

3^ο Κεφάλαιο

3. Γραμμικά Συστήματα

Δεδομένα: $A \in \mathbb{R}^{m,n}$ $m \times n$ πίνακας

$b \in \mathbb{R}^m$ διάνυσμα

Ζητούμενο: $x \in \mathbb{R}^n$ τ.ω. $Ax=b$

Θα μας απασχολήσουν τα θέματα:

- α) Αριθμητικές μέθοδοι για την προσέγγιση του x .
 - Κόστος (απαιτούμενες πράξεις και απαιτούμενη μνήμη)
 - Ευστάθεια των μεθόδων
- β) Κατάσταση γραμμικών συστημάτων

3.1 Γενικά για γραμμικά συστήματα

Δεδομένα: Συντελεστές $a_{ij} \in \mathbb{R}, i=1,2,\dots,m$

Δεύτερα μέλη $b_i \in \mathbb{R}, i=1,\dots,m$

Ζητούμενα: x_1, \dots, x_n τ.ω.

$$\left. \begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n &= b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n &= b_2 \\ \vdots & \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n &= b_m \end{aligned} \right\} (*)$$

Με $A = (a_{ij})_{i,j=1,\dots,n} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$

και $b = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$, το (*) γράφεται στη μορφή $Ax=b$.

Θα ασχοληθούμε μόνο με γρ. συστήματα που έχουν αυριβώς μια λύση.

Κάθε μια από τις ακόλουθες συνθήκες είναι υαρή και αναγκαία για να έχει το $Ax=b$ απίθως μια λύση:

- i. A είναι αντιστρέψιμος, ο A^{-1} .
- ii. $\det A \neq 0$
- iii. $Ax=0 \Rightarrow x=0$ (και όχι το αντιστρόφο)
- iv. Οι στήλες (ή οι γραμμές) του A είναι γραμμικά ανεξάρτητα διανύσματα του \mathbb{R}^n

Τρόποι Επίλυσης:

a) Κανόνας του Cramer

$A = (a^1 a^2 \dots a^n)$ a^i i -οστή στήλη του A

$A_i = (a^1 a^2 \dots a^{i-1} b a^{i+1} \dots a^n)$

$$x_i = \frac{\det A_i}{\det A}, \quad i=1, \dots, n$$

β) Με τον A^{-1} : Υπολογίζουμε τον A^{-1} και $x = A^{-1} \cdot b$

Οι τρόποι αυτοί έχουν μόνο θεωρητική και όχι πρακτική αξία.

a) Cramer: Αναπτύσσοντας ως προς τη στήλη j του A .

έχουμε $\det A = \sum_{i=1}^n (-1)^{i+j} a_{ij} \cdot \det A_{ij}$, όπου $A_{ij} \in \mathbb{R}^{n-1, n-1}$ ο πίνακας

που προκύπτει αν διαγράψουμε τη γραμμή i και τη στήλη j του A .

Συνεχίζοντας με τον ίδιο τρόπο βλέπουμε ότι η $\det A$ είναι ένα άθροισμα $n!$ όρων και ο κάθε όρος έχει n παράγοντες

Απαιτούμενοι Πολλαπλασιασμοί: $n!(n-1)$

$n+1$ ορίθουσες: $(n+1)!(n-1)$ πολλαπλασιασμοί.

β) Ο A^{-1} χρειάζεται πολύ σπάνια στην πράξη.

Πώς υπολογίζεται ο A^{-1} ;

Ισχυρισμός: Έστω u^1, \dots, u^n τ.ω. $Au^i = e^i, i = 1, \dots, n$.

με e^i το διάνυσμα με i -οστή συνιστώσα μονάδα και όλες τις άλλες μηδέν.

$$e_j^i = \delta_{ij} = \begin{cases} 1 & , j=i \\ 0 & \text{διαφορετικά} \end{cases}$$

(Kronecker)

Τότε $A^{-1} = (u^1 \ u^2 \ \dots \ u^n)$.

Πράγματι:

$$A \cdot (u^1 \ u^2 \ \dots \ u^n) = (Au^1 \ Au^2 \ \dots \ Au^n)$$

$$= (e^1 \ e^2 \ \dots \ e^n) = I_n$$

$$\text{άρα } (u^1 \ u^2 \ \dots \ u^n) = A^{-1}$$

Δύο μεγάλες κατηγορίες γραμμικών συστημάτων (πινάκων) 28/3/13

- α) Πυκνοί (ή αποθνεύσιμοι) πίνακες: Έχω στοιχεία σε j γενικά διαφορά του μηδενός
- β) Αραιοί (ή σποραδικοί) πίνακες: Έχω πολλά μηδενικά στοιχεία που αν τα εμμεταλλευτούμε απλοποιήσαμε υπολογιστικά σφελή

Μέγεθος Πινάκων: $A \in \mathbb{R}^{n,n}$

$n < 100$ μικρή

$100 \leq n \leq 1000$ μεσαία

$n \geq 1000$ μεγάλη

Στην πράξη λύνουμε ευκολότερα με πυκνούς πίνακες μέχρι μεσαίου μεγέθους, ενώ με αραιούς πίνακες έως και μεγάλου μεγέθους

Δύο μεγάλες κατηγορίες μεθόδων

α) άμεσες:

Δίνουν τη λύση με πεπερασμένο πλήθος πράξεων (αν υποθέσουμε ότι οι πράξεις γίνονται αυθόρμητα). Εφαρμόζονται υπέρως για πυκνούς πίνακες

β) επαναληπτικές

Δίνουν αμολογία προσεγγίσεων της λύσης. Εφαρμόζονται υπέρως για αραιούς πίνακες

Η μέθοδος απαλοιφής του Gauss

Έστω $U = (u_{ij}) \in \mathbb{R}^{n,n}$ αναστρέψιμος και άνω τριγωνικός,
δηλαδή τ.ω. $u_{ij} = 0$ για $i > j$

$$\Rightarrow \det U = u_{11} u_{22} \dots u_{nn}$$

\Rightarrow (U αναστρέψιμος $\Leftrightarrow u_{ii} \neq 0, i=1, \dots, n$)

Έστω $y \in \mathbb{R}^n$. Το γραμμικό σύστημα $Ux = y$ δηλαδή

$$\left. \begin{array}{l} u_{11}x_1 + u_{12}x_2 + \dots + u_{1n}x_n = y_1 \\ u_{22}x_2 + \dots + u_{2n}x_n = y_2 \\ \vdots \\ u_{nn}x_n = y_n \end{array} \right\}$$

Λύνονται εύκολα με στιβθοδολήνη

Λύνουμε την τελευταία επίλυση ως προς x_n , ανιμαθιστούμε στην προτελευταία και λύνουμε ως προς x_{n-1} , κτλ...

Αλγόριθμος της στιβθοδολήνης

$$x_n = \frac{y_n}{u_{nn}}, \text{ για } k = n-1, n-2, \dots, 1.$$

$$x_k = \frac{1}{u_{kk}} \left[y_k - \sum_{j=k+1}^n u_{kj} x_j \right]$$

$$\sum_{j=k+1}^n u_{kj} x_j = y_k \Leftrightarrow u_{kk} x_k = y_k - \sum_{j=k+1}^n u_{kj} x_j$$

Απαιτούμενες Πράξεις:

Διαίρεσεις: n

Πολλαπλασιασμοί, $1+2+\dots+(n-1) = \frac{n(n-1)}{2}$

προσθέσεις:

Θέσεις μνήμης: $\frac{n^2}{2} + O(n)$ για τα u_{ij} και y_i

(Τα x_i αποθηκεύονται σε n θέσεις των y_i)

Ιδέα της Μεθόδου απαλοιφής του Gauss:

Με κατάλληλους μετασχηματισμούς γραμμών (εναλλαγή δύο γραμμών ή πρόσθεση κατά μέλη ενός πολλαπλασίου μιας εξίσωσης σε μια άλλη και αντιστάθμιση της τελευταίας με το αποτέλεσμα) μετατρέπουμε το $Ax=b$ σε ένα ισοδύναμο σύστημα $Ux=y$ με άνω τριγωνικό πίνακα U .

Δύο στάδια: Τριγωνοποίηση
Οπισθοδρόμηση

Γενική Περιγραφή

$Ax=b$ $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ αντιστρέψιμος

Θέτουμε $A^{(1)} = (a_{ij}^{(1)}) = A$, $b^{(1)} = \begin{pmatrix} b^{(1)} \\ \vdots \\ b_n^{(1)} \end{pmatrix} = b$ και γράφουμε

το $Ax=b$ ως $A^{(1)}x=b^{(1)}$.

1. Τριγωνοποίηση

1^η βήμα Υπόθεση $a_{11}^{(1)} \neq 0$ ⁽¹⁾

Πολλαπλασιαστές: $m_{i1} := \frac{a_{i1}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}}$, $i=2, \dots, n$

Πολλαπλασιάσαμε την πρώτη γραμμή επί m_{i1} , αφαιρούμε από την i -οστή γραμμή και αντιστάθμιζε την i -οστή γραμμή με το αποτέλεσμα, για $i=2, \dots, n$

Έτσι, μετά το πρώτο βήμα παίρνουμε το σύστημα $A^{(2)}x = b^{(2)}$

με:

$$A^{(2)} = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \dots & a_{2n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \dots & a_{nn}^{(2)} \end{pmatrix}, \quad b^{(2)} = \begin{pmatrix} b_1^{(1)} \\ b_2^{(2)} \\ \vdots \\ b_n^{(2)} \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} \text{με } a_{ij}^{(2)} &= a_{ij}^{(1)} - m_{i1}a_{1j}^{(1)}, \quad i, j = 2, \dots, n \\ b_i^{(2)} &= b_i^{(1)} - m_{i1}b_1^{(1)}, \quad i = 2, \dots, n \end{aligned}$$

Βήμα r $1 \leq r \leq n-1$

Ξεκινάμε από το σύστημα $A^{(r)}x = b^{(r)}$

$$A^{(r)} = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \dots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \dots & a_{2n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{r2}^{(r)} & \dots & a_{rn}^{(r)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{nr}^{(r)} & \dots & a_{nn}^{(r)} \end{pmatrix}, \quad b^{(r)} = \begin{pmatrix} b_1^{(1)} \\ b_2^{(2)} \\ \vdots \\ b_r^{(r)} \\ b_{r+1}^{(r)} \\ \vdots \\ b_n^{(r)} \end{pmatrix}$$

$$\text{Θέτουμε } \tilde{A}^{(r)} = \begin{pmatrix} a_{rr}^{(r)} & \dots & a_{rn}^{(r)} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{nr}^{(r)} & \dots & a_{nn}^{(r)} \end{pmatrix}$$

$$\text{Έχουμε } \det A^{(r)} = a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)} \dots a_{r-1,r-1}^{(r-1)} \det \tilde{A}^{(r)}$$

$$\Rightarrow \det \tilde{A}^{(r)} \neq 0$$

Υπόθεση: $a_{rr}^{(r)} \neq 0$ (μπορεί να επιτευχθεί)

Πολλαπλασιαστές $m_{ir} = \frac{a_{ir}^{(r)}}{a_{rr}^{(r)}}, \quad i = r+1, \dots, n$

Πολλαπλασιάζουμε τη γραμμή r είναι m_{ir} , αφαιρούμε από τη γραμμή i, και αντιστρέφουμε τη γραμμή i με το αποτέλεσμα για $i = r+1, \dots, n$. Το αποτέλεσμα είναι:

$A^{(r+1)}x = b^{(r+1)}$, με τις πρώτες r γραμμές του A ίδιες με του $A^{(r)}$, τις πρώτες r συνιστώσες του $b^{(r+1)}$ ίδιες με του

$b^{(r)}$, ανεξίστοια και

$$a_{ij}^{(r+1)} = a_{ij}^{(r)} - m_{ir} a_{rj}^{(r)}, \quad i, j = r+1, \dots, n,$$

$$b_i^{(r+1)} = b_i^{(r)} - m_{ir} b_r^{(r)}, \quad i = r+1, \dots, n$$

Υστερα από $n-1$ βήματα παίρνουμε το σύστημα
 $A^{(n)} x = b^{(n)}$, με $A^{(n)}$ άνω τριγωνικό.

ii. Οπισθοδρόμηση:

Λύνουμε το $A^{(n)} x = b^{(n)}$

Απαιτούμενες πράξεις και μνήμη

Μετράμε μόνο πολλαπλασιασμούς και διαιρέσεις.

Τριγωνοποίηση:

1^ο βήμα: Για τον υπολογισμό των:

$m_{i2}, i=2, \dots, n$, απαιτούνται $n-1$ πράξεις

Για τον υπολογισμό των:

$a_{ij}^{(2)}, i, j=2, \dots, n$ χρειάζονται $(n-1)^2$ πράξεις.

Βήμα r: πολλαπλασιαστές: $n-r$ πράξεις

$a_{ij}^{(r+1)}, i, j=r+1, \dots, n$: $(n-r)^2$ πράξεις

Συνολικά για τους πολλαπλασιασμούς και τον πίνακα A:

$$\sum_{r=1}^{n-1} [(n-r) + (n-r)^2] = \frac{n^3 - n}{3} \text{ πράξεις}$$

$$\frac{n^3}{3}$$

Για το b: $\sum_{r=1}^{n-1} (n-r) = 1+2+\dots+(n-1) = \frac{n(n-1)}{2} = \frac{n^2}{2} - \frac{n}{2}$

• A: $\frac{n^3}{3} - \frac{n}{3}$

• Οπισθοδρόμηση: $\frac{n^2}{2} + O(n)$

• B: $\frac{n^2}{2} - \frac{n}{2}$

Παράδειγμα: $n=20$

Έστω ότι ο υπολογιστής κάνει 10^6 /sec

Gauss: $\frac{16}{3} \cdot 10^3$ sec

Cramer: Για τους $21 \cdot 20! \cdot 19$ πολλαπλασιασμούς απαιτούνται
 $\approx 3 \cdot 10^5$ αιώνες

Απαιτούμενη μνήμη:

Για τον A: n^2 θέσεις

Για το b: n θέσεις

Οι πολλαπλασιαστές m_{ij} ($i > j$) αποθηκεύονται ως θέσεις
(i, j) (όπου υπάρχει το στοιχείο a_{ij}), δηλαδή ενολίδια
στο κάτω μέρος (κάτω από τη διαγώνιο του A)

1/4/13

Υπολογισμός Ορίσματος $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ αντιστρέψιμος

$$\det A = j$$

Ανταλλαγή Gauss

$$A \rightsquigarrow A^{(m)}$$

 $\det A = (-1)^m \det A^{(m)}$, όπου m το πλήθος των εναλλαγών γραμμών

υπό την τριγωνοποίηση

$$\det A = (-1)^m \det A^{(m)} = (-1)^m \cdot a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)} \dots a_{nn}^{(n)}$$

Πλάτος: $\frac{n^3}{3} + O(n)$

Μέθοδος Grammer

Πλάτος: $(n+1)(\frac{n^3}{3} + O(n)) = \frac{n^4}{3} + \dots$

άρα είναι ασύμφορη!

ΟδηγίεςΟδηγοί: $a_{ii}^{(i)}, i=1, \dots, n$

Αναμένουμε προβλήματα ευστάθειας αν οι οδηγοί έχουν πολύ μικρή απόλυτη τιμή

Παράδειγμα:

$$\left. \begin{array}{l} 10^{-4} x_1 + x_2 = 1 \\ x_1 + x_2 = 2 \end{array} \right\}$$

 $t=3, B=10, L=-20, U=20$, στρογγυλευσηΑριθμός λυθέν: $x_1 = 1,0001$

$$x_2 = 0,9999$$

Ανταλλαγή Gauss:

$$m_{21} = \frac{a_{21}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}} = \frac{1}{10^{-4}} = 10^4$$

$$a_{22}^{(2)} = fl(a_{22}^{(1)} - m_{21} a_{12}^{(1)}) = fl(1 - 10^4 \cdot 1) = fl(-9999) = -10000 = -10^4$$

$$b_2^{(2)} = fl(b_2^{(1)} - m_{21} b_1^{(1)}) = fl(2 - 10^4) = -10^4$$

χάθηκε η πληροφορία από τη δεύτερη εξίσωση

$$\begin{cases} 10^{-4}x_1 + x_2 = 1 \\ -10^4x_2 = -10^4 \end{cases} \rightarrow \begin{cases} x_1 = 0 \\ x_2 = 1 \end{cases}$$

Εναλλακτικά:

$$\begin{cases} x_1 + x_2 = 2 \\ 10^{-4}x_1 + x_2 = 1 \end{cases}$$

Ο υπολογιστής μας τότε δίνει:

$$\begin{cases} x_1 + x_2 = 2 \\ x_2 = 1 \end{cases} \rightarrow \begin{cases} x_1 = 1 \\ x_2 = 1 \end{cases}, \text{πολύ καλή προσέγγιση!}$$

Συμπέρασμα: Πρέπει να φροντίζουμε να μην προκύπτουν πολύ μικροί οδηγοί ("αεραφές")

Απαλοιφή του Gauss με μερική οδηγία

(ή οδηγία κατά γραμμές):

Στο βήμα r της απαλοιφής του Gauss εξετάζουμε τα στοιχεία $a_{kr}^{(r)}$, $k=r, r+1, \dots, n$, βρίσκουμε ένα στοιχείο με τη μεγαλύτερη απόλυτη τιμή και με εναλλαγή γραμμών το φέρνουμε στη θέση του οδηγού.

Επιπλέον κόστος: $\frac{n^2}{2} + O(n)$

$$\rightarrow \begin{cases} x_1 + 10^4x_2 = 10^4 \\ x_1 + x_2 = 2 \end{cases}$$

$$\frac{|a_{11}|}{|a_{21}|} = 10^{-4} \quad \frac{|a_{21}|}{|a_{22}|} = 1$$

Ολική οδηγία (ή οδηγία κατά γραμμές και στήλες):

Στο βήμα r εξετάζουμε τα στοιχεία $(a_{kl}^{(r)})$, $k, l=r, \dots, n$

παιρνουμε ένα με μέγιστη απόλυτη τιμή και με αλλαγές γραμμών-στηλών το φέρνουμε στη θέση του οδηγού.

Επιπλέον κόστος: $O(n^3)$

Παρατηρήσεις

- Η απαλοιφή του Gauss χωρίς οδηγίες θεωρείται ασταθής αλγόριθμος. Υπάρχουν μαθητικές συζητήσεις (π.χ. αν ο A είναι θετικά ορισμένος, δηλ. $\forall x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0, \text{υέχεται } x^T A x > 0$) που έχει αποδειχθεί ότι είναι ευσταθής. Η μέθοδος χρησιμοποιείται μόνο για τέτοια συστήματα.
- Η ολική οδηγία θεωρείται ευσταθής αλγόριθμος. Χρησιμοποιείται σπάνια, γιατί διπλασιάζει το κόστος της απαλοιφής.
- Η πιθανότητα να είναι η μερική οδηγία ασταθής είναι πολύ μικρή. Αυτή η στρατηγική χρησιμοποιείται πολύ συχνά στην πράξη, γιατί είναι κατά μακράν ευσταθής και αυτάνει μόνο λίγο το κόστος της απαλοιφής.

Ο αλγόριθμος της απαλοιφής στην πράξη

Υλοποιείται σε δύο στάδια.

1^ο στάδιο: Έχει ως είσοδο τα στοιχεία του πίνακα A , εκτελεί τους υπολογισμούς που αφορούν τον A (επιγωνιοποίηση), και δίνει ως τελικό αποτέλεσμα έναν πίνακα που στο άνω τρίγωνο του A έχει τα στοιχεία του $A^{(n)}$, και στο κάτω τρίγωνο τους πολλαπλασιαστές. Επίσης καταγράφει τις τυχόν εναλλαγές γραμμών. Πρακτεις: $\frac{n^3}{3} + O(n^2)$, Μνήμη: $n^2 + O(n)$
(DECOMP)

2^ο στάδιο: Έχει ως είσοδο το αποτέλεσμα του πρώτου σταδίου και το b , και εκτελεί τους υπολογισμούς που αφορούν το b , και εν συνεχεία με σπιδροδρόμηση υπολογίζει το x .

Πρακτεις: $\frac{n^2}{2} + O(n)$, Μνήμη: n θέσεις (SOLVE)

DECOMP (μερική οδηγία)

Παράδειγμα: Υπολογισμός του A^{-1}

$$Au^i = e^i, i=1, \dots, n$$

$$A^{-1} = (u^1, u^2, \dots, u^n)$$

Κόστος: $\frac{n^3}{3} + (n \cdot n^2 + \dots) = \frac{4n^3}{3} + O(n^2)$ (δίνεται n^3 τελικά λόγω των πολλών μεταβιβάσεων e^i)

Η ανάλυση LU $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ αναστρέψιμος

Το πρώτο στάδιο της απαλοιφής Gauss, σε γλιώδεια πίνακων, μπορεί να θεωρηθεί και ως εξής: Γράφουμε τον A ως γινόμενο, $A = P^{-1}LU$, με:

• P είναι ένας πίνακας μεταθέσης. Προκύπτει από τον I_n με εναλλαγές γραμμών (αποθηκεύεται σε ένα διάνυσμα)

• L είναι κάτω τριγωνικός, με μονάδες στη διαγώνιο, και κάτω από τη διαγώνιο έχει τους πολλαπλασιαστές.

• U είναι άνω τριγωνικός, το τελικό προϊόν της τριγωνοποίησης.

$$A = P^{-1}LU$$

$$Ax = b \Rightarrow PAx = Pb$$

$$\Rightarrow \boxed{LUx = Pb} \quad \text{Έστω } Ux = y$$

- SOLVE {
- Λύνουμε το σύστημα $Ly = Pb$
 - Λύνουμε το σύστημα $Ux = y$.

1^η Περίπτωση: Υποθέτουμε ότι στην τριγωνοποίηση δεν χρειάζονται εναλλαγές γραμμών.

Θα αποδείξουμε τότε ότι $\boxed{A = LU}$

Θεωρώ τον πίνακα M_1 ,

$$M_1 = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ -m_{21} & 1 & & \\ -m_{31} & & 1 & \\ \vdots & & & \ddots \\ -m_{n1} & & & & 1 \end{pmatrix}$$

Τότε $M_1 A = A^{(2)}$ Συνεχίζουμε με τον ίδιο τρόπο στο βήμα r της απαλοιφής, θεωρώ τον πίνακα M_r , που έχει μονάδες στη διαγώνιο, τους ανεισθετους των πολλαπλασιαστών κάτω

από τα διαγώνια στοιχεία στη στήλη r και μηδενικά παντού αλλού, δηλαδή

$$(M_r)_{ij} = \begin{cases} 1, & i=j \\ -m_{ir}, & i=r+1, \dots, n \\ 0, & \text{διαφορετικά} \end{cases}$$

Τότε: $M_{n-1} M_{n-2} \dots M_1 A = A^{(n)}$

Οι πίνακες M_r είναι αντιστρέψιμοι ($\det M_r = 1$), οπότε:

$$A = \underbrace{M_1^{-1} \dots M_{n-2}^{-1} M_{n-1}^{-1}}_U A^{(n)}$$

$$\begin{cases} B^{-1} A^{-1} A B = I \\ A^{-1} B^{-1} A B \neq I \end{cases}$$

$$1^o: (M_r^{-1})_{ij} = \begin{cases} 1, & i=j \\ m_{ir}, & i=r+1, \dots, n \\ 0, & \text{διαφορετικά} \end{cases}$$

$$2^o: M_i^{-1} \cdot M_j^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & m_{i+1,i} & \\ & & & \ddots \\ & & m_{n,i} & & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & m_{j+1,j} & \\ & & & \ddots \\ & & m_{n,j} & & 1 \end{pmatrix}$$

$j < i$

$$= \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & m_{i+1,i} & \\ & & & \ddots \\ & & m_{n,i} & & m_{j+1,j} & \\ & & & & & \ddots \\ & & & & m_{n,j} & & 1 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & & & \\ m_{21} & 1 & & \\ m_{31} & m_{32} & \ddots & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ m_{n1} & m_{n2} & & 1 \end{pmatrix} = L$$

Άσκηση 3.1

a) $U, W \in \mathbb{R}^{n,n}$ άνω τριγωνικές
 $\Rightarrow UW$ " τριγωνικές

β) $U \in \mathbb{R}^{n,n}$ άνω τριγωνικές και αντιστρέψιμες
 $\Rightarrow U^{-1}$ άνω τριγωνικές

Απόδειξη

a) $(UW)_{ij} = \sum_{k=1}^n U_{ik}W_{kj}$ Επειδή $U_{i1}=U_{i2}=\dots=U_{i,i-1}=0$
 $= \sum_{k=i}^j U_{ik}W_{kj}$ $W_{j+1,j}=\dots=W_{nj}=0$

Αρα $(UW)_{ij} = \sum_{k=i}^j U_{ik}W_{kj}$

Για $i > j$, προφανώς $(UW)_{ij} = 0$

$(UW)_{ij} = \sum_{k=1}^n U_{ik}W_{kj}$
 $= \sum_{k=i}^n U_{ik}W_{kj} = \underbrace{U_{ij}W_{ij}}_0 + \underbrace{U_{i,i+1}W_{i+1,j}}_0 + \dots + \underbrace{U_{in}W_{nj}}_0$
 $\left. \begin{matrix} U_{i1}=U_{i2}=\dots=U_{i,i-1}=0 \\ \text{για } i > j \end{matrix} \right\} = 0$

Με άλλα λόγια: Το στοιχείο $(UW)_{ij}$ είναι το εσωτερικό γινόμενο της i γραμμής του U με τη j στήλη του W . Μόνο κάποια από τα πρώτα j στοιχεία της στήλης j του W μπορεί να μην είναι μηδέν. Αυτά πολλαπλασιάζονται με τα πρώτα j στοιχεία της γραμμής i του U .

Όμως τα πρώτα $i-1$ στοιχεία της γραμμής i του U είναι μηδέν. Αν λοιπόν $i > j$, τότε όλα τα μη μηδενικά στοιχεία της στήλης j του W πολλαπλασιάζονται με μηδέν.

Αρα $(UW)_{ij} = 0$ για $i > j$

$U^{-1} = (x^1, x^2, \dots, x^n)$, x^i είναι η i στήλη του U^{-1} .

Ο U^{-1} είναι άνω τριγωνικός, αν και μόνο αν $x_{i+1}^i = \dots = x_n^i = 0$

για $i=1, \dots, n$

Όμως $Ux^i = e^i$, $i=1, \dots, n$

δηλαδή

$$u_{1n}x_n^i + \dots + u_{in}x_n^i = 0$$

$$u_{ii}x_i^i + u_{in}x_n^i = 1$$

$$\left. \begin{aligned} u_{i+1,i+1}x_{i+1}^i + \dots + u_{i+1,n}x_n^i &= 0 \\ &\vdots \\ u_{nn}x_n^i &= 0 \end{aligned} \right\} (*)$$

$$u_{nn}x_n^i = 0$$

$$\Rightarrow x_n^i = 0 \Rightarrow x_{n-1}^i = 0 \Rightarrow \dots \Rightarrow x_{i+1}^i = 0$$

(λύνουμε με σπινδορόμηση, χρησιμοποιούμε το γεγονός ότι τα δεξιά μέλη είναι μηδέν, και ότι $u_{ij} \neq 0$, $j=i+1, \dots, n$)

Με άλλα λόγια το (*) είναι ένα ομογενές γραμμικό σύστημα με αντιστρέψιμο πίνακα (γιατί είναι άνω τριγωνικός και έχει μη μηδενικά διαγώνια στοιχεία), οπότε έχει μόνο τη μηδενική λύση.

Λέμμα 3.3

$A, B \in \mathbb{R}^{n,n}$, A αντιστρέψιμος, $b \in \mathbb{R}^n$

• $A^{-1}b$

• $A^{-1}BA^{-1}b$

$$x = A^{-1}b \Rightarrow \boxed{Ax = b}$$

$$A(A^{-1}x) = b, \quad Ay = b \quad \text{και ξέρω } A^{-1}x = y$$

$$A^{-1}x = y \Rightarrow A(A^{-1}x) = y, \quad Az = y$$

$$Ay = b$$

$$Az = y$$

$$Au = z$$

$$Ax = u$$

$$A^{-1}x = z \Rightarrow A(A^{-1}x) = z$$

Λύνουμε τέσσερα γραμμικά συστήματα με τον ίδιο πίνακα A και δεξιά μέλη, b, y, z , και u .

$$x = A^{-1} \cdot B \cdot A^{-1} b \Rightarrow$$

$$A \cdot x = B \cdot \underbrace{(A^{-1} \cdot b)}_y, \quad A y = b$$

$$\Rightarrow \boxed{Ax = By}$$

Λύνουμε δύο συστήματα με τον ίδιο πίνακα, και ενδιαφέρεται πολλαπλασιάσουμε τον πίνακα B με το y .

Άσκηση 3.6

$$A_i = \begin{pmatrix} 1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & 1 & 0 \\ & a_{i+1,i} & \\ & & \ddots \\ & a_{n,i} & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \forall \delta_0 \cdot A_i^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & & 0 \\ & \ddots & \\ & & 1 \\ & -a_{i+1,i} & \\ & & \ddots \\ & -a_{n,i} & & 1 \end{pmatrix}$$

Έστω: $AB = A + B - I_n + \underbrace{(A - I_n)(B - I_n)}_{AB - A - B + I_n}$

$$A_i^{-1} A_i = \underbrace{A_i^{-1} A_i}_{2I_n} + A_i - I_n + \underbrace{(A_i^{-1} - I_n)(A_i - I_n)}_0$$

Ανάλυση LU

4/4/13

$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ αντιστρέψιμος. Τότε $A = P^{-1}LU$ με

- P πίνακας μεταθέσεως
 - L κάτω τριγωνικός με μονάδες στη διαγώνιο.
(υπόψη από τη διαγώνιο τα στοιχεία του L είναι οι αντιστρεφτικοί πολλαπλασιαστές)
 - U άνω τριγωνικός (το τελικό προϊόν της απαλοιφής)
- 1^η Περίπτωση: κατά την απαλοιφή Gauss δε γίνονται εναλλαγές γραμμών. Τότε $A = LU$.

Παραδείγματα

1. $A = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 1 & 4 \end{pmatrix}$

Απαλοιφή Gauss: $m_{21} = \frac{1}{2}$

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 1/2 & 1 \end{pmatrix}, U = \begin{pmatrix} 2 & 3 \\ 0 & 5/2 \end{pmatrix}$$

2. $A = \begin{pmatrix} 2 & 4 & 5 \\ 1 & 2 & 3 \\ 2 & 5 & 9 \end{pmatrix}$

Απαλοιφή Gauss: $m_{21} = \frac{1}{2}, m_{31} = 1$

$$A^{(2)} = \begin{pmatrix} 2 & 4 & 5 \\ 0 & 0 & 1/2 \\ 0 & 1 & 4 \end{pmatrix}, a_{22}^{(2)} = 0. \text{ Άρα ο } A \text{ δε γράφεται}$$

στη μορφή $A = LU$, με L και U με τις επιθυμητές ιδιότητες.

2^η Περίπτωση: κατά την απαλοιφή Gauss γίνονται εναλλαγές γραμμών (είτε για να πάρουμε μη μηδενικούς οδηγούς είτε για μερική οδηγία).

Η γραμμή την οποία στο βήμα i φέρνουμε στη θέση του οδηγού (δηλαδή την εναλλάσσουμε με τη γραμμή i)

ούτε αλλάζει πλέον θέση ούτε τα στοιχεία της αλλάζονται
 βέβαια της απαλοιφής. Επομένως, υπάρχει μία
 μεταθέση των γραμμών του πίνακα A που αν την κάνουμε
 πριν από το πρώτο βήμα της απαλοιφής θα
 οδηγούσε σε έναν πίνακα A' για του οποίου η απαλοιφή
 Gauss μπορεί να γίνει χωρίς εναλλαγές γραμμών. Τότε
 σύμφωνα με την πρώτη περίπτωση,

• $A' = LU$, με L , και U με τις επιθυμητές
 ιδιότητες.

Άρκει να αποδείξουμε ότι $A' = P \cdot A$, με πίνακα μεταθέσεως
 P .

Μεταθέση: $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & \dots & n \\ i_1 & i_2 & i_3 & \dots & i_n \end{pmatrix}$

Αντίστοιχος πίνακας μεταθέσεως: P που προκύπτει από
 τον I_n . Η i_k γραμμή του P είναι η k γραμμή του I_n ,
 για $k=1, \dots, n$.

Παράδειγμα $\begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 1 & 2 \end{pmatrix}$

$$P = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} = I_3$$

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}, \quad P = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$P \cdot A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \\ a_{11} & a_{12} & a_{13} \end{pmatrix}$$

Στο $P \cdot A$ οδηγούμαστε κάνοντας με τον ίδιο τρόπο
 που από τον I_n οδηγούμαστε στον P .

Άρα, υπάρχει πίνακας μεταθέσεως P τω $A' = P \cdot A$.

Συμπέρασμα : $P \cdot A = LU \Rightarrow A = P^{-1} \cdot LU$

(θα ασχληθούμε με το παράδειγμα 2)

$$P = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$P \cdot A = \begin{pmatrix} 2 & 4 & 5 \\ 2 & 5 & 9 \\ 1 & 2 & 3 \end{pmatrix} = B$$

Απαλοιφή Gauss : $m_{21} = 1$, $m_{31} = 1/2$

$$B^{(2)} = \begin{pmatrix} 2 & 4 & 5 \\ 0 & 1 & 4 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix} \text{ ανω τριγωνικός}$$

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1/2 & 0 & 1 \end{pmatrix}, U = \begin{pmatrix} 2 & 4 & 5 \\ 0 & 1 & 4 \\ 0 & 0 & 1/2 \end{pmatrix}$$

Επαληθευση : $LU = \dots = B = P \cdot A$

Κατάσταση γραμμικών συστημάτων

Παράδειγμα :

$$\begin{pmatrix} .913 & .659 \\ .780 & .563 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} .254 \\ .217 \end{pmatrix}$$

$$\text{Λύση} \rightarrow x = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix} \quad \begin{matrix} \text{"} \\ A \end{matrix}$$

Απαλοιφή Gauss : $B=10$, $t=3$, αποτυχία

$$\tilde{x} = \begin{pmatrix} -.443 \\ 1 \end{pmatrix}, \text{πολύ κακή προσέγγιση}$$

$$A = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 253 \\ 218 \end{pmatrix}$$

$\Rightarrow y = \begin{pmatrix} 1223 \\ -1694 \end{pmatrix}$ Το σύστημα έχει ναυή κατάσταση!

• $\det A = -10^{-6}$

$\tilde{A} = 10^4 \cdot A$

$\det \tilde{A} = -100$

Συμπέρασμα: Από το μέγεθος της ορίζουσας του A δεν μπορούμε να συμπεράσουμε κάτι για την κατάσταση γραμμικών συστημάτων $Ax=b$.

Νόρμες διανυσμάτων και πινάκων

Γενίευση της έννοιας της απόλυτης τιμής για διανύσματα και πίνακες.

• Νόρμες διανυσμάτων

Ορισμός (Νόρμα): Έστω X ένας γραμμικός χώρος στο \mathbb{R} ή στο \mathbb{C} , και $\mathbb{K} = \mathbb{R}$ ή $\mathbb{K} = \mathbb{C}$, αντιστοίχα. Μια απεικόνιση, $\|\cdot\| : X \rightarrow \mathbb{R}$, $x \mapsto \|x\|$, λέγεται νόρμα αν ισχύει:

(N1) $x \in X \quad \|x\| = 0 \Leftrightarrow x = 0$

(N2) $\forall \lambda \in \mathbb{K} \quad \forall x \in X \quad \|\lambda x\| = |\lambda| \cdot \|x\|$

(N3) $\forall x, y \in X \quad \|x+y\| \leq \|x\| + \|y\|$ (τριγωνική ανισότητα)

Παρατηρήσεις:

i) $\forall x \in X \quad \|x\| \geq 0$

$$\left[\begin{aligned} 0 &= \|0\| = \|x-x\| = \|x+(-x)\| \\ &\leq \|x\| + \underbrace{\| -x \|}_{\|x\|} = 2\|x\| \end{aligned} \right.$$

$$ii) \forall x, y \in X \quad \|x-y\| \geq |\|x\| - \|y\||$$

τριγωνική ανισότητα προς τα υστερά

$$\|x\| = \|(x-y) + y\| \leq \|x-y\| + \|y\|$$

$$\Rightarrow \|x\| - \|y\| \leq \|x-y\|$$

αντίστροφα

$$\underbrace{\|y\| - \|x\|}_{\parallel} \leq \|y-x\| = \|x-y\|$$

$$= -(\|x\| - \|y\|)$$

Παραδείγματα

1. $(\mathbb{R}, \|\cdot\|)$, $\|x\| := |x|$

$(\mathbb{C}, \|\cdot\|)$, $\|z\| := |z|$

2. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_1) \rightarrow$ (l_1 -νόρμα)

$$x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$$

$$\|x\|_1 = |x_1| + |x_2| + \dots + |x_n|$$

$$= \sum_{i=1}^n |x_i|$$

$$(N_1): x \in \mathbb{R}^n \quad \|x\|_1 = 0 \Leftrightarrow \sum_{i=1}^n |x_i| = 0 \Leftrightarrow |x_i| = 0, i=1, \dots, n$$

$$\Leftrightarrow x_i = 0, i=1, \dots, n \Leftrightarrow x = 0$$

$$(N_2): \lambda \in \mathbb{R}, x \in \mathbb{R}^n$$

$$\|\lambda x\|_1 = \sum_{i=1}^n |\lambda x_i| = \sum_{i=1}^n (|\lambda|) |x_i| = |\lambda| \sum_{i=1}^n |x_i| = |\lambda| \|x\|_1$$

$$(N_3): \forall x, y \in \mathbb{R}^n \quad \|x+y\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i + y_i| \leq \sum_{i=1}^n (|x_i| + |y_i|)$$

$$= \sum_{i=1}^n |x_i| + \sum_{i=1}^n |y_i| = \|x\|_1 + \|y\|_1$$

3. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty) \rightarrow$ (άπειρο νόρμα ή νόρμα μεγίστου)

$$\|x\|_\infty := \max_{1 \leq i \leq n} |x_i|$$

4. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_2) \rightarrow$ (l_2 -νόρμα ή ευκλείδεια νόρμα)

$$\|x\|_2 = \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^2 \right)^{1/2}$$

Παραδείγματα4. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_2)$

$$\|x\|_2 = \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^2 \right)^{1/2}$$

 $(N_1), (N_2)$: είναι τετριμένες (N_3) : τριγωνική ανισότηταΕσωτερικό γινόμενο: $\forall x, y \in \mathbb{R}^n$

$$(x, y)_2 = \sum_{i=1}^n x_i y_i$$

Τότε ισχύει: $\|x\|_2 = \sqrt{(x, x)_2}$

Ανισότητα των Cauchy-Schwarz:

$$\forall x, y \in \mathbb{R}^n \quad |(x, y)_2| \leq \|x\|_2 \cdot \|y\|_2$$

1^η Περίπτωση: $y=0$ είναι τετριμένη2^η Περίπτωση: $y \neq 0$, για $\lambda \in \mathbb{R}$ έχουμε:

$$0 \leq (x + \lambda y, x + \lambda y)_2 = (x, x)_2 + (x, \lambda y)_2 + (\lambda y, x)_2 + (\lambda y, \lambda y)_2$$

$$= \|x\|_2^2 + 2\lambda(x, y)_2 + \lambda^2 \|y\|_2^2$$

↙ διααίτημα $\neq 0$

$$\Rightarrow \Delta \leq 0, \quad \Delta = 4(x, y)_2^2 - 4\|x\|_2^2 \|y\|_2^2 \leq 0$$

$$\Rightarrow (x, y)_2^2 \leq \|x\|_2^2 \|y\|_2^2 \Rightarrow |(x, y)_2| \leq \|x\|_2 \cdot \|y\|_2$$

Τριγωνική ανισότητα:Για $x, y \in \mathbb{R}^n$

$$\|x+y\|_2^2 = (x+y, x+y)_2 = \|x\|_2^2 + 2(x, y)_2 + \|y\|_2^2$$

$$\leq \|x\|_2^2 + 2\|x\|_2 \|y\|_2 + \|y\|_2^2 = (\|x\|_2 + \|y\|_2)^2$$

↑ ανισότητα Cauchy-Schwarz $\Rightarrow \|x+y\|_2 \leq \|x\|_2 + \|y\|_2$

5 $(\mathbb{C}^n, \|\cdot\|_p)$ $p=1, \infty, 2$
 $z \in \mathbb{C}^n$ $\|z\|_1 = \sum_{i=1}^n |z_i|$, $\|z\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} |z_i|$

$$\|z\|_2 = \left(\sum_{i=1}^n |z_i|^2 \right)^{1/2}$$

Εσωτερικό Γινόμενο :

$$(x, y)_2 = \sum_{i=1}^n x_i \bar{y}_i$$

6 $C[a, b], \|\cdot\|_\infty$

$$\|f\|_\infty = \max_{a \leq x \leq b} |f(x)|$$

(N1): $\|f\|_\infty = 0 \Leftrightarrow \max_{a \leq x \leq b} |f(x)| = 0 \Leftrightarrow f(x) = 0 \forall x \in [a, b] \Leftrightarrow f=0$

(N2): $\lambda \in \mathbb{R}, f \in C[a, b]$ $\|\lambda f\|_\infty = \max_{a \leq x \leq b} |\lambda f(x)| =$

$$= |\lambda| \cdot \max_{a \leq x \leq b} |f(x)| = |\lambda| \cdot \|f\|_\infty$$

(N3): $f, \varphi \in C[a, b]$:

$$\|f + \varphi\|_\infty = \max_{a \leq x \leq b} |f(x) + \varphi(x)| = |f(\tilde{x}) + \varphi(\tilde{x})|, \text{ κατά κάποιο } \tilde{x}$$

$$\leq |f(\tilde{x})| + |\varphi(\tilde{x})| \leq \|f\|_\infty + \|\varphi\|_\infty$$

Ορισμός (Ισοδύναμες νόρμες) Έστω X ένας γραμμικός

χώρος. Δύο νόρμες $\|\cdot\|, \|\cdot\|'$ στον X λέγονται ισοδύναμες

(ή ομοεισώμενες), αν υπάρχουν θετικές σταθερές M, m τ.ω.

$\forall x \in X$

$$m\|x\| \leq \|x\|' \leq M\|x\|$$

(τα M, m είναι ανεξάρτητα από τις νόρμες)

(οπότε $\forall x \in X$ $\frac{1}{M}\|x\|' \leq \|x\| \leq \frac{1}{m}\|x\|'$)

Λήμμα (Ισοδυναμία νόρμας στον \mathbb{R}^n με τη νόρμα μεγίστου)
 Κάθε νόρμα $\|\cdot\|$ στον \mathbb{R}^n είναι ισοδύναμη με τη νόρμα μεγίστου.

Απόδειξη: $x \in \mathbb{R}^n$, $x = (x_1, \dots, x_n)$

Έστω $\{e^1, e^2, \dots, e^n\}$ η κανονική βάση του \mathbb{R}^n

Τότε $x = x_1 e^1 + x_2 e^2 + \dots + x_n e^n$

$$\Rightarrow \|x\| = \left\| \sum_{i=1}^n x_i e^i \right\| \leq \sum_{i=1}^n \|x_i e^i\| = \sum_{i=1}^n (|x_i|) \|e^i\| \leq \|x\|_\infty \cdot \sum_{i=1}^n \|e^i\|$$

τριγωνική ανισότητα

Πρόταση (Ισοδυναμία νορμών στον \mathbb{R}^n)

Όλες οι νόρμες στον \mathbb{R}^n είναι ισοδύναμες μεταξύ τους.

Απόδειξη: Έστω $\|\cdot\|$ και $\|\cdot\|'$

Τότε σύμφωνα με το προηγούμενο λήμμα, υπάρχουν

M, m, M', m' π.ω.

$$\forall x \in \mathbb{R}^n \quad m \|x\|_\infty \leq \|x\| \leq M \|x\|_\infty$$

$$\text{"} \quad m' \|x\|_\infty \leq \|x\|' \leq M' \|x\|_\infty$$

Άρα, για $x \in \mathbb{R}^n$, έχουμε

$$\|x\| \leq M \|x\|_\infty \leq M \frac{1}{m'} \|x\|' = \frac{M}{m'} \|x\|'$$

$$\text{και } \|x\| \geq m \|x\|_\infty \geq m \frac{1}{M'} \|x\|' = \frac{m}{M'} \|x\|'$$

Ορισμός (Σύμπτωση ακολουθίας)

Λέμε ότι μια ακολουθία $(x^{(m)})_{m \in \mathbb{N}} \subset X$ συμπίπτει ως προς μια νόρμα $\|\cdot\|$ του X , αν υπάρχει $x \in X$ (το όριο της ακολουθίας ως προς $\|\cdot\|$) π.ω.

$$\|x^{(m)} - x\| \rightarrow 0, \quad m \rightarrow \infty$$

Ειδικά στον \mathbb{R}^n , μια ακολουθία $(x^{(m)})_m \subset \mathbb{R}^n$ (λόγω της ισοδυναμίας των νορμών) συμπίπτει σε οποιαδήποτε νόρμα, αν και μόνο αν, υπάρχει $x \in \mathbb{R}^n$, π.ω.

$$x_i^{(m)} \rightarrow x_i, \quad m \rightarrow \infty, \quad \text{για } i=1, 2, \dots, n$$

(σύμπτωση κατά συνιστώσα)

Ορισμός (Πλήρης χώρος)

Ένας γραμμικός χώρος με νόρμα $(X, \|\cdot\|)$ λέγεται πλήρης, αν κάθε ακολουθία Cauchy στον X ως προς τη $\|\cdot\|$ συγκλίνει ως προς $\|\cdot\|$, για κάθε ακολουθία $(x^{(n)})_{n \in \mathbb{N}} \subset X$ ισχύει:

$$(\forall \varepsilon > 0 \exists N \in \mathbb{N} \forall n, m \geq N \|x^{(n)} - x^{(m)}\| < \varepsilon)$$

$$\Rightarrow \exists x \in X \|x^{(n)} - x\| \rightarrow 0, n \rightarrow \infty.$$

Θεώρημα: $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|)$ είναι πλήρης, ως προς οποιαδήποτε νόρμα $\|\cdot\|$.

Νόρμες πινάκων

Μια απεικόνιση $\|\cdot\|: \mathbb{R}^{n,n} \rightarrow \mathbb{R}$ τ.ω να ικανοποιεί τις $(N_1), (N_2), (N_3)$ και επιπλέον: $\forall A, B \in \mathbb{R}^{n,n} \|AB\| \leq \|A\| \|B\|$, λέγεται νόρμα πινάκων.

Θα ασχοληθούμε μόνο με μια ειδική κατηγορία, τις φυσικές νόρμες.

Παρατήρηση: $\|\cdot\|$ νόρμα στον \mathbb{R}^n

Ισοδυναμία με τη νόρμα μέγιστου: $M, m > 0$ τ.ω. $\forall x \in \mathbb{R}^n$
 $m \|x\|_\infty \leq \|x\| \leq M \|x\|_\infty$.

Έστω $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ τότε, για $x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0$,

$$\|Ax\| \leq M \|Ax\|_\infty$$

$$\|x\| \leq m \|x\|_\infty$$

$$\|Ax\| \leq M \frac{\|Ax\|_\infty}{m} \leq \frac{M}{m} \max_{1 \leq i \leq n} \left| \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \right| \leq \frac{M}{m} \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \|x_j\| \leq \frac{M}{m} \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \|x\|_\infty \leq \frac{M}{m} \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| \|x\|_\infty$$

$$\left((Ax)_i = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \right) \leq \frac{M}{m} \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}| =: G \text{ αν } x \in \mathbb{S} \text{ του } x$$

Ορισμός (φυσική νόρμα πινάκων)

Έστω $\|\cdot\|$ μια νόρμα στον \mathbb{R}^n . Η απεικόνιση $\|\cdot\|: \mathbb{R}^{n,n} \rightarrow \mathbb{R}$,

$\|A\| := \sup_{\substack{x \in \mathbb{R}^n \\ x \neq 0}} \frac{\|Ax\|}{\|x\|}$, λέγεται φυσική νόρμα πινάκων

(η νόρμα παραγόμενη από τη νόρμα $\|\cdot\|$ του \mathbb{R}^n)

Ισχυριόμαστε: $\forall x \in \mathbb{R}^n, \|Ax\| \leq \|A\| \|x\|$

• για $x=0$ τετριμμένο

• για $x \neq 0$: $\frac{\|Ax\|}{\|x\|} \leq \|A\|$

Κάθε φυσική νόρμα πινάκων είναι νόρμα πινάκων.

• Πώς μπορούμε να υπολογίσουμε τη $\|A\|$;

• $\forall x \in \mathbb{R}^n, \|Ax\| \leq c_1 \|x\|$, $c_1 > 0$ ανεξ του x .

$\Rightarrow \|A\| \leq c_1$ τετριμμένο.

• Έστω $y \in \mathbb{R}^n, y \neq 0$ τω $\|Ay\| \geq c_2 \|y\|$.

Τότε $\|A\| \geq c_2$

Ίδια αποδεικνύουμε ότι $\forall x \in \mathbb{R}^n, \|Ax\| \leq c_1 \|x\|$

(με όσο το δυνατόν μικρότερη σταθερά μπορούμε)

και για κατάλληλο $y \neq 0$ αποδεικνύουμε ότι $\|Ay\| \geq c_1 \|y\|$,

οπότε $\|A\| = c_1$

$A = (a_{ij})_{i,j=1,\dots,n}$

Παραδείγματα

1. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$, $\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$.

νόρμα του αθροίσματος γραμμών

2. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_1)$

$\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$

νόρμα αθροίσματος στηλών.

Άσκηση 3.6 (συνέχεια)

9/4/13

$$A_i^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & -a_{i+1,i} & \\ & & & \ddots \\ & & & & 1 \end{pmatrix}, A, B \in \mathbb{R}^{n,n}, \text{ Τότε } AB = A+B - I_n + (A-I_n)(B-I_n)$$

Για $i \leq j$. Τότε

για η γραμμή i του δεύτερου πινάκων είναι μηδέν

$$(A_i - I_n)(A_j - I_n) = \begin{pmatrix} 0 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 0 & \\ & & a_{i+1,i} & \\ & & & \ddots \\ & & & & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 0 & \\ & & a_{j+1,j} & \\ & & & \ddots \\ & & & & 0 \end{pmatrix} = 0$$

Συμπέρασμα: Για $i \leq j$ ισχύει: $A_i A_j = A_i + A_j - I_n$

Ειδικότερα: 1) $j=i$

$$A_i A_i^{-1} = A_i + A_i^{-1} - I_n = I_n \quad \checkmark$$

2) $j > i$

$$A_i A_j = A_i + A_j - I_n = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & 1 & \\ & & a_{i+1,i} & a_{j+1,j} \\ & & & \ddots \\ & & & & 1 \end{pmatrix}$$

Άσκηση 3.7

$A \in \mathbb{R}^{n,n}$ αντιστρέψιμος

Υπόθεση: $A = LU$, ΝΔΟ: $A = \tilde{L}\tilde{U} \Rightarrow L = \tilde{L}$
 $U = \tilde{U}$

$$A = P^{-1} \cdot LU \Leftrightarrow PA = LU$$

$$LU = \tilde{L}\tilde{U} \Rightarrow \tilde{L}^{-1} \cdot L \cdot U = \tilde{U}$$

$$\Rightarrow \tilde{L}^{-1} \cdot L \cdot (U \cdot U^{-1}) = \tilde{U} \cdot U^{-1}$$

($\det A = \det L \cdot \det U \Rightarrow \det U \neq 0$ άρα $\neq 0$ $\begin{pmatrix} 1 & & \\ & \ddots & \\ & & 1 \end{pmatrix}$ ο U αντιστρέψιμος)

$$\Rightarrow \underbrace{\tilde{L}^{-1} \cdot L}_{\text{ακέραια}} = \underbrace{\tilde{U} \cdot U^{-1}}_{\text{ακέραια}} \Rightarrow \tilde{L}^{-1} \cdot L = \tilde{U} \cdot U^{-1} = \Delta = \text{diag}(d_{11}, \dots, d_{nn})$$

ακέραια πινάκων ακέραια πινάκων

$$\tilde{L}^{-1} \cdot L = \Delta \Rightarrow L = \tilde{L} \cdot \Delta \Rightarrow L \tilde{U} = \tilde{L} \Delta \tilde{U}$$

$$\Rightarrow d_{ii} = 1 \Rightarrow \Delta = I_n$$

Άρα:

$$\tilde{L}^{-1} \cdot L = I_n \Rightarrow L = \tilde{L} \cdot I_n = \tilde{L}$$

$$\tilde{U} \cdot \tilde{U}^{-1} = I_n \Rightarrow \tilde{U} = I_n \cdot U = U$$

Άσκηση 3.10

$$A = (a_{ij}) \in \mathbb{R}^{n,n}$$

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

$$\delta_1 = a_{11}, \delta_2 = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix}, \dots, \delta_{n-1} = \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1,n-1} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n-1,1} & \dots & a_{n-1,n-1} \end{vmatrix}$$

(δ_i λέγονται κύριες ορίσες του πίνακα)

Αν $\delta_i \neq 0, i=1, \dots, n-1$ τότε $A=LU$

Το πρώτο βήμα της τριγωνοποίησης του A γίνεται χωρίς πρόβλημα, αφού $a_{11} \neq 0$

Έστω ότι γίνονται $i-1$ βήματα της τριγωνοποίησης χωρίς πρόβλημα. Τότε:

$$\det \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & \dots & a_{1i}^{(1)} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i-1,1}^{(i-1)} & \dots & a_{i-1,i}^{(i-1)} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{ii}^{(i)} & \dots & a_{in}^{(i)} \end{pmatrix} = \det \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1i} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{ii} & \dots & a_{in} \end{pmatrix} = \delta_i \neq 0$$

$$\text{Άρα } a_{11}^{(1)} a_{22}^{(2)} \dots a_{ii}^{(i)} = \delta_i \neq 0 \Rightarrow a_{ii}^{(i)} \neq 0$$

Επομένως, γίνεται χωρίς πρόβλημα και το βήμα i της τριγωνοποίησης

Άσκηση 3.11

$A = (a_{ij}) \in \mathbb{R}^{n,n}$ με αυστηρά υπριαρχική διαγωνία.

δηλαδή

$$|a_{ii}| > \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}|, \quad i=1, \dots, n.$$

Ν.Δ.Ο.: A αναστρέψιμος

$$A = LU$$

$$\delta_i = \det \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1i} \\ a_{21} & \dots & a_{2i} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{ii} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & \dots & a_{ni} \end{pmatrix} \neq 0, \quad i=1, \dots, n$$

↑ πίνακας με αυστηρά υπριαρχική διαγωνία.

Νορμες Πινάκων

$$\|\cdot\| : \mathbb{R}^{n,n} \rightarrow \mathbb{R}$$

$$(N1), (N2), (N3) \text{ και } \|AB\| \leq \|A\| \|B\|$$

Φυσικές νόρμες

$\|\cdot\|$ νόρμα στον \mathbb{R}^n

$$A \in \mathbb{R}^{n,n}$$

$$\|A\| := \sup_{\substack{x \in \mathbb{R}^n \\ x \neq 0}} \frac{\|Ax\|}{\|x\|}$$

1. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_\infty)$

$$\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq n} \sum_{j=1}^n |a_{ij}|$$

2. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_1)$

$$\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq n} \sum_{i=1}^n |a_{ij}|$$

3. $(\mathbb{R}^n, \|\cdot\|_2)$

$\lambda \in \mathbb{C}$ λέγεται ιδιοτιμή ενός πίνακα A αν

$$\exists x \in \mathbb{C}^n, x \neq 0, Ax = \lambda x$$

$$Ax = \lambda x \Rightarrow (A - \lambda I_n)x = 0$$

↑
 $x \neq 0$

$$\Rightarrow \det |A - \lambda I_n| = 0$$

πολυώνυμο βαθμού $= n$

$\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n \in \mathbb{C}$ τότε ορίζω

$$\rho(A) := \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i|, \text{ φασματική ακτίνα:}$$

Ισχύει:

$$\|A\|_2 = (\rho(A^T A))^{1/2}$$

4. $(\mathbb{C}^n, \|\cdot\|_2)$

$$\|A\| = (\rho(A^* A))^{1/2}$$

$$A^* = (\bar{a}_{ji}) \quad (\text{... ανάστροφα και συζυγή})$$

Δείκτης κατάστασης πινάκων

(*) $Ax=b$, $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ αντιστρέψιμος

Τι μπορούμε να πούμε για την κατάσταση του (*)?

Έστω $\|\cdot\|$ νόρμα στον \mathbb{R}^n και η αντίστοιχη φευσική νόρμα πινάκων

$$Ax=b$$

$$A(x+\Delta x) = b + \Delta b$$

$$A(x+\Delta x) = b + \Delta b \Rightarrow$$

$$Ax + A\Delta x = b + \Delta b \Rightarrow A\Delta x = \Delta b \Rightarrow \Delta x = A^{-1} \cdot \Delta b \Rightarrow$$

$$\|\Delta x\| = \|A^{-1} \cdot \Delta b\| \Rightarrow$$

$$\|\Delta x\| \leq \|A^{-1}\| \|\Delta b\|$$

Υποθέτω: $b \neq 0$. (το $x \neq 0$ επειδή ο πίνακας είναι αντιστρέψιμος)

Τότε

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\|A^{-1}\| \cdot \|\Delta b\|}{\|b\|}$$

$$\left(b = Ax \Rightarrow \|b\| \leq \|A\| \cdot \|x\| \Rightarrow \right. \\ \left. \|x\| \geq \frac{\|b\|}{\|A\|} \right)$$

$$\text{Συμπέρασμα: } \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \underbrace{\|A\| \cdot \|A^{-1}\|}_{\kappa(A)} \cdot \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|}$$

$\kappa(A)$ είναι ο δείκτης κατάστασης του A

$$1 = \|\mathbb{I}_n\| = \|A \cdot A^{-1}\| \leq \|A\| \cdot \|A^{-1}\| = \kappa(A)$$

$\kappa(A) \gg 1$: κακή κατάσταση

$\kappa(A)$ όχι πολύ μεγαλύτερο του 1: καλή κατάσταση

Θεώρημα (επιβίωση της σχετικής μεταβολής λύσεων γραμμικών συστημάτων)

Έστω $\|\cdot\|$ μια νόρμα στον \mathbb{R}^n και η αντίστοιχη φυσική νόρμα στον $\mathbb{R}^{n,n}$. Έστω $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ αντιστρέψιμος, $\Delta A \in \mathbb{R}^{n,n}$, $b, \Delta b \in \mathbb{R}^n$, $b \neq 0$. Τότε, αν $\kappa(A) := \|A\| \cdot \|A^{-1}\|$, έχουμε:

$$i) \begin{cases} Ax = b \\ A(x + \Delta x) = b + \Delta b \end{cases} \Rightarrow \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \kappa(A) \cdot \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|}$$

ii) Αν $\|A^{-1}\| \cdot \|\Delta A\| < 1$, τότε

$$\begin{cases} Ax = b \\ (A + \Delta A)(x + \Delta x) = b \end{cases} \Rightarrow \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\kappa(A)}{1 - \|A^{-1}\| \cdot \|\Delta A\|} \cdot \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|}$$

iii) Αν $\|A^{-1}\| \cdot \|\Delta A\| < 1$, τότε

$$\begin{cases} Ax = b \\ (A + \Delta A)(x + \Delta x) = b + \Delta b \end{cases} \Rightarrow \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\kappa(A)}{1 - \|A^{-1}\| \cdot \|\Delta A\|} \left(\frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} + \frac{\|\Delta b\|}{\|b\|} \right)$$

Το ii) και το iii) είναι ειδικές περιπτώσεις του iii)

Απόδειξη

i) Το αποδεικνύμε ήδη

ii) Το βασικό αποτέλεσμα: $B \in \mathbb{R}^{n,n}$

$$\exists c > 0 \forall x \in \mathbb{R}^n \quad \|Bx\| \geq c \|x\| \quad (*)$$

Τότε ο B είναι αντιστρέψιμος και $\|B^{-1}\| \leq \frac{1}{c}$.

$$Bx = 0 \stackrel{(*)}{\Rightarrow} x = 0, \text{ άρα υπάρχει ο } B^{-1}$$

$$\forall y \in \mathbb{R}^n \quad \text{με } x = B^{-1}y \quad (*)$$

$$c \|B^{-1}y\| \leq \|B \cdot B^{-1}y\|$$

$$\Rightarrow \forall y \in \mathbb{R}^n$$

$$\|B^{-1}y\| \leq \frac{1}{c} \|y\| \Rightarrow \|B^{-1}\| \leq \frac{1}{c}$$

$$(A + \Delta A)(x + \Delta x) = b \Rightarrow$$

$$(A + \Delta A) \cdot \Delta x = b - Ax - \Delta A \cdot x$$

$$\Rightarrow (A + \Delta A) \cdot \Delta x = -\Delta A \cdot x$$

$$\begin{aligned} \text{Τώρα, για } y \in \mathbb{R}^n \quad \| (A + \Delta A)y \| &\geq \|Ay\| - \underbrace{\|\Delta Ay\|}_{\leq \|\Delta A\| \cdot \|y\|} \\ &\geq \|Ay\| - \|\Delta A\| \cdot \|y\| \end{aligned}$$

$$y = A^{-1}Ay \Rightarrow \|y\| = \|A^{-1} \cdot Ay\|$$

$$\leq \|A^{-1}\| \cdot \|Ay\| \Rightarrow \|Ay\| \geq \frac{\|y\|}{\|A^{-1}\|}$$

Συνέχεια από την προηγούμενη εστ. $\|A^{-1}\|$

$$\| (A + \Delta A)y \| \geq \frac{\|y\|}{\|A^{-1}\|} - \|\Delta A\| \cdot \|y\|$$

$$= \frac{1}{\|A^{-1}\|} (1 - \|\Delta A\|) \cdot \|y\|$$

$$= \frac{1}{\|A^{-1}\|} \underbrace{(1 - \|A^{-1}\| \cdot \|\Delta A\|)}_{> 0} \cdot \|y\| \Rightarrow c > 0$$

Άρα, σύμφωνα με το βοηθητικό αποτέλεσμα ο $A + \Delta A$ είναι αντιστρέψιμος, και

$$\| (A + \Delta A)^{-1} \| \leq \frac{\|A^{-1}\|}{1 - \|A^{-1}\| \cdot \|\Delta A\|}$$

$$(A + \Delta A)\Delta x = -\Delta A \cdot x \Rightarrow$$

$$\Delta x = -(A + \Delta A)^{-1} \cdot \Delta A x \Rightarrow \|\Delta x\| \leq \| (A + \Delta A)^{-1} \| \cdot \|\Delta A\| \cdot \|x\|$$

$$\Rightarrow \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \| (A + \Delta A)^{-1} \| \cdot \|\Delta A\|$$

$$\leq \frac{\|A^{-1}\| \cdot \|A\| \cdot \|\Delta A\|}{1 - \|A^{-1}\| \cdot \|\Delta A\| \cdot \|A\|}$$

$$= \frac{\kappa(A) \cdot \|\Delta A\|}{1 - \|A^{-1}\| \cdot \|\Delta A\| \cdot \|A\|}$$

$$\text{iii) } (A + \Delta A)(x + \Delta x) = b + \Delta b \Rightarrow$$

$$(A + \Delta A)\Delta x = \cancel{b} + \Delta b - \cancel{Ax} - \Delta Ax$$

$$\Rightarrow \Delta x = (A + \Delta A)^{-1}(\Delta b - \Delta Ax)$$

$$\Rightarrow \|\Delta x\| \leq \|(A + \Delta A)^{-1}\| (\|\Delta b\| + \|\Delta A\| \|x\|)$$

$$\Rightarrow \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\|A^{-2}\|}{1 - \|A^{-2}\| \|\Delta A\|} \cdot \left(\frac{\|\Delta b\|}{\|x\|} + \|\Delta A\| \right)$$

$$\Rightarrow \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\|A^{-2}\| \|\Delta A\|}{1 - \|A^{-2}\| \|\Delta A\|} \cdot \left(\frac{\|\Delta b\|}{\|A\| \|x\|} + \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} \right)$$

$\leq \|b\|$

$$(b = Ax \Rightarrow \|b\| \leq \|A\| \|x\|)$$

$$\text{Αρα } \frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\kappa(A)}{1 - \|A^{-2}\| \|\Delta A\|} \cdot \left(\frac{\|\Delta b\|}{\|b\|} + \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} \right)$$

Σταδιασμένες μεθόδους

$Ax = b$, $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ αντιστρέψιμος

$x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ αρχική προσέγγιση.

$x^{(1)}, x^{(2)}, \dots$

Μέθοδος του Jacobi

" των Gauss-Seidel.

Υπόθεση: $a_{ii} \neq 0$, $i = 1, \dots, n$

$$Ax = b \Rightarrow (Ax)_i = b_i$$

$$\Rightarrow \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i, \quad i = 1, \dots, n$$

$$\Rightarrow a_{ii} x_i = b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j$$

$$\Rightarrow x_i = \frac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j \right], \quad i = 1, \dots, n$$

Jacobi:

$$x_i^{(m+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(m)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(m)} \right], i=1, \dots, n$$

Gauss-Seidel:

$$x_i^{(m+1)} = \frac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(m+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(m)} \right], i=1, \dots, n$$

15/4/13

$$Ax=b$$

A αντιστρέψιμος

Υπόθεση: $a_{ii} \neq 0, i=1, \dots, n$

$$x_i = \frac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j \right], i=1, \dots, n$$

Jacobi:

$$x_i^{(m+1)} := \frac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(m)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(m)} \right]$$

Gauss-Seidel:

$$x_i^{(m+1)} := \frac{1}{a_{ii}} \left[b_i - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} x_j^{(m+1)} - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} x_j^{(m)} \right]$$

$i=1, \dots, n$

Μελέτη;

$$L := \begin{pmatrix} 0 & & & & 0 \\ a_{21} & & & & \\ a_{31} & a_{32} & & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{n,n-1} & 0 \end{pmatrix}, \Delta = \text{diag}(a_{11}, \dots, a_{nn}) = \begin{pmatrix} a_{11} & & & & 0 \\ & a_{22} & & & \\ & & \ddots & & \\ 0 & & & \ddots & \\ & & & & a_{nn} \end{pmatrix}$$

$$U = \begin{pmatrix} 0 & a_{12} & & & a_{1n} \\ & & \ddots & & \\ & & & \ddots & \\ 0 & & & & a_{n-1,n} \\ & & & & 0 \end{pmatrix}$$

$$L + \Delta + U = A$$

$$\underline{\text{Jacobi}} : \Delta x^{(m+1)} = b - Lx^{(m)} - Ux^{(m)}$$

$$\Delta x^{(m+1)} = b - (L+U)x^{(m)}$$

$$x^{(m+1)} = -\Delta^{-1}(L+U)x^{(m)} + \Delta^{-1}b$$

Gauss-Seidel:

$$\Delta x^{(m+1)} + Lx^{(m+1)} = b - Ux^{(m)}$$

$$\Rightarrow (L+\Delta)x^{(m+1)} = b - Ux^{(m)}$$

$$\Rightarrow x^{(m+1)} = -(L+\Delta)^{-1}Ux^{(m)} + (L+\Delta)^{-1}b$$

Γενική Στρατηγική μέθοδος: $A = M - N$.

$$Ax = b \Leftrightarrow (M - N)x = b \Leftrightarrow Mx - Nx = b \Leftrightarrow$$

$$Mx = Nx + b$$

$$Mx^{(m+1)} = Nx^{(m)} + b$$

↑
αναγωγή

Jacobi: $M_J = \Delta$, $N_J = L+U$

Gauss-Seidel: $M_{GS} = L+\Delta$, $N_{GS} = U$

$$Mx = Nx + b$$

$$Mx^{(m+1)} = Nx^{(m)} + b$$

Υπόθεση: $x^{(m)} \rightarrow y$, $m \rightarrow \infty$

Ισχυρισμός: $y = x$.

Αν $Mx^{(m+1)} = Nx^{(m)} + b$

$$My = Ny + b$$

$$\Rightarrow \underbrace{(M-N)}_A y = b \Rightarrow y = b$$

$$\left. \begin{aligned} Mx &= Nx + b \\ Mx^{(m+1)} &= Nx^{(m)} + b \end{aligned} \right\} \Rightarrow$$

$$M(x^{(m+1)} - x) = N(x^{(m)} - x) \Rightarrow x^{(m+1)} - x = M^{-1}N(x^{(m)} - x)$$

!!
 \Rightarrow η ικανότητα επανάληψης της μεθόδου.

$$\text{Jacobi: } G_J = -D^{-1}(L+U)$$

$$\text{Gauss-Seidel: } G_{GS} = -(L+D)^{-1}U$$

$$x^{(m+1)} - x = G(x^{(m)} - x)$$

$$\Rightarrow x^{(m)} - x = G^m(x^{(0)} - x), m \in \mathbb{N}$$

$$\Rightarrow \|x^{(m)} - x\| = \|G^m(x^{(0)} - x)\|$$

$$\leq \|G^m\| \cdot \|x^{(0)} - x\|$$

η μέθοδος συζυγίζει (για οποιαδήποτε αρχική τιμή αν $\|G^m\| \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$)

$A, \lambda_1(A), \dots, \lambda_n(A)$ ιδιοτιμές του A

$\rho(A) = \max_{1 \leq i \leq n} |\lambda_i(A)|$ φασματική ακτίνα του A .

Λήμμα (Σχέση φασμικής νόρμας και φασματικής ακτίνας πίνακα)

Έστω $\|\cdot\|$ νόρμα στον \mathbb{C}^n . Συμβολίζουμε επίσης με $\|\cdot\|$ την αντιστοιχική φασμική νόρμα πινάκων. Τότε, για κάθε $P \in \mathbb{C}^{n \times n}$ ισχύει $\rho(P) \leq \|P\|$.

Αντίστροφα, για κάθε $\varepsilon > 0$ υπάρχει φασμική νόρμα $\|\cdot\|$ π.ω. $\|P\| \leq \rho(P) + \varepsilon$.

Απόδειξη (του πρώτου μέρους)

Έστω λ ιδιοτιμή του P και z αντιστοιχικό ιδιοδιάνυσμα.
 $Pz = \lambda z$

$$\text{Τότε } \underbrace{\|\lambda z\|}_{\|\lambda\| \|z\|} = \|Pz\| \leq \|P\| \cdot \|z\| \Rightarrow \|\lambda\| \leq \|P\|$$

Επειδή αυτό ισχύει για κάθε ιδιοτιμή του P συμπεραίνουμε ότι
 $\rho(P) \leq \|P\|$.

$Ax=b, A \in \mathbb{C}^{n,n}$ αντιστρέφσιμος
(*) $Mx^{(m+1)} = Nx^{(m)} + b$

M αντιστρέφσιμος ($A = M - N$)

Θεώρημα (Ισχυρές και αναγραμμαίες ανήθρες σύμμιλιθης επαναληπτιυών μεθόδων.)

Τα παραπάνω είναι ισοδύναμα

α) Η επαναληπτιυή μεθόδος (*) σύμμιλιθης, δηλ. για κάθε

$x^{(0)} \in \mathbb{C}^m$ ισχύει $x^{(m)} \rightarrow x, m \rightarrow \infty$

β) $\rho(G) < 1$, με $G := M^{-1}N$

γ) Υπάρχει φυσική νόρμα $\|\cdot\|$ τ.ω. $\|G\| < 1$

δ) $G^m \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$.

Απόδειξη $\alpha) \Rightarrow \beta) \Rightarrow \gamma) \Rightarrow \delta) \Rightarrow \alpha)$

$\alpha) \Rightarrow \beta)$: Έστω $x^{(m)} \rightarrow x, m \rightarrow \infty$

Τότε από την $x^{(m)} - x = G^m(x^{(0)} - x)$, έπεται ότι $G^m(x^{(0)} - x) \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$. Για τυχαίο $y \in \mathbb{C}^n$ επιλέγουμε $x^{(0)} := x + y$. Άρα $G^m y \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$.

Έστω λ ιδιοτιμή του G και z ανήθιτοίχο ιδιοδιάνυσμα.

Τότε $Gz = \lambda z$, οπότε $G^m z = \lambda^m z$

Τώρα $G^m z \rightarrow 0 \Leftrightarrow \lambda^m z \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$

ή $|\lambda|^m \|z\| \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$

ή $|\lambda|^m \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$

Επομένως, $|\lambda| < 1$.

Αυτό ισχύει για όλες τις ιδιοτιμές οπότε $\rho(G) < 1$

$\beta) \Rightarrow \gamma)$: Έστω $\varepsilon > 0$ τ.ω. $\rho(G) + \varepsilon < 1$

Σύμφωνα με το Λήμμα υπάρχει φυσική νόρμα:

$\|\cdot\|$ τ.ω. $\|G\| < \rho(G) + \varepsilon$

Άρα $\|G\| < 1$

$$\delta) \Rightarrow \delta) \quad \|G^m\| \leq \underbrace{\|G\| \cdot \|G\| \cdot \dots \cdot \|G\|}_{m \text{ φορές}}$$

$$= \|G\|^m \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$$

$$\Rightarrow G^m \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$$

$$\delta) \Rightarrow \omega) : x^{(m)} - x = G^m (x^{(0)} - x)$$

$$\Rightarrow \|x^{(m)} - x\| \leq \|G^m\| \cdot \|x^{(0)} - x\| \rightarrow 0, m \rightarrow \infty$$

Για την κατανομή του ρ

$$G = \begin{pmatrix} 0 & 2 \\ 0 & 0 \end{pmatrix} \quad \lambda_1(G) = \lambda_2(G) = 0$$

$$\rho(G) = 0$$

$$\|G\|_\infty = 2$$

$\|G\|_1 = 2$ Το ότι και οι τρεις είναι ≥ 1 δε σημαίνει ότι

$\|G\|_2 = 2$ δε αυξάνει

A: αυθεντικά υποδιόρθιμη διατάξη

$$|a_{ii}| > \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}|, i=1, \dots, n$$

Λήμμα (Αντικείμενα του Gerschgorin)

Έστω $A = (a_{ij}) \in \mathbb{C}^{n,n}$ ένας πίνακας και λ μια ιδιοτιμή του A. Τότε υπάρχει $s \in \{1, \dots, n\}$ τ.ω.

$$|\lambda - a_{ss}| \leq \underbrace{\sum_{\substack{j=1 \\ j \neq s}}^n |a_{sj}|}_{r_s}$$



Απόδειξη

$$Az = \lambda z, z \neq 0$$

$$(Az)_i = \lambda z_i, i=1, \dots, n$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} z_j = \lambda z_i \Rightarrow a_{ii} z_i = \lambda z_i - \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n a_{ij} z_j$$

$$\Rightarrow (a_{ii} - \lambda) z_i = - \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n a_{ij} z_j \Rightarrow$$

(αν ο πίνακας είναι πραγματικός τα κέντρα είναι στο $x'x$)

$$|a_{ii} - \lambda| \cdot |z_i| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| |z_j|$$

Επιλέγουμε ένας $s \in \{1, \dots, n\}$ τ.ω. $|z_s| = \|z\|_\infty$

$$\text{Τότε } |a_{ss} - \lambda| \cdot |z_s| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq s}}^n |a_{sj}| \cdot |z_j|$$

$$|a_{ss} - \lambda| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq s}}^n |a_{sj}| \cdot \frac{|z_j|}{|z_s|} \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq s}}^n |a_{sj}|$$

16/4/13

Άσκηση 3.11

$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ με αυθεντικά υπερισχυρή διαγώνια.

ΝΑΟ. A ανελιγρυστός

$A = LU$.

$$Ax = 0 \Rightarrow \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = 0 \Rightarrow a_{ii} x_i = - \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n a_{ij} x_j \Rightarrow$$

$$|a_{ii}| \cdot |x_i| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| |x_j| \quad (*)$$

Έστω s τ.ω. $|x_s| = \max_j |x_j| = \|x\|_\infty$

Τότε η $(*)$ για $i=s$, δίνει

$$|a_{ss}| \cdot |x_s| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq s}}^n |a_{sj}| |x_j| \leq |x_s|$$

$$\Rightarrow |a_{ss}| \cdot |x_s| \leq |x_s| \cdot \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq s}}^n |a_{sj}|$$

Υπόθεση: $x \neq 0$, τότε $|x_s| \neq 0$, ούτως

$$|a_{ss}| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{sj}|, \text{ άτομο.}$$

Συμπέρασμα: $x=0$ σημαίνει A ανελιγρ.

Άσκηση 3.23

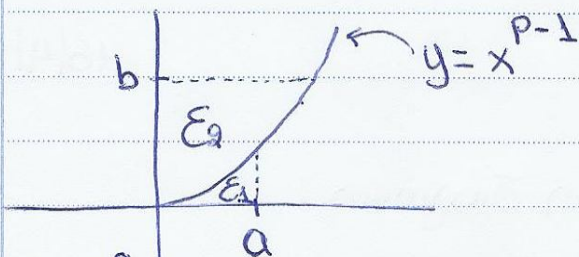
a) $1 < p, q < \infty$ τ.ω. $\frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1$ $a, b \geq 0$.

ΝΔΟ: $ab \leq \frac{a^p}{p} + \frac{b^q}{q}$

απόδειξη του Young

$p=2, q=2$

$$ab \leq \frac{a^2}{2} + \frac{b^2}{2} \Leftrightarrow (a-b)^2 \leq 0.$$



$$E_1 = \int_0^a x^{p-1} dx = \frac{a^p}{p}$$

$$E_2 = \int_0^b y^{\frac{1}{p-1}} dy$$

Γεγονότος: $\frac{1}{p-1} = q-1 \Leftrightarrow pq - p - q + 1 = 1$

$$\Leftrightarrow 1 - \frac{1}{q} - \frac{1}{p} = 0 \Leftrightarrow \frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1$$

Άρα $E_2 = \int_0^b y^{\frac{1}{p-1}} dy = \int_0^b y^{q-1} dy = \frac{b^q}{q}$

B) $1 \leq p < \infty$.

$$\|\cdot\|_p : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$$
$$\|x\|_p = \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{1/p}$$

Έστω $\frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1$ ΝΑΟ: $\forall x, y \in \mathbb{R}^n \quad \sum_{i=1}^n |x_i y_i| \leq \|x\|_p \cdot \|y\|_q$

ανισότητα του Hölder

$p=2 \rightsquigarrow q=2$ ανισότητα του Hölder συμπίπτει με την ανισότητα CS

1^η Περίπτωση: $p=1 \rightsquigarrow q=\infty$

$$\sum_{i=1}^n |x_i y_i| \leq \sum_{i=1}^n |x_i| \|y\|_\infty = \|x\|_1 \cdot \|y\|_\infty$$

Έστω $x \neq 0$ και $y \neq 0$

\rightarrow υποθέτουμε: $1 < p < \infty$

2^η Περίπτωση: $\|x\|_p = \|y\|_q = 1$

$$|x_i y_i| \leq \frac{|x_i|^p}{p} + \frac{|y_i|^q}{q} \quad (\text{Young})$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^n |x_i y_i| \leq \underbrace{\frac{1}{p} \sum_{i=1}^n |x_i|^p}_{\|x\|_p = 1} + \underbrace{\frac{1}{q} \sum_{i=1}^n |y_i|^q}_1 = \frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1 = \|x\|_p \cdot \|y\|_q$$

3^η Περίπτωση: $1 < p < \infty$

Θέσω $\tilde{x} = \frac{x}{\|x\|_p}$, $\tilde{y} = \frac{y}{\|y\|_q}$ (οπότε $\|\tilde{x}\|_p = \|\tilde{y}\|_q = 1$)

Άρα σύμφωνα με τη δεύτερη περίπτωση

$$\sum_{i=1}^n |\tilde{x}_i \tilde{y}_i| \leq 1$$

Επιπέδους

$$\sum_{i=1}^n \frac{|x_i y_i|}{\|x\|_p \cdot \|y\|_q} \leq 1, \text{ οπότε } \sum_{i=1}^n |x_i y_i| \leq \|x\|_p \cdot \|y\|_q$$

β) $\|\cdot\|_p$ ($1 < p < \infty$) νόρμα
(N_1), (N_2) τριπλήρες.

Τριγωνική ανισότητα (ανισότητα του Minkowski)

$$\forall x, y \in \mathbb{R}^n \quad \|x+y\|_p \leq \|x\|_p + \|y\|_p$$

$$\begin{aligned} \|x+y\|_p^p &= \sum_{i=1}^n |x_i+y_i|^p = \sum_{i=1}^n |x_i+y_i| \cdot |x_i+y_i|^{p-1} \\ &\leq \sum_{i=1}^n |x_i| \cdot |x_i+y_i|^{p-1} + \sum_{i=1}^n |y_i| \cdot |x_i+y_i|^{p-1} \end{aligned}$$

$$\leq \|x\|_p \left(\sum_{i=1}^n |x_i+y_i|^{(p-1) \cdot q} \right)^{1/q}$$

Hölder

$$+ \|y\|_q \quad \gg \quad \gg$$

$$\begin{aligned} \|x+y\|_p^p &\leq (\|x\|_p + \|y\|_p) \left(\sum_{i=1}^n |x_i+y_i|^{(p-1) \cdot q} \right)^{1/q} \\ &= (\|x\|_p + \|y\|_p) \left(\underbrace{\left(\sum_{i=1}^n |x_i+y_i|^p \right)^{1/p}}_{\|x+y\|_p} \right)^{p-1} \end{aligned}$$

$$\begin{cases} \frac{1}{p} + \frac{1}{q} = 1 \Rightarrow \\ \frac{1}{q} = 1 - \frac{1}{p} = \frac{p-1}{p} \\ q(p-1) = p \end{cases}$$

$$\Rightarrow \|x+y\|_p^p \leq (\|x\|_p + \|y\|_p) \|x+y\|_p^{p-1}$$

$$\Rightarrow \|x+y\|_p \leq \|x\|_p + \|y\|_p$$

Παρατηρήσεις:

- $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ αντιστρέψιμος $\Leftrightarrow \lambda=0$ δεν είναι ιδιοτιμή του A

$$Ax = 0 \cdot x \Rightarrow x = 0$$

- $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ ανθεκτά υπ. διαγώνιο

NΔO. A αντιστρέψιμος

Έστω λ ιδιοτιμή του A . Τότε

$$\text{Τότε } |a_{ss} - \lambda| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq s}}^n |a_{sj}|$$

$$\text{Για } \lambda=0, \text{ παίρνουμε } |a_{ss}| \leq \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq s}}^n |a_{sj}| \quad \downarrow \text{ (A τοπο)}$$

Πρόταση: (Σύγκριση των μεθόδων του Jacobi και των Gauss-Seidel για συστήματα με πίνακα A με ανθεκτά κυριαρχική διαγώνιο)

Έστω $A \in \mathbb{R}^{n,n}$ ένας πίνακας με ανθεκτά κυριαρχική διαγώνιο. Τότε:

- Για τους πίνακες επανάληψης $G_J = -D^{-1}(L+U)$ και $G_{GS} = -(L+D)^{-1}U$ των μεθόδων του Jacobi και των Gauss-Seidel, αντίστοιχα, ισχύει $\|G_J\|_{\infty} < 1$, $\|G_{GS}\|_{\infty} < 1$
- Οι μέθοδοι αυτές συγκλίνουν για συστήματα $Ax=b$ με A πίνακα με ανθεκτά κυριαρχική διαγώνιο.

Απόδειξη

Κατ' αρχάς ο A είναι αντιστρέψιμος και $a_{ii} \neq 0, i=1, \dots, n$

$$\alpha) \text{ Ορίσαμε } C := \max_{1 \leq i \leq n} \left\{ \frac{1}{|a_{ii}|} \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| \right\} < 1$$

Jacobi Ισχυριόμαστε $\|G_J\|_{\infty} = C$

$$(G_J)_{ij} = -\frac{1}{a_{ii}} \cdot a_{ij}, \text{ για } i \neq j \text{ και } 0, \text{ για } i=j$$

$$\left\{ \begin{array}{l} D = \text{diag}(d_{11}, \dots, d_{nn}) \\ (DB)_{ij} = \sum_{l=1}^n d_{il} b_{lj} = d_{ii} b_{ij} \end{array} \right\}$$

$$\begin{aligned} \text{Apa } \|G\|_{\infty} &= \max_i \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| = \\ &= \max_{1 \leq i \leq n} \left\{ \frac{1}{|a_{ii}|} \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| \right\} = c \end{aligned}$$

Gauss-Seidel: Ιεχυρισμός: $\|G_{GS}\|_{\infty} \leq C$

Έστω $y \in \mathbb{R}^n$

Θέτουμε $u = G_{GS} y$, δηλαδή

$$u = -(L+D)^{-1} \cdot U \cdot y \Leftrightarrow (L+D) \cdot u = -U \cdot y \Leftrightarrow$$

$$\sum_{j=1}^i a_{ij} u_j = - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} y_j, \quad i=1, \dots, n$$

$$\Leftrightarrow a_{ii} \cdot u_i = - \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} u_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} y_j, \quad i=1, \dots, n$$

$$\Leftrightarrow u_i = \frac{1}{a_{ii}} \left[- \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} u_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} y_j \right]$$

$$u_i = \frac{1}{a_{ii}} \left[- \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij} u_j - \sum_{j=i+1}^n a_{ij} y_j \right], \quad i=1, \dots, n$$

Ιεχυρισμός (*) $|u_i| \leq C \|y\|_{\infty}, \quad i=1, \dots, n$

Επαγωγή: $i=1$

$$u_1 = \frac{1}{a_{11}} \left[- \sum_{j=2}^n a_{1j} y_j \right] \Rightarrow |u_1| \leq \frac{1}{|a_{11}|} \sum_{j=2}^n |a_{1j}| |y_j| \leq \|y\|_{\infty}$$

$$\leq \underbrace{\left(\frac{1}{|a_{11}|} \sum_{j=2}^n |a_{1j}| \right)}_{\leq C} \|y\|_{\infty}$$

Άρα η (*) ισχύει για $i=1$.

Υποθέτουμε ότι η (*) ισχύει για $1, \dots, i-1$ και θα αποδείξουμε ότι ισχύει και για i :

Έχουμε

$$\|u_i\| \leq \frac{1}{|a_{ii}|} \left[\sum_{j=1}^{i-1} |a_{ij}| \|u_j\| + \sum_{j=i+1}^n |a_{ij}| \|y_j\| \right]$$

$\leq \|y\|_{\infty} \leq \|y\|_{\infty} \leq \|y\|_{\infty}$

$$\leq \left(\frac{1}{|a_{ii}|} \sum_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n |a_{ij}| \right) \|y\|_{\infty}$$

Άσκηση 3.23 (6ωεχέρια)

23/4/13

$$\delta) 1 \leq p < q \leq \infty$$

$$x \in \mathbb{C}^n$$

$$\text{Ν.Δ.Ο.: } \|x\|_q \leq \|x\|_p$$

$\varphi(p) := \|x\|_p, p \geq 1$ φθίνουσα

"ανισότητα του Jensen"

$$\|x\|_p = \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^p \right)^{1/p}$$

$$|x_j|^p \leq \sum_{i=1}^n |x_i|^p \Rightarrow |x_j| \leq \|x\|_p, j=1, \dots, n$$

$$(*) |x_i| \leq \|x\|_p, i=1, \dots, n$$

$$i) \max |x_i| \leq \|x\|_p \Leftrightarrow \|x\|_\infty \leq \|x\|_p$$

i (αυτό αποδεικνύει την ανισότητα για $q=\infty$)

$$ii) q < \infty$$

$$\text{Τότε } |x_i|^q = |x_i|^p \cdot |x_i|^{q-p}$$

$$\stackrel{(*)}{\leq} |x_i|^p \cdot \|x\|_p^{q-p}$$

$$\Rightarrow \underbrace{\sum_{i=1}^n |x_i|^q}_{\|x\|_q^q} \leq \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^p \right) \|x\|_p^{q-p}$$

$$\|x\|_q^q \leq \|x\|_p^p \cdot \|x\|_p^{q-p} \Rightarrow \|x\|_q \leq \|x\|_p$$
$$= \|x\|_p^q$$

Άσκηση 3.24

$\|\cdot\|_\infty, \|\cdot\|_1, \|\cdot\|_2$ στον \mathbb{R}^n

Jensen: $\|x\|_\infty \leq \|x\|_2 \leq \|x\|_1$

$$\|x\|_\infty \leq \|x\|_1$$

Για $x = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$ έχουμε ότι $\|x\|_\infty = 1, \|x\|_2 = 1, \|x\|_1 = 1$,
οπότε οι ανισότητες λογίζονται ως ισότητες.

α) Ισοχρησιμότητα: $\forall x \in \mathbb{R}^n \quad \|x\|_1 \leq n \|x\|_\infty$

Πρόσφατα $\|x\|_1 = |x_1| + \dots + |x_n| \leq \|x\|_\infty + \dots + \|x\|_\infty = n \|x\|_\infty$

Ιδιαίτερα για $x = \begin{pmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$, έχουμε ότι $\|x\|_1 = n, \|x\|_\infty = 1$
οπότε $\|x\|_1 = n \|x\|_\infty$.

β) Ισοχρησιμότητα: $\forall x \in \mathbb{R}^n \quad \|x\|_2 \leq \sqrt{n} \|x\|_\infty$

$$\|x\|_2^2 = |x_1|^2 + \dots + |x_n|^2 \leq \|x\|_\infty^2 + \dots + \|x\|_\infty^2 = n \|x\|_\infty^2 \Rightarrow$$

$$\Rightarrow \|x\|_2 = \sqrt{n} \|x\|_\infty$$

Για $x = (1, \dots, 1)^T$ λογίζεται ως ισότητα

γ) Ισοχρησιμότητα: $\|x\|_1 < \sqrt{n} \|x\|_2$

$$\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i| \leq \left(\sum_{i=1}^n 1^2 \right)^{1/2} \cdot \left(\sum_{i=1}^n |x_i|^2 \right)^{1/2} = \sqrt{n} \|x\|_2$$

↑
CS

Για $x = \begin{pmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix}$ έχουμε $\|x\|_1 = n, \|x\|_2 = \sqrt{n}$,

οπότε η ανισότητα λογίζεται ως ισότητα.

Άσκηση 3.64

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -7/2 \\ 1 & 1 & -7/4 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}, \quad Ax = b.$$

ΝΔΟ: Jacobi συγκλίνει

Gauss Seidel γενικά αποκλίνει.

$$G_J = -\underset{I_n}{D}^{-1} (L+U) = -\underset{I_n}{D}^{-1} (L+U) = - \begin{pmatrix} 0 & 2 & -\frac{7}{2} \\ 1 & 0 & \frac{7}{4} \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \Rightarrow$$

$$\Rightarrow G_J = \begin{pmatrix} 0 & -2 & 7/2 \\ -1 & 0 & -7/4 \\ -1 & -1 & 0 \end{pmatrix}$$

χαρακτηριστικό πολυώνυμο: $p(\lambda) = \det(G_J - \lambda I_3)$
 $= -\lambda(\lambda^2 - \frac{1}{4})$

Ιδιότητες: $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = \frac{1}{2}, \lambda_3 = -\frac{1}{2}$

Φασματική Ακτίνα: $\rho(G_J) = \max_i |\lambda_i| = \frac{1}{2} < 1$

άρα η μέθοδος του Jacobi συγκλίνει

Gauss-Seidel:

$$G_{GS} = -(L+D)^{-1} \cdot U = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} 0 & 2 & -7/2 \\ 0 & 0 & 7/4 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = - \begin{pmatrix} 0 & 2 & -7/2 \\ 0 & -2 & 21/4 \\ 0 & 0 & -7/4 \end{pmatrix}$$
$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ 0 & -1 & 1 \end{pmatrix}$$

Ιδιότητες : $\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 2, \lambda_3 = 7/4$

Φασματική ανάλυση : $\rho(G_{G_5}) = 2 \geq 1$ άρα η μέθοδος αποτυγχάνει

$$Ax=b$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 1/2 & 1 \\ 1 & 1 & 1/2 \\ 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

ΝΑΟ: μέθοδος Gauss-Seidel : συμπίπτει
 " Jacobi : γενικά αποτυγχάνει

Απόδειξη

$$G_J = -\underset{I_3}{D}^{-1}(L+U) = -\begin{pmatrix} 0 & 1/2 & 1 \\ 1 & 0 & 1/3 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

Χαρακτηριστικό πολυώνυμο:

$$p(\lambda) := |G_J - \lambda I_3|$$

$$= \begin{vmatrix} -\lambda & -1/2 & -1 \\ -1 & -\lambda & -1/3 \\ -1 & -1 & -\lambda \end{vmatrix} = \dots = -\lambda^3 + \frac{11}{6}\lambda - \frac{7}{6}$$

$$p(-1) = 1 - \frac{11}{6} - \frac{7}{6} = -2$$

$$\lim_{\lambda \rightarrow -\infty} p(\lambda) = +\infty$$

$\lambda \rightarrow -\infty$

Συμπεράσματα: υπάρχει ρίζα του p στο $(-\infty, -1)$

οπότε $\rho(A) > 1$

Άρα η μέθοδος γενικά αποτυγχάνει.

Gauss-Seidel:

$$G_{GS} = -(L+D)^{-1}U = \dots = \begin{pmatrix} 0 & -1/2 & -1 \\ 0 & 1/2 & 2/3 \\ 0 & 0 & 1/3 \end{pmatrix}$$

Ιδιότητες:

$$\lambda_1 = 0, \lambda_2 = 1, \lambda_3 = 1$$

$$\rho(A) = \frac{1}{2} < 1 \Rightarrow \text{η μέθοδος συγκλίνει.}$$

Άσκηση 3.31

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

Υπάρχει φυδινή νόρμα τέτοια ώστε $\|A\| = 2,5$;

$$\rho(\lambda) = \det(A - \lambda I_2) = \begin{vmatrix} -1-\lambda & 2 \\ 2 & -1-\lambda \end{vmatrix} = (-1-\lambda)^2 - 4 = (\lambda+1)^2 - 4.$$

$$\rho(\lambda) = 0 \Leftrightarrow (\lambda+1)^2 = 4$$

$$\Leftrightarrow \lambda+1 = \pm 2 \Leftrightarrow \begin{cases} \lambda_1 = -3 \\ \lambda_2 = 1 \end{cases}$$

$$\rho(A) = \max(|\lambda_1|, |\lambda_2|) = 3$$

$$\rho(A) > \|A\|$$

Άρα δεν υπάρχει τέτοια φυδινή νόρμα

Άσκηση 3.32

$$a) \|A\|_{\max} = \max_{1 \leq i, j \leq n} |a_{ij}|$$

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

Είναι αυτές φυδινές νόρμες;

$$b) \forall A \in \mathbb{R}^{n,n} \quad \forall x \in \mathbb{R}^n$$

$$\|Ax\|_2 \leq \|A\|_E \|x\|_2$$

$$(\text{δηλαδή } \|A\|_2 \leq \|A\|_E)$$

Λύση

a) $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 2 & 1 \end{pmatrix}$, $\|A\|_{\max} = 2$

$$p(\lambda) = \begin{vmatrix} 1-\lambda & 2 \\ 2 & 1-\lambda \end{vmatrix} = (\lambda-1)^2 - 4$$

Ιδιοτιμές: $\lambda_1 = -1$, $\lambda_2 = 3$

$$\rho(A) = 3 > 2 = \|A\|_{\max}$$

Συμπέρασμα: Η $\|\cdot\|_{\max}$ δεν είναι φασική νόρμα

$$\|I_n\|_E = \sqrt{n} \neq 1 \text{ για } n \geq 2$$

Άρα η $\|\cdot\|_E$ δεν είναι φασική νόρμα

Av $\|\cdot\|$ φασική νόρμα

$$\|I_n\| = \max_{\substack{x \in \mathbb{R}^n \\ x \neq 0}} \frac{\|I_n x\|}{\|x\|} = 1$$

$$b) \|Ax\|_2^2 = \sum_{i=1}^n |(Ax)_i|^2 = \sum_{i=1}^n \left(\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \right)^2$$

$$\leq \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n (a_{ij})^2 \underbrace{\sum_{j=1}^n (x_j)^2}_{\|x\|_2^2}$$

CS

$$= \underbrace{\sum_{i,j=1}^n (a_{ij})^2}_{\|A\|_E^2} \cdot \|x\|_2^2$$

$$\Rightarrow \|Ax\|_2 \leq \|A\|_E \|x\|_2$$

Άσκηση 3.36

$\|\cdot\| \quad \mathbb{R}^n, \mathbb{R}^{n,n}$

$A \in \mathbb{R}^{n,n} \quad \|A\| < 1$

NDO: $I_n - A$ αντιστρέφεται

$$\frac{1}{1 + \|A\|} \leq \|(I_n - A)^{-1}\| \leq \frac{1}{1 - \|A\|}$$

$(I_n - A)x = 0 \Rightarrow x - Ax = 0 \Rightarrow x = Ax \Rightarrow \|x\| = \|Ax\| \leq \|A\| \cdot \|x\|$

Για $x \neq 0$ παίρνουμε $1 \leq \|A\| \nrightarrow$ (Άτοπο), οπότε $x = 0$ και ο πίνακας είναι αντιστρέφεται.

$$1 = \|(I_n - A)^{-1} (I_n - A)\| \leq \|(I_n - A)^{-1}\| \cdot \|(I_n - A)\|$$

$$\Rightarrow \|(I_n - A)^{-1}\| \geq \frac{1}{1 + \|A\|}$$

$$1 = \|(I_n - A)^{-1} (I_n - A)\| = \|(I_n - A)^{-1} - (I_n - A)^{-1} \cdot A\| \geq \|(I_n - A)^{-1}\| - \|(I_n - A)^{-1} \cdot A\| \leq \|(I_n - A)^{-1}\| \cdot \|A\|$$

$$\geq \|(I_n - A)^{-1}\| - \|(I_n - A)^{-1}\| \cdot \|A\|$$

$$= \|(I_n - A)^{-1}\| (1 - \|A\|)$$

$$\Rightarrow \frac{1}{1 - \|A\|} \geq \|(I_n - A)^{-1}\|$$