

"КОМПЬЮТЕРНАЯ АЛГЕБРА"

Нормальная форма Смита



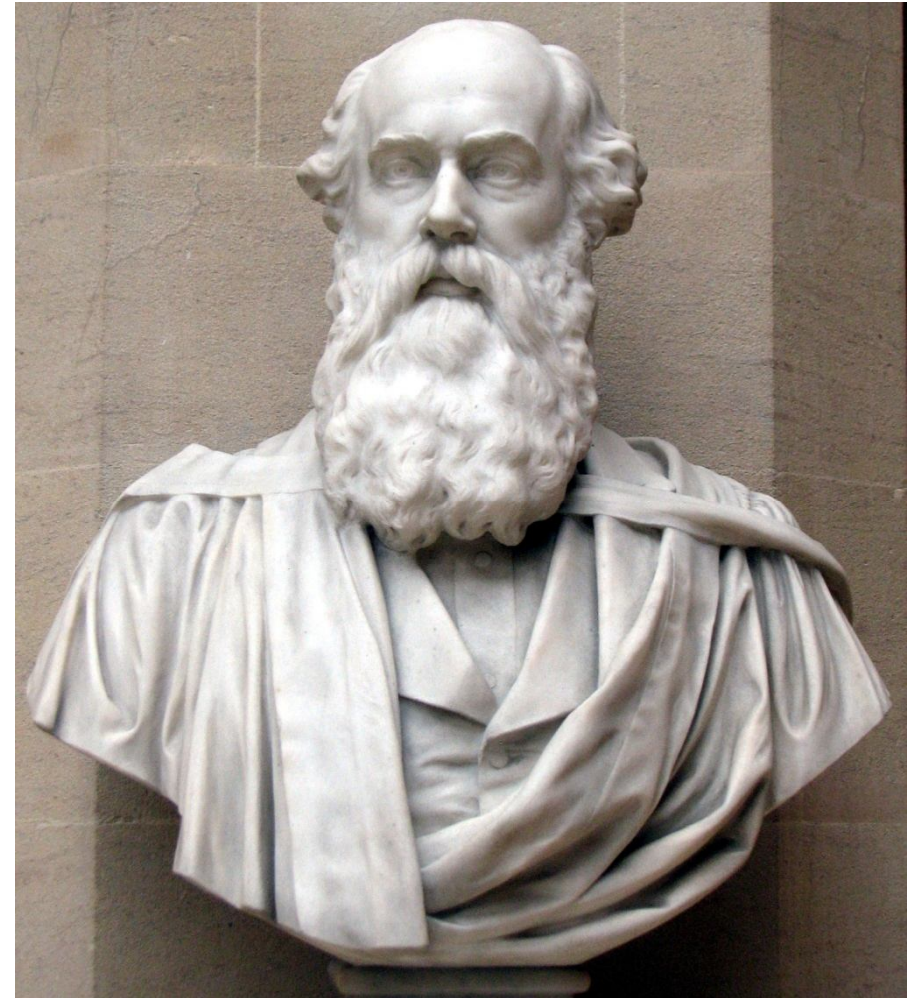


Henry John Stephen Smith

(1826 – 1883) английский математик, специалист в области теории чисел и теории матриц, изобретатель так называемой *нормальной* (или *канонической*) *формы Смита* для матриц **над кольцом целых чисел**.

Henry John Stephen Smith,
British mathematician.

Statue on permanent display
in the **Oxford University**
Museum of Natural History.





The Cantor set

- *was discovered in 1874 by Henry John Stephen Smith*
and introduced by Georg Cantor in 1883.



ЦЕЛОЧИСЛЕННЫЕ МАТРИЦЫ и элементарные преобразования над ними

$A \in \text{Mat}(m, n, \mathbb{Z}); A \longrightarrow A'$

Тип	Над строками	Над столбцами	Примечание
I	$i^{\text{стр}} \leftrightarrow j^{\text{стр}}$	$i^{\text{стб}} \leftrightarrow j^{\text{стб}}$	$i \neq j$
II	$i^{\text{стр}} + j^{\text{стр}} \cdot c$	$i^{\text{стб}} + j^{\text{стб}} \cdot c$	$1 \leq i, j \leq m;$ $i \neq j; c \in \mathbb{Z}$
III	$i^{\text{стр}} \cdot c$	$i^{\text{стб}} \cdot c$	$c \in \mathbb{Z}^*$

На Maple-языке (пакет **LinearAlgebra**)

`RowOperation(A, [i, j])`

`ColumnOperation(A, [i, j])`

`RowOperation(A, [i, j], c)`

`ColumnOperation(A, [i, j], c)`

`RowOperation(A, i, c)`

`ColumnOperation(A, i, c)`



Теорема 1 (Г. Смит, 1861). *Произвольную целочисленную матрицу A с помощью элементарных преобразований над строками и столбцами можно привести к следующему (однозначно определенному) виду:*

$$S =$$

μ_1	0	...	0	0	0	...	0
0	μ_2	...	0	0	0	...	0
...
0	0	...	μ_r	0	0	...	0
0	0	...	0	0	0	...	0
...
0	0	...	0	0	0	...	0

где $r = \text{rank}(A)$; $\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_r \in \mathbb{N}$; $\mu_i \mid \mu_{i+1} (i = 1, \dots, r - 1)$.

Дополнительная информация. Инвариантные множители $\mu_1, \mu_2, \dots, \mu_r$ могут быть выражены через НОДМ'ы, т. е. наибольшие общие делители миноров:

$$d_k = \text{НОД} \left\{ A \begin{pmatrix} i_1 i_2 \dots i_k \\ j_1 j_2 \dots j_k \end{pmatrix} - \text{все миноры порядка } k \right\};$$

$k = 1, \dots, r$; полагается также: $d_0 = 1$.

Формулы, выражающие μ_k через d_k :

$$\mu_k = \frac{d_k}{d_{k-1}}.$$

Процедура приведения к форме Смита.

```
> restart;with (LinearAlgebra) :  
  
> SMITHform:=proc (A::Matrix(integer))  
    local m,n,B,U,V,q,ver,hor,i,j,pos,num,s;  
  
    m,n:=Dimension(A) ;  
    B:=Matrix(A) ;  
    U:=IdentityMatrix(m,compact=false) ;  
    V:=IdentityMatrix(n,compact=false) ;  
    if Equal(B,ZeroMatrix(m,n)) then  
        RETURN(B,U,V,0) ;  
    end if;  
  
    s:=1; # Счетчик включен.
```

LB_nw:

Перемещение наименьшего
(по абсолютной величине) элемента
юго-восточного блока $B[s..m, s..n]$.
в позицию $[s, s]$ (северо-западный угол блока).

```
pos:=[s,s];  
num:=abs(B[s,s]);  
for i from s to m do  
  for j from s to n do  
    if  $B[i,j] \neq 0$  and ( $num=0$  or  $abs(B[i,j]) < num$ ) then  
      pos:=[i,j];  
      num:=abs(B[i,j]);  
    end if;  
  end do;  
end do;
```



```
if pos[1]<>s then
    B:=RowOperation(B,[s,pos[1]]);
    U:=RowOperation(U,[s,pos[1]]);
end if;
if pos[2]<>s then
    B:=ColumnOperation(B,[s,pos[2]]);
    V:=ColumnOperation(V,[s,pos[2]]);
end if;

if B[s,s]<0 then
    B:=RowOperation(B,s,-1);
    U:=RowOperation(U,s,-1);
end if;
```

LB_modedg:

Приведение по модулю ключевого элемента
(в позиции [s,s]) окаймления (edging)
вниз и вправо от ключевого элемента.

```
for i from s+1 to m do
  if B[i,s]<>0 then
    q:=iquo(B[i,s],B[s,s]);
    B:=RowOperation(B,[i,s],-q);
    U:=RowOperation(U,[i,s],-q);
  end if;
end do;
```

```
for j from s+1 to n do
  if B[s,j]<>0 then
    q:=iquo(B[s,j],B[s,s]);
    B:=ColumnOperation(B,[j,s],-q);
    V:=ColumnOperation(V,[j,s],-q);
  end if;
end do;
```

LB_nulledg:

Обнуление окаймления.

pos:=[s,s];

num:=abs(B[s,s]);

while not (Equal(B[s+1..m,s],ZeroVector[column](m-s))
and

Equal(B[s,s+1..n],ZeroVector[row](n-s))) do

Перемещение наименьшего

(по абсолютной величине) элемента окаймления

в ключевую позицию [s,s].

```
for i from s+1 to m do
  if B[i,s]<>0 and abs(B[i,s])<num then
    pos:=[i,s];
    num:=abs(B[i,s]);
  end if;
end do;
```

```
for j from s+1 to n do
  if B[s,j]<>0 and abs(B[s,j])<num then
    pos:=[s,j];
    num:=abs(B[s,j]);
  end if;
end do;
```



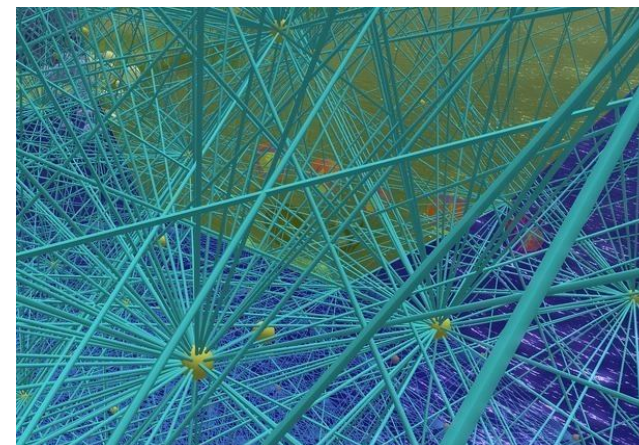
```

if pos[2]=s and pos[1]>s then
    B:=RowOperation(B,[s,pos[1]]);
    U:=RowOperation(U,[s,pos[1]]);
elif pos[1]=s and pos[2]>s then
    B:=ColumnOperation(B,[s,pos[2]]);
    V:=ColumnOperation(V,[s,pos[2]]);
end if;

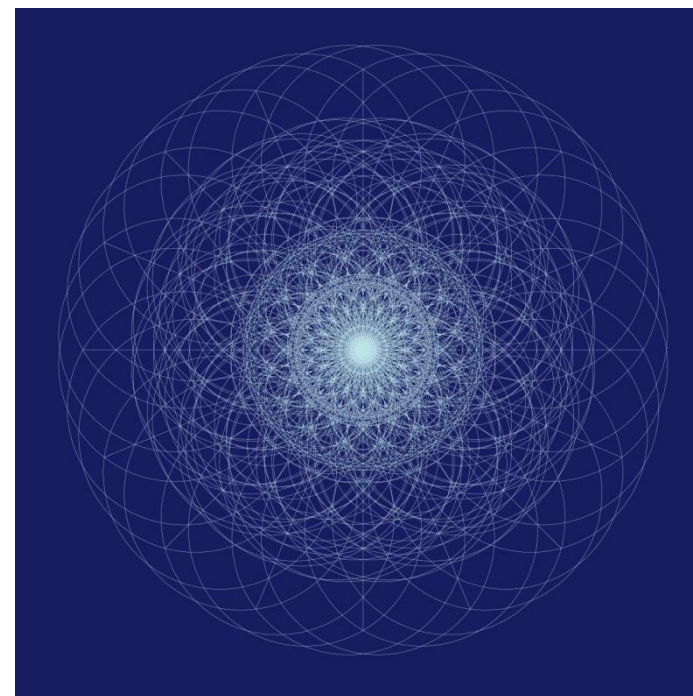
goto(LB_modedg);
# Возврат к приведению по модулю
# с новым (меньшим по абсолютной величине)
# ключевым элементом.
end do;
if B[s,s]<0 then
    B:=RowOperation(B,s,-1);
    U:=RowOperation(U,s,-1);
end if;

```

```
# Проверка юго-восточного блока  
# (справа снизу от ключевого элемента):  
# все элементы должны делиться на ключевой.  
pos:=[s,s];  
num:=B[s,s];  
for i from s+1 to m do  
  for j from s+1 to n do  
    if B[i,j] mod B[s,s]<>0 and  
      B[i,j] mod B[s,s]<num then  
      pos:=[i,j];  
      num:=B[i,j] mod B[s,s];  
    end if;  
  end do;  
end do;
```

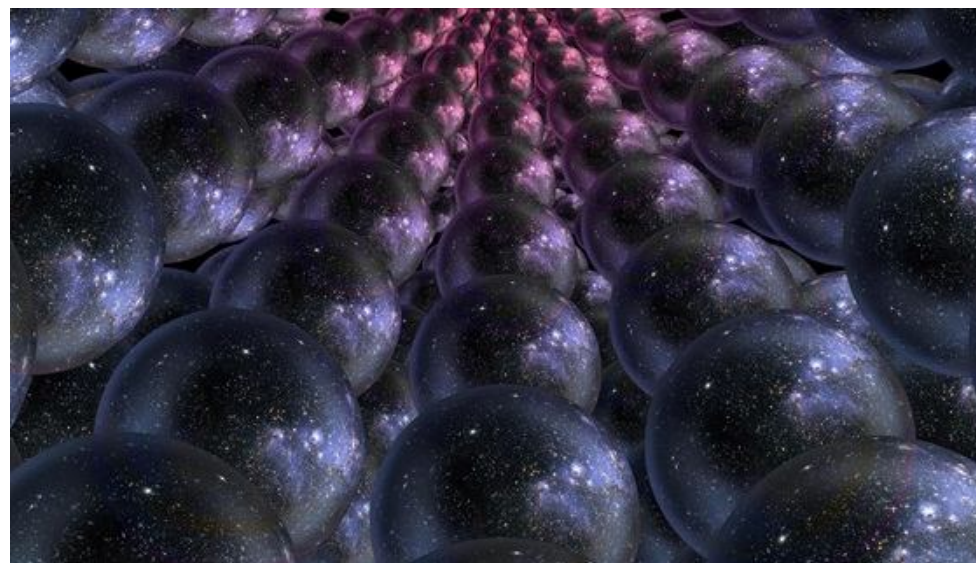


```
if pos<>[s,s] then  
  # В случае невыполнения условия делимости  
  # "портим" окаймление, прибавляя к текущей  
  # (ключевой) строке строку, содержащую наименьший  
  # остаток при делении на ключевой элемент.  
  B:=RowOperation(B,[s,pos[1]],1);  
  U:=RowOperation(U,[s,pos[1]],1);
```



```
# Ключевая строка приводится по модулю  
# ключевого элемента; столбец в котором  
# располагался элемент с наименьшим остатком,  
# меняется местами с ключевым столбцом.
```

```
q:=iquo(B[s,pos[2]],B[s,s]);  
B:=ColumnOperation(B,[pos[2],s],-q);  
V:=ColumnOperation(V,[pos[2],s],-q);  
B:=ColumnOperation(B,[pos[2],s]);  
V:=ColumnOperation(V,[pos[2],s]);
```



```
goto(LB_nulledg) ;  
# Возврат к этапу обнуления окаймления  
# с новым (меньшим по абсолютной величине)  
# ключевым элементом.  
end if;  
  
if Equal(B[s+1..m,s+1..n],ZeroMatrix(m-s,n-s)) then  
# Если очередной юго-восточный блок  
# (справа снизу от ключевого элемента)  
# оказывается нулевым (или пустым),  
# то происходит останов.  
# Возвращаются: форма Смита, матрицы перехода и ранг.  
RETURN(B,U,V,s) ;  
else
```



```
# Если останов не достигнут,  
# то получает приращение счетчик.  
s:=s+1;  
  
goto (LB_nw) ;  
# Работа возобновляется с новой ключевой позиции.  
  
end if;  
  
end proc;
```



> **A:=Matrix([[50, -88, 50, -62], [-156, 264, -150, 186],
[18, -42, 24, -30]]);**

$$A := \begin{bmatrix} 50 & -88 & 50 & -62 \\ -156 & 264 & -150 & 186 \\ 18 & -42 & 24 & -30 \end{bmatrix}$$

> **B,U,V,r:=SMITHform(A);U.A.V-B;**

$$B, U, V, r := \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 6 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 6 & 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ -6 & -2 & 3 \\ -150 & -43 & 44 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} -21 & 65 & -3 & 0 \\ -11 & 34 & -1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}, 3$$

$$\begin{bmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$

```
> A:=Matrix([ [500,-828,150,-621,122],
               [-156,264,-150,186,231], [188,-428,274,-307,177],
               [198,-438,574,-507,777]]);
```

$$A := \begin{bmatrix} 500 & -828 & 150 & -621 & 122 \\ -156 & 264 & -150 & 186 & 231 \\ 188 & -428 & 274 & -307 & 177 \\ 198 & -438 & 574 & -507 & 777 \end{bmatrix}$$

```
> B:=SMITHform(A)[1];U:=SMITHform(A)[2];V:=SMITHform(A)[3];
```

$$B := \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 30 & 0 \end{bmatrix}$$

$U :=$
 $[307, 0, 0, 1]$
 $[7673120958, 0, -5868864, 25990685]$
 $[885190952604587815, 992583, -677047229914751, 2998352213206080]$
 $[9598544194060783213448625, 10763046960365, -7341543357036665435028, 32512551267200284782573]$
 $V :=$

$$\begin{bmatrix} 0 & 344165200255 & 2127302931360097459 & -2942825108782 & -185304363 \\ 0 & 0 & -3362194 & -8994803 & -20067583 \\ 0 & -22636834 & -139919445317013 & 173526336 & -44680878 \\ 1 & 2155625602277 & 13324033514264162570 & -18431472095632 & -137294956 \\ 5 & 9394470687364 & 58067709974754251894 & -80326270939118 & -20670600 \end{bmatrix}$$

Замечания. (1) Команда **goto** является в **Maple** "нелегальной", она противоречит идеологии **Maple**-программирования. В качестве упражнения вам предлагается переделать процедуру **SMITHform**, без использования **goto**.

(2) В пакете **LinearAlgebra** предусмотрена стандартная версия процедуры приведения к форме Смита – функция **SmithForm(A)**.



АЛГОРИТМ РЕШЕНИЯ СИСТЕМЫ ЛИНЕЙНЫХ УРАВНЕНИЙ НАД КОЛЬЦОМ \mathbb{Z} (с помощью формы Смита)

Рассмотрим с.л.у.

$$A \cdot x = b; \quad (1)$$

где

- A - целочисленная $(m \times n)$ -матрица;
- b - целочисленный $(m \times 1)$ -вектор,
- x - неизвестный целочисленный $(n \times 1)$ -вектор.



[1.] Приведем матрицу A к **нормальной форме Смита**:

$$U \cdot A \cdot V = S = \text{diag}(\mu_1, \dots, \mu_r);$$

$$U \in GL(n, \mathbb{Z}); V \in GL(n, \mathbb{Z}); r = \text{rank}(A).$$

[2.] Произведем **замену неизвестного** вектора

$$x = V \cdot y \quad (2)$$

и домножим обе части уравнения (1) на матрицу U ; получим:

$$(U \cdot A \cdot V) \cdot y = c, \text{ где } c = U \cdot b, \text{ или}$$

$$S \cdot y = c. \quad (3)$$

[3.] Перейдем к подробной записи системы (3):

$$\begin{cases} \mu_i \cdot y_i = c_i; & i = 1, \dots, r; \\ 0 = c_i; & i = r + 1, \dots, m. \end{cases}$$

Система (3) будет **несовместной** (над \mathbb{Z}), если хотя бы одно из чисел c_i ($i = r + 1, \dots, m$) **отлично от нуля** или хотя бы одно из чисел c_i ($i = 1, \dots, r$) **не делится** на соответствующее число μ_i .

[4.] В противном случае система (3) будет **совместной**. При $r = n$ она будет **определенной**; ее единственное решение определится по формулам:

$$y_i = c_i / \mu_i; \quad i = 1, \dots, n.$$

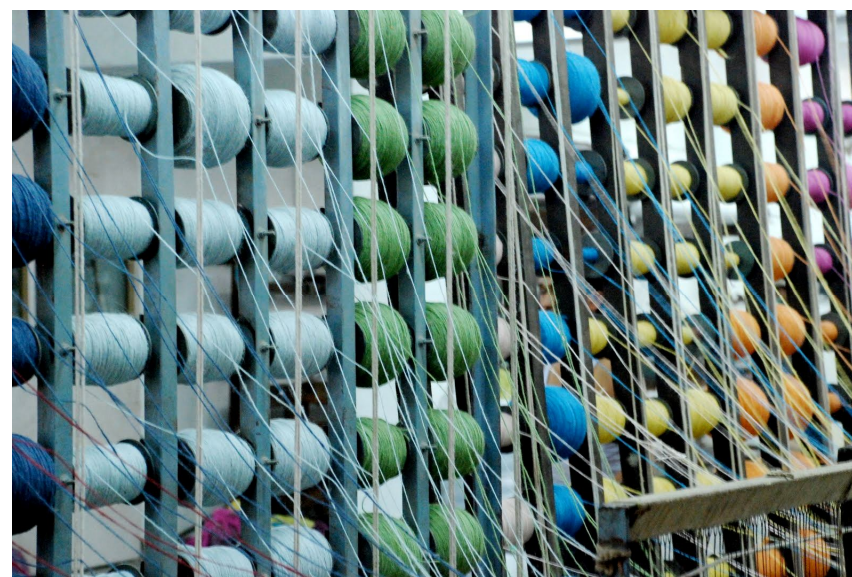
[5.] Если же $r < n$, то (3) окажется **неопределенной**, неизвестные с номерами, большими r , будут **свободными**; общее решение запишется в виде:

$$\begin{aligned} y_i &= c_i / \mu_i; & i &= 1, \dots, r; \\ y_i &= y_i; & i &= r + 1, \dots, n. \end{aligned}$$

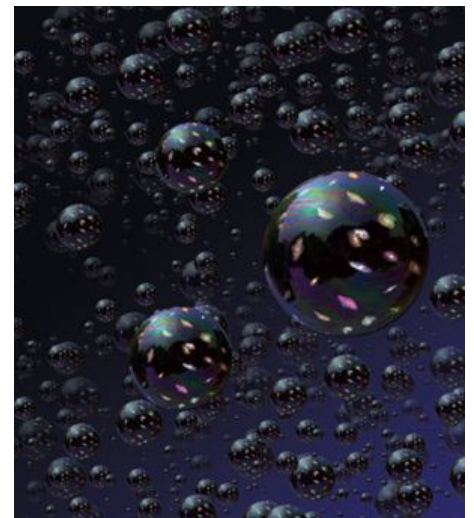
[6.] Возвращаемся к **исходным неизвестным** по формуле (2).

ПРОЦЕДУРНАЯ РЕАЛИЗАЦИЯ

```
> iLinSolve:=proc(A::Matrix(integer),  
                  b::Vector(integer))  
    local m,n,U,V,S,r,c,i,y,x;  
m,n:=Dimension(A);  
if m<>Dimension(b) then  
    ERROR();  
end if;  
S,U,V,r:=SMITHform(A);  
print(evaln(S)=S);
```



```
if r=0 and not Equal(b,ZeroVector(m)) then
    RETURN(NULL);
elif r=0 and Equal(b,ZeroVector(m)) then
    RETURN(Vector(n,symbol=x));
else
    c:=U.b;
    print(evaln(c)=c);
    y:=Vector(n,symbol=y);
    print(evaln(y)=y);
    if not Equal(c[r+1..m],ZeroVector(m-r)) then
        print(evaln(y)=NULL);
        RETURN(NULL);
```



```
else
  for i from 1 to r do
    if c[i] mod S[i,i]<>0 then
      print(evaln(y)=NULL) ;
      RETURN(NULL) ;
    else
      y[i]:=c[i]/S[i,i];
    end if;
  end do;
  print(evaln(y)=y) ;
  x:=V.y;
  print(evaln(x)=x) ;
  RETURN(x) ;
end if;
end if;
end proc;
```

Примеры.

> **A,b:=Matrix**([[0,-14,-2,16],[4,-34,-4,40],
[4,2,0,0]]),**Vector**([8,8,64]);

$$A, b := \begin{bmatrix} 0 & -14 & -2 & 16 \\ 4 & -34 & -4 & 40 \\ 4 & 2 & 0 & 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 8 \\ 8 \\ 64 \end{bmatrix}$$

> **iLinSolve**(A,b);

$$S = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 8 & 0 \end{bmatrix} \quad c = \begin{bmatrix} -8 \\ 64 \\ 184 \end{bmatrix} \quad y = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \end{bmatrix} \quad y = \begin{bmatrix} -4 \\ 32 \\ 23 \\ y_4 \end{bmatrix} \quad x = \begin{bmatrix} y_4 \\ 32 - 2y_4 \\ -44 - 2y_4 \\ 23 - 2y_4 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} y_4 \\ 32 - 2y_4 \\ -44 - 2y_4 \\ 23 - 2y_4 \end{bmatrix}$$


```
> A,b:=Matrix([[-18,32,40,10,50],[-6,20,10,10,20],
               [-4,10,8,4,12],[-28,62,58,24,62]]),
               Vector([64,34,18,116]);
```





























































$$A, b := \begin{bmatrix} -18 & 32 & 40 & 10 & 50 \\ -6 & 20 & 10 & 10 & 20 \\ -4 & 10 & 8 & 4 & 12 \\ -28 & 62 & 58 & 24 & 62 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 64 \\ 34 \\ 18 \\ 116 \end{bmatrix}$$

```
> iLinSolve(A,b);
```

$$S = \begin{bmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 60 & 0 \end{bmatrix} c = \begin{bmatrix} -16 \\ -10 \\ 6 \\ 60 \end{bmatrix} y = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \\ y_5 \end{bmatrix} y = \begin{bmatrix} -8 \\ -5 \\ 3 \\ 1 \\ y_5 \end{bmatrix} x = \begin{bmatrix} -4 + 5y_5 \\ 1 \\ -1 + 2y_5 \\ y_5 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} -4 + 5y_5 \\ 1 \\ -1 + 2y_5 \\ y_5 \\ 0 \end{bmatrix}$$

Matriz de halloween

	01	02	03	04	05	06	07	08	09	10	
A											A
B											B
C											C
D											D
E											E
F											F
	01	02	03	04	05	06	07	08	09	10	