

Chapter 2 連立1次方程式解法: ダイレクト法

Section 1: ガウス消去法

Section 2: Partial pivoting 部分枢軸選び

Section 3: LU factorization 分解

- Direct Method for Solving Linear Systems
Direct Methods \neq Iterative Methods
ダイレクト法 \neq 反復法

Setting 設定

- System of n linear equations in n variables x_1, \dots, x_n
未知数 x_1, \dots, x_n 連立一次方程式 E_1, \dots, E_n :

$$E_1 : a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1$$

$$E_2 : a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2$$

⋮

$$E_n : a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nn}x_n = b_n$$

- 係數 $a_{ij}, b_i \in \mathbb{R}$. Real coefficients.
- Matrix Formulation: 行列式で: $A \cdot \mathbf{x} = \mathbf{b}$
 $A = (a_{ij})_{ij}$, $\mathbf{b} = (b_1, \dots, b_n)^T$, $\mathbf{x} = (x_1, \dots, x_n)^T$

Introduction

- The representative of direct methods is the Elimination method
ダイレクト法の代表的な例として、消去法である。
- In practice, approximate numbers are used so round-off errors appear.
具体的に、近似値を利用することで、丸め誤差が表れる。
- Goal: Analyze the round-off errors and keep them under control
主な目的：この丸め誤差を解析して抑えることである。

言葉

- Augmented matrix: 拡大行列

$$[A, \mathbf{b}] = \left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{array} \right]$$

- Upper Triangular form (上三角形、上三角行列)

$$\tilde{A} = \left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & a_{1,n+1} \\ 0 & a_{22} & \cdots & a_{2n} & a_{2,n+1} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & a_{nn} & a_{n,n+1} \end{array} \right]$$

Z 基の行列
[A,b]の係数 a_{ij} と
違う

- Aim: Reduce the augmented matrix into triangular form
目的：拡大行列を三角形に変換すること

言葉: Backward substitution 後進代入

- From an **upper triangular matrix**, the process of solving is called **backward substitution**:

上三角行列から方程式を解く過程は後進代入という。

$$\left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & a_{1,n+1} \\ 0 & a_{22} & \cdots & a_{2n} & a_{2,n+1} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & a_{nn} & a_{n,n+1} \end{array} \right]$$

- $x_n = \frac{a_{n,n+1}}{a_{nn}}$
- $x_{n-1} = \frac{a_{n-1,n+1} - a_{n-1,n} x_n}{a_{n-1,n-1}} \dots$
- $x_i = \frac{a_{i,n+1} - a_{i,n} x_n - a_{i,n-1} x_{n-1} - \cdots - a_{i,i+1} x_{i+1}}{a_{ii}} = \frac{a_{i,n+1} - \sum_{j=i+1} a_{ij} x_j}{a_{ii}}$
- Big Assumption:** all $a_{ii} \neq 0$

ガウス消去法 Gaussian Elimination with backward substitution.

- There are n steps.

$$\left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{array} \right] \xrightarrow{\tilde{A}^{(2)}, \tilde{A}^{(3)}, \dots, \tilde{A}^{(n-1)}} \left[\begin{array}{cccc|c} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & a_{1,n+1} \\ 0 & a_{22} & \cdots & a_{2n} & a_{2,n+1} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & a_{nn} & a_{n,n+1} \end{array} \right]$$

1st Step: $\tilde{A}^{(1)} = [A|b]$

nth Step (last): $\tilde{A}^{(n)}$

Backward
substitution
後進代入
 

- Intermediate step: (example the kth step)
中間ステップ (例えば: 第kステップ)

k^{th} Step : $\tilde{A}^{(k)} =$

$\tilde{A}^{(k)}$ has entries $a_{ij}^{(k)}$

$$\left[\begin{array}{cccc|c} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & a_{13}^{(1)} & \cdots & a_{1,k-1}^{(1)} & a_{1k}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} & a_{1,n+1}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & a_{23}^{(2)} & \cdots & a_{2,k-1}^{(2)} & a_{2k}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & a_{2,n+1}^{(2)} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ \vdots & & & & \vdots & & & \vdots & \vdots \\ \vdots & & & & \ddots & a_{k-1,k-1}^{(k-1)} & a_{k-1,k}^{(k-1)} & \cdots & a_{k-1,n}^{(k-1)} & a_{k-1,n+1}^{(k-1)} \\ \vdots & & & & & 0 & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} & a_{k,n+1}^{(k)} \\ \vdots & & & & & & \vdots & & \vdots & \vdots \\ 0 & \cdots & \cdots & \cdots & 0 & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} & a_{n,n+1}^{(k)} \end{array} \right]$$

ガウス消去法のステップ

- k-th step: 第kステップ

To compute the matrix $\tilde{A}^{(k)}$ from the matrix $\tilde{A}^{(k-1)}$
行列 $\tilde{A}^{(k-1)}$ から行列 $\tilde{A}^{(k)}$ を求めること。

$$a_{ij}^{(k)} = \begin{cases} a_{ij}^{(k-1)} & \text{when } i = 1, 2, \dots, k-1 \text{ and } j = 1, 2, \dots, n+1 \\ 0 & \text{when } i = k, k+1, \dots, n \text{ and } j = 1, 2, \dots, k-1 \\ a_{ij}^{(k-1)} - \frac{a_{i,k-1}^{(k-1)}}{a_{k-1,k-1}^{(k-1)}} a_{k-1,j}^{(k-1)} & \text{when } i = k, k+1, \dots, n \text{ and } j = k, k+1, \dots, n \end{cases}$$

- メモ：求めている行列 $\tilde{A}^{(k)}$ の成分は $a_{ij}^{(k)}$ 、行列 $\tilde{A}^{(k-1)}$ の成分は $a_{ij}^{(k-1)}$ 。
- Only the last k lines may change 最後の k 行だけを変わる。
- Last k entries of the $k-1$ -th column become 0
第 $k-1$ 列の最後の k 成分は 0 となる。

Case of failure 失敗の場合

- The procedure will fail if one of the diagonal element the “pivot”) $a_{11}^{(1)}, a_{22}^{(2)}, \dots, a_{n-1,n-1}^{(n-1)}, a_{nn}^{(n)}$ is zero because the step
 $a_{11}^{(1)}, a_{22}^{(2)}, \dots, a_{n-1,n-1}^{(n-1)}, a_{nn}^{(n)}$ 何れの 0 だと、この過程は失敗する。なぜならば、以下のステップを
$$a_{ij}^{(k-1)} - \frac{a_{i,k-1}^{(k-1)}}{a_{k-1,k-1}^{(k-1)}} a_{k-1,j}^{(k-1)}$$
cannot be performed (when one $a_{11}^{(1)}, a_{22}^{(2)}, \dots, a_{n-1,n-1}^{(n-1)}$ is zero) or the backward substitution fails (when $a_{nn}^{(n)} = 0$).
施すことができない($a_{11}^{(1)}, a_{22}^{(2)}, \dots, a_{n-1,n-1}^{(n-1)}$ いずれの 0 のとき)あるいは、後進代入を行えない ($a_{nn}^{(n)} = 0$ のとき)。

Example

- Write the matrices $\tilde{A}^{(1)}, \tilde{A}^{(2)}, \tilde{A}^{(3)}, \tilde{A}^{(4)}$ of the 4 steps of the Gaussian elimination. ガウス消去法の四つステップを書け。
- Then solve the system by backward-substitution.
その後、後進代入を用いて連立方程式を解け.

$$E_1 : \quad x_1 + x_2 + 3x_4 = 4$$

$$E_2 : \quad 2x_1 + x_2 - x_3 + x_4 = 1$$

$$E_3 : \quad 3x_1 - x_2 - x_3 + 2x_4 = -3$$

$$E_4 : \quad -x_1 + 2x_2 + 3x_3 - x_4 = 4$$

Section 2: pivoting 枢軸選択の理由

- ガウス消去法での第kステップにおいて、もしも $a_{kk}^{(k)} = 0$ (pivot=ピボット=という or 枢軸といふ) が成り立つたら、計算法を進むことができない。 If during the k-th step of the elimination a pivot $a_{kk}^{(k)} = 0$ then we cannot pursue the computation.
- また枢軸は零でないときも、丸め誤差を抑えるため。 Or, even if the pivot is not zero, in order to limit the round-off error.
- 後進代入のときに、 $x_k = \frac{a_{k,n+1}^{(k)} - \sum_{j=k+1}^n a_{kj}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}$ 、 $a_{kk}^{(k)}$ が小さければ、分母の誤差が大きく増大する。 Duringg the backward substitution, if a denominator is small then round-off will increase dramatically.

Example of round-off errors 丸め誤差の例

精度は 4 桁で。 **4-digits precision.**

- Example: $E_1: 0.003 x_1 + 59.14 x_2 = 59.17$
 $E_2: 5.291 x_1 - 6.13 x_2 = 46.78$
 - 正確な解 : $x_1 = 10$ and $x_2 = 1$
 - でも。。。消去法を枢軸選択なしで使ったら。。
(on the blackboard, 黒板で)

Partial Pivoting 部分枢軸選び

- 各ステップにおいて、枢軸 $a_{kk}^{(k)}$ の代わりに、同じ列の下に、

$$|a_{pk}^{(k)}| = \max_{k \leq i \leq n} |a_{ik}^{(k)}|$$

を満たす $p \geq k$ を定めて、第 p 行 E_p と第 k 行 E_k を交換する。

- 枢軸 $a_{pk}^{(k)}$ で第 k ステップを施す。
- Example: $E_1: 0.003 x_1 + 59.14 x_2 = 59.17$
 $E_2: 5.291 x_1 - 6.13 x_2 = 46.78$
(on the blackboard)

Algorithm 1/2 (partial pivoting)

- INPUT: 拡大行列 $\tilde{A} = [a_{ij}] \quad 1 \leq j \leq n + 1, \quad 1 \leq i \leq n$.
- OUTPUT: 解 x_1, \dots, x_n or 「唯一な解でない」

- Step 1: $\text{row}(i) = i$ (初期化 initialize row pointer)
- Step 2: For $i = 1, \dots, n - 1$ do Steps 3-6 (消去法)
 - Step 3: $|a_{\text{row}(p),i}| = \max_{i \leq j \leq n} |a_{\text{row}(j),i}|$
を満たす $i \leq p \leq n$ を定める。
 - Step 4: If $a_{\text{row}(p),i} = 0$ then OUTPUT “解がない”; END
 - Step 5: If $\text{row}(i) \neq \text{row}(p)$ then
 - $\text{tmp} = \text{row}(i); \text{row}(i) = \text{row}(p); \text{row}(p) = \text{tmp};$
行の交換を擬態する row 値のswitch.

Algorithm 2/2 (partial pivoting)

- Step 6: For $j = i + 1, \dots, n$ do Steps 7-8
 - Step 7: Let $m_{row(j),i} = \frac{a_{row(j),i}}{a_{row(i),i}}$
 - Step 8: 行の交換 : $E_{row(j)} \leftarrow E_{row(j)} - m_{row(j),i} E_{row(i)}$
- Step 9: If $a_{row(n),n} = 0$ then OUTPUT 唯一な解がない。
- Step 10: $x_n = a_{row(n),n+1}/a_{row(n),n}$
(Backward substitution 後進代入を始める)
- Step 11: For $i = n - 1, n - 2, \dots, 2, 1$

$$x_i = \frac{a_{row(i),n+1} - \sum_{j=i+1}^n a_{row(i),j} \cdot x_j}{a_{row(i),i}}$$

- Step 12: OUTPUT x_1, x_2, \dots, x_n

Is partial pivoting always enough ?

部分枢軸は常に十分？

- ほとんどの連立 1 次方程式の場合、部分枢軸を使ったガウス消去法は円滑に進むが。。
- Example: $E_1: 30.0x_1 + 591400x_2 = 591700$
 $E_2: 5.291x_1 - 6.130x_2 = 46.78$
(page 3-4 の例と同じだが、 E_1 は 10 倍にした。on the blackboard 4 行の精度。4-digits precision)

Scaled Partial Pivoting 調整部分枢軸選び |

- 列の成分 $(a_{ij})_{j=1,\dots,n}$ をほぼ同じ大きさにそろえる調整である。
最初に $s_i = \max_{1 \leq j \leq n} |a_{ij}|$ とする
- 問 : $s_i = 0$ の場合、解の個数はどうなるか？
- $\forall i, s_i \neq 0$ を想定しよう。
- 最初の交換の決定 : $\frac{|a_{p1}|}{s_p} = \max_{1 \leq k \leq n} \frac{|a_{k1}|}{s_k}$ を満たす最低 $p \geq 1$ を定める。

Scaled Partial Pivoting 調整部分枢軸選び II

- 最初のステップの同様に、変数 x_i を消去する際に、(第*i*ステップ) $p \geq i$ を以下のように定めて、
$$\frac{|a_{pi}|}{s_p} = \max_{i \leq k \leq n} \frac{|a_{ki}|}{s_k}$$
- 行の交換 $(E_i) \leftrightarrow (E_p)$ を行う。
- その後、普通に消去を施す。
- 注意: 調整係数 s_1, s_2, \dots, s_n を最初に 1 回だけ計算する。
The scaling coefficients s_1, \dots, s_n are computed once at the beginning.
 - 行に依存するものなので、行交換と同時に交換するひつようである。They depend on the lines so their index should change with the column switching.
 - Example: (on the blackboard).

Algorithm scaling partial pivoting

Same as in page 4-5 (partial pivoting と大分同じ)

☞ Just change Steps 1-3 to: ステップ1-3だけ変わる。

- Step 1: For $i = 1, \dots, n$ set $s_i = \max_{1 \leq j \leq n} |a_{ij}|$
 - If $s_i = 0$ then OUTPUT 【唯一な解でない】
 - Else $\text{row}(i) = i$ (初期化 initialize row pointer)
- Step 2: For $i = 1, \dots, n - 1$ do Steps 3-6
 - Step 3: $\frac{|a_{\text{row}(p),i}|}{s_{\text{row}(p)}} = \max_{i \leq j \leq n} \frac{|a_{\text{row}(j),i}|}{s_{\text{row}(j)}}$

を満たす $i \leq p \leq n$ を定める。

Section 3: Matrix factorization 行列分解

- A を非特異な正方行列とする。
Let A be a square nonsingular matrix.
- L 、 U をそれぞれ 下三角行列と上三角行列と指す。In this section L and U will respectively denote a lower and upper triangular matrix.
- LU 分解とは、 $A = LU$ を満たす特定の下三角行列 L と、上三角行列 U を見つけること。An LU factorization of A is the problem of find matrices L and U .
- 常に LU 分解が存在しないが、方程式系 $Ax = b$ にガウス消去法を適用するときに、行の交換を行わなくても結果が出た場合は、に存在する。An LU factorization does not always exist, but it does when Gauss elimination did not require rows interchanges

Why LU factorization?

- Suppose that $A = LU$ and that we want to solve $Ax = b$.
 $A = LU$ を想定し、 $Ax = b$ を解きたい。
- Then $LUX = b$ gives $Ly = b$ with $Ux = y$.
 - First solve $Ly = b$ by forward-substitution
最初に前進代入のように $Ly = b$ を解いて y を得る。
 - Second solve $Ux = y$ also by backward substitution
後進代入で $Ux = y$ を解くことで x を得る。
- 後進・前進代入の計算量は $O(n^2)$ なので、ガウス消去法の計算量 $O(n^3)$ に比べてずいぶん効率である。Since backward substitution only requires $O(n^2)$ operations, and elimination $O(n^3)$ this is much more efficient.
- ただ、LU分解を計算するのに $O(n^3)$ 演算がかかる！
- いくつかのベクトル b に対する $Ax = b$ 連立 1 次方程式を解くときに利益がある。
When several systems $Ax = b$ for different b are necessary to solve, it is advantageous.

How to obtain the LU factorization? I

- 一応、列の交換を使わず A にガウス消去法を実行できるという仮定をしよう。
For now, assume that Gauss elimination does not require row interchanging on A .
- 前の章によると、各 n ステップに、得られる行列を $A^{(k)}$ と書き、その成分 $a_{ij}^{(k)}$ と書いた。 $(k = 1, \dots, n)$
In the last section, we denoted the matrix obtained at step k by $A^{(k)}$ and its entries by $a_{ij}^{(k)}$. $(k = 1, \dots, n)$
- 上記の仮定によると、枢軸 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ に従う
The above assumption implies that the pivot $a_{kk}^{(k)} \neq 0$

How to obtain the LU factorization? II

- Question: Find a matrix $M^{(1)}$ such that:

問：以下の相等を満たす行列 $M^{(1)}$ を求めよ。

$$M^{(1)} \cdot A = A^{(2)}$$

- Remember that $A^{(2)} = \begin{bmatrix} a_{11}^{(2)} & a_{1,n-1}^{(2)} & \cdots & a_{1n}^{(2)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} \end{bmatrix}$

- Answer: (*try with n=2 first!*)

Construction of the U matrix

- $M^{(1)} \cdot Ax = A^{(2)}x = M^{(1)}b = b^{(2)}$
- $M^{(k-1)} \cdot A^{(k-1)}x = A^{(k)}b = M^{(k-1)}b^{(k-1)} = b^{(k)}$

$$\bullet M^{(k)} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \ddots & & & & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & & & & \vdots \\ \vdots & & 0 & \ddots & \ddots & & & \vdots \\ \vdots & & & \vdots & -m_{k+1,k} & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & & \vdots & & \ddots & \ddots & \ddots \\ \vdots & \dots & 0 & -m_{n,k} & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad m_{i,k} = \frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}}$$

Upper triangular
上三角行列

$$\bullet U = M^{(n-1)}M^{(n-2)}M^{(n-3)} \dots M^{(2)}A = A^{(n)}$$

Construction of the L matrix

- We want to reverse the elimination of the variable x_k :
変数 x_k の消去を逆にする : $A^{(k+1)} \rightarrow A^{(k)}$

$$M^{(k)} A^{(k)} = A^{(k+1)} \quad \text{だから} \quad L^{(k)} = [M^{(k)}]^{-1}$$

- Compute $L^{(k)} =$

(Try with:

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & -m_k & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & \ddots & & & & & \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & & & & \vdots \\ & & 0 & \ddots & \ddots & & & \vdots \\ & & & \vdots & m_{k+1,k} & \ddots & \ddots & \vdots \\ & & & \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \\ & & & 0 & m_{n,k} & 0 & \cdots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- 定義 : $L = L^{(1)} \dots L^{(n-2)} L^{(n-1)}$

Construction of the L matrix

$$L^{(1)} \dots L^{(n-2)} L^{(n-1)} M^{(n-1)} M^{(n-2)} \dots M^{(1)} A = LA^{(n)} = LU$$

It is easy to prove that 以下を証明するのは難しくない
である。

$$L = L^{(1)} \dots L^{(n-1)} =$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ m_{21} & 1 & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & 0 \\ m_{n1} & \cdots & \cdots & m_{n,n-1} & 1 \end{bmatrix}$$

$$\text{Where } m_{ij} = \frac{a_{ji}^{(i)}}{a_{ii}^{(i)}}$$

LU factorization まとめ

Theorem: If the Gaussian elimination applied to the system $Ax = b$ requires no row interchanges then the matrix A can be factored into $A = LU$ where $m_{ij} = a_{ji}^{(i)} / a_{ii}^{(i)}$

もしガウス消去法は連立 1 次方程式 $Ax = b$ に適用するときに行の交換がないなら、 $A = LU$ 分解があり、ただし；

$$U = \begin{bmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \ddots & a_{n-1,n}^{(n-1)} \\ 0 & \cdots & \cdots & 0 & a_{n,n}^{(n)} \end{bmatrix} \quad L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdots & \cdots & 0 \\ m_{21} & 1 & \ddots & & \vdots \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \ddots & 0 \\ m_{n1} & \cdots & \cdots & m_{n,n-1} & 1 \end{bmatrix}$$

Example (same as page ??)

- Write the LU factorization of the following matrix A
行列AのLU分解を求めよ。

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 3 \\ 2 & 1 & -1 & 1 \\ 3 & -1 & -1 & 2 \\ -1 & 2 & 3 & -1 \end{bmatrix} \quad \text{and} \quad \mathbf{b} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ -3 \\ 4 \end{bmatrix}$$

- Use the system to solve $Ax = c$ with $c = \begin{bmatrix} 8 \\ 7 \\ 14 \\ -1 \end{bmatrix}$

With Row interchange 行の交換で

- If a pivot $a_{ii}^{(i)} = 0$ or to control round-off we make some row interchanges in Gauss elimination, then we need to record these interchanges in a so-called “permutation matrix” P and the factorization is

$$PA = LU.$$

もし枢軸 $a_{ii}^{(i)} = 0$ または 丸め誤差を抑えるために行の交換を行うなら、その交換を置換行列 というものを用いて記録し、 $PA = LU$ 分解を得られる。

- 最初に置換行列の復習をしましょう。
Let's start by a review of permutation matrix.

Permutation matrix 置換行列

- A permutation ϕ of the set $\{1, 2, \dots, n\}$ can be written by a_1, a_2, \dots, a_n with pairwise distinct numbers $a_i \in \{1, \dots, n\}$ as follows:

集合 $\{1, \dots, n\}$ の置換 ϕ を a_1, \dots, a_n で記す可能である：
$$\phi(i) = a_i$$

- **Definition:** The matrix of the permutation ϕ_i is the unique matrix P_ϕ such that $P_\phi \cdot \begin{bmatrix} 1 \\ \vdots \\ n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_1 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix}$
- **Question:** write the matrix of the permutation 3,1,2.
- **Theorem:** $P_\phi^{-1} = P_\phi^T$

Proof: Show that if $P_\phi = (p_{ij})$ then $p_{ij} = 1$ iff $j = \phi(i)$.

Multiplication by a permutation matrix

置換行列に積をする

- If P is the matrix of the permutation ϕ , and row_i and $column_i$ denote the i -th row and i -th column of a matrix, then

もし P は置換 ϕ の行列とし、 row_i と $column_i$ をそれぞれ行列の第*i*目行、第*i*目列とすれば、

$$row_i(A) = row_{\phi(i)}(PA)$$

$$column_i(A) = column_{\phi(i)}(AP)$$

- If we know the row interchanges of A performed during Gaussian elimination, and if we record them in the permutation matrix P , then no row interchange is necessary to the matrix PA

予め、行の交換を知る場合は、それを行列 P に記録すれば、行列 PA では行の交換が不要である。

☞ Just use LU factorization on PA

行列 PA をただの LU 分解を使う。

Example $A = (P^T)LU$

- Find a factorization of the form $A = (P^T L)U$ for :

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