

数値解析 (塩田)

— LU 分解 —

Step 1 の目標

n 次正則行列 A を次の形に分解する:

$$A = LU,$$

$$L = \begin{pmatrix} \ell_{11} & & & \mathbf{O} \\ \ell_{21} & \ell_{22} & & \\ \vdots & & \ddots & \\ \ell_{n1} & \ell_{n2} & \cdots & \ell_{nn} \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} 1 & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\ & 1 & \cdots & u_{2n} \\ & & \ddots & \vdots \\ \mathbf{O} & & & 1 \end{pmatrix}$$

Step 1 の手順

$A = LU$ の成分を 1 行目から $\left(\begin{array}{c} \longrightarrow \\ \longrightarrow \\ \vdots \\ \longrightarrow \end{array} \right)$ の順に見てゆくと、 i 行目では

$$\ell_{i1}, \dots, \ell_{ii}, \quad u_{i,i+1}, \dots, u_{in}$$

の順に未知数がわかってゆく:

$$1 \text{ 行目: } \underline{a_{11}} = \boxed{\ell_{11}}$$

$$\underline{a_{12}} = \underline{\ell_{11}} \times \boxed{u_{12}}$$

$$\underline{a_{13}} = \underline{\ell_{11}} \times \boxed{u_{13}}$$

$$\vdots$$

$$2 \text{ 行目: } \underline{a_{21}} = \boxed{\ell_{21}}$$

$$\underline{a_{22}} = \underline{\ell_{21}} \times \underline{u_{12}} + \boxed{\ell_{22}}$$

$$\underline{a_{23}} = \underline{\ell_{21}} \times \underline{u_{13}} + \underline{\ell_{22}} \times \boxed{u_{23}}$$

$$\underline{a_{24}} = \underline{\ell_{21}} \times \underline{u_{14}} + \underline{\ell_{22}} \times \boxed{u_{24}}$$

$$\vdots$$

$$i \text{ 行目: } j \leq i \text{ のとき}$$

$$\underline{a_{ij}} = \sum_{1 \leq k < j} \underline{\ell_{ik}} \times \underline{u_{kj}} + \boxed{\ell_{ij}}$$

$\left(\begin{array}{l} \ell_{ik} \text{ たちは } j-1 \text{ 列目までに求まっていて、} \\ u_{kj} \text{ たちは } i-1 \text{ 行目までに求まっている。} \end{array} \right)$

$$i < j \text{ のとき}$$

$$\underline{a_{ij}} = \sum_{1 \leq k < i} \underline{\ell_{ik}} \times \underline{u_{kj}} + \underline{\ell_{ii}} \times \boxed{u_{ij}}$$

$\left(\begin{array}{l} \ell_{ik} \text{ たちは } i \text{ 列目までに全て求まっていて、} \\ u_{kj} \text{ たちは } i-1 \text{ 行目までに求まっている。} \end{array} \right)$

Step 1 のアルゴリズム ver.1:

$A = (a_{ij}), L = (\ell_{ij}), U = (u_{ij})$ として、

```
for  $i := 1$  to  $n$  do begin
  for  $j := 1$  to  $i$  do
     $\ell_{ij} := a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} \ell_{ik} u_{kj}$  ;
  for  $j := i + 1$  to  $n$  do
     $u_{ij} := \left( a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} \ell_{ik} u_{kj} \right) / \ell_{ii}$ 
end;
```

Step 1 のアルゴリズム ver.2:

メモリ節約の為に L, U の為の変数を使わない方法。 $A = (a_{ij})$ について次の手続きを行うと、最終的に

$$\begin{cases} \ell_{ij} = a_{ij} & (i \leq j \text{ のとき}) \\ u_{ij} = a_{ij} & (i < j \text{ のとき}) \end{cases}$$

となっている。

```
for  $k := 1$  to  $n - 1$  do begin
   $c := a_{kk}$  ;
  for  $j := k + 1$  to  $n$  do
     $a_{kj} := a_{kj} / c$  ;
  for  $i := k + 1$  to  $n$  do
    for  $j := k + 1$  to  $n$  do
       $a_{ij} := a_{ij} - a_{ik} a_{kj}$ 
end;
```