

Exercice

Soit $A \in \mathcal{M}_N(\mathbb{R})$ avec $N = d \times n$ une matrice tridiagonale blocs

$$A = \begin{pmatrix} D & F & 0 & \dots & 0 & 0 \\ E & D & F & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & E & & & & & \\ \vdots & 0 & & & & & \\ 0 & 0 & \dots & 0 & E & D & F \\ 0 & 0 & \dots & 0 & E & D & \end{pmatrix}, \text{ avec } D, E \text{ et } F \text{ dans } \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$$

Q. 1 Matrice pleine

On prend $n=2; d=7; N=d*n$; avec $E=\text{eye}(n); D=2*E; F=3*E$; Comment calculer A ? (voir `exemple03.m`)

Q. 2 Matrice creuse

On prend $n=2; d=7; N=d*n$; avec $E=\text{speye}(n); D=2*E; F=3*E$; Comment calculer A ? (voir `exemple03s.m`)

Q. 3

On se donne les 3 matrices creuses D, E et F dans $\mathcal{M}_n(\mathbb{R})$

- 1 Ecrire la fonction `Assemble` retournant la matrice creuse $A \in \mathcal{M}_N(\mathbb{R})$. (voir `Assemble.m`)
- 2 Ecrire la fonction `AssembleSpVec` retournant la matrice creuse $A \in \mathcal{M}_N(\mathbb{R})$ sans utiliser de boucle. (voir `AssembleSpVec.m`)

03/12/2024 2 / 23

Rappel Pour initialiser le bloc (1,1) : $A(1:n, 1:n) = D$;

Algo générique

```
I ← 1:n
pour i ← 1:d
    A(I,I) ← D
    I ← I+n
fin
I ← 1:n
pour i ← 1:d-1
    A(I, I+n) ← F
    A(I+n, I) ← E
    I ← I+n
fin
```

ou

```
I ← 1:N; Ip ← I+n
A(I,I) ← D
A(I, Ip) ← F
Im ← I; I ← Ip; Ip ← I+n
pour i ← 2:d-1
    A(I,I) ← D
    A(I, Im) ← E
    A(I, Ip) ← F
    Im ← I; I ← Ip; Ip ← I+n
fin
A(I,I) ← D
A(I, Im) ← E
```

ou ...

Q1

```
clear all; close all
n=2; d=7; N=d*n;
E=eye(n); D=2*E; F=3*E;
A=zeros(N,N);
I=1:n; % ligne bloc courante
A(I,I)=D; A(I,I+n)=F;
I=I+n;
for i=2:d-1
    A(I,I)=D;
    A(I,I-n)=E;
    A(I,I+n)=F;
    I=I+n;
end
A(I,I)=D; A(I,I-n)=E;
```

Q2

```
clear all; close all
n=2; d=7; N=d*n;
E=speye(n); D=2*E; F=3*E;
A=sparse(N,N);
I=1:n; % ligne bloc courante
A(I,I)=D; A(I,I+n)=F;
I=I+n;
for i=2:d-1
    A(I,I)=D;
    A(I,I-n)=E;
    A(I,I+n)=F;
    I=I+n;
end
A(I,I)=D; A(I,I-n)=E;
```

Q3) ① On peut écrire une même fonction pour les matrices creuses ou non.
 Si $\mathbb{D}$, $\mathbb{E}$ et $\mathbb{F}$ sont creuses alors $\mathbb{A}$ le sera aussi.
 Sinon on retournera $\mathbb{A}$ sous forme de matrice pleine.
 La fonction `issparse(A)` permet de tester si une matrice est creuse.

```
function A=Assemble(D,E,F,d)
n=size(D,1); isSp=(issparse(D) & issparse(E) & issparse(F));
assert( (all(size(D)==[n,n])) & (all(size(E)==[n,n])) & (all(size(F)==[n,n])) )
N=d*n;
if isSp, A=sparse(N,N); else, A=zeros(N,N); end
I=1:n; % ligne bloc courante
A(I,I)=D; A(I,I+n)=F;
I=I+n;
for i=2:d-1
    A(I,I)=D;
    A(I,I-n)=E;
    A(I,I+n)=F;
    I=I+n;
end
A(I,I)=D; A(I,I-n)=E;
end
```

② Nous allons, bien entendu, utiliser la commande suivante pour générer la matrice $\mathbb{A}$

`A=sparse(Ig,Jg,Kg,N,N)`

Il nous faut donc créer les tableaux $\mathbb{I}_g$, $\mathbb{J}_g$ et $\mathbb{K}_g$ sans boucle !

La fonction `find` permet de récupérer les tableaux* $\mathbb{I}$, $\mathbb{J}$ et $\mathbb{K}$ associés à une matrice creuse $\mathbb{G}$

* voir description de `sparse` du TP 5

```
[I,J,K]=find(G);
H=sparse(I,J,K,size(G,1),size(G,2));  $\Rightarrow H = G$ 
```

Remarque : les tableaux $\mathbb{I}$, $\mathbb{J}$ et $\mathbb{K}$ sont de dimension $(n_z, 1)$
 n_z étant le nombre d'éléments non nuls de $\mathbb{G}$

a) Pour mieux comprendre les mécanismes en jeu, on va tout d'abord assembler la matrice diagonale bloc

$$\mathbb{G} = \begin{pmatrix} \mathbb{D} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \mathbb{D} & & \\ \vdots & & \ddots & \\ 0 & \dots & 0 & \mathbb{D} \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_N(\mathbb{R}) \quad \text{avec } \mathbb{D} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R}) \quad \text{et } N=dn$$

Mais tout d'abord que fait ce programme :

```
[I, J, K]=find(D);
G1=sparse(I, J, K, N, N);
G2=sparse(I+n, J+n, K, N, N);
G3=sparse(I+2*n, J+2*n, K, N, N);
```

$$\mathbb{G}_1 = \begin{pmatrix} \mathbb{D} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \mathbb{D} & & \\ \vdots & & \ddots & \\ 0 & \dots & 0 & \mathbb{D} \end{pmatrix}$$

$$\mathbb{G}_2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & \mathbb{D} & & \\ \vdots & & \ddots & \\ 0 & \dots & 0 & \mathbb{D} \end{pmatrix}$$

$$\mathbb{G}_3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & & \\ \vdots & & \ddots & \\ 0 & \dots & 0 & \mathbb{D} \end{pmatrix}$$

On a d matrices $\mathbb{D}$ dans $\mathbb{G}$ et donc les tableaux $\mathbb{I}_g, \mathbb{J}_g$ et $\mathbb{K}_g$ sont composés de d blocs, chaque bloc étant dans $\mathbb{R}^{n_2}$. On note $N_z = n_2 d$

$$\mathbb{K}_g = \begin{pmatrix} 1 & K \\ 2 & K \\ 3 & K \\ \vdots & \vdots \\ d & K \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{N_z}, \quad \mathbb{I}_g = \begin{pmatrix} 1 & I \\ 2 & I+n \\ 3 & I+2n \\ \vdots & \vdots \\ d & I+(d-1)n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{N_z} \quad \text{et} \quad \mathbb{J}_g = \begin{pmatrix} 1 & J \\ 2 & J+n \\ 3 & J+2n \\ \vdots & \vdots \\ d & J+(d-1)n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{N_z}$$

Construction des tableaux $\mathbb{I}_g, \mathbb{J}_g$ et $\mathbb{K}_g$ pour avoir

$G = \text{sparse}(\mathbb{I}_g, \mathbb{J}_g, \mathbb{K}_g, N, N);$

Avec $[I, J, K] = \text{find}(\mathbb{D});$ et $\text{nz} = \text{numel}(I);$, on déduit que le nombre d'éléments des tableaux $\mathbb{I}_g, \mathbb{J}_g$ et $\mathbb{K}_g$ est $\text{nz} \cdot d$. On a alors l'algo. de construction de $\mathbb{G}$ avec boucles

```
[I, J, K]=find(D); nz=numel(I); Nz=nz*d;
Ig=zeros(Nz,1); Jg=zeros(Nz,1); Kg=zeros(Nz,1);
idx=1:nz;
for i=1:d
    Ig(idx)=I+(i-1)*n;
    Jg(idx)=J+(i-1)*n;
    Kg(idx)=K;
    idx=idx+nz;
end
G=sparse(Ig, Jg, Kg, N,N);
```

Pour éliminer les boucles, on va construire des matrices $\mathbb{I}_g, \mathbb{J}_g$ et $\mathbb{K}_g$ de $\text{db}_{n_2, d}(\mathbb{R})$ tq

$$\mathbb{I}_g = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & d \\ I & I+n & I+2n & \dots & I+(d-1)n \end{pmatrix}, \quad \mathbb{J}_g = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & d \\ J & J+n & J+2n & \dots & J+(d-1)n \end{pmatrix}, \quad \mathbb{K}_g = \begin{pmatrix} 1 & 2 & \dots & d \\ K & K & \dots & K \end{pmatrix}$$

Dans ce cas $\mathbb{I}_g = \mathbb{I}_g(:, :)$, $\mathbb{J}_g = \mathbb{J}_g(:, :)$ et $\mathbb{K}_g = \mathbb{K}_g(:, :)$

K , n_2 -by-1 array : $\text{matKg} = \text{repmat}(K, [1, d]);$ ou $\text{matKg} = K * \text{ones}(1, d);$

I , n_2 -by-1 array : $\text{matIg} = I + [0:d-1]*n;$

J , n_2 -by-1 array : $\text{matJg} = J + [0:d-1]*n;$

⚠ ici le "+" n'est pas mathématique au sens usuel. Avec Matlab/Octave

$$\begin{pmatrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \end{pmatrix}_{3 \times 1} + \begin{pmatrix} v_1 & v_2 \end{pmatrix}_{1 \times 2} = \begin{pmatrix} v_1+v_1 & v_1+v_2 \\ v_2+v_1 & v_2+v_2 \\ v_3+v_1 & v_3+v_2 \end{pmatrix}_{3 \times 2}$$

```
[I, J, K]=find(D); nz=numel(I); Nz=nz*d;
Kg = repmat(K, [1, d]); % matrice
Ig = I + [0:d-1]*n; % matrice
Jg = J + [0:d-1]*n % matrice
G=sparse(Ig(:, :), Jg(:, :), Kg(:, :), N,N);
```

b) Pour mieux comprendre les mécanismes en jeu, on assemble la partie bloc strictement inférieure, c'est à dire

$$\mathbb{G} = \begin{pmatrix} \textcircled{0} & \textcircled{0} & \dots & \textcircled{0} \\ \textcircled{1} \textcircled{E} & & & \\ \textcircled{0} & & & \\ \vdots & & & \\ \textcircled{0} & \dots & \textcircled{0} & \textcircled{1} \textcircled{E} & \textcircled{0} \end{pmatrix}$$

On a $(d-1)$ matrices E dans $\mathbb{G}$ et donc les tableaux I_g, J_g et K_g sont composés $(d-1)$ blocs, chaque bloc étant dans $\mathbb{R}^{n_z}$.

On note $M_z = n_z(d-1)$. Avec $[I, J, K] = \text{find}(E)$, on a

$$K_g = \begin{pmatrix} K \\ \vdots \\ K \\ \vdots \\ K \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{M_z}, \quad I_g = \begin{pmatrix} I+n \\ I+2n \\ I \\ \vdots \\ I+(d-1)n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{M_z} \quad \text{et} \quad J_g = \begin{pmatrix} J \\ J+n \\ J+2n \\ \vdots \\ J+(d-2)n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{M_z}$$

On a alors l'algo. de construction de $\mathbb{G}$ avec boucles

```
[I, J, K]=find(E); nz=numel(I); Mz=nz*(d-1);
Ig=zeros(Mz,1); Jg=zeros(Mz,1); Kg=zeros(Mz,1);
idx=1:nz;
for i=1:d-1
    Ig(idx)=I+i*n;
    Jg(idx)=J+(i-1)*n;
    Kg(idx)=Kg;
    idx=idx+nz;
end
G=sparse(Ig, Jg, Kg, N,N);
```

Pour éliminer les boucles, on va construire des matrices $\mathbb{I}_g$, $\mathbb{J}_g$ et $\mathbb{K}_g$ de $\mathbb{M}_{n_z, d-1}(\mathbb{R})$ tq

$$\mathbb{I}_g = \begin{pmatrix} \overset{1}{I+n} & \overset{2}{I+2n} & \dots & \overset{d-1}{I+(d-1)n} \end{pmatrix}, \quad \mathbb{J}_g = \begin{pmatrix} \overset{1}{J} & \overset{2}{J+n} & \overset{3}{J+2n} & \dots & \overset{d-1}{J+(d-2)n} \end{pmatrix}, \quad \mathbb{K}_g = \begin{pmatrix} \overset{1}{K} & \overset{2}{K} & \dots & \overset{d-1}{K} \end{pmatrix}$$

Dans ce cas $\mathbb{I}_g = \mathbb{I}_g(:,)$, $\mathbb{J}_g = \mathbb{J}_g(:,)$ et $\mathbb{K}_g = \mathbb{K}_g(:,)$

K , n_z -by-1 array : `matKg = repmat(K, [1,d-1]);` ou `matKg = K*ones(1,d-1);`

I , n_z -by-1 array : `matIg = I + [1:d-1]*n;`

J , n_z -by-1 array : `matJg = J + [0:d-2]*n;`

```
[I, J, K]=find(E); nz=numel(I); Nz=nz*(d-1);
Kg = repmat(K, [1,d-1]); % matrice
Ig = I + [1:d-1]*n; % matrice
Jg = J + [0:d-2]*n % matrice
G=sparse(Ig(:,), Jg(:,), Kg(:,), N,N);
```

c) A partir de ce que l'on vient de faire, la fonction

`function A=AssembleSpVec(D,E,F,d)`

devrait pouvoir s'écrire ..