EQUAZIONI MATRICIALI

(23-11-2019)

Queste note sono ded cote ad estendere alle matrici i concetti delle equerrori di primo gredo e a presentore alcune tecniche per la loro risolupore.

Il primo importanti simo escupio è casti hito

Il primo imprientisimo esempio è costinito del probleme della mature inversa (destre):

"Date ACR^{n×n}, esiste XCR^{n×n} tale

che

AX = I, (I mature identice),

Il probleme generale che sogliamo ristivere

"Date AERMXN & BERMXP enste XERNX tole the AX=B?

Il probleme, cost come accode per l'inserse, può enere facilmente ricondotto alla rishassim di un sistema lineare con secondi membri multifi. In fetti, posto

X=(X1..Xp) e B=(B1, -., Bp), priché AX = (AX1, AX2, ..., AXp) re segue che l'eproxime AX=B eprivele

1

en possendo la matice de coefficienti consine possone esere sisthi simultaneamente. con l'algeritmo d' Cours (- Jordon). In sostante, boste rodvere A₁...A_n (B₁...B_p (A₁...A_n colonne d') OSSERVAZIONI: 1) NON E DETTO CHE L'EQUAZIONE SIA RISOLUBILE

Perché ciò accade è necessario e suffresente che Bi E (A1,..., An) ti=(...p.

2) NON E DETTO CHELEVENTUALE SOLUZIONE SIA UNICA I sosteni considerate homes oster some

unita se e solo se le colonne d'A sono indipendenti e cioè, in protes, se ogni colonne è pivot. Nel coso su cui i sistemi AX; = B; abbiono

infinite soluzion, si potranno otterere tritte le matric X soluzioni di AX=B sception done le colonne ad arbitis nell'intierne delle in pettire solutioni.

ESEMPIO 1. Determnen tutte le (eventueli) solutioni X dell'equation Nel coso in esoure AER^{3×6} e BER^{3×3}, de ai XER^{6×3}. Per determinan le 3 colonne d' X occorre risolvere il sitema 111-121113 che (per semplicité) è gro scola, con x, x, x, x, inemprite vinisolati (pivol) e x, x, exo perometri (non pivol). Sportiamo a secondo membro le colonne non-pivol VI [1 1 1 1 1 2 1 1 -2 -1]

VII [0 1 1 2 1 1 -1 1 -1]

0 0 1 1 1 2 1 1 1 1113-1-11 I 0 1 0 | 1 0 - 2 0 2 - 2 TIOO 1-110230 1-9-0 Per sciven tutte le soluvori X robreste

occorre prestore attention al fetto che stramo rissyludo non uno ma tre sosteri linai aventi termi noti otteniti do quelli orginali e delle eventuel coloune non-privat (3, reluo tro Coso) con velor des paremeter potentelmente divers in ciascumo de tre sistemi Basto dunque adoperore somboli diversi per le "copie" delle in cognite perometiche nelle vave colonne del sonloto, mente i loro coeffs o enti reste no quelli appene cole leti relle colonne di x4, X5, X6 χ' χ' χ' $\frac{\chi_2'}{\chi_2'}$ χ_2''' χ_2''' 25 25" χ₆ χ₆" $-1+2x_{4}+3x_{5}$ $1+2x_{4}+3x_{5}$ $0+2x_{4}+3x_{5}$ $1+2x_5'-2x_6'$ 0 $+2x_5''-2x_6''-2+2x_5''-2x_6''$ 1-x4-x5-+x6 1-x4-x5+x6 3 -x4-x5+x6 - X-1/ X "(

Come si jour notore, l'algoritme d'Gours-Jordon de opere non sui velor dei parametri me sui coeffe centi di toli reloi, consente un discreto rispornio d'fatica eseguendo le aperation su un'unica colours per gri peremetro, invece d'facto su tente "copore" quanti sono le colonne d'B. Attentione, dyname: fer ogni colonna non pivot si neano tenti perometri arbitrari quante sono le colonne del secondo mentro B. tsempio 2. Determineme futte le solution X di AX=0 our ACRMXM XCRMXP e OCRMXP e, cioè, O=(0.0) Posto X = (X, .. Xn) & he che AX:=0 ti=1...p Detto allos Y il sottospatio d' \mathbb{R}^n costinita delle solutioni di Ax=0, e cioè
il nuclio di A(x)=Axsi onerve substo che futti e sole le solupori

di AX=O sono le matrici le ci colonne apportenzano a Y. Dette dungue y. y mis base per le solutioni d' Ax=0, ne segue onlêts che tutte le solutioni xono del tripo

X = (\(\sum \times \frac{\times 2}{\times \times 1} \sum \times \frac{\times 2}{\times \times 1} \sum \times \frac{\times 2}{\times 1} \sum \times \times \frac{\times 2}{\times 1} \sum \times \times \frac{\times 2}{\times 1} \sum \times \times \times \frac{\times 2}{\times 1} \sum \times che difendono doi perometri auttrori «;, il numero dei quali è peri a k (numero di colorne non-javot di A) pur p (numero di Colorne del termne noto OE RMXP, esattemente come è accedento nell'esempio precedente. NOTA: I dis uni fatt per l'equatione AX=B velgans con i dovuti aggludementi, anche fer le equasion XA=B. "Vito che l'algoritmo d' Gauss poggia auche on una "grefice" semple, ne segue che, piutosto che solupperne un'altre ja i soteni XA=B posse voultore pour conveniente rislicu il ensterne Huspota. Infetti, XA=B eprivele a A*X*=B* Dungue visolta il sottima A*W=B*, del Mpo la solutione vidroto.