

## CHƯƠNG 9 : CÁC VẤN ĐỀ VỀ MA TRẬN

### §1. ĐỊNH THỨC CỦA MA TRẬN

Cho một ma trận vuông cấp  $n$ . Ta cần tìm định thức của nó. Trước hết chúng ta nhắc lại một số tính chất quan trọng của định thức:

- nếu nhân tất cả các phần tử của một hàng (hay cột) với  $k$  thì định thức được nhân với  $k$
- định thức không đổi nếu ta cộng thêm vào một hàng tổ hợp tuyến tính của các hàng còn lại.

Ta sẽ áp dụng các tính chất này để tính định thức của một ma trận cấp 4 như sau (phương pháp này có thể mở rộng cho một ma trận cấp  $n$ ) bằng phương pháp trụ:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix}$$

Lấy giá trị trụ là  $p_1 = a_{11}$ . Ta chia các phần tử của hàng thứ nhất cho  $p_1 = a_{11}$  thì định thức sẽ là  $D/p_1$  (theo tính chất 1) và ma trận còn lại là:

$$\begin{pmatrix} 1 & a'_{12} & a'_{13} & a'_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \end{pmatrix}$$

Lấy hàng 2 trừ đi hàng 1 đã nhân với  $a_{21}$ , lấy hàng 3 trừ đi hàng 1 đã nhân với  $a_{31}$  và lấy hàng 4 trừ đi hàng 1 đã nhân với  $a_{41}$  (thay hàng bằng tổ hợp tuyến tính của các hàng còn lại) thì định thức vẫn là  $D/p_1$  và ma trận là:

$$\begin{pmatrix} 1 & a'_{12} & a'_{13} & a'_{14} \\ 0 & a'_{22} & a'_{23} & a'_{24} \\ 0 & a'_{32} & a'_{33} & a'_{34} \\ 0 & a'_{42} & a'_{43} & a'_{44} \end{pmatrix}$$

Lấy giá trị trụ là  $p_2 = a'_{22}$ . Ta chia các phần tử của hàng thứ hai cho  $p_2$  thì định thức sẽ là  $D/(p_1 p_2)$  và ma trận còn lại là:

$$\begin{pmatrix} 1 & a'_{12} & a'_{13} & a'_{14} \\ 0 & 1 & a''_{23} & a''_{24} \\ 0 & a'_{32} & a'_{33} & a'_{34} \\ 0 & a'_{42} & a'_{43} & a'_{44} \end{pmatrix}$$

Lấy hàng 1 trừ đi hàng 2 đã nhân với  $a'_{12}$ , lấy hàng 3 trừ đi hàng 2 đã nhân với  $a'_{32}$  và lấy hàng 4 trừ đi hàng 2 đã nhân với  $a'_{42}$  thì định thức vẫn là  $D/p_1$  và ma trận là:  
thì định thức vẫn là  $D/(p_1 p_2)$  và ma trận là:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & a''_{13} & a''_{14} \\ 0 & 1 & a''_{23} & a''_{24} \\ 0 & 0 & a''_{33} & a''_{34} \\ 0 & 0 & a''_{43} & a''_{44} \end{pmatrix}$$

Tiếp tục lấy hàng 3 rồi hàng 4 làm trụ thì ma trận sẽ là:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Định thức của ma trận này là  $D/(p_1 p_2 p_3 p_4) = D/(a_{11} a'_{22} a''_{33} a'''_{44}) = 1$  nên định thức của ma trận A là  $D = p_1 p_2 p_3 p_4$ .

Sau đây là chương trình tìm định thức của một ma trận:

### Chương trình 9-1

```
//tinh dinh thuc
#include <conio.h>#include <stdio.h>#include <ctype.h>
#include <stdlib.h>
```

```
void main()
{
    int i,j,k,n,ok1,ok2,t;
    float d,c,e,f,g,h;
    float a[50][50];
    char tl;

    clrscr();
    printf("** TINH DINH THUC CAP n **");
    printf("\n");
    printf("\n");
    printf("Cho cap cua dinh thuc n = ");
    scanf("%d",&n);
    printf("Nhap ma tran a\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        printf("Dong %d:\n",i);
        for (j=1;j<=n;j++)
        {
            printf("a[%d][%d] = ",i,j);
            scanf("%f",&a[i][j]);
        }
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
    printf("Ma tran a ma ban da nhap\n");
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        for (j=1;j<=n;j++)
```

```

        printf("%.5f\t",a[i][j]);
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
    t=1;
flushall();
    while (t)
    {
        printf("Co sua ma tran a khong(c/k)?");
        scanf("%c",&tl);
        if (toupper(tl)=='C')
        {
            printf("Cho chi so hang can sua : ");
            scanf("%d",&i);
            printf("Cho chi so cot can sua : ");
            scanf("%d",&j);
            printf("a[%d][%d] = ",i,j);
            scanf("%f",&a[i,j]);
        }
        if (toupper(tl)=='K')
            t=0;
    }
    printf("Ma tran a ban dau\n");
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        for (j=1;j<=n;j++)
            printf("%.5f\t",a[i][j]);
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
    d=1;
    i=1;
    ok2=1;
    while ((ok2)&&(i<=n))
    {
        if (a[i][i]==0)
        {
            ok1=1;
            k=k+1;
            while ((ok1)&&(k<=n))
                if (a[k,i]!=0)
                {
                    for (j=i;j<=n;j++)
                    {
                        c=a[i][j];
                        a[i][j]=a[k][j];
                        a[k][j]=c;
                    }
                    d=-d;
                }
        }
    }

```

```

        ok1=0;
    }
    else
        k=k+1;
    if (k>n)
    {
        printf("\n");
        printf("*** MA TRAN SUY BIEN ***");
        ok2=0;
        d=0;
    }
}
if (a[i][i]!=0)
{
    c=a[i][i];
    for (j=i+1;j<=n;j++)
        a[i][j]=a[i][j]/c;
    for (k=i+1;k<=n;k++)
    {
        c=a[k][i];
        for (j=i+1;j<=n;j++)
            a[k][j]=a[k][j]-a[i][j]*c;
    }
    i=i+1;
}
if (ok2)
{
    for (i=1;i<=n;i++)
        d=d*a[i][i];
    printf("\n");
    printf("*** GIA TRI DINH THUC D ***");
    printf("\n");
    printf("%.3f",d);
}
}
getch();
}

```

## §2. NGHỊCH ĐẢO MA TRẬN

Gọi  $A^{-1}$  là ma trận nghịch đảo của một ma trận  $A$  bậc  $n$  ta có  $AA^{-1} = E$ . (trong biểu thức này  $E$  là một ma trận vuông có các phần tử trên đường chéo chính bằng 1). Dạng của ma trận  $E$ , ví dụ cấp 4, là:

$$E = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Phương pháp loại trừ để nhận được ma trận nghịch đảo  $A^{-1}$  được thực hiện qua nhiều giai đoạn (n), mỗi một giai đoạn gồm hai bước. Đối với giai đoạn thứ k:

- chuẩn hoá phần tử  $a_{kk}$  bằng cách nhân hàng với nghịch đảo của nó
- làm cho bằng không các phần tử phía trên và phía dưới đường chéo cho đến cột thứ k. Khi  $k = n$  thì  $A^{(k)}$  sẽ trở thành ma trận đơn vị và  $E$  trở thành  $A^{-1}$

**Ví dụ:** Tính ma trận nghịch đảo của ma trận

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix}$$

Ta viết lại ma trận A và ma trận đơn vị tương ứng với nó

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix} \quad E = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

**Giai đoạn 1: Bước a:** Nhân hàng 1 với  $1/a_{11}$ , nghĩa là  $a_{ij} = a_{ij}/a_{11}$  đối với dòng thứ nhất,  $a_{ij} = a_{ij}$  đối với các dòng khác

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1/2 & 1/2 \\ 1 & 2 & 1 \\ 1 & 1 & 2 \end{pmatrix} \quad E = \begin{pmatrix} 1/2 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

**Bước b:** Trừ hàng 3 và hàng 2 cho hàng 1, nghĩa là  $a^{(1)}_{ij} = a_{ij} - a_{i1}a_{1j}$  đối với  $i \neq 1$ .

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1/2 & 1/2 \\ 0 & 3/2 & 1/2 \\ 0 & 1/2 & 3/2 \end{pmatrix} \quad E = \begin{pmatrix} 1/2 & 0 & 0 \\ -1/2 & 1 & 0 \\ -1/2 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

**Giai đoạn 2: Bước a:** Lấy hàng 2 làm chuẩn, nhân hàng 2 với  $2/3$ , để nguyên các hàng khác

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1/2 & 1/2 \\ 0 & 1 & 1/3 \\ 0 & 1/2 & 3/2 \end{pmatrix} \quad E = \begin{pmatrix} 1/2 & 0 & 0 \\ -1/3 & 2/3 & 0 \\ -1/2 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

**Bước b:** Lấy hàng 1 trừ đi hàng 2 nhân  $1/2$  và lấy hàng 3 trừ đi hàng 2 nhân  $1/2$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1/3 \\ 0 & 1 & 1/3 \\ 0 & 0 & 4/3 \end{pmatrix} \quad E = \begin{pmatrix} 2/3 & -1/3 & 0 \\ -1/3 & 2/3 & 0 \\ -1/3 & -1/3 & 1 \end{pmatrix}$$

**Giai đoạn 3: Bước a:** Lấy hàng 3 làm chuẩn, nhân hàng 3 với  $3/4$ , để nguyên các hàng khác

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1/3 \\ 0 & 1 & 1/3 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad E = \begin{pmatrix} 2/3 & -1/3 & 0 \\ -1/3 & 2/3 & 0 \\ -1/4 & -1/4 & 3/4 \end{pmatrix}$$

**Bước b:** Lấy hàng 1 trừ đi hàng 3 nhân  $1/3$  và lấy hàng 2 trừ đi hàng 3 nhân  $1/3$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad E = \begin{pmatrix} 3/4 & -1/4 & -1/4 \\ -1/4 & 3/4 & -1/4 \\ -1/4 & -1/4 & 3/4 \end{pmatrix}$$

Như vậy  $A^{-1}$  là:

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 3/4 & -1/4 & -1/4 \\ -1/4 & 3/4 & -1/4 \\ -1/4 & -1/4 & 3/4 \end{pmatrix}$$

Áp dụng phương pháp này chúng ta có chương trình sau:

### **Chương trình 9-2**

```
#include <conio.h>#include <stdio.h>#include <math.h>#include <stdlib.h>#include
<ctype.h>void main() { int i,j,k,n,t,t1;float c,a[50][50],b[50][50]; char tl; clrscr();
printf("    **MA TRAN NGHICH DAO** \n");
printf("Cho bac cua ma tran n = ");
scanf("%d",&n);
printf("Vao ma tran ban dau a\n");
for (i=1;i<=n;i++)
{
printf("Vao hang thu %d :\n",i);
for (j=1;j<=n;j++)
{
printf("a[%d][%d] = ",i,j);
scanf("%f",&a[i][j]);
}
printf("\n");
}
printf("\n");
printf("Ma tran ban da nhap\n");
printf("\n");
for (i=1;i<=n;i++)
{
for (j=1;j<=n;j++)
printf("%.5ft",a[i][j]);
printf("\n");
}
t=1;
flushall();
while (t)
{
printf("\nCo sua ma tran khong(c/k)?");
scanf("%c",&tl);
if(toupper(tl)=='C')
{
printf("Cho chi so hang can sua : ");
scanf("%d",&i);
printf("Cho chi so cot can sua : ");
scanf("%d",&j);
printf("a[%d][%d] = ",i,j);
scanf("%f",&a[i][j]);
}
if (toupper(tl)=='K')
t=0;
}
printf("\nMa tran ban dau\n");
```

```

printf("\n");
for (i=1;i<=n;i++)
{
    for (j=1;j<=n;j++)
        printf("%.5ft",a[i][j]);
    printf("\n");
}
printf("\n");
for (i=1;i<=n;i++)
    for (j=n+1;j<=2*n;j++)
    {
        if (j==i+n)
            a[i][j]=1;
        else
            a[i][j]=0;
    }
i=1;
t1=1;
while (t1&&(i<=n))
{
    if (a[i][i]==0)
    {
        t=1;
        k=i+1;
        while (t&&(k<=n))
            if (a[k][i]!=0)
            {
                for (j=1;j<=2*n;j++)
                {
                    c=a[i][j];
                    a[i][j]=a[k][j];
                    a[k][j]=c;
                }
                t=0;
            }
        else
            k=k+1;
        if (k==n+1)
        {
            if (a[i][k-1]==0)
            {
                printf("MA TRAN SUY BIEN\n ");
                t1=0;
            }
        }
    }
    if (a[i][i]!=0)
    {
        c=a[i][i];
        for (j=i;j<=2*n;j++)

```

```

        a[i][j]=a[i][j]/c;
    }
    for (k=1;k<=n;k++)
    {
        if (k!=i)
        {
            c=a[k][i];
            for (j=i;j<=2*n;j++)
                a[k][j]=a[k][j]-a[i][j]*c;
        }
    }
    i=i+1;
}
if (t1)
{
    printf("\n");
    printf("\nMA TRAN KET QUA\n");
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        for (j=n+1;j<=2*n;j++)
            printf("%4f\t",a[i][j]);
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
}
getch();
}

```

Dùng chương trình tính nghịch đảo của ma trận:

$$\begin{pmatrix} 9 & 9 & 8 \\ 9 & 8 & 7 \\ 8 & 7 & 6 \end{pmatrix} \text{ cho ta kết quả } \begin{pmatrix} -1 & 2 & -1 \\ 2 & -10 & 9 \\ -1 & 9 & -9 \end{pmatrix}$$

### §3.TÍCH HAI MA TRẬN

Giả sử ta có ma trận  $A_{mn}$  và ma trận  $B_{np}$ . Tích của  $A_{mn}$  và  $B_{np}$  là ma trận  $C_{mp}$  trong đó mỗi phần tử của  $C_{mp}$  là:

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^n a_{ik} b_{kj}$$

Chương trình dưới đây thực hiện nhân hai ma trận với nhau.

#### Chương trình 9-3

```
#include <conio.h>#include <stdio.h>#include <math.h>#include <stdlib.h>#include <ctype.h>
```

```
#define max 50
```

```
void main()
```



```

{
    int n,l,m,i,j,k,t;
    float a[max][max],b[max][max],c[max][max];
    char tl;

    clrscr();
    printf("Cho so hang cua ma tran a : ");
    scanf("%d",&n);
    printf("Cho so cot cua ma tran a : ");
    scanf("%d",&l);
    printf("Cho so cot cua ma tran b : ");
    scanf("%d",&m);
    printf("\nNHAP MA TRAN A\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
        for (j=1;j<=l;j++)
            {
                printf("a[%d][%d] = ",i,j);
                scanf("%f",&a[i][j]);
            }
    printf("\n");
    printf("Ma tran a ma ban da nhap\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
        {
            for (j=1;j<=l;j++)
                printf("%10.5f",a[i][j]);
            printf("\n");
        }
    fflush();
    t=1;
    while (t)
        {
            printf("Co sua ma tran khong(c/k)?");
            scanf("%c",&tl);
            if (toupper(tl)=='C')
                {
                    printf("Cho chi so hang can sua : ");
                    scanf("%d",&i);
                    printf("Cho chi so cot can sua : ");
                    scanf("%d",&j);
                    printf("a[%d][%d] = ",i,j);
                    scanf("%f",&a[i][j]);
                }
            if (toupper(tl)=='K')
                t=0;
        }
    printf("Ma tran a ban dau");
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
        {
            for (j=1;j<=l;j++)

```

```

        printf("%10.5f",a[i][j]);
        printf("\n");
    }
    printf("\n");

    printf("NHAP MA TRAN B\n");
    for (i=1;i<=l;i++)
        for (j=1;j<=m;j++)
            {
                printf("b[%d][%d] = ",i,j);
                scanf("%f",&b[i][j]);
            }
    printf("\n");
    printf("Ma tran b ban da nhap\n");
    for (i=1;i<=l;i++)
        {
            for (j=1;j<=m;j++)
                printf("%10.5f",b[i][j]);
            printf("\n");
        }
    fflush();
    t=1;
    while (t)
        {
            printf("Co sua ma tran khong(c/k)?");
            scanf("%c",&tl);
            if (toupper(tl)=='C')
                {
                    printf("Cho chi so hang can sua : ");
                    scanf("%d",&i);
                    printf("Cho chi so cot can sua : ");
                    scanf("%d",&j);
                    printf("b[%d][%d] = ",i,j);
                    scanf("%f",&b[i][j]);
                }
            if (toupper(tl)=='K')
                t=0;
        }
    printf("Ma tran b ban dau");
    printf("\n");
    for (i=1;i<=l;i++)
        {
            for (j=1;j<=m;j++)
                printf("%10.5f",b[i][j]);
            printf("\n");
        }
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
        for (j=1;j<=m;j++)
            {

```

```

        c[i][j]=0;
        for (k=1;k<=l;k++)
            c[i][j]=c[i][j]+a[i][k]*b[k][j];
    }
    printf("Ma tran tich c :\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        for (j=1;j<=m;j++)
            printf("%10.5f",c[i][j]);
        printf("\n");
    }
    getch();
}

```

Dùng chương trình tính hai ma trận ta nhận được kết quả

$$\begin{pmatrix} 2 & 1 \\ -1 & 3 \\ 1 & 0 \\ 5 & 3 \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} 1 & 2 & -2 \\ 3 & -4 & 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 5 & 0 & -1 \\ 8 & -14 & 11 \\ 1 & 2 & -2 \\ 14 & -2 & -1 \end{pmatrix}$$

#### §4. GIÁ TRỊ RIÊNG VÀ VEC TƠ RIÊNG CỦA MA TRẬN

**1. Khái niệm chung:** Trong nghiên lý thuyết và ứng dụng, ta gặp bài toán về ma trận cấp  $n$ . Cho một ma trận  $A$  cấp  $n$ , giá trị  $\lambda$  được gọi là giá trị riêng và vectơ  $X$  được gọi là vectơ riêng của ma trận  $A$  nếu:

$$AX = \lambda X \quad (1)$$

Vectơ riêng phải là vectơ khác không. Tương ứng với một giá trị riêng có vô số vectơ riêng. Nếu  $X$  là một vectơ riêng tương ứng với giá trị riêng  $\lambda$  thì  $cX$  cũng là vectơ riêng ứng với  $\lambda$ . Có nhiều thuật toán tìm giá trị riêng và vectơ riêng của một ma trận. Giả sử ta có ma trận  $A$ , gọi  $E$  là ma trận đơn vị thì theo (1) ta có:

$$(A - \lambda E)X = 0 \quad (2)$$

và  $(A - \lambda E)$  là ma trận có dạng:

$$\begin{pmatrix} a_{11} - \lambda & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} - \lambda & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} - \lambda \end{pmatrix} \quad (3)$$

Như vậy do (2) là hệ phương trình tuyến tính thuần nhất nên điều kiện cần và đủ để  $\lambda$  là giá trị riêng của ma trận trên là định thức của nó bằng không:

$$\det(A - \lambda E) = 0 \quad (4)$$

Phương trình (4) được gọi là phương trình đặc trưng của ma trận  $A$ . Định thức  $\det(A - \lambda E)$  được gọi là định thức đặc trưng của ma trận  $A$ . Định thức  $P_A(\lambda)$  của ma trận trên được gọi là đa thức đặc trưng của ma trận vuông  $A$ .

Ví dụ tìm vectơ riêng và trị riêng của ma trận:

$$\begin{pmatrix} 3 & 1 & -3 \\ 3 & 1 & -1 \\ 2 & -2 & 0 \end{pmatrix}$$

Trước hết ta tính đa thức đặc trưng của ma trận  $A$ :

$$P_A(\lambda) = \begin{pmatrix} 3-\lambda & 1 & -3 \\ 3 & 1-\lambda & -1 \\ 2 & -2 & -\lambda \end{pmatrix} = (4-\lambda)(\lambda^2+4)$$

Nghiệm của  $P_A(\lambda) = 0$  là  $\lambda_1 = 4, \lambda_2 = 2j$  và  $\lambda_3 = -2j$ . Vì trường cơ sở là số thực nên ta chỉ lấy  $\lambda = 4$ . Để tìm vec tơ riêng tương ứng với  $\lambda = 4$  ta giải hệ

$$\begin{pmatrix} 3-\lambda & 1 & -3 \\ 3 & 1-\lambda & -1 \\ 2 & -2 & -\lambda \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} \xi_1 \\ \xi_2 \\ \xi_3 \end{pmatrix} = 0$$

ta nhận được các giá trị của  $\xi$ , chúng tạo thành vec tơ riêng ứng với  $\lambda$ .

Như vậy khi khai triển định thức ta có một đa thức bậc  $n$  có dạng:

$$P_n(\lambda) = \lambda^n - p_1\lambda^{n-1} - p_2\lambda^{n-2} - \dots - p_n = 0$$

Muốn xác định các hệ số của đa thức đặc tính này ta dùng phương pháp Faddeev-Leverrier. Ta xét ma trận  $A$ :

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Ta gọi vết của ma trận  $A$  là số:

$$\text{vet}(A) = a_{11} + a_{22} + \dots + a_{nn}$$

Khi đó tham số  $p_i$  của  $P_n(\lambda)$  được các định như sau:

$$\begin{aligned} p_1 &= \text{vet}(B_1) \quad \text{với} \quad B_1 = A \\ p_2 &= (1/2)\text{vet}(B_2) \quad \text{với} \quad B_2 = A(B_1 - p_1 E) \\ p_3 &= (1/3)\text{vet}(B_3) \quad \text{với} \quad B_3 = A(B_2 - p_2 E) \end{aligned}$$

.....

Chương trình tính các hệ số  $p_i$  như sau:

#### **Chương trình 9-4**

```
// Faddeev_Leverrier;
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <ctype.h>

#define max 50

void main()
{
    int i,j,k,m,n,k1,t;
    float vet,c1,d;
    char tl;
    float p[max];
    float a[max][max],b[max][max],c[max][max],b1[max][max];

    clrscr();
    printf("Cho bac cua ma tran n = ");
    scanf("%d",&n);
    printf("Cho cac phan tu cua ma tran a : \n");
```

```

for (i=1;i<=n;i++)
    for (j=1;j<=n;j++)
    {
        printf("a[%d][%d] = ",i,j );
        scanf("%f",&a[i][j]);
    }
printf("\n");
clrscr();
printf("Ma tran ban da nhap");
printf("\n");
for (i=1;i<=n;i++)
{
    for (j=1;j<=n;j++)
        printf("%10.5f",a[i][j]);
    printf("\n");
}
t=1;
flushall();
while (t)
{
    printf("\n");
    printf("Co sua ma tran khong(c/k)?");
    scanf("%c",&tl);
    if (toupper(tl)=='C')
    {
        printf("Cho chi so hang can sua : ");
        scanf("%d",&i);
        printf("Cho chi so cot can sua : ");
        scanf("%d",&j);
        printf("a[%d][%d] = ",i,j);
        scanf("%f",&a[i][j]);
        flushall();
    }
    if (toupper(tl)=='K')
        t=0;
}
printf("Ma tran ban dau");
printf("\n");
for (i=1;i<=n;i++)
{
    for (j=1;j<=n;j++)
        printf("%10.5f",a[i][j]);
    printf("\n");
}
for (i=1;i<=n;i++)
    for (j=1;j<=n;j++)
        b[i][j]=a[i][j];
for (k=1;k<=n-1;k++)
{
    vet=0.0;

```

```

    for (i=1;i<=n;i++)
        vet+=b[i][i];
    p[k]=vet/k;
    for (i=1;i<=n;i++)
        for (j=1;j<=n;j++)
            {
                if (j!=i)
                    c[i][j]=b[i][j];
                if (j==i)
                    c[i][j]=b[i][j]-p[k];
            }
    for (i=1;i<=n;i++)
        for (j=1;j<=n;j++)
            {
                b[i][j]=0.0;
                for (k1=1;k1<=n;k1++)
                    b[i][j]+=a[i][k1]*c[k1][j];
            }
    }
    vet=0.0;
    for (i=1;i<=n;i++)
        vet+=b[i][i];
    p[n]=vet/n;
    printf("\n");
    printf("Cac he so cua da thuc dac trung\n");
    printf("\n");
    d=1.0;
    printf("%6.2f",d);
    for (i=1;i<=n;i++)
        {
            c1=-p[i];
            printf("%5c%6.2f",',',c1);
        }
    getch();
}

```

**2.Phương pháp Mises:** Thuật toán Mises tìm giá trị riêng lớn nhất của một ma trận A. Nếu ma trận A là thực và mỗi trị riêng bội k có đủ k vec tơ riêng độc lập tuyến tính thì việc tính toán sẽ cho ta giá trị riêng lớn nhất.

Một vectơ V bất kì có thể được viết dưới dạng:

$$V = v_1 X_1 + v_2 X_2 + \dots + v_n X_n = \sum_{i=1}^n v_i X_i \quad (5)$$

Trong đó  $X_1, X_2, \dots, X_n$  là các vec tơ riêng tương ứng với các giá trị riêng  $\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \dots, \lambda_n$  và  $v_1, v_2, v_3, \dots, v_n$  là các hằng số.

Khi nhân A với V ta có:

$$AV = Av_1 X_1 + Av_2 X_2 + \dots + Av_n X_n$$

do:  $Av_1 X_1 = v_1 AX_1 = v_1 \lambda_1 X_1$ ;  $Av_2 X_2 = v_2 AX_2 = v_2 \lambda_2 X_2$  v.v.

Vậy nên:  $AV = v_1 \lambda_1 X_1 + v_2 \lambda_2 X_2 + \dots + v_n \lambda_n X_n$

$$AV = \sum_{i=1}^n v_i A_i X_i = \sum_{i=1}^n v_i \lambda_i X_i$$

Lại nhân biểu thức trên với A ta có:

$$\begin{aligned} A^2 V &= v_1 \lambda_1 A X_1 + v_2 \lambda_2 A X_2 + \dots + v_n \lambda_n A X_n \\ &= v_1 \lambda_1^2 X_1 + v_2 \lambda_2^2 X_2 + \dots + v_n \lambda_n^2 X_n \end{aligned}$$

và tiếp đến lần thứ p ta có:

$$A^p V = \sum_{i=1}^n v_i \lambda_i^p X_i = v_1 \lambda_1^p X_1 + v_2 \lambda_2^p X_2 + \dots + v_n \lambda_n^p X_n$$

Lấy  $\lambda_1^p$  làm thừa số chung ta có:

$$A^p V = \lambda_1^p \left[ v_1 X_1 + v_2 \left( \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right)^p X_2 + v_3 \left( \frac{\lambda_3}{\lambda_1} \right)^p X_3 + \dots + v_n \left( \frac{\lambda_n}{\lambda_1} \right)^p X_n \right]$$

Tương tự ta có:

$$A^{p+1} V = \lambda_1^{p+1} \left[ v_1 X_1 + v_2 \left( \frac{\lambda_2}{\lambda_1} \right)^{p+1} X_2 + v_3 \left( \frac{\lambda_3}{\lambda_1} \right)^{p+1} X_3 + \dots + v_n \left( \frac{\lambda_n}{\lambda_1} \right)^{p+1} X_n \right]$$

Khi p rất lớn, vì  $\lambda_1 > \lambda_2 > \lambda_3 > \dots, \lambda_n$  nên:

$$\left( \frac{\lambda_i}{\lambda_1} \right) \rightarrow 0 \quad \text{khi } p \rightarrow \infty$$

Do đó:  $\lim_{p \rightarrow \infty} A^p V = \lambda_1^p v_1 X_1$  (6)

$$\lim_{p \rightarrow \infty} A^{p+1} V = \lambda_1^{p+1} v_1 X_1$$

nghĩa là khi p đủ lớn thì:

$$A^p V = \lambda_1^p v_1 X_1$$

$$A^{p+1} V = \lambda_1^{p+1} v_1 X_1$$

do đó:  $A^{p+1} V = \lambda_1 A^p V$

hay:  $A(A^p V) = \lambda_1 A^p V$

Như vậy  $A^p V$  là vec tơ riêng của A ứng với  $\lambda_1$  còn giá trị riêng  $\lambda_1$  sẽ là:

$$\lim_{p \rightarrow \infty} \frac{A^{p+1} V}{A^p V} = \lambda_1$$

Trong thực tế để tránh vượt quá dung lượng bộ nhớ khi  $\lambda_1$  khá lớn, các vector  $V_k$  được chuẩn hoá sau mỗi bước bằng cách chia các phần tử của nó cho phần tử lớn nhất  $m_k$  và nhận được vector  $V'_k$

Như vậy các bước tính sẽ là:

- cho một vec tơ V bất kì (có thể là  $V = \{1, 1, 1, \dots, 1\}^T$ )

- tính  $V_1 = AV$  và nhận được phần tử lớn nhất là  $m_{1j}$  từ đó tính tiếp  $V'_1 = V_1 / m_{1j}$

Một cách tổng quát, tại lần lặp thứ p ta nhận được vector  $V_p$  và phần tử lớn nhất  $m_{pj}$  thì  $V'_p = V_p / m_{pj}$ .

- tính  $V_{p+1} = AV'_p$  với  $v_{p+1,j}$  là phần tử thứ j của  $V_{p+1}$ . Ta có:

$$\begin{cases} \lim_{p \rightarrow \infty} V'_p = X_1 \\ \lim_{p \rightarrow \infty} v_{p+1,j} = \lambda_1 \end{cases}$$

**Ví dụ:** Tìm giá trị riêng lớn nhất và vec tơ riêng tương ứng của ma trận:

$$A = \begin{pmatrix} 17 & 24 & 30 & 17 \\ 8 & 13 & 20 & 7 \\ 2 & 10 & 8 & 6 \\ -23 & -43 & -54 & -26 \end{pmatrix}$$

Chọn  $V = \{1, 1, 1, 1\}^T$  ta tính được

	V	$V_1 = AV$	$V'_1$	$V_2 = AV'_1$	$V'_2$
	1	88	-0.6027	-6.4801	-0.5578
	1	48	-0.3288	-5.6580	-0.4870
	1	26	-0.1781	0.0818	0.0070
	1	-146	1	11.6179	1
$\lambda$				11.6179	
	$V_3 = AV'_2$	$V'_3$	$V_4 = AV'_3$	$V'_4$	$V_5 = AV'_4$
	-3.9594	-0.5358	-3.6823	-0.5218	-3.5718
	-3.6526	-0.4942	-3.5196	-0.4987	-3.4791
	0.0707	0.0096	0.0630	0.0089	0.0408
	7.3902	1	7.0573	1	6.9638
$\lambda$	7.3902		7.0573		6.9638

	$V'_5$	$V_6 = AV'_5$	$V'_6$	$V_7 = AV'_6$	$V'_7$
	-	-3.5341	-0.5075	-3.5173	-0.5043
	0.5129	-3.4809	-0.4999	-3.4868	-0.5000
	-				
	0.4996				
	0.0059	0.0250	0.0036	0.0147	0.0021
	1	6.9634	1	6.9742	1
$\lambda$		6.9634		6.9742	

Dùng thuật toán trên ta có chương trình sau:

### Chương trình 9-5

```
#include <conio.h>#include <stdio.h>#include <math.h>#include <stdlib.h>#include
<ctype.h>#define max 50void main() { int i,j,k,n,t; char tl; float t0,t1,epsi,s;
float a[max][max];
float x0[max],x1[max];

clrscr();
printf("Phuong phap lap luy thua tim tri rieng lon nhat\n");
printf("Cho so hang va cot cua ma tran n = ");
scanf("%d",&n);
printf("Cho cac phan tu cua ma tran a : \n");
for (i=1;i<=n;i++)
for (j=1;j<=n;j++)
```



```

        {
            printf("a[%d][%d] = ",i,j);
            scanf("%f",&a[i][j]);
        }
    printf("\n");
    printf("Ma tran ban da nhap\n");
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        for (j=1;j<=n;j++)
            printf("%15.5f",a[i][j]);
        printf("\n");
    }
    fflush();
    t=1;
    while (t)
    {
        printf("\nCo sua ma tran khong(c/k)?");
        scanf("%c",&tl);
        if (toupper(tl)=='C')
        {
            printf("Cho chi so hang can sua : ");
            scanf("%d",&i);
            printf("Cho chi so cot can sua : ");
            scanf("%d",&j);
            printf("a[%d][%d] = ",i,j);
            scanf("%f",&a[i][j]);
        }
        if (toupper(tl)=='K')
            t=0;
    }
    epsi=1e-5;
    printf("\nMa tran ban dau\n");
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        for (j=1;j<=n;j++)
            printf("%15.5f",a[i][j]);
        printf("\n");
    }
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
        x0[i]=1;
    k=1;
    t=0;
    t1=0;
    do
    {
        t0=t1;
        for (i=1;i<=n;i++)

```

```

    {
        x1[i]=0;
        for (j=1;j<=n;j++)
            x1[i]=x1[i]+a[i][j]*x0[j];
    }
    s=0;
    j=0;
    for (i=1;i<=n;i++)
        if (s<fabs(x1[i]))
            {
                j=i;
                s=fabs(x1[i]);
            }
    t1=x1[j];
    for (i=1;i<=n;i++)
        x1[i]=x1[i]/t1;
    if (fabs(t1-t0)<epsi)
    {
        printf("Da thuc hien %d buoc lap\n",k);
        printf("Gia tri rieng lon nhat Vmax = %15.5f\n",t1);
        printf("Vec to rieng tuong ung\n");
        for (i=1;i<=n;i++)
            printf("%.5f\n",x1[i]);
        t=1;
    }
    if (fabs(t1-t0)>epsi)
    {
        for (i=1;i<=n;i++)
            x0[i]=x1[i];
        k=k+1;
    }
    if (k>max)
        t=1;
}
while(t==0);
getch();
}

```

Dùng chương trình này tính giá trị riêng và vec tơ riêng của ma trận:

$$\begin{pmatrix} 2 & -1 & 0 \\ 9 & 4 & 6 \\ -8 & 0 & -3 \end{pmatrix}$$

ta nhận được giá trị riêng là 3.0000 và vec tơ riêng là  $x = \{ -0.75 ; 0.75 ; 1 \}^T$

Như chúng ta đã nói trước đây, phương pháp Mises (hay còn gọi là phương pháp lặp lũy thừa) chỉ cho phép tìm giá trị riêng lớn nhất và vec tơ riêng tương ứng của ma trận. Để xác định các giá trị riêng khác, ma trận A được biến đổi thành một ma trận khác  $A_1$  mà các giá trị riêng là  $\lambda_2 > \lambda_3 > \dots > \lambda_n$ . Phương pháp này gọi là phương pháp xuống thang. Sau đây là phương pháp biến đổi ma trận:

Giả sử  $X_1$  là vec tơ riêng của ma trận  $A$  tương ứng với giá trị riêng  $\lambda_1$  và  $W_1$  là vec tơ riêng của ma trận  $A^T$  tương ứng với giá trị riêng  $\lambda_1$ . Từ định nghĩa  $AX_1 = \lambda_1 X_1$  ta viết:

$$(A - \lambda_1 E)X_1 = 0$$

Ta tạo ma trận  $A_1$  dạng:

$$A_1 = A - \frac{\lambda_1}{W_1^T X_1} X_1 W_1^T \quad (7)$$

Ta chú ý là  $X_1 W_1^T$  là một ma trận còn  $W_1^T X_1$  là một con số. Khi nhân hai vế của biểu thức (7) với  $X_1$  và chú ý đến tính kết hợp của tích các ma trận ta có:

$$\begin{aligned} A_1 X_1 &= AX_1 - \frac{\lambda_1}{W_1^T X_1} X_1 W_1^T X_1 \\ &= AX_1 - \lambda_1 X_1 \frac{W_1^T X_1}{W_1^T X_1} \\ &= AX_1 - \lambda_1 X_1 \\ &= 0 \end{aligned} \quad (8)$$

$A_1$  chấp nhận giá trị riêng bằng không.

Nếu  $X_2$  là vec tơ riêng tương ứng với giá trị riêng  $\lambda_2$ , thì khi nhân  $A_1$  với  $X_2$  ta có:

$$\begin{aligned} A_1 X_2 &= AX_2 - \frac{\lambda_1}{W_1^T X_1} X_1 W_1^T X_2 \\ &= AX_2 - \lambda_1 X_1 \frac{W_1^T X_2}{W_1^T X_1} \end{aligned} \quad (9)$$

Theo định nghĩa vì  $W_1$  là vectơ riêng của  $A^T$  nên:

$$\lambda_1 W_1 = A^T W_1 \quad (10)$$

Mặt khác do:

$$(AX)^T = X^T A^T \text{ và } (A^T)^T = A$$

Nên khi chuyển vị (10) ta nhận được:

$$(A^T W_1)^T = \lambda_1 W_1^T$$

Hay:

$$W_1^T A = \lambda_1 W_1^T \quad (11)$$

Khi nhân (11) với  $X_2$  ta có:

$$\lambda_1 W_1^T X_2 = W_1^T A X_2$$

và do định nghĩa:

$$A X_2 = \lambda_2 X_2$$

nên:

$$\lambda_1 W_1^T X_2 = W_1^T \lambda_2 X_2$$

vậy thì:

$$(\lambda_1 - \lambda_2) W_1^T X_2 = 0$$

khi  $\lambda_1 \neq \lambda_2$  thì:

$$W_1^T X_2 = 0 \quad (12)$$

Cuối cùng thay (12) vào (9) ta có:

$$A_1 X_2 = A X_2 = \lambda_2 X_2$$

Như vậy  $\lambda_2$  là giá trị riêng lớn nhất của ma trận  $A_1$  và như vậy có thể áp dụng thuật toán này để tìm các giá trị riêng còn lại của ma trận. Các bước tính toán như sau

- khi đã có  $\lambda_1$  và  $X_1$  ta tìm  $W_1$  là vec tơ riêng của  $A^T$  ứng với giá trị riêng  $\lambda_1$  (ví dụ tìm  $W_1$  bằng cách giải phương trình  $(A^T - \lambda_1 E)W_1 = 0$ ). Từ đó tính ma trận  $A_{12}$  theo (7).

- tìm giá trị riêng và vec tơ riêng của  $A_1$  bằng cách lặp công suất và cứ thế tiếp tục và xuống thang (n-1) lần ta tìm đủ n giá trị riêng của ma trận  $A$ .

**Ví dụ:** Tìm giá trị riêng và vectơ riêng của ma trận sau:

$$A = \begin{pmatrix} 17 & 24 & 30 & 17 \\ 8 & 13 & 20 & 7 \\ 2 & 10 & 8 & 6 \\ -23 & -43 & -54 & -26 \end{pmatrix}$$

Ta đã tìm được giá trị riêng lớn nhất  $\lambda_1 = 7$  và một vectơ riêng tương ứng:

$$X_1 = \{1, 1, 0, -2\}^T.$$

Ma trận  $A^T$  có dạng:

$$A^T = \begin{pmatrix} 17 & 8 & 2 & -23 \\ 24 & 13 & 10 & -43 \\ 30 & 20 & 8 & -54 \\ 17 & 7 & 6 & -26 \end{pmatrix}$$

và theo phương trình  $A^T - \lambda_1 E)W_1 = 0$  ta tìm được vectơ  $W_1 = \{293, 695, 746, 434\}^T$

Ta lập ma trận mới  $A_1$  theo (7):

$$\lambda_1 \frac{X_1 W_1^T}{W_1^T X_1} = \frac{7}{120} \begin{pmatrix} 293 & 695 & 746 & 434 \\ 293 & 695 & 746 & 434 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ -586 & -1390 & -1492 & -868 \end{pmatrix}$$

và:

$$A_1 = \begin{pmatrix} -0.0917 & -16.5417 & -13.5167 & -8.3167 \\ -9.0917 & -27.5417 & -23.5167 & -18.3167 \\ 2 & 10 & 8 & 6 \\ 11.1833 & 38.0833 & 33.0333 & 24.6333 \end{pmatrix}$$

Từ ma trận  $A_1$  ta tìm tiếp được  $\lambda_2$  theo phép lặp lũy thừa và sau đó lại tìm ma trận  $A_3$  và tìm giá trị riêng tương ứng.

Chương trình lập tìm các giá trị riêng và vec tơ riêng của ma trận như sau:

### Chương trình 9-6

```
#include <conio.h>
#include <stdio.h>
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
#include <ctype.h>
#define max 50

void main()
{
    float a[max][max], vv[max][max], at[max][max];
    float x[max], y[max], vd[max];
    int i, j, k, n, l, t;
    float vp, v1, z, epsi, va, ps;
    char tl;

    clrscr();
    epsi=0.000001;
    printf("Cho bac cua ma tran n = ");
    scanf("%d",&n);
    printf("Cho cac phan tu cua ma tran a : \n");
    for (i=1; i<=n; i++)
        for (j=1; j<=n; j++)
```

```

        {
            printf("a[%d][%d] = ",i,j);
            scanf("%f",&a[i][j]);
        }
    printf("\n");
    clrscr();
    printf("Ma tran ban da nhap");
    printf("\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        for (j=1;j<=n;j++)
            printf("%15.5f",a[i][j]);
        printf("\n");
    }
    t=1;
    flushall();
    while (t)
    {
        printf("\n");
        printf("Co sua ma tran khong(c/k)?");
        scanf("%c",&tl);
        if (toupper(tl)=='C')
        {
            printf("Cho chi so hang can sua : ");
            scanf("%d",&i);
            printf("Cho chi so cot can sua : ");
            scanf("%d",&j);
            printf("a[%d][%d] = ",i,j);
            scanf("%f",&a[i][j]);
        }
        if (toupper(tl)=='K')
            t=0;
    }
    for (l=1;l<=n;l++)
    {
        for (i=1;i<=n;i++)
            x[i]=1;
        vp=1.23456789;
        k=0;
        for (k=1;k<=40;k++)
        {
            for (i=1;i<=n;i++)
            {
                y[i]=0;
                for (j=1;j<=n;j++)
                    y[i]=y[i]+a[i][j]*x[j];
            }
            v1=y[1]/x[1];
            z=0;
            for (i=1;i<=n;i++)

```

```

        if (fabs(y[i])>z)
            z=y[i];
    for (i=1;i<=n;i++)
        x[i]=y[i]/z;
    if (fabs(vp-v1)<epsi)
        break;
    vp=v1;
}
{
    printf("Gia tri rieng : %9.6f\n",v1);
    printf("Vec to rieng : \n");
    for (i=1;i<=n;i++)
        printf("%.5f\n",x[i]);
    printf("\n");
    getch();
}
vd[l]=v1;
va=v1;
for (i=1;i<=n;i++)
    vv[l][i]=x[i];
for (i=1;i<=n;i++)
    for (j=1;j<=n;j++)
        at[i][j]=a[j][i];
for (i=1;i<=n;i++)
    x[i]=1;
vp=1.23456;
k=0;
for (k=1;k<=40;k++)
{
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        y[i]=0;
        for (j=1;j<=n;j++)
            y[i]=y[i]+at[i][j]*x[j];
    }
    v1=y[1]/x[1];
    z=0;
    for (i=1;i<=n;i++)
        if (fabs(y[i])>z)
            z=y[i];
    for (i=1;i<=n;i++)
        x[i]=y[i]/z;
    if (fabs(vp-v1)<epsi)
        break;
    vp=v1;
}
if (fabs(vp-v1)>epsi)
{
    printf("Khong hoi tu sau 40 lan lap\n");
    getch();
}

```

```

        exit(1);
    }
    if (fabs(va-v1)>3*epsi)
    {
        printf("Co loi\n");
        getch();
        exit(1);
    }
    ps=0;
    for (i=1;i<=n;i++)
        ps=ps+x[i]*vv[l][i];
    ps=v1/ps;
    for (i=1;i<=n;i++)
        for (j=1;j<=n;j++)
            a[i][j]=a[i][j]-ps*vv[l][i]*x[j];
    }
}

```

Do (6) đúng với mọi  $n$  nên cho  $n = 1, 2, 3, \dots$  ta có :

$$\begin{aligned} |x_2 - x_1| &\leq q |x_1 - x_0| \\ |x_3 - x_2| &\leq q |x_2 - x_1| \\ &\dots\dots\dots \\ |x_{n+1} - x_n| &\leq q |x_n - x_{n-1}| \end{aligned}$$

Điều này chứng tỏ dãy  $x_{i+1} - x_i$ , một cách gần đúng, một cấp số nhân. Ta cũng coi rằng dãy  $x_n - y$  với  $y$  là nghiệm đúng của (1), gần đúng một cấp số nhân cả về sai số. Như vậy :

$$\frac{x_{n+1} - y}{x_n - y} = q < 1 \quad (7)$$

hay :  $x_{n+1} - y = q(x_n - y) \quad (8)$

Tương tự ta có :  $x_{n+2} - y = q(x_{n+1} - y) \quad (9)$

Từ (8) và (9) ta có :

$$q = \frac{x_{n+2} - x_{n+1}}{x_{n+1} - x_n} \quad (10)$$

Thay giá trị của  $q$  vào biểu thức của (10) và biểu thức của  $q$  ở trên ta có :

$$y = x_n - \frac{(x_n - x_{n+1})^2}{x_n - 2x_{n+1} + x_{n+2}} \quad (11)$$

Công thức (11) dễ dàng giải ra công thức ngoại suy Adam. Như vậy theo (11) trình độ ta dừng phương pháp lặp để tính giá trị gần đúng  $x_{n+2}, x_{n+1}, x_n$  của nghiệm và sau đó theo (11) tìm nghiệm với sai số nhỏ hơn.

Ở đây ví dụ chúng ta xét phương trình :

$$\ln x - x^2 + 3 = 0$$

Ta có bảng tính lặp :

$$x = \sqrt{\ln(x) + 3}$$

$$f'(x) = \frac{1}{2x\sqrt{\ln x + 3}}$$

Phương pháp hội tụ trong đoạn  $[0.3, \infty]$ . Ta cho  $x_1 = 1$  thì tính được :

$$x_2 = 1,7320508076$$

$$x_3 = 1.883960229$$

$$x_4 = 1.90614167$$

$$y = 1.909934347$$

Ở đây giá trị sai số ta cần để lặp nhiều lần

## Chương trình 8-9

```
//phuong phap Aitken
```

```
#include <conio.h>
```

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <math.h>
```

```
#define m 5
```

```
void main()
```

```
{
```



```

float x[m];
float epsi,n,y;
int i,z;
float f(float);

clrscr();
printf("Cho tri so ban dau x[1] = ");
scanf("%f",&x[1]);
printf("Cho tri so sai so epsilon = ");
scanf("%f",&epsi);
printf("\n");
printf("Ngoai suy Aitken cua ham\n");
z=0;
while (z<=20)
{
    for (i=2;i<=4;i++)
        x[i]=f(x[i-1]);
    n=x[4]-2*x[3]+x[2];
    if ((fabs(n)<1e-09)||(fabs(x[1]-x[2])<epsi*fabs(x[1])))
        z=20;
    else
    {
        y=x[2]-(x[3]-x[2])*(x[3]-x[2])/n;
        if (z>20)
            printf("Khong hoi tu sau hai muoi lan lap\n");
        x[1]=y;
    }
    z=z+1;
}
printf("Nghiem cua phuong trinh y = %.6f",y);
getch();
}

float f(float x)
{
    float s=sqrt(log(x)+3);
    return(s);
}

```

Với giá trị ban đầu của  $x_1$  và sai số là  $1e-8$ , chương trình cho kết quả  $y = 1.9096975944$

## §10. PHƯƠNG PHÁP BAIRSTOW

Nguyên tắc của phương pháp Bairstow là trích tổ đa thức  $P_n(x)$  một tam thức  $Q_2(x) = x^2 - sx + p$  mà ta cần tìm nghiệm thực hay nghiệm phức của nó để tìm nghiệm của phương trình  $P_n(x) = 0$ .

Việc chia đa thức  $P_n(x)$  cho tam thức  $Q_2(x)$  để tìm kết quả:

$$P_n(x) = Q_2(x) \cdot P_{n-2}(x) + R_1(x)$$

với

$$P_n(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_n$$

$$Q_2(x) = x^2 - sx + p$$

$$P_{n-2}(x) = b_0x^{n-2} + b_1x^{n-3} + b_2x^{n-4} + \dots + b_{n-2}$$

$$R_1(x) = \alpha x + \beta$$

§ 3. Ở đây ta cần tìm các hệ số  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  sao cho  $R_1(x) = 0$  (nghĩa là  $\alpha$  và  $\beta$  là nghiệm của phương trình). Với  $s$  và  $p$  cho trước, ta sẽ tìm các hệ số  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  sao cho  $R_1(x) = 0$  (nghĩa là  $\alpha$  và  $\beta$  là nghiệm của phương trình). Với  $s$  và  $p$  cho trước, ta sẽ tìm các hệ số  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  sao cho  $R_1(x) = 0$  (nghĩa là  $\alpha$  và  $\beta$  là nghiệm của phương trình).

$$a_0x^n + a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_n = (x^2 - sx + p)(b_0x^{n-2} + b_1x^{n-3} + b_2x^{n-4} + \dots + b_{n-2})$$

Số hạng	Hệ số của $P_n(x)$	Hệ số của $Q_2(x) \cdot P_{n-2}(x)$
$x^n$	$a_0$	$b_0$
$x^{n-1}$	$a_1$	$b_1 - sb_0$
$x^{n-2}$	$a_2$	$b_2 - sb_1 + pb_0$
$\dots$	$\dots$	$\dots$
$x^{n-k}$	$a_k$	$b_k - sb_{k-1} + pb_{k-2}$
$x$	$a_{n-1}$	$\alpha - sb_{n-2} + pb_{n-3}$
$x^0$	$a_n$	$\beta + pb_{n-2}$

Như vậy :

$$\begin{aligned} b_0 &= a_0 \\ b_1 &= a_1 + sb_0 \\ b_2 &= a_2 + sb_1 - pb_0 \\ &\dots \\ b_k &= a_k + sb_{k-1} - pb_{k-2} \\ \alpha &= a_{n-1} + sb_{n-2} - pb_{n-3} \\ \beta &= a_n - pb_{n-2} \end{aligned} \quad (1)$$

Chúng ta cần tìm các hệ số  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  sao cho  $R_1(x) = 0$  (nghĩa là  $\alpha$  và  $\beta$  là nghiệm của phương trình). Với  $s$  và  $p$  cho trước, ta sẽ tìm các hệ số  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  sao cho  $R_1(x) = 0$  (nghĩa là  $\alpha$  và  $\beta$  là nghiệm của phương trình).

$$b_{n-1} = a_{n-1} + sb_{n-2} - pb_{n-3} = \alpha$$

Hệ số  $b_n$  là :

$$b_n = a_n + sb_{n-1} - pb_{n-2} = sb_{n-1} + \beta$$

và cuối cùng :

$$R_1(x) = \alpha x + \beta = b_{n-1}(x - s) + b_n$$

Ngoài ra, các hệ số  $b_0, b_1, b_2, \dots, b_{n-1}$  phải thỏa mãn điều kiện  $b_0 = a_0$  và  $b_n = sb_{n-1} + \beta$ . Khi đó, ta có thể tìm được các hệ số  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  sao cho  $R_1(x) = 0$  (nghĩa là  $\alpha$  và  $\beta$  là nghiệm của phương trình).

$$b_{n-1} = f(s, p)$$

$$b_n = g(s, p)$$

Việc tìm  $s$  và  $p$  sao cho  $b_{n-1} = f(s, p)$  và  $b_n = g(s, p)$  là một bài toán tối ưu.

$$\begin{cases} f(s, p) = 0 \\ g(s, p) = 0 \end{cases}$$

Phương trình tối ưu có thể giải bằng phương pháp Newton. Ta sẽ tìm được các hệ số  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  sao cho  $R_1(x) = 0$  (nghĩa là  $\alpha$  và  $\beta$  là nghiệm của phương trình).

$$x_{i+1} = x_i - f(x_i)/f'(x_i)$$

hay

$$f'(x_i)(x_{i+1} - x_i) = -f(x_i)$$

Với một cặp giá trị  $s$  và  $p$ , ta có thể tìm được các hệ số  $a_0, a_1, a_2, \dots, a_n$  sao cho  $R_1(x) = 0$  (nghĩa là  $\alpha$  và  $\beta$  là nghiệm của phương trình).

$$\begin{aligned}
& \text{v}i\text{I} \quad J(X_i)(X_{i+1} - X_i) = -F(X_i) \\
& X_i = \{s_i, p_i\}^T \text{ v}i\text{I} \quad X_{i+1} = \{s_{i+1}, p_{i+1}\}^T \\
& F(X_i) = \begin{bmatrix} f(s_i, p_i) \\ g(s_i, p_i) \end{bmatrix} \\
& J(X_i) = \begin{bmatrix} \frac{\partial f}{\partial s} & \frac{\partial f}{\partial p} \\ \frac{\partial g}{\partial s} & \frac{\partial g}{\partial p} \end{bmatrix}
\end{aligned}$$

Quan hÖ :  $J(X_i)\Delta X = -F(X_i)$  v}i\text{I}  $\Delta X = \{s_{i+1} - s_i, p_{i+1} - p_i\}^T$  t-ng øng v}i\text{I} mét hÖ ph-ng tr×nh tuyÖn tÝnh hai Èn sè  $\Delta s = s_{i+1} - s_i$  v}i\text{I}  $\Delta p = p_{i+1} - p_i$  :

$$\begin{cases} \frac{\partial f}{\partial s} \Delta s + \frac{\partial f}{\partial p} \Delta p = -f(s_i, p_i) \\ \frac{\partial g}{\partial s} \Delta s + \frac{\partial g}{\partial p} \Delta p = -g(s_i, p_i) \end{cases}$$

Theo c«ng thøc Cramer ta cã :

$$\begin{aligned}
\Delta s &= \frac{-f \frac{\partial g}{\partial p} + g \frac{\partial f}{\partial p}}{\delta} \\
\Delta p &= \frac{-g \frac{\partial f}{\partial s} + f \frac{\partial g}{\partial s}}{\delta} \\
\delta &= \frac{\partial f}{\partial s} \frac{\partial g}{\partial p} - \frac{\partial f}{\partial p} \frac{\partial g}{\partial s}
\end{aligned}$$

§Ó ðĩng ®-íc c«ng thøc n}y\text{I} ta cÇn tÝnh ®-íc  $c_s, c_p$  ®'o h}m  $\frac{\partial f}{\partial s}, \frac{\partial f}{\partial p}, \frac{\partial g}{\partial s}, \frac{\partial g}{\partial p}$ .  $C_s, c_p$  ®'o h}m

n}y\text{I} ®-íc tÝnh theo c«ng thøc truy h}i\text{I}.

Do  $b_0 = a_0$  n}n

$$\frac{\partial b_0}{\partial s} = 0 \quad \frac{\partial b_0}{\partial p} = 0$$

$b_1 = a_1 + s b_0$  n}n

$$\frac{\partial b_1}{\partial s} = b_0 \quad \frac{\partial b_1}{\partial p} = 0$$

$b_2 = a_2 + s b_1 - p b_0$  n}n

$$\frac{\partial b_2}{\partial s} = \frac{\partial a_2}{\partial s} + \frac{\partial (s b_1)}{\partial s} - \frac{\partial (p b_0)}{\partial s}$$

MÆt kh,c :

$$\frac{\partial a_2}{\partial s} = 0 \quad \frac{\partial (s b_1)}{\partial s} = s \frac{\partial b_1}{\partial s} + b_1 \quad \frac{\partial (p b_0)}{\partial s} = 0$$

n}n :

$$\frac{\partial b_2}{\partial s} = b_1 + s b_0$$

$b_3 = a_3 + s b_2 - p b_1$  n}n

$$\frac{\partial b_3}{\partial s} = b_2 + s \frac{\partial b_2}{\partial s} - p \frac{\partial b_1}{\partial s}$$

NÖu chóng ta ®Æt :

$$\frac{\partial b_k}{\partial s} = c_{k-1}$$

$$\begin{aligned}
\text{th} \times : \quad & c_0 = b_0 \\
& c_1 = b_1 + sb_0 = b_1 + sc_0 \\
& c_2 = b_2 + sc_1 - pc_0 \\
& \dots\dots\dots \\
& c_k = b_k + sc_{k-1} - pc_{k-2} \\
& c_{n-1} = b_{n-1} + sc_{n-2} - pc_{n-3}
\end{aligned} \tag{2}$$

Nh- vĕy c,c hÖ sè còng ®-íc tÝnh theo c,ch nh- c,c hÖ sè b<sub>k</sub>.Cuèi cöng víi f = b<sub>n-1</sub> vµ g = b<sub>n</sub> ta ®-íc:

$$\begin{aligned}
\frac{\partial f}{\partial s} &= c_{n-2} & \frac{\partial f}{\partial s} &= c_{n-3} & \frac{\partial f}{\partial s} &= c_{n-1} & \frac{\partial f}{\partial s} &= c_{n-2} \\
\Delta s &= \frac{b_{n-1}c_{n-2} - b_n c_{n-3}}{c_{n-1}c_{n-3} - c_{n-2}^2}
\end{aligned} \tag{3}$$

$$\Delta p = \frac{b_{n-1}c_{n-1} - b_n c_{n-2}}{c_{n-1}c_{n-3} - c_{n-2}^2} \tag{4}$$

Sau khi ph©n tÝch xong P<sub>n</sub>(x) ta tiÖp tîc ph©n tÝch P<sub>n-2</sub>(x) theo ph-ñng ph,p trªn C,c b-íc tÝnh to,n gªm :

- Chän c,c gi, trÞ ban ®Çu bÊt k× s<sub>0</sub> vµ p<sub>0</sub>
- TÝnh c,c gi, trÞ b<sub>0</sub>,...,b<sub>n</sub> theo (1)
- TÝnh c,c gi, trÞ c<sub>0</sub>,...,c<sub>n</sub> theo (2)
- TÝnh Δs<sub>0</sub> vµ Δp<sub>0</sub> theo (3) vµ (4)
- TÝnh s<sub>1</sub> = s<sub>0</sub> + Δs<sub>0</sub> vµ p<sub>1</sub> = p<sub>0</sub> + Δp<sub>0</sub>
- LÆp l¹i b-íc 1 cho ®Õn khi p<sub>i+1</sub> = p<sub>i</sub> = p vµ s<sub>i+1</sub> = s<sub>i</sub> = s
- Gi¶i ph-ñng tr×nh x<sub>2</sub> - sx + p ®Ó t×m 2 nghiÖm cña ®a thøc
- B³t ®Çu qu, tr×nh trªn cho ®a thøc P<sub>n-2</sub>(x)

**VÝ dō** : T×m nghiÖm cña ®a thøc P<sub>4</sub>(x) = x<sup>4</sup> - 1.1x<sup>3</sup> + 2.3x<sup>2</sup> + 0.5x<sup>2</sup> + 3.3.

Víi lÇn lÆp ban ®Çu ta chän s = -1 vµ p = 1, nghÜa lµ tam thøc cã d¹ng x<sup>2</sup> + x + 1

	a <sub>0</sub>	a <sub>1</sub>	a <sub>2</sub>	a <sub>3</sub>	a <sub>4</sub>
	1	-1.1	2.3	0.5	3.3
sb <sub>i</sub>		-1	2.1	-3.4	0.8
-pb <sub>i-1</sub>			-1	2.1	-3.4
b <sub>i</sub>	1	-2.1	3.4	-0.8 = b <sub>n-1</sub>	0.7 = b <sub>n</sub>
sb <sub>i</sub>		-1.0	3.1	-5.5	
-pb <sub>i-1</sub>			-1.0	3.1	
c <sub>i</sub>	1	-3.1	5.5	-3.2	

$$\Delta s = \frac{\begin{vmatrix} 0.8 & -3.1 \\ -0.7 & 5.5 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 5.5 & -3.1 \\ -3.2 & 5.5 \end{vmatrix}} = 0.11$$

$$\Delta p = \frac{\begin{vmatrix} 5.5 & 0.8 \\ -3.2 & 0.7 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 5.5 & -3.1 \\ -3.2 & 5.5 \end{vmatrix}} = 0.06$$

$$s^* = -1 + 0.11 = -0.89$$

$$p^* = 1 + 0.06 = 1.06$$

Tiếp tục lặp lại 2 với  $s_1 = s^*$  và  $p_1 = p^*$  ta có:

	$a_0$	$a_1$	$a_2$	$a_3$	$a_4$
	1	-1.1	2.3	0.5	3.3
$sb_i$		-0.89	1.77	-2.68	0.06
$-pb_{i-1}$			-1.06	2.11	-3.17
$b_i$	1	-1.99	3.01	-0.07 = $b_{n-1}$	0.17 = $b_n$
$sb_i$		-0.89	2.56	-4.01	
$-pb_{i-1}$			-1.0	3.1	
$c_i$	1	-2.88	4.51	-1.03	

$$\Delta s = \frac{\begin{vmatrix} 0.07 & -2.88 \\ -0.7 & 5.5 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 4.51 & -2.88 \\ -1.03 & 4.51 \end{vmatrix}} = -0.01$$

$$\Delta p = \frac{\begin{vmatrix} 4.51 & 0.07 \\ -1.03 & -0.17 \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 4.51 & -2.88 \\ -1.03 & 4.51 \end{vmatrix}} = 0.04$$

$$s^* = -0.89 - 0.01 = -0.9$$

$$p^* = 1.06 + 0.04 = 1.1$$

Như vậy  $P_4(x) = (x^2 + 0.9x + 1.1)(x^2 + 2x + 3)$

Chứng minh sau đây đồng lý thuyết với nhau ở các trường nghiệm của đa thức.

### Chương trình 8-10

//phương pháp Bairstow

```
#include <conio.h>
```

```
#include <stdio.h>
```

```
#include <math.h>
```

```
#include <stdlib.h>
```

```
#define m 10
```

```
void main()
```

```
{
```

```
    float a[m], b[m], c[m];
```

```
    int i, n, v;
```

```
    float s, e1, t, p, q, r, p1, q1;
```

```
    clrscr();
```

```
    printf("Cho bậc của đa thức n = ");
```

```
    scanf("%d", &n);
```

```
    printf("Cho các hệ số của đa thức cần tìm nghiệm\n");
```

```
    for (i=n; i>=0; i--)
```

```
    {
```

```

        printf("a[%d] = ",n-i);
        scanf("%f",&a[i]);
    }
    printf("\n");
    e1=0.0001;
    if (n<=2)
        if (n==1)
        {
            printf("Nghiem cua he\n");
            printf("%.8f", (a[0]/(-a[1])));
            getch();
            exit(1);
        }
    do
    {
        v=0;
        p=1;
        q=-1;
        b[n]=a[n];
        c[n]=a[n];
        do
        {
            b[n-1]=b[n]*p+a[n-1];
            c[n-1]=b[n-1]+b[n]*p;
            for (i=n-2;i>=0;i--)
            {
                b[i]=b[i+2]*q+b[i+1]*p+a[i];
                c[i]=c[i+2]*q+c[i+1]*p+b[i];
            }
            r=c[2]*c[2]-c[1]*c[3];
            p1=p-(b[1]*c[2]-b[0]*c[3])/r;
            q1=q-(b[0]*c[2]-b[1]*c[1])/r;
            if ((fabs(b[0])<e1)&&(fabs(b[1])<e1))
                goto tt;
            v=v+1;
            p=p1;
            q=q1;
        }
        while (v<=40);
        if(v>40)
        {
            printf("Khong hoi tu sau 40 lan lap");
            getch();
            exit(1);
        }
        tt:s=p1/2;
        t=p1*p1+4*q1;
        if(t<0)
        {
            printf("Nghiem phuc\n");

```

```

        printf("%.8f+%.8fj\n",s,(sqrt(-t)/2));
        printf("%.8f-%.8fj\n",s,(sqrt(-t)/2));
        printf("\n");
    }
    else
    {
        printf("Nghiem thuc\n");
        printf("%.8f\n",s+sqrt(t)/2);
        printf("%.8f\n",s-sqrt(t)/2);
        printf("\n");
    }
    for (i=2;i<=n;i++)
        a[i-2]=b[i];
    n=n-2;
}
while ((n>2)&(r!=0.0));
s=-a[1]/(2*a[2]);
t=a[1]*a[1]-4*a[2]*a[0];
if (t<0)
{
    printf("Nghiem phuc\n");
    printf("%.8f+%.8fj\n",s,(sqrt(-t)/(2*a[2])));
    printf("%.8f-%.8fj\n",s,(sqrt(-t)/(2*a[2])));
    printf("\n");
}
else
{
    printf("Nghiem thuc\n");
    printf("%.8f\n",s-sqrt(t)/(2*a[2]));
    printf("%.8f\n",s+sqrt(t)/(2*a[2]));
    printf("\n");
}
}
getch();
}

```

Dĩng ch- $\neg$ ng tr $\times$ nh tr $\wedge$ n  $\textcircled{O}$   $x, c$   $\textcircled{P}$ nh nghiÖm cũa  $\textcircled{a}$  thøc :

$$x^6 - 2x^5 - 4x^4 + 13x^3 - 24x^2 + 18x - 4 = 0$$

ta nhËn  $\textcircled{a}$ -íc  $c, c$  nghiÖm :

$$x_1 = 2.61903399$$

$$x_2 = -2.73205081$$

$$x_3 = 0.732050755$$

$$x_4 = 0.381966055$$

$$x_5 = 0.500011056 + i*1.3228881$$

$$x_6 = 0.500011056 - i*1.3228881$$

## §11.HỆ PHƯƠNG TRÌNH PHI TUYẾN

Ph- $\neg$ ng ph, p Newton cũ thÓ  $\textcircled{a}$ -íc tæng qu, t ho,  $\textcircled{O}$  gi¶i hÖ ph- $\neg$ ng tr $\times$ nh phi tuyÖn d¹ng :





### Chương trình 8-11

```
//giai he pt phi tuyen
#include <conio.h>
#include <stdio.h>
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
#define n 4

float a[n+1][n+2];
float x[n+1],y[n+1];
int i,j,k,l,z,r;
float e,s,t;

void main()
{
    void doc();
    clrscr();
    printf("Cho cac gia tri nghiem ban dau\n");
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        printf("x[%d] = ",i);
        scanf("%f",&x[i]);
    }
    e=1e-6;
    z=30;
    for (r=1;r<=z;r++)
    {
        doc();
        for (k=1;k<=n-1;k++)
        {
            s=0 ;
            for (i=k;i<=n;i++)
            {
                t=fabs(a[i][k]);
                if (s<=t)
                {
                    s=t;
                    l=i;
                }
            }
            for (j=k;j<=n+1;j++)
            {
                s=a[k][j];
                a[k][j]=a[l][j];
                a[l][j]=s;
            }
            if (a[l][1]==0)
            {
```

```

        printf("Cac phan tu duong cheo cua ma tran bang khong");
        getch();
        exit(1);
    }
    else
    {
        if (fabs(a[k][k]/a[1][1])<(1e-08))
        {
            printf("Ma tran suy bien");
            goto mot;
        }
    }
    for (i=k+1;i<=n;i++)
    {
        if (a[k][k]==0)
        {
            printf("Cac phan tu duong cheo cua ma tran bang
khong\n");

            goto mot;
        }
        s=a[i][k]/a[k][k];
        a[i][k]=0;
        for (j=k+1;j<=n+1;j++)
            a[i][j]=a[i][j]-s*a[k][j];
    }
    y[n]=a[n][n+1]/a[n][n];
    for (i=n-1;i>=1;i--)
    {
        s=a[i][n+1];
        for (j=i+1;j<=n;j++)
            s=s-a[i][j]*y[j];
        if (a[i][i]==0)
        {
            printf("Cac phan tu duong cheo cua ma tran bang
khong\n");

            goto mot;
        }
        y[i]=s/a[i][i];
    }
}
if (r!=1)
    for (i=1;i<=n;i++)
    {
        if (fabs(y[i])<e*fabs(x[i]))
            goto ba;
    }
    for (i=1;i<=n;i++)
        x[i]=x[i]-y[i];
    printf("\n");
}

```

```

printf("Khong hoi tu sau %d lan lap\n",z);
goto mot;
clrscr();
ba:printf("Vec to nghiem\n");
for (i=1;i<=n;i++)
    printf("%.5f\n",(x[i]-y[i]));
printf("\n");
printf("Do chinh xac cua nghiem la %.5f: \n", e);
printf("\n");
printf("Vec to tri so du : \n");
for (i=1;i<=n;i++)
    printf("%.5f\n",(a[i][n+1]));
mot:printf("\n");
getch();
}

```

```

void doc()

```

```

{
    a[1][1]=3*x[1]*x[1]-3*x[2]*x[4];
    a[1][2]=-3*x[2]*x[2]-3*x[1]*x[4];
    a[1][3]=0;
    a[1][4]=-3*x[1]*x[2];
    a[1][5]=x[1]*x[1]*x[1]-x[2]*x[2]*x[2]-3*x[1]*x[2]*x[4]-8;

    a[2][1]=1;
    a[2][2]=1;
    a[2][3]=1;
    a[2][4]=1;
    a[2][5]=x[1]+x[2]+x[3]+x[4]-5;

    a[3][1]=-x[1]/sqrt(25-x[1]*x[1]);
    a[3][2]=0;
    a[3][3]=8;
    a[3][4]=0;
    a[3][5]=sqrt(25-x[1]*x[1])+8*x[3]+4;

    a[4][1]=2*x[2]*x[3];
    a[4][2]=2*x[1]*x[3];
    a[4][3]=2*x[1]*x[2];
    a[4][4]=-1;
    a[4][5]=2*x[1]*x[2]*x[3]-x[4]+8;

}

```