

# Computación de Altas Prestaciones 2022-2023 Sesión 5

# Computación de Altas Prestaciones

- ◆ Computación en precisión finita, conceptos básicos
- ◆ Normas vectoriales
- ◆ Normas matriciales
- ◆ Optimización de algoritmos matriciales

# Estudio de Caso: Resolución de un Sistema de ecuaciones lineales

- ◆ Supongamos que nos encargan resolver un Sistema de ecuaciones lineales,

$$Ax = b, A \in \mathbb{R}^{n \times n}, b \in \mathbb{R}^n$$

en una aplicación en la que la precisión es importante (debemos comprobar que la solución está calculada correctamente)

para simular el proceso, vamos a resolver un sistema en Matlab, usando una matriz de Hilbert de tamaño 12

```
>>A=hilb(12);
```

```
(A(i,j)=1/(i+j-1))
```

# Estudio de Caso: Resolución de un Sistema de ecuaciones lineales

Vamos a resolver el sistema con la barra de Matlab (\) que sirve para resolver sistemas de ecuaciones lineales; Para comprobar que funciona correctamente, vamos a probar con un sistema del cual conocemos la solución

```
>>b=A*ones(12,1);
```

Ahora, al resolver el sistema  $Ax=b$  me debería dar x todos unos.

```
>>z=A\b
z =
    1.0000
    1.0000
    1.0000
    1.0000
    0.9997
    1.0018
    0.9935
    1.0141
    0.9809
    1.0156
    0.9929
    1.0014
```

Porque no funciona?

# Computación con precisión finita

- ◆ Los cálculos en el ordenador NO SON 100% EXACTOS.
- ◆ Cada número se representa en el ordenador con un número finito de bits; en muchos casos, no se pueden guardar todos los dígitos, y se comete error de redondeo.
- ◆ A menudo esto no tiene influencia, pero a veces sí (la matriz de Hilbert es un caso “patológico”, pero los casos patológicos a veces suceden...)

¿La solución que hemos obtenido, es aceptable?

¿Hasta que punto es una buena solución?

Tendríamos que MEDIR el error

# Medir Errores

Recordemos: Dado un escalar  $x$  y una aproximación a ese escalar  $z$ :

- El ERROR ABSOLUTO de la aproximación es  $|x - z|$

- El ERROR RELATIVO de la aproximación es  $\frac{|x-z|}{|x|}$

- El ERROR EN TANTO POR CIENTO de la aproximación es  $\frac{|x-z|}{|x|} * 100$

- Si tenemos un error relativo menor que  $10^{-k}$ , nuestra aproximación tiene al menos  $k$  dígitos significativos (correctos)

Sin embargo, en nuestro problema la solución y la aproximación no son números, sino vectores. Necesitamos una forma de medir el error en vectores: NORMAS VECTORIALES

# Normas Vectoriales

- Una norma vectorial es una aplicación de  $\mathbb{R}^n$  en  $\mathbb{R}^+$  (A cada vector le corresponde un número positivo)
- La norma euclídea es el ejemplo más conocido de norma vectorial:

Dado el vector  $(3, 2, -5)$  su norma euclídea es  $\sqrt{3^2 + 2^2 + (-5)^2} = \sqrt{38}$

Dado el vector  $(x_1, x_2, \dots, x_n)$  su norma es  $\sqrt{x_1^2 + x_2^2 + \dots + x_n^2}$

$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  es una norma vectorial si:

- 1)  $f(x) \geq 0$ , y  $f(x) = 0 \leftrightarrow x = 0$
- 2)  $f(x + y) \leq f(x) + f(y)$ ,  $\forall x, y \in \mathbb{R}^n$
- 3)  $f(\alpha x) = |\alpha|f(x)$ ,  $\forall \alpha \in \mathbb{R}$ ,  $\forall x \in \mathbb{R}^n$

# Normas Vectoriales

-Aparte de la norma euclidea, también conocida como norma-2, las normas mas conocidas y fáciles de calcular son la norma 1 y la norma infinito:

$$\|x\|_1 = |x_1| + |x_2| + \cdots + |x_n|$$

$$\|x\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$$

-Cualquier norma da una idea del “tamaño” de un vector

-Para calcular el error absoluto de un vector respecto x a otro z, calculamos la norma de la diferencia:  $\|x - z\|$ , y el error relativo:  $\frac{\|x-z\|}{\|x\|}$

En nuestro ejemplo:

```
>> x=ones(12,1); z=A\b; norm(z-x)
```

```
ans =    0.0301
```

```
>> norm(z-x)/norm(x)
```

```
ans =    0.0087
```



# Análisis del error

– El error obtenido es aproximadamente un 0.3%. ¿esto es bueno o malo? Se pueden resolver sistemas con mayor precisión?

– Probemos con una matriz aleatoria

```
>> A=rand(12); b=A*ones(12,1); z=A\b;
```

```
>> norm(z-ones(12,1))/norm(ones(12,1))
```

```
ans = 3.5705e-15
```

Mucho mejor...pero no es 0. Probemos a multiplicar A por 1000 y b por 20

```
>> A=A*1000; b=A*ones(12,1)*20; z=A\b; norm(z-  
ones(12,1)*20)/norm(ones(12,1)*20)
```

```
ans = 2.9026e-15 (prácticamente igual)
```

# Análisis del error

Casi igual al de antes; Si lo intentamos para cualquier sistema, no podremos bajar de  $10^{-16}$ .

Para un tipo de datos dado, existe un límite en la precisión que podemos alcanzar; viene dado por el "epsilon" de la máquina;

```
>> help eps
```

```
eps  Spacing of floating point numbers.
```

```
    D = eps(X), is the positive distance from ABS(X) to the next larger in  
    magnitude floating point number of the same precision as X.
```

```
    X may be either double precision or single precision.
```

```
    For all X, eps(X) is equal to eps(ABS(X)).
```

```
    eps, with no arguments, is the distance from 1.0 to the next larger double  
    precision number, that is eps with no arguments returns  $2^{-52}$ .
```

# Análisis del error

```
>> eps                                //doble precisión  
ans = 2.2204e-16
```

```
>> eps(single(1))                    //simple precisión  
ans = 1.1921e-07
```

En Doble precisión cada número se guarda con 52 dígitos binarios ~16 dígitos decimales. Lógicamente, no se puede (salvo accidente) obtener una precisión relativa mayor que  $10^{-16}$ .

En nuestro ejemplo de la matriz de Hilbert, el error relativo es  $3 \times 10^{-3}$ , menor que  $10^{-2}$ . Tenemos dos dígitos correctos.

# Normas Matriciales

Con frecuencia, el resultado de nuestros cálculos serán matrices. Por ejemplo, la descomposición LU de una matriz A obtiene matrices L (triangular inferior) y U (triangular superior) tal que el producto de L por U es igual a A.

Para medir la precisión del cálculo, podemos multiplicar L por U y compararlo con A; Para hacer esta comparación necesitamos normas matriciales

$f: \mathbb{R}^{m \times n} \rightarrow \mathbb{R}$  es una norma matricial si:

- 1)  $f(A) \geq 0$ , y  $f(A) = 0 \leftrightarrow A = 0$
- 2)  $f(A + B) \leq f(A) + f(B)$ ,  $\forall A, B \in \mathbb{R}^{m \times n}$
- 3)  $f(\alpha A) = |\alpha|f(A)$ ,  $\forall \alpha \in \mathbb{R}$ ,  $\forall A \in \mathbb{R}^{m \times n}$

# Normas Matriciales

Norma de Frobenius:

$$\|A\|_F = \left( \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{i,j}^2 \right)^{\frac{1}{2}}$$

Error de descomposición LU de matriz de hilbert:

```
>> A=rand(12); [L,U]=lu(A); norm(L*U-A)
```

# Conclusiones

- Los cálculos en el ordenador son fiables...pero no siempre. Hay que ser precavidos, sobre todo cuando el problema es muy grande.
- Las normas vectoriales dan una idea de como de “grandes” son los números contenidos en un vector; las podemos utilizar para medir el error
- Las normas matriciales dan una idea de como de “grandes” son los números contenidos en una matriz; las podemos utilizar para medir el error
- Los números reales en precisión simple tienen aprox. 7 dígitos decimales significativos, 16 en precisión doble;

# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

Es muy frecuente que las matrices con las que tenemos que trabajar tengan una cierta estructura

MATRICES CON ESTRUCTURA POR  
"CEROS".

- Matrices Banda
- Matrices triangulares
- Matrices diagonales, ...

# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

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

Dada una matriz  $A \in \mathbb{R}^{n \times m}$  tiene anchura de banda inferior  $\mathbf{p}$  si  $i > j + \mathbf{p} \rightarrow a_{i,j} = 0$

Dada una matriz  $A \in \mathbb{R}^{n \times m}$  tiene anchura de banda superior  $\mathbf{q}$  si  $j > i + \mathbf{q} \rightarrow a_{i,j} = 0$



# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

Si la estructura de la matriz es conocida, a menudo los algoritmos se pueden optimizar mucho con muy poco esfuerzo:

## Optimización del producto de dos matrices triangulares inferiores



# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

Partimos del algoritmo para producto de matrices generales:

```
C=0
For i=1:n
    For j=1:n
        For k=1:n
            C(i,j)=C(i,j)+A(i,k)*B(k,j)
        End
    End
End
```

¿Cómo se optimiza?

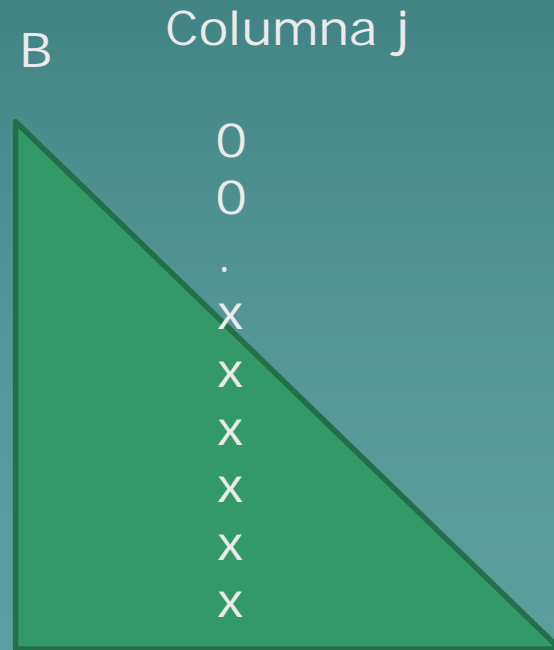
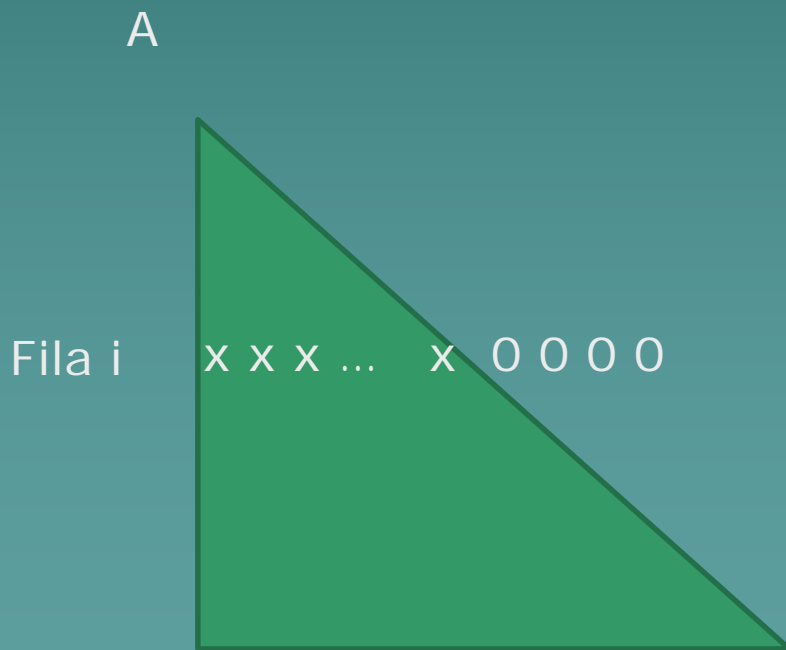
Teniendo en cuenta estos dos detalles:

- 1) El producto de dos matrices triangulares inferiores es triangular inferior
- 2) El elemento (i,j) de C se obtiene como un producto escalar "reducido".

# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

Cálculo de  $C(i,j)$ :  $i \geq j$  por ser triangular inferior

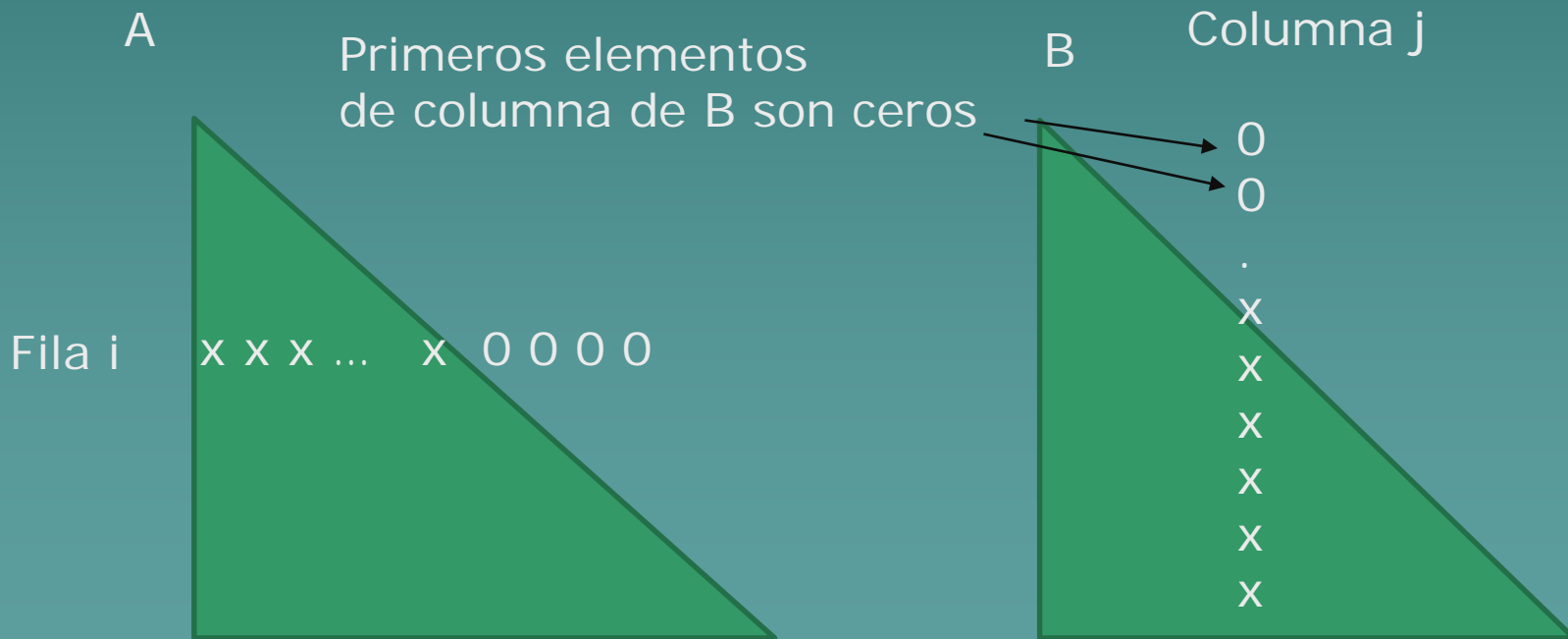
$$C(i,j) = A(i,1) * B(1,j) + A(i,2) * B(2,j) + \dots + A(i,j) * B(j,j) + \dots \\ + \dots + A(i,i) * B(i,j) + A(i,i+1) * B(i+1,j) + \dots + A(i,n) * B(n,i)$$



# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

Cálculo de  $C(i,j)$ :  $i \geq j$  por ser triangular inferior

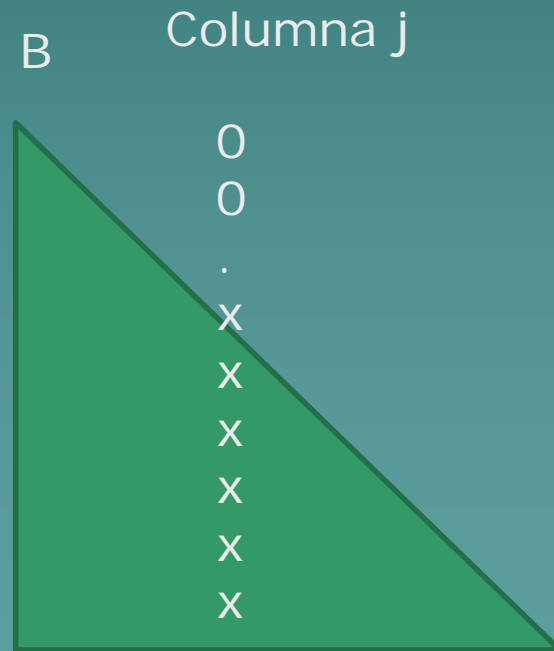
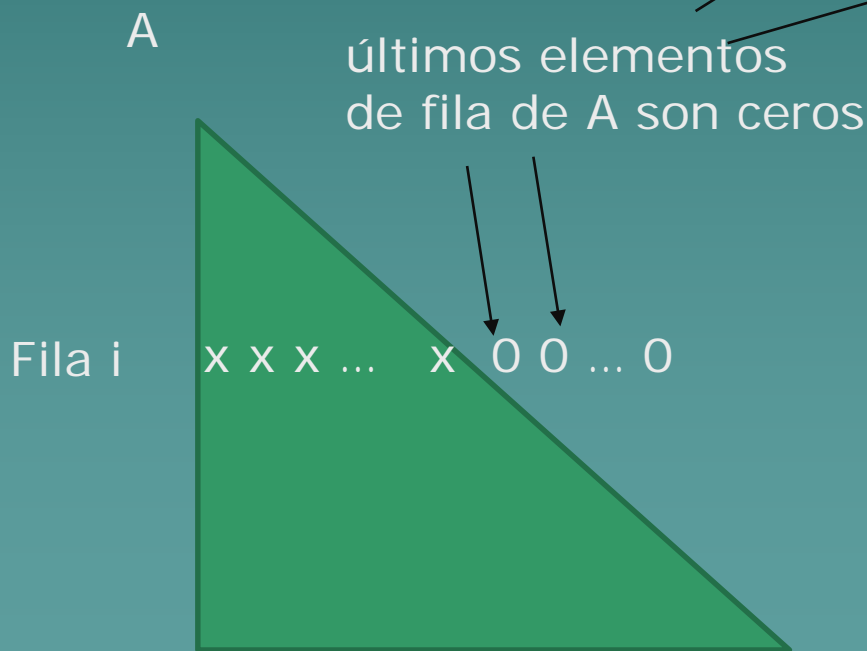
$$C(i,j) = \cancel{A(i,1) * B(1,j)} + \cancel{A(i,2) * B(2,j)} + \dots + A(i,j) * B(j,j) + \dots \\ + \dots + A(i,i) * B(i,j) + A(i,i+1) * B(i+1,j) + \dots + A(i,n) * B(n,i)$$



# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

Cálculo de  $C(i,j)$ :  $i \geq j$  por ser triangular inferior

$$C(i,j) = \cancel{A(i,1) * B(1,j)} + \cancel{A(i,2) * B(2,j)} + \dots + A(i,j) * B(j,j) + \dots \\ + \dots + A(i,i) * B(i,j) + \cancel{A(i,i+1) * B(i+1,j)} + \dots + \cancel{A(i,n) * B(n,i)}$$

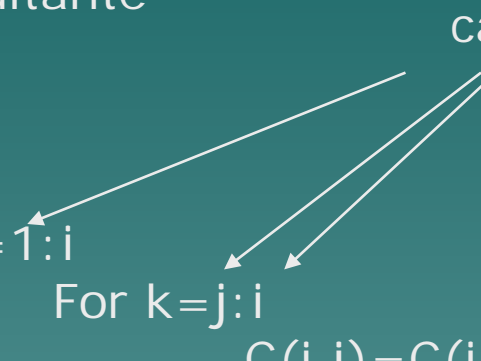


# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

Algoritmo resultante

```
C=0
For i=1:n
  For j=1:i
    For k=j:i
      C(i,j)=C(i,j)+A(i,k)*B(k,j)
    End
  End
End
```

cambios



Coste:  $n^3/3$

# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

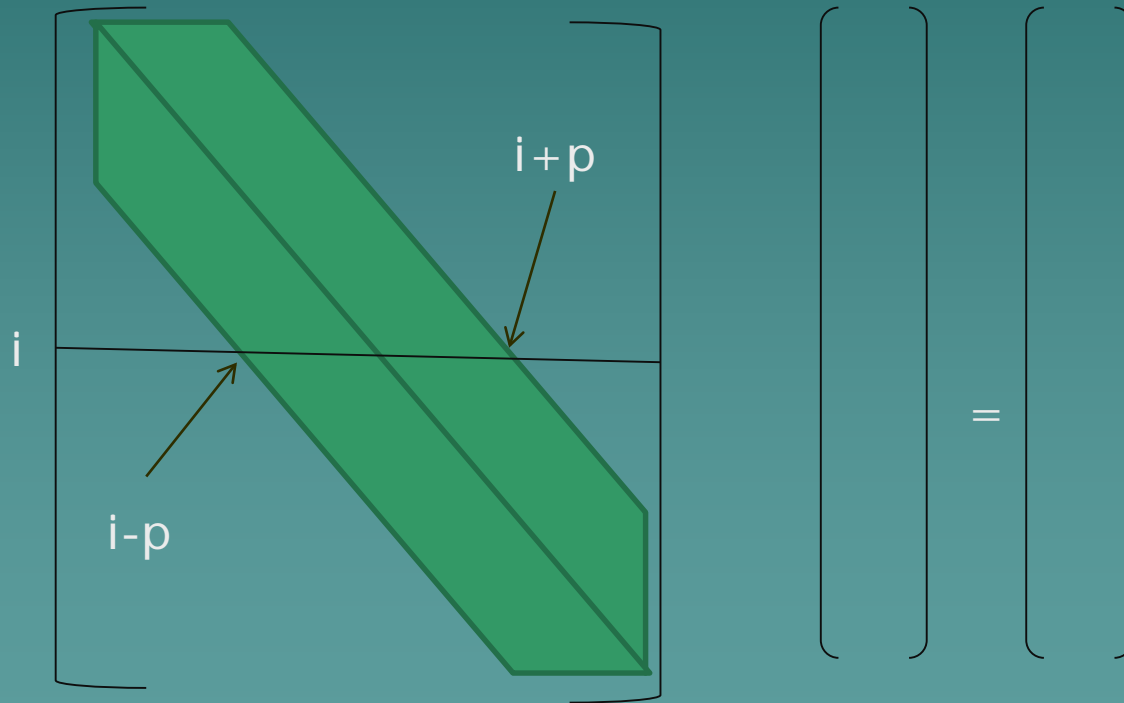
Consideremos el producto de matriz por vector:

```
for i=1:m
    for j=1:n
         $y_i = y_i + A_{i,j} * x_j$ 
    end
end
```

Supongamos que la matriz  $A$  es banda, con ancho de banda  $p$  (tanto inferior como superior) . Como podemos optimizar este algoritmo?

# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

$$Y(i) = A(i,1) * x(1) + A(i,2) * x(2) + \dots + A(i-p,i) * x(i-p) + \dots + A(i,i) * x(i) + \dots + A(i+p,i) * x(i) + \dots + A(i,n) * x(n)$$





# Optimización de algoritmos matriciales para matrices con estructura

Solución:

```
for i=1:m
    for j=max(1,i-p):min(n,i+p)
         $y_i = y_i + A_{i,j} * x_j$ 
    end
end
```