

第七届（2001）分区联赛复赛解题报告（提高组）

第一题：一元三次方程求解(p1.pas p1.in p1.out)

问题描述

有形如： $ax^3+bx^2+cx+d=0$ 这样的一个一元三次方程。给出该方程中各项的系数(a, b, c, d 均为实数)，并约定该方程存在三个不同实根(根的范围在-100 至 100 之间)，且根与根之差的绝对值 ≥ 1 。要求由小到大依次在同一行输出这三个实根(根与根之间留有空格)，并精确到小数点后 2 位。提示：记方程 $f(x)=0$ ，若存在 2 个数 x_1 和 x_2 ，且 $x_1 < x_2$ ， $f(x_1)*f(x_2) < 0$ ，则在 (x_1, x_2) 之间一定有一个根。

样例

输入：1 -5 -4 20
输出：-2.00 2.00 5.00

第二题：数的划分(p2.pas/c/cpp p2.in p2.out)

问题描述

将整数 n 分成 k 份，且每份不能为空，任意两份不能相同(不考虑顺序)。例如： $n=7$ ， $k=3$ ，下面三种分法被认为是相同的。1, 1, 5; 1, 5, 1; 5, 1, 1; 问有多少种不同的分法。

输入： n, k ($6 < n \leq 200, 2 \leq k \leq 6$)

输出：一个整数，即不同的分法。

样例

输入：7 3
输出：4 {四种分法为：1, 1, 5; 1, 2, 4; 1, 3, 3; 2, 2, 3;}

第三题：统计单词个数(p3.pas/c/cpp p3.in p3.out)

问题描述

给出一个长度不超过 200 的由小写英文字母组成的字母串(约定:该字串以每行 20 个字母的方式输入，且保证每行一定为 20 个)。要求将此字母串分成 k 份($1 < k \leq 40$)，且每份中包含的单词个数加起来总数最大(每份中包含的单词可以部分重叠。当选用一个单词之后，其第一个字母不能再使用。例如字符串 this 中可包含 this 和 is，选用 this 之后就不能包含 th)。单词在给出的一个不超过 6 个单词的字典中。

要求输出最大的个数。

输入格式:输入数据放在文本文件 p3.in 中，其格式如下：第一行为一个正整数($0 < n \leq 5$)表示有 n 组测试数据每组的第一行有二个正整数(p, k), p 表示字串的行数; k 表示分为 k 个部分。接下来的 p 行，每行均有 20 个字符。再接下来有一个正整数 s ，表示字典中单词个数。 $(1 \leq s \leq 6)$ 接下来的 s 行，每行均有一个单词。

输出格式:结果输出至屏幕，每行一个整数，分别对应每组测试数据的相应结果。

样例

输入:

```
1
1 3
thisisabookyouareaoah
4
is
a
ok
sab
```

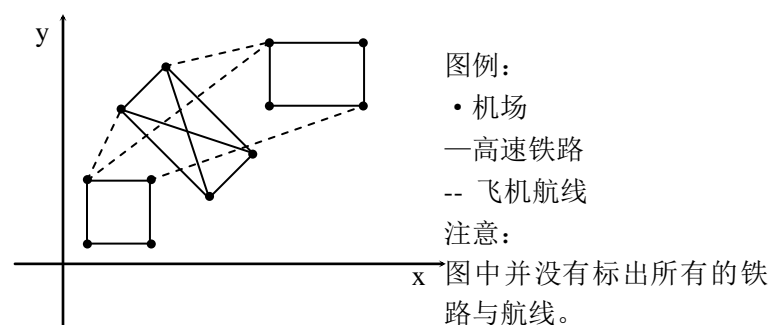
输出: //说明: (不必输出)

```
7 // this/isabookyoua/reaoh
```

第四题: CAR 的旅行路线(p4.pas/c/cpp p4.in p4.out)

问题描述

又到暑假了,住在城市 A 的 Car 想和朋友一起去城市 B 旅游。她知道每个城市都有四个飞机场,分别位于一个矩形的四个顶点上,同一个城市中两个机场之间有一条笔直的高速铁路,第 I 个城市中高速铁路的单位里程价格为 T_i ,任意两个不同城市的机场之间均有航线,所有航线单位里程的价格均为 t 。



那么 Car 应如何安排到城市 B 的路线才能尽可能的节省花费呢?她发现这并不是一个简单的问题,于是她来向你请教。

任务:找出一条从城市 A 到 B 的旅游路线,出发和到达城市中的机场可以任意选取,要求总的花费最少。

输入文件: 输入文件名 p4.in

输出: p4.out (输出最小费用, 小数点后保留 1 位。)

输入格式:第一行为一个正整数 n ($0 < n \leq 10$), 表示有 n 组测试数据。每组的第一行有四个正整数 s, t, A, B 。 S ($0 < S \leq 100$) 表示城市的个数, t 表示飞机单位里程的价格, A, B 分别为城市 A, B 的序号, ($1 \leq A, B \leq S$)。接下来有 S 行, 其中第 I 行均有 7 个正整数 $xi1, yi1, xi2, yi2, xi3, yi3, T_i$, 这当中的 $(xi1, yi1), (xi2, yi2), (xi3, yi3)$ 分别是第 I 个城市中任意三个机场的坐标, T_i 为第 I 个城市高速铁路单位里程的价格。

输出格式:共有 n 行, 每行一个数据对应测试数据。

样例

输入

```

1
1 10 1 3
1 1 1 3 3 1 30
2 5 7 4 5 2 1
8 6 8 8 11 6 3
输出:
47.55

```

参考程序

第一题:

```

var
  y, n, a, b, c, d: real;
  i: longint;

begin
  assign(input, 'p1.in'); reset(input);
  assign(output, 'p1.out'); rewrite(output);
  read(a, b, c, d);
  for i := -10000 to 10000 do
    begin
      n := i / 100;
      y := n * n * n * a + n * n * b + n * c + d;
      if abs(y) < 1e-5 then write(n:0:2, ' ');
    end;
  close(input); close(output);
end.

```

第二题:

```

var
  n, k: longint;

function f(n, k, s: longint): longint;
var
  sum, i: longint;
begin

```

```

    sum:=0;
    if k=1 then exit(1);
    for i:=s to n div k do
        sum:=sum+f(n-i,k-1,i);
    exit(sum);
end;

begin
    assign(input,'p2.in');reset(input);
    assign(output,'p2.out');rewrite(output);
    readln(n,k);
    write(f(n,k,1));
    close(input);close(output);
end.

```

第三题:

```

Var
    p,k,s,n:integer;
    ss:string[200];
    word:array[1..6]of string[200];
    g:array[1..200,1..200]of byte;
    f:array[1..200,1..40]of integer;
    w:array[1..200]of byte;

```

```

function max(a,b:integer):integer;
begin
    if a>b then exit(a);
    exit(b);
end;

```

```

procedure inIt;
var
    i,j:integer;
    s1:string;
begin
    ss:='';
    readln(p,k);
    for i:=1 to p do
        begin
            readln(s1);
            ss:=ss+s1;
        end;

```

```

n:= 20*p;
readln(s);
for i:=1 to s do readln(word[i]);
fillchar(g,sizeof(g),0);
fillchar(f,sizeof(f),0);
for i:=1 to n do
begin
w[i]:=200;
for j:=1 to s do
if (copy(ss,i,length(word[j]))=word[j])and(length(word[j])<w[i]) then
w[i] := length(word[j]);
end;
for i:=1 to n do
for j:=i to n do
for p:=i to j do
if (w[p]+p-1<=j) then g[i,j]:=g[i,j]+1;
end;

procedure solve;
var
i,j:integer;
begin
for i:=1 to n do
f[i,1]:=g[1,i];
for p:=2to k do
for i:=p to n do
for j:=p-1 to i-1 do
f[i,p]:=max(f[i,p],f[j,p-1]+g[j+1,i]);
writeln(f[n,k]);
end;

begin
assign(input,'p3.in');reset(input);
assign(output,'p3.out');rewrite(output);
init;
solve;
close(input);close(output);
end.

```

第四题:

方法一:

Folyd:

```

const
  inf:=1e+38;
var
  s, a, b, m, n, t:longint;
  tr:array[1..100]of longint;
  x, y:array[1..100, 1..4]of longint;
  w:array[0..400, 0..400]of real;

function dis(x1, y1, x2, y2:longint):real;
begin
  dis:=sqrt(sqr(x2-x1)+sqr(y2-y1));
end;

procedure solve;
var
  i, j, k, il, jl:longint;
  l:real;
begin
  readln(s, t, a, b);
  if a=b then
    begin
      writeln('0.00');
      writeln;
      exit;
    end;
  for m:=1 to s do
    begin
      readln(x[m, 1], y[m, 1], x[m, 2], y[m, 2], x[m, 3], y[m, 3], tr[m]);
      for i:=1 to 2 do
        for j:=1 to 3 do
          if i<>j then
            if
              (x[m, j]-x[m, i])*(x[m, 6-i-j]-x[m, j])+(y[m, j]-y[m, i])*(y[m, 6-i-j]-y[m, j])=0 then
                begin
                  x[m, 4]:=x[m, i]-x[m, j]+x[m, 6-i-j];
                  y[m, 4]:=y[m, i]-y[m, j]+y[m, 6-i-j];
                end;
            end;
        end;
      for i:=1 to s do
        for j:=1 to 4 do
          for k:=1 to 4 do
            w[4*i-4+j, 4*i-4+k]:=dis(x[i, j], y[i, j], x[i, k], y[i, k])*tr[i];
          end;
        end;
      for il:=1 to 4 do

```

```

    for j:=1 to s do
      if i<>j then
        for j1:=1 to 4 do
          w[4*i-4+i1,4*j-4+j1]:=dis(x[i, i1], y[i, i1], x[j, j1], y[j, j1])*t;

for k:=1 to 4*s do
  for i:=1 to 4*s do
    if i<>k then
      for j:=1 to 4*s do
        if (w[i, j]>w[i, k]+w[k, j])and(j<>k)and(j<>i) then w[i, j]:=w[i, k]+w[k, j];

l:=1e38;
for i:=1 to 4 do
  for j:=1 to 4 do
    if w[a*4-4+i, b*4-4+j]<l then l:=w[a*4-4+i, b*4-4+j];
writeln(l:0:2);
writeln;
end;

begin
  assign(input, 'car.in');reset(input);
  assign(output, 'car.out');rewrite(output);
  readln(n);
  for t:=1 to n do solve;
  close(input);close(output);
end.

```

方法二:

单元最短路径:

```

const
  inf=1e+38;
var
  s, a, b, m, n, t:longint;
  tr:array[1..100]of longint;
  x, y:array[1..100, 1..4]of longint;
  z:array[0..100, 1..4, 1..4]of real;
  f:array[0..100, 1..4, 0..100, 1..4]of real;
  w:array[0..100, 1..4]of real;

function dis(x1, y1, x2, y2:longint):real;
begin
  dis:=sqrt(sqr(x2-x1)+sqr(y2-y1));

```

```

end;

function dij(c:longint):real;
var
  v:array[1..100,1..4]of boolean;
  i,j,k,g,mc,mp:longint;
  min:real;
begin
  fillchar(v,sizeof(v),false);
  for i:=1 to s do
    for j:=1 to 4 do
      w[i,j]:=f[a,c,i,j];
  w[a,c]:=0;
  for i:=1 to 4 do v[a,i]:=true;
  mc:=a; mp:=c;
  for j:=1 to 4*s-8 do
    begin
      min:=inf;
      for i:=1 to s do
        for k:=1 to 4 do
          if (not v[i,k])and(w[i,k]<min) then
            begin
              mc:=i;
              mp:=k;
              min:=w[i,k];
            end;
          v[mc,mp]:=true;
          if mc=b then continue;
          for i:=1 to s do
            for k:=1 to 4 do
              for g:=1 to 4 do
                if (w[i,k]>w[mc,mp]+f[mc,g,i,k]+z[mc,mp,g]) then
                  w[i,k]:=w[mc,mp]+f[mc,g,i,k]+z[mc,mp,g];
              end;
            min:=w[b,1];
            for i:=2 to 4 do
              if w[b,i]<min then min:=w[b,i];
            exit(min);
          end;
        end;

procedure solve;
var
  i,j,il,jl:longint;
  l,k:real;

```



```

begin
  readln(s, t, a, b);
  for m:=1 to s do
    begin
      readln(x[m, 1], y[m, 1], x[m, 2], y[m, 2], x[m, 3], y[m, 3], tr[m]);
      for i:=1 to 2 do
        for j:=1 to 3 do
          if i<>j then
            if
(x[m, j]-x[m, i])*(x[m, 6-i-j]-x[m, j])+(y[m, j]-y[m, i])*(y[m, 6-i-j]-y[m, j])=0 then
              begin
                x[m, 4]:=x[m, i]-x[m, j]+x[m, 6-i-j];
                y[m, 4]:=y[m, i]-y[m, j]+y[m, 6-i-j];
              end;
            for i:=1 to 3 do
              for j:=1 to 4 do
                if i<>j then
                  begin
                    z[m, i, j]:=dis(x[m, i], y[m, i], x[m, j], y[m, j])*tr[m];
                    z[m, j, i]:=z[m, i, j];
                  end
                else
                  begin
                    z[m, i, j]:=inf;
                    z[m, j, i]:=inf;
                  end;
                end;
              end;
            for i:=1 to s do
              for i1:=1 to 4 do
                for j:=1 to s do
                  for j1:=1 to 4 do
                    if i<>j then
                      begin
                        f[i, i1, j, j1]:=dis(x[i, i1], y[i, i1], x[j, j1], y[j, j1])*t;
                        f[j, j1, i, i1]:=f[i, i1, j, j1];
                      end
                    else
                      begin
                        f[i, i1, j, j1]:=inf;
                        f[j, j1, i, i1]:=inf;
                      end;
                    end;
                  end;
                if a=b then
                  begin
                    writeln('0.00');

```

```

        writeln;
    end
else
    begin
        l:=1e38;
        for i:=1 to 4 do
            begin
                k:=dij(i);
                if k<l then l:=k;
            end;
        writeln(l:0:2);
        writeln;
    end;
end;

begin
    assign(input,' car. in');reset(input);
    assign(output,' car. out');rewrite(output);
    readln(n);
    for t:=1 to n do solve;
    close(input);close(output);
end.

```

方法三:

单元最短路径（不是从 1 出发）:

```

const
    inf=1e38;
var
    tt,n,s,t,a,b,m:integer;
    tr:array[1..100]of longint;
    x,y:array[1..100,1..4]of longint;
    w,z:array[0..401,0..401]of real;
    f:array[0..401] of real;
    max:extended;

function dist(x1,y1,x2,y2:longint):real;
begin
    dist:=sqrt(sqr(x2-x1)+sqr(y2-y1));
end;

function diska(a:longint):real;
var

```

```

    v:array[0..401] of boolean;
    k,mc,mp,i,j,p:longint;
    max:real;
begin
    fillchar(v,sizeof(v),false);
    v[a]:=true;
    for i:=1 to s do
        for j:=1 to 4 do
            f[4*i-4+j]:=w[a,4*i-4+j];
    for j:=2 to 4*s do
        begin
            max:=inf; p:=a;
            for i:=1 to s do
                for k:=1 to 4 do
                    if (f[4*i-4+k]<max)and(not v[4*i-4+k]) then
                        begin
                            max:=f[4*i-4+k];
                            mc:=i;
                            mp:=k;
                        end;
                p:=4*mc-4+mp;
                v[p]:=true;
                for i:=1 to s do
                    for k:=1 to 4 do
                        if f[4*i-4+k]>f[p]+w[p,4*i-4+k] then f[4*i-4+k]:=f[p]+w[p,4*i-4+k];
                    end;
            max:=inf;
            for i:=1 to 4 do
                if max>f[b*4-4+i] then max:=f[b*4-4+i];
            exit(max);
        end;

procedure solve;
var
    i,j,k,l:longint;
    ans,min:real;
begin
    readln(s,t,a,b);
    if a=b then
        begin
            writeln('0.00');
            writeln;
            exit;
        end;
end;

```

```

for m:=1 to s do
begin
  readln(x[m, 1], y[m, 1], x[m, 2], y[m, 2], x[m, 3], y[m, 3], tr[m]);
  for i:=1 to 2 do
    for j:=1 to 3 do
      if i<>j then
        if
(x[m, j]-x[m, i])*(x[m, 6-i-j]-x[m, j])+(y[m, j]-y[m, i])*(y[m, 6-i-j]-y[m, j])=0 then
          begin
            x[m, 4]:=x[m, i]-x[m, j]+x[m, 6-i-j];
            y[m, 4]:=y[m, i]-y[m, j]+y[m, 6-i-j];
          end;
        end;
    end;
  for i:=1 to s do
    for j:=1 to 4 do
      for k:=1 to 4 do
        w[4*i-4+j, 4*i-4+k]:=dist(x[i, j], y[i, j], x[i, k], y[i, k])*tr[i];
      for i:=1 to s do
        for j:=1 to 4 do
          for k:=1 to s do
            if i<>k then
              for l:=1 to 4 do
                w[4*i-4+j, 4*k-4+l]:=dist(x[i, j], y[i, j], x[k, l], y[k, l])*t;
              ans:=inf;
            for k:=1 to 4 do
              begin
                min:=diska(4*a-4+k);
                if min<ans then ans:=min;
              end;
            writeln(ans:0:2);
          writeln;
        end;
      begin
        assign(input, 'car. in'); reset(input);
        assign(output, 'car. out'); rewrite(output);
        readln(n);
        for tt:=1 to n do solve;
        close(input); close(output);
      end.

```