第八届全国青少年信息学奥林匹克联赛(NOIP2002)试题

(普及组 PASCAL 语言二小时完成)

全部试题答案均要求写在答卷纸上,写在试卷纸上一律无效

- 一.选择一个正确答案代码(A/B/C/D,填入每题的括号内(每题 1.5 分,多选无分,共 30 分)
- 1)微型计算机的问世是由于()的出现。
- A) 中小规模集成电路 B) 晶体管电路 C) (超)大规模集成电路 D) 电子管电路
- 2)下列说法中正确的是()。
 - A) 计算机体积越大,其功能就越强
 - B) CPU 的主频越高,其运行速度越快
 - C) 两个显示器屏幕大小相同,则它们的分辨率必定相同
 - D)点阵打印机的针数越多,则能打印的汉字字体越多
- 3)Windows98 中,通过查找命令查找文件时,若输入 F*.?,则下列文件() 可以被查到。
- A) F.BAS B) FABC.BAS C) F.C D) EF.
- 4)CPU 处理数据的基本单位是字,一个字的字长()。
 - A) 为8个二进制位 B) 为16个二进制位
 - C) 为 32 个二进制位 D) 与芯片的型号有关
- 5)资源管理器的目录前图标中增加"+"号,这个符号的意思是()。
 - A) 该目录下的子目录已经展开 B) 该目录下还有子目录未展开
 - C) 该目录下没有子目录 D) 该目录为空目录,
- 6)下列哪一种程序设计语言是解释执行的()。
- A) Pascal B) GWBASIC C) C++ D) FORTRAN
- 7)启动 WORD 的不正确方法是()。
 - A) 单击 Office 工具栏上的 Word 图标
 - B) 单击"开始"→"程序"→Word
 - C) 单击"开始"→"运行",并输入 Word 按回车
 - D) 双击桌面上的"Word 快捷图标"
- 8)多媒体计算机是指() 计算机。
 - A) 专供家庭使用的 B) 装有 CDROM 的
 - C) 连接在网络上的高级 D) 具有处理文字、图形、声音、影像等信息的
- 9)在树型目录结构中,不允许两个文件名相同主要是指()。
 - A) 同一个磁盘的不同目录下 B) 不同磁盘的同一个目录下
 - C) 不同磁盘的不同目录下、 D) 同一个磁盘的同一个目录下
- 10)用画笔(Paintbrush)绘制图形并存储在文件中,该图形文件的文件名缺省的后缀为()。
- A) .jpg B) .bmp C) .gif D).tiff
- t11)E-ml 地址中用户名和邮件所在服务器名之间的分隔符号是()。
- EA) # B) @ C) & D) \$
- $12)(0.5)_{10}=()_{16}.$
- A) 0.1 B) 0.75 C) 0.8 D) 0.25
- 13)IP v4 地址是由() 位二进制数码表示的。

- A) 16 B) 32 c) 24 D) 8
- 14)算式(2047)10一(3FF)16+(2000)8的结果是()。
- A) (2048)₁₀ B) (2049)₁₀ C) (3746)₈ D) (1AF7)₁₆
- 15)下列叙述中,错误的是()
 - A) Excel 中编辑的表格可以在 Word 中使用
 - B) 用 Word 编辑的文本可以存成纯文本文件
 - C) 用记事本(Notepa D) 编辑文本时可以插入图片
 - D) 用画笔(Paintbrush)绘图时可以输入文字
- 16)一个向量第一个元素的存储地址是 100,每个元素的长度是 2,则第 5 个元素的地址是()
- A) 110 B) 108 C) 100 D) 109
- 17)在所有排序方法中,关键字比较的次数与记录的初始排列次序无关的是()。
- A) 希尔排序 B) 起泡排序 C) 插入排序 D) 选择排序
- 18)在计算机网络中,Modem 的功能是()
- A) 将模拟信号转换为数字信号 B) 将数字信号转换为模拟信号
- C) 实现模拟信号与数字信号的相互转换 D) 实现将模拟信号的数字信号
- 19)设有一个含有 13 个元素的 Hash 表(O~12),Hash 函数是:H(key)=key % 13,其中%是求余数运算。用线性探查法解决冲突,则对于序列(2、8、31、20、19、18、53、27),18 应放在第几号格中()。

A) 5 B) 9 C) 4 D) 0

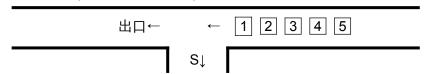
20)要使 1...8 号格子的访问顺序为:82、63、73、1、4,则下图中的空格中应填人()。

1	2	3	4	5	6	7	8
4	6	1	-1		7	3	2

A) 6 B) O C) 5 D) 3

二.问题求解:

1. 如下图,有一个无穷大的的栈 S,在栈的右边排列着 1,2,3,4,5 共五个车厢。其中每个车厢可以向左行走,也可以进入栈 S 让后面的车厢通过。现已知第一个到达出口的是 3 号车厢,请写出所有可能的到达出口的车厢排列总数(不必给出每种排列)。



2.将 N 个红球和 M 个黄球排成一行。例如:N=2,M=3 可得到以下 6 种排法: 红红黄黄黄 红黄红黄黄 红黄黄红黄 黄红红黄黄 黄红黄黄 黄黄红红 问题:当 N=4,M=3 时有多少种不同排法?(不用列出每种排法)

三.阅读程序:

program exp1;

var i,j,k,n,,L0,L1,LK:Integer;

a :array [0..20] of integer;

begin

readln(n,k);

```
for i:=0 to n-1 do a[i]:=i+1;
       a[n]:=a[n-1];L0:=n-1;Lk:=n-1;
       for I:=1 to n-1 do
       begin
       L1:=L0-k; if (I1<0) then L1:=L1+n;
       If (I1=Lk) then begin
                   A[L0]:=a[n]; Lk:=Lk-1; a[n]:=a[Lk]; I0:=lk
                  End;
       Else
       Begin
          A[I0]:=a[I1];I0:=I1;
         End;
       End;
       A[L0]:=a[n];
       For I:=0 to n-1 do write(a[I]:40;
       WriteIn;
End.
输入:10 4
输出:
2)program exp2;
var n,jr,jw,jb:integer;
    ch1:char;
    ch:array[1..20]d char;
begin
  readln(n);
  for i:=1 to n do read(ch[i]):
  jr:=1;jwz=n;jb:=n;:
  while (jr<=jw)do
  begin
if(ch[jw]='R')
       then begin
              ch1:=Ch[jr];Ch[jr]:=ch[jw];ch[jw]:=ch1:jr:=jr+13
else if ch[jw]='W'
    then jw:=jw-1
    else begin
                ch1:=ch[jw];ch[jw]:=ch[jb];ch[jb]:=ch1;jw:=jw-1;jb:=jb-1;
       end
end;
for i:=1 to n do write(ch[i]);
```

```
writeln:
end.
输入:10
RBRBWWRBBR
输出:
3)Pmgram exp3;
Var I,j,p,n,q,s:integer;
a :array[1..20]of integer;
begin
      readln(p,n,q);j := 21;
      while (n>0)do
      begin
          j:=j-1;a[j]:=n mod 10;n:=n div 10;
      end;
      s:=0;
      for i:=j t0 20 do s:=s*p+a[i];
      writeln(s);j :=21;
      while (s>O)do
      begin j:=j-1;a[j]:=s mod q;s:=s div q;end;
      for i:=j to 20 do write(a[i]);readln;
end.
输入:7 3051 8
输出:
四.完善程序:
1.问题描述:将 n 个整数分成 k 组(k≤n,要求每组不能为空),显然这 k 个部分均可得到一个各自的和 s1,s2,
.....sk,定义整数 P 为:
P=(S_1-S_2)^2+(S_1-S_3)^2+\ldots +(S_1-S_k)^2+(S_2-S_3)^2+\ldots +(S_{k-1}-S_k)^2
问题求解:求出一种分法,使 P 为最小(若有多种方案仅记一种)
程序说明:
数组:a[1],a[2],...A[N]存放原数
s[1],s[2],...,s[K]存放每个部分的和
b[1],b[2],...,b[N]穷举用临时空间
d[1],d[2],...,d[N]存放最佳方案
程序:
program exp4;
Var i,j,n,k: integer;
a :array [1..100] of integer;
b,d:array [0..100] of integer;
s :array[1..30] of integer;
```

```
begin
     readln(n,k);
     for I:=1 to n do read(a[I]);
     for I:=0 to n do b[I]:=1;
     cmin:=1000000;
     while (b[0]=1) do
     begin
      for I:=1 to k do 1
        for I:=1 to n do
            2
      sum:=0;
      for I:=1 to k-1 do
          for j:= 3
             sum:=sum+(s[I]-s[j])*(s[I]-s[j]);
      if 4 then
        begin
             cmin:=sum;
             for I:=1 to n do d[I]:=b[I];
        end:
      j:=n;
      while 6 do j:=j-1;
      b[j]:=b[j]+1;
      for I:=j+1 to n do 6
   end;
   writeln(cmin);
   for I:=1 to n do write(d[I]:40);
   writeln;
end.
2. 问题描述:工厂在每天的生产中,需要一定数量的零件,同时也可以知道每天生产一个零件的生产单价。
在N天的生产中,当天生产的零件可以满足当天的需要,若当天用不完,可以放到下一天去使用,但要收取每
个零件的保管费,不同的天收取的费用也不相同。
问题求解:求得一个 N 天的生产计划(即 N 天中每天应生产零件个数),使总的费用最少。
输入:N(天数 N<=29)
每天的需求量(N 个整数)
每天生产零件的单价(N 个整数)
每天保管零件的单价(N 个整数)
输出:每天的生产零件个数(N 个整数)
```

	第一天	第二天	第三天
需要量	25	15	30
生产单价	20	30	32

例如:当 N=3 时,其需要量与费用如下:

保管单价	5	10	0
------	---	----	---

生产计划的安排可以有许多方案,如下面的三种:

第一天	第二天	第三天	总的费用
25	15	30	25*2O+15*30+30*32=1910
40	0	30	40*20+15*5+30*32=1835
70	0	0	70*20+45*5+30*10=1925

```
程序说明:
b[n]:存放每天的需求量
c[n]:每天生产零件的单价
d[n]:每天保管零件的单价
e[n]:生产计划
程序:
Program exp5;
Var
      i,j,n,yu,j0,j1,s:integer;
      b,c,d,e: array[0..30]of integer;
      begin
      readln(n);
      for i:=1 to n do readln(b[[i],c[l],d[i]];
      fori:=1 to n do e[i]:=0;
       ① :=10000;c[n+2]:=0;b[n+1]:=0;jO:=1;
      while (jO<=n)do
      begin
            yu:=c[j0]; j1:=jO; s:=b[j0];
            while 2 do
            begin
                 ③ j1:=j1+1;s:=s+b[j1];
            end;
              4
                   jO:=j1+1;
      end;
    for i:=1 to n do 5
    readIn;
end.
```

第八届全国青少年信息学奥林匹克联赛(NOIP2002)试题

参考答案

一、选择题

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案	С	В	С	D	В	В	С	D	D	В
题号	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
答案	В	С	В	Α	С	В	D	С	В	С

二、问题解答

- 1、8
- 2、35

三、读程序写结果

- 1, 78910123456
- 2、RRRRWWBBBB
- 3、1065

2051

四、补充程序

题一:

- 1、S[I]:=0;
- 2、S[b[l]]:=s[bi]]+a[l];
- 3、I+1 to k do
- 4 (cmin> sum)
- 5 (bj)=k)
- 6、b[l]:=1;

题二:

- 1、c[n+1]
- 2 (yu+d[j1]<c[j1+1])
- 3 yu:=yu+d[j1];
- 4、e[j0]:=s;
- 5 write(e[I]:4);