

## Proseminar Numerische Mathematik I (DIPL/LAK), SS 02

### 2. Übungsblatt, auszuarbeiten bis 8. bzw. 11. April 2002

---

#### Tafelaufgaben:

1. Sei  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ . Zeigen Sie die folgende Aussage: Die durch

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

definierte Abbildung  $\|\cdot\|_F: \mathbb{R}^{n \times n} \mapsto \mathbb{R}^+$  ist eine Norm auf dem  $\mathbb{R}^{n \times n}$  und ist mit der euklidischen Vektornorm verträglich. Die Matrixnorm heißt *Frobeniusnorm*.

2. Berechnen Sie die Kondition der Hilbertmatrix  $A = (a_{ij})$  mit

$$a_{ij} = \frac{1}{i+j-1}, \quad 1 \leq i, j \leq n$$

bzgl. der  $\|\cdot\|_1$ -Norm für  $n=2$  und  $n=3$  und bzgl. der  $\|\cdot\|_2$ -Norm für  $n=2$ .

Geben Sie eine Abschätzung für die Kondition einer Eliminationsmatrix  $L_k$  beim Gaußalgorithmus mit Spaltenpivotsuche an!

3. a) In der 3. Aufgabe wurde die Frobeniusnorm  $\|\cdot\|_F$  eingeführt. Beweisen Sie, dass die Frobeniusnorm einer Matrix invariant gegenüber orthogonalen Multiplikationen ist.  
b) Geben Sie eine vollbesetzte reguläre  $3 \times 3$ -Matrix an, für die die  $LR$ -Zerlegung ohne Pivotstrategie nicht durchführbar ist.

#### Hausaufgabe:

- (D) Mit  $\|x\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq m} |x_i|$  bezeichnen wir die *Maximumnorm* im  $\mathbb{R}^n$ . Beweisen Sie, dass die durch

$$\|A\|_Z = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \quad \text{für } A \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

definierte Zeilensummennorm die zur Maximumnorm zugeordnete Grenznorm ist.

- (L) Bei der Diskretisierung der zweiten Ableitung einer Funktion (etwa zur Lösung eines Randwertproblems gewöhnlicher Differentialgleichungen) auf einem äquidistanten Gitter  $x_j = j/n, j = 0, \dots, n$ , tritt die folgende tridiagonale Matrix auf:

$$A = \begin{pmatrix} 2 & -1 & & 0 \\ -1 & 2 & -1 & \\ & \ddots & \ddots & \ddots \\ & & -1 & 2 & -1 \\ 0 & & & -1 & 2 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{(n-1) \times (n-1)}.$$

- a) Weisen Sie nach, dass  $A$  positiv definit ist.

b) Geben Sie die die Cholesky-Zerlegung von  $A$  explizit an.

### Programmieraufgabe:

Schreiben Sie eine Funktion zur Lösung eines linearen Gleichungssystems

$$Ax = b$$

für eine quadratische Matrix  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ . Dabei soll es möglich sein, zwischen

- a) der Benutzung der MATLAB Funktion `lu` mit Pivotstrategie,
- b) der Verwendung von `\`,
- c) einer selbst implementierten  $LR$ -Zerlegung ohne Pivotsuche,
- d) einer Cholesky-Zerlegung unter Benutzung der MATLAB Funktion `chol` sowie
- e) einer von Ihnen implementierten Cholesky-Zerlegung für eine Tridiagonalmatrix

zu wählen. Außerdem soll es möglich sein, das System für mehrere rechte Seiten  $b$  zu lösen, ohne die Zerlegung zu wiederholen. Zur Ersparnis von Speicherplatz soll in (c) und (e) die Matrix  $A$  dabei mit den Elementen von  $L$  und gegebenenfalls  $R$  überschrieben werden.

Als Hilfe sei hier als Musterbeispiel ein Funktionskopf angegeben:

```
% LES Linear Equation Solve.
% [X,time]=LES(A,b,flag) computes the solution
% to the linear system
%           A*X=B,
% where A must be a square non-singular matrix and B a
% right-hand site with appropriate dimension. The solution
% is stored in the variable X. The variable time contains
% the CPU time measured in ms. By the variable flag the
% user should choose one of the following methods for
% computing X:
%
% flag='a': Use MATLAB routine lu with partial pivoting.
% flag='b': Apply MATLAB operation \.
% flag='c': Utilize the own LU-factorization without pivoting.
% flag='d': Use the MATLAB routine chol.
% flag='e': Apply the own Cholesky solve for tridiagonal
%           matrices.
function [X,time]=les(A,B,flag)
```

Bei der Diskretisierung der zweiten Ableitung einer Funktion (etwa zur Lösung eines Randwertproblems gewöhnlicher Differentialgleichungen) auf einem äquidistanten Gitter  $x_i = i/n$ ,

$j = 0, \dots, n$ , tritt die folgende tridiagonale Matrix auf:

$$A = \frac{1}{h^2} \begin{pmatrix} 2 & -1 & & & 0 \\ -1 & 2 & -1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & -1 & 2 & -1 \\ 0 & & & -1 & 2 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{(n-1) \times (n-1)}.$$

Wenden Sie Ihre Programme auf die Matrix  $A$  an mit

$$\begin{aligned} b_i &= x_i, \quad i = 2, \dots, n-1, \\ b_i &= x_i^2, \quad i = 1, \dots, n \end{aligned}$$

jeweils für verschiedene Werte von  $n$ . Vergleichen Sie die CPU-Zeiten (MATLAB-Funktion `cputime`) für das Beispiel bei beiden Cholesky-Zerlegungen und unterschiedlichen Werten von  $n$ .

Achten Sie auf folgende Punkte bei der Implementierung:

- Korrektheit,
- Logik,
- Dokumentation

**Abgabe der numerischen Aufgabe: am 15. bzw. 18. April 2002.**