回到路边。"

我们假定多多在每个单位时间内,可以做下列四件事情中的一件:

- 1) 从路边跳到最靠近路边(即第一行)的某棵花生植株;
- 2) 从一棵植株跳到前后左右与之相邻的另一棵植株;
- 3) 采摘一棵植株下的花生;
- 4) 从最靠近路边(即第一行)的某棵花生植株跳回路边。

现在给定一块花生田的大小和花生的分布,请问在限定时间内,多多最多可以采到多少个花生?注意可能只有部分植株下面长有花生,假设这些植株下的花生个数各不相同。

例如在图 2 所示的花生田里,只有位于(2, 5), (3, 7), (4, 2), (5, 4)的植株下长有花生,个数分别为 13, 7, 15, 9。沿着图示的路线,多多在 21 个单位时间内,最多可以采到 37 个花生。

【输入文件】

输入文件 peanuts.in 的第一行包括三个整数,M,N和K,用空格隔开;表示花生田的大小为M*N(1 <= M,N <= 20),多多采花生的限定时间为K(0 <= K <= 1000)个单位时间。接下来的M行,每行包括N个非负整数,也用空格隔开;第i+1行的第j个整数 Pij(0 <= Pij <= 500)表示花生田里植株(i,j)下花生的数目,0表示该植株下没有花生。

【输出文件】

输出文件 peanuts.out 包括一行,这一行只包含一个整数,即在限定时间内,多多最多可以 采到花生的个数。

【样例输入1】

6721

 $0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0$

 $0\ 0\ 0\ 0\ 13\ 0\ 0$

0000007

0 15 0 0 0 0 0

0009000

 $0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0$

【样例输出1】

37

【样例输入2】

6 7 20

 $0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0$

00001300

0000007

0 15 0 0 0 0 0

0009000

【样例输出2】

28

FBI 树

(fbi.pas/dpr/c/cpp)

【问题描述】

我们可以把由 "0" 和 "1"组成的字符串分为三类: 全 "0" 串称为 B 串,全 "1" 串称为 I 串,既含 "0" 又含 "1"的串则称为 F 串。

FBI 树是一种二叉树[1],它的结点类型也包括 F 结点, B 结点和 I 结点三种。由一个长度为 2N 的"01" 串 S 可以构造出一棵 FBI 树 T,递归的构造方法如下:

- T 的根结点为 R, 其类型与串 S 的类型相同:
- 2) 若串 S 的长度大于 1,将串 S 从中间分开,分为等长的左右子串 S1 和 S2;由左子串 S1 构造 R 的左子树 T1,由右子串 S2 构造 R 的右子树 T2。

现在给定一个长度为 2N 的 "01" 串,请用上述构造方法构造出一棵 FBI 树,并输出它的后序遍历[2]序列。

【输入文件】

输入文件 fbi.in 的第一行是一个整数 N $(0 \le N \le 10)$,第二行是一个长度为 2N 的 "01" 串。

【输出文件】

输出文件 fbi.out 包括一行,这一行只包含一个字符串,即 FBI 树的后序遍历序列。

【样例输入】

3

10001011

【样例输出】

IBFBBBFIBFIIIFF

【数据规模】

对于 40%的数据, N <= 2;

对于全部的数据, N <= 10。

火星人

(martian.pas/dpr/c/cpp)

【问题描述】

人类终于登上了火星的土地并且见到了神秘的火星人。人类和火星人都无法理解对方的语言,但是我们的科学家发明了一种用数字交流的方法。这种交流方法是这样的,首先,火星人把一个非常大的数字告诉人类科学家,科学家破解这个数字的含义后,再把一个很小的数字加到这个大数上面,把结果告诉火星人,作为人类的回答。

火星人用一种非常简单的方式来表示数字——掰手指。火星人只有一只手,但这只手上有成千上万的手指,这些手指排成一列,分别编号为1,2,3……。火星人的任意两根手指都能随意交换位置,他们就是通过这方法计数的。

一个火星人用一个人类的手演示了如何用手指计数。如果把五根手指——拇指、食指、中指、无名指和小指分别编号为 1, 2, 3, 4 和 5, 当它们按正常顺序排列时,形成了 5 位数 12345, 当你交换无名指和小指的位置时,会形成 5 位数 12354, 当你把五个手指的顺序完全颠倒时,会形成 54321, 在所有能够形成的 120 个 5 位数中,12345 最小,它表示 1; 12354 第二小,它表示 2; 54321 最大,它表示 120。下表展示了只有 3 根手指时能够形成的 6 个 3 位数和它们代表的数字:

三进制数

123

132

213

231

312

321

代表的数字

1

2

3

4

5

现在你有幸成为了第一个和火星人交流的地球人。一个火星人会让你看他的手指,科学家会告诉你要加上去的很小的数。你的任务是,把火星人用手指表示的数与科学家告诉你的数相加,并根据相加的结果改变火星人手指的排列顺序。输入数据保证这个结果不会超出火星人手指能表示的范围。

【输入文件】

输入文件 martian.in 包括三行,第一行有一个正整数 N,表示火星人手指的数目(1 <= N <= 10000)。第二行是一个正整数 M,表示要加上去的小整数(1 <= M <= 100)。下一行是 1 到 N 这 N 个整数的一个排列,用空格隔开,表示火星人手指的排列顺序。

【输出文件】

输出文件 martian.out 只有一行,这一行含有 N 个整数,表示改变后的火星人手指的排列顺序。每两个相邻的数中间用一个空格分开,不能有多余的空格。

【样例输入】

5

3

12345

【样例输出】

12453

【数据规模】

对于 30%的数据, N<=15;

对于 60%的数据, N<=50;

对于全部的数据, N<=10000;

[1] 二叉树:二叉树是结点的有限集合,这个集合或为空集,或由一个根结点和两棵不相交的二叉树组成。这两棵不相交的二叉树分别称为这个根结点的左子树和右子树。

[2] 后序遍历: 后序遍历是深度优先遍历二叉树的一种方法,它的递归定义是: 先后序遍历 左子树,再后序遍历右子树,最后访问根。

NOIP 普及组复赛参考程序 NOIP2004 普及组解题参考

第一题:不高兴的津津 方法:枚举 程序:

```
program unhappy; {writen by lxq 2004.11.20}
var a,i,x,y,d,max : byte;
begin
  assign(input,'unhappy.in'); reset(input);
  assign(output,'unhappy.out'); rewrite(output);
  d := 0; max :=8;
  for i := 1 to 7 do begin
     readln(x,y);
    a := x+y;
    if a>max then
    begin
       \max :=a; d := i;
    end;
  end;
  writeln(d);
  close(input); close(output);
end.
第二题: 花生采摘
方法: 排个序, 然后迭代递推
程序:
program peanuts; {writen by lxq 2004.11.20}
type mytype=record
              x,y,d:integer;
             end;
var time,all,num,i,j,m,n,k,u,v,z:integer;
    q:array[1..400] of mytype;
    t:mytype;
begin
  all:=0;
  assign(input,'peanuts.in');
  reset(input);
  readln(m,n,k);
  for i:=1 to m do
  begin
     for j:=1 to n do
    begin
       read(u);
       if u>0 then
        begin
           inc(all);
           q[all].x:=i;q[all].y:=j;q[all].d:=u;
           if all>1 then
           begin
```

```
v:=1;
             while q[v].d>u do inc(v);
             t:=q[all];
             for z:=all downto v+1 do q[z]:=q[z-1];
             q[v]:=t;
         end;
        end;
     end;
     readln;
  end;
  close(input);
num:=0;time:=0;u:=0;v:=q[1].y;
  for i:=1 to all do
  begin
     if time+abs(q[ i ].x-u)+abs(q[ i ].y-v)+1+q[ i ].x\leq=k
        then begin
                  inc(num,q[ i ].d);
                  time:=time+abs(q[i].x-u)+abs(q[i].y-v)+1;
                  u:=q[i].x;v:=q[i].y;
        else break;
  end;
  assign(output,'peanuts.out');
  rewrite(output);
  writeln(num);
  close(output);
end.
第三题 FBI 树
方法: 递归即可, 按后序遍历直接边生成边打印。
程序:
program fbi; {writen by lxq 2004.11.20}
var f:array[1..1024] of char;
     i,k,n:integer;
     c:char;
function lastorder(i,j,n:integer):char;
var lc,rc:char;
begin
  if n=0 then lastorder:=f[ i ]
           else begin
                    lc:=lastorder(i,(i+j) div 2,n-1);
                    write(lc);
                    rc:=lastorder((i+j) div 2+1,j,n-1);
                    write(rc);
```

```
if lc=rc then lastorder:=lc else lastorder:='F';
                end;
end;
begin
    assign(input,'fbi.in');
    reset(input);
    readln(n);
    k:=1;
    for i:=1 to n do k:=k*2;
    for i:=1 to k do
         begin
                read(c);
                if c='0' then f[ i ]:='B' else f[ i ]:='I'
         end;
         readln;
   close(input);
   assign(output,'fbi.out');
   rewrite(output);
   writeln(lastorder(1,k,n));
   close(output);
end.
第四题 火星人
方法: 排列生成法,直接从指定序列用排列产生方法顺序生成到后面 M 个。
程序:
program martian; {writen by lxq 2004.11.20}
const maxn=10000;
var a:array[1..maxn+1] of integer;
    b:array[1..maxn+1] of boolean;
    n,m,i,p,k:integer;
begin
  assign(input,'martian.in');
  reset(input);
  readln(n);
  readln(m);
  fillchar(b,sizeof(b),false);
  for i:=1 to n do begin read(a[i]);b[a[i>:=true\ end;p:=n+1;
  k := -1;
  while true do
  begin
      if p>n then begin
                        dec(p);
                        inc(k);
                        b[a[i > := false;
```

```
if \ k=m \ then \ break; end; repeat \ inc(a[\ i\ ]\ ); \ until \ not \ b[a[\ i\ ]\ ]; \ b[a[\ i\ ]\ ]:=true; if \ a[\ i\ ] >n \ then begin \ b[a[\ i\ ]\ ]:=false; dec(p); b[a[\ i\ >:=false\ end\ else begin \ inc(p); \ a[\ i\ ] :=0 \ end; end; assign(output,'martian.out'); rewrite(output); for \ i:=1 \ to \ n-1 \ do \ write(a[\ i\ ],'\ '); writeln(a[n]); close(output) end.
```