

9.20 作业

林子开

21307110161

1. Find the exact LU factorization of the  $n \times n$  matrix

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 \\ -1 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 1 \\ -1 & -1 & 1 & \cdots & 0 & 1 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ -1 & -1 & -1 & \cdots & 1 & 1 \\ -1 & -1 & -1 & \cdots & -1 & 1 \end{bmatrix}.$$

1

Set  $A = LU$

Take following Gaussian elimination steps:

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ -1 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ -1 & -1 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -1 & -1 & -1 & \cdots & 1 \\ -1 & -1 & -1 & \cdots & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 1 & 2 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & -1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ -1 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ -1 & -1 & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -1 & -1 & -1 & \cdots & 1 \\ -1 & -1 & -1 & \cdots & -1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 2 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 0 & 4 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & 1 & 4 \\ 0 & 1 & 1 & \cdots & -1 & 4 \end{bmatrix}$$

...

$$= \begin{bmatrix} 1 & & & 0 \\ 1 & 1 & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 1 \\ & 1 & 0 & \dots & 2 \\ & & 1 & \dots & 4 \\ 0 & & & \ddots & \\ & & & & 2^{n-1} \end{bmatrix}$$

Therefore :

$$L = \begin{bmatrix} 1 & & & 0 \\ 1 & 1 & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \\ 1 & 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$U = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \dots & 1 \\ & 1 & 0 & \dots & 2 \\ & & 1 & \dots & 4 \\ 0 & & & \ddots & \\ & & & & 2^{n-1} \end{bmatrix}$$

Q.

2. Find the exact Cholesky factor of the  $n \times n$  Pascal matrix

$$\begin{bmatrix} \binom{0}{0} & \binom{1}{0} & \binom{2}{0} & \dots & \binom{n-1}{0} \\ \binom{1}{1} & \binom{2}{1} & \binom{3}{1} & \dots & \binom{n}{1} \\ \binom{2}{2} & \binom{3}{2} & \binom{4}{2} & \dots & \binom{n+1}{2} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \binom{n-1}{n-1} & \binom{n}{n-1} & \binom{n+1}{n-1} & \dots & \binom{2n-2}{n-1} \end{bmatrix}.$$

解: 先尝试  $4 \times 4$  的 Pascal Matrix

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 2 & 3 & 4 \\ 1 & 3 & 6 & 10 \\ 1 & 4 & 10 & 20 \end{bmatrix}$$

作 LU 分解:  
(把 L 解在 U 下方)

$$\rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 5 & 9 \\ 1 & 3 & 9 & 19 \end{bmatrix} \rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 1 & 3 \\ 1 & 3 & 3 & 10 \end{bmatrix}$$

$$\rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 2 & 3 \\ 1 & 2 & 1 & 3 \\ 1 & 3 & 3 & 1 \end{bmatrix}$$

发现所得  $L$   $U$  正好是  $L$   $L^*$

且  $L$  的各行系数恰是  $L^*$  的系数

特例:

$$L = \begin{bmatrix} 1 & & & \\ c_1^0 & c_1^1 & & \\ c_2^0 & c_2^1 & c_2^2 & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ c_{n-1}^0 & c_{n-1}^1 & c_{n-1}^2 & \dots c_{n-1}^{n-1} \end{bmatrix}$$

对于 Pascal matrix

$$a_{ij} = \binom{i+j-2}{i-1} = \binom{i+j-2}{j-1}$$

对于  $LL^* = A$  其必为对称阵

$$\text{则 } a_{ij} = a_{ji}, \text{ 不妨设 } i \leq j$$

$$\text{有 } a_{ij} = \sum_{k=1}^n l_{ik} l_{kj}$$

$$= \sum_{k=1}^{\min\{i, j\}} l_{ik} l_{kj}$$

$$= \sum_{k=1}^i l_{ik} l_{kj}$$

$$= \sum_{k=1}^i \binom{i-1}{k-1} \binom{j-1}{k-1}$$

$$= \sum_{k=1}^j \binom{i-1}{i-1-k} \cdot \binom{j-1}{k}$$

$$= \binom{i+j-2}{i-1}$$

$$\therefore a_{ij} = a_{ji}$$

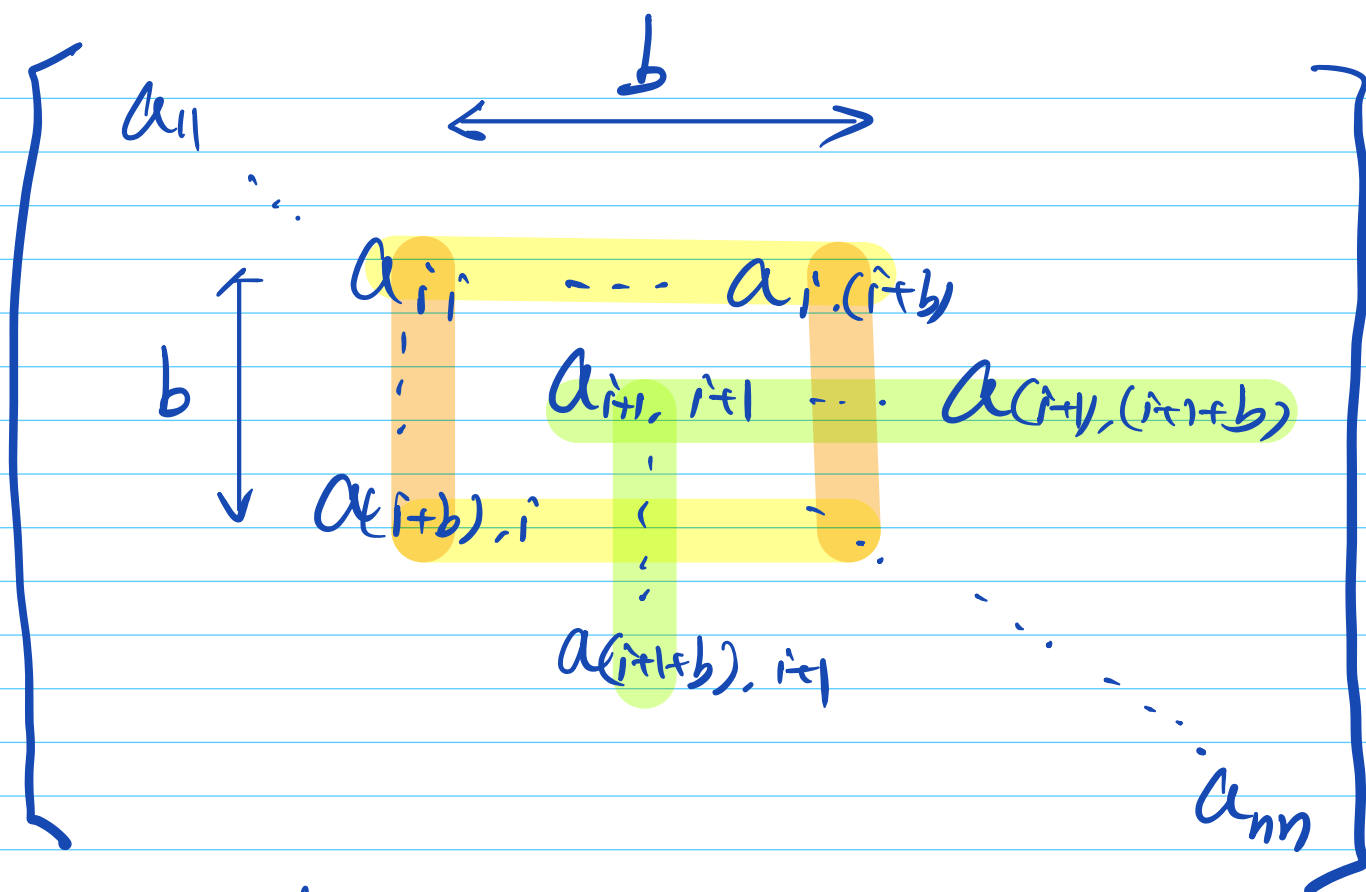
$\therefore$  上述的  $L$  与  $L^*$  是 Pascal matrix  
的 Cholesky 分解

3. Let  $A = (a_{ij})$  be a square banded matrix with bandwidth  $2b+1$  (i.e.,  $a_{ij} = 0$  if  $|i-j| > b$ ). Suppose that all leading principal minors of  $A$  are nonzero such that  $A$  admits an LU factorization  $A = LU$ . Show that  $L$  and  $U$  are also banded, and determine their bandwidths.

解:

$L$  与  $U$  也都是  $2b+1$  的 bandwidth

在对  $A$  进行 Gauss 消元时  
例如消元  $a_{ij}$



此时只会对  $A(i+1:i+b, i+1:i+b)$

部分进行消元

对属于  $A(i+1:i+b, i+1:i+b)$

部分的元素而言, 若位于对角线上方

则其距离其所在行元素距离

$$\text{小于或等于 } |(i+b) - (i+1)| = b-1$$

同理, 位于对角线下方的元素, 距离

其所在列元素距离也是小于或等于  $b-1$

由题意可知, 这部分元素本就  
处于 bandwidth 之内

也就是 Gauss 消元时不会对  
bandwidth 之外本来就是 0 的元素  
进行改动

∴  $L$  与  $U$  的 bandwidth 也是  $2b+1$

4.

4. Implement LU factorization without and with partial pivoting. Test your implementation with a few examples.

Remark: Make sure your implementation works fine with rectangular matrices also.

对于含有 36 个元素的方阵、长方形矩阵分别使用两种不同的 LU 分解，然后计算其 F 范数  
首先令  $m=6, n=6$

Matlab 代码如下：

```
m=6;
n=6;
%方法一：采用 partial pivoting, 用 matlab 自带的 LU 分解即可实现
A=randn(m,n);
[L1,U1,P1]=lu(A);

%方法二：直接进行 LU 分解，用自己写的程序完成
last=min(m,n);
for j=1:last
    A(j+1:m,j)=A(j+1:m,j)./A(j,j);%把第 j 列变成各行之间的"系数之比"
    A(j+1:m,j+1:n)=A(j+1:m,j+1:n)-A(j+1:m,j)*A(j,j+1:n);%对 Schur
complement 进行消元操作
end
v=ones(max(m,n));
%需要保证自己写的 L2 和 U2 矩阵的大小和 Matlab 给出的 L1 与 U1 的大小是一致的，方便后面计算 F 范数
if n>=m
    U2=zeros(m,n);
    L2=zeros(m,m);
end
if n<=m
    U2=zeros(n,n);
    L2=zeros(m,n);
end

for i=1:m
    for j=1:n
        if j>=i
            U2(i,j)=A(i,j);
        end
        if j<i
            L2(i,j)=A(i,j);
        end
        if i==j
            L2(i,j)=1;%L 的对角线上的元素设置为 1
        end
    end
end

A
norm(L1-L2)%计算 L1-L2 的 F 范数
```



`norm(U1-U2)%计算 U1-U2 的 F 范数`

测试结果如下:

`A =`

```
0.9914  0.3947 -0.1802 -0.3623 -0.1102  0.2411
1.0864 -0.4239 -0.0121  0.4547  1.6921  0.4927
0.7835 -0.3012  1.0343  0.6375  1.1564 -0.3325
-2.2794 -4.7877 -0.0542 -0.0122  7.4924  3.3490
-0.5692 -0.8927  0.4198 -9.0671 68.7431 32.8380
0.9093  2.6360  0.3320 12.5323 -1.4389  4.8045
```

`norm(L1-L2) =`

16.4167

`norm(U1-U2)=`

74.9590

现在令 **m=3,n=12**, 再进行一次测试, 得到:

`A =`

```
0.8253  0.2426 -1.5144  2.0783  0.0006 -0.7939 -1.6394  1.1458  0.6878 -0.8939  0.1496  0.5458
-0.9873  0.1388 -0.4690 -0.1700 -0.7556  0.0760 -4.0434  1.3125 -0.7144 -0.8448 -1.7969  2.5488
-0.6473 -10.5744 -6.6983 -0.0033 -7.5855  0.3565 -44.1010 14.6743 -5.6834 -9.8750 -17.3799 28.7222
```

`norm(L1-L2) =`

10.4853

`norm(U1-U2)=`

53.8478

现在令 **m=12,n=3**, 再进行测试, 得到:

`A =`

```
0.0115 -0.2351 -0.3068
-81.7940 -17.3529 -26.1089
-151.4641  2.0170  5.9506
1.4782 -0.0137 -0.0651
19.0894 -0.2746 -0.2757
91.0941 -1.2392 -0.6603
-82.8334  1.1123  0.5873
69.2292 -0.9641 -0.7604
6.2217 -0.0495  0.0290
-67.3904  0.9590  0.5106
67.4318 -0.9344 -0.7673
23.1393 -0.4221 -0.8965
```

`norm(L1-L2) =`

245.0350

`norm(U1-U2)=`

分析上述测试结果中的 norm 可以发现, 对矩阵进行 LU 分解时, 使用与不使用 partial pivoting 之间存在着较大差异。

5. (optional) Find the exact Cholesky factor of the  $n \times n$  positive definite matrix

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 & & & \\ 1 & 2 & 1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & 1 & 2 & 1 \\ & & & 1 & 2 \end{bmatrix}.$$

解: 由第3题的结论

$$L = \begin{bmatrix} l_{11} & & & & \\ l_{21} & l_{22} & & & \\ & l_{32} & l_{33} & & \\ & & \ddots & \ddots & \\ & & & l_{n,n-2} & l_{n,n-1} \\ & & & & l_{n,n} \end{bmatrix}$$

$$LL^* = A = \begin{bmatrix} 2 & 1 & & & \\ 1 & 2 & 1 & & \\ & \ddots & \ddots & \ddots & \\ & & 1 & 2 & 1 \\ & & & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$l_{i,i-1}^2 + l_{ii}^2 = 2 \quad (i \geq 2) \quad \text{--- ①}$$

$$l_{ii} \cdot l_{i+1,i} = 1 \quad \text{--- ②}$$

$$i=2 \text{ 时有 } l_{11}^2 = 2 \Rightarrow l_{11} = \sqrt{2}$$

由 ① ② 两式可递推得到

$$L = \begin{bmatrix} \sqrt{2} & & & & \\ \sqrt{\frac{1}{2}} & \sqrt{\frac{3}{2}} & & & \\ & \sqrt{\frac{2}{3}} & \sqrt{\frac{4}{3}} & & \\ & & \sqrt{\frac{3}{4}} & \sqrt{\frac{5}{4}} & \\ & & & \ddots & \ddots \\ & & & & \sqrt{\frac{n-2}{n-1}} & \sqrt{\frac{n}{n-1}} \\ & & & & & \sqrt{\frac{n-1}{n}} & \sqrt{\frac{n}{n}} \end{bmatrix}$$

6

6. (optional) Suppose that you are given a strange linear algebra package with no GEMM (i.e., matrix-matrix multiplication). However, it contains a subroutine for computing the LU factorization of a matrix. Can you use this subroutine (as a black box) to implement GEMM?

助教老师: 这题我只有模糊的猜测, 我姑且先写下来 (但不知道思路方向对不对)

先把  $A$  作 LU 分解:  $A = L U$

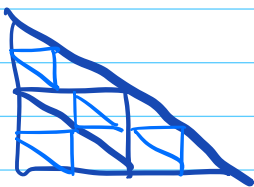
$$\boxed{\text{shaded}} = \triangle \nabla$$

同样对  $B$  作 LU 分解:  $B = L U$

$$\boxed{\text{shaded}} = \triangle \nabla$$

然后再继续在  $\triangle$  与  $\nabla$  进行分块, 再作  $L$   $U$  分解

大概这样:



直到每个小三角形都再也无法分块

也就是每个三角形都长成形如:

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ a & 1 \end{bmatrix} \text{ 与 } \begin{bmatrix} b & c \\ 0 & d \end{bmatrix}$$

自己觉得  
到这里  
变得更强

→ 然后再进行人为定义  $2 \times 2$  的  $L$  与  $L$ ,  $L$  与  $U$ ,  $U$  与  $U$  的乘法规则 (存疑)

能够计算每个小  $L$ ,  $U$  相乘之后

再按分块矩阵乘法规则“拼起来”即可

分块乘法这里也有点要强……