APPLICAZIONI LINEARI INVERTIBILI E LORO INVERSE.

In queto conteiento studienemo le epplicasoni mentibili ed il loro rapport con le applicationi bivettere, octre al esaminore de vicno il coso delle applicationi frespessi enclide Rⁿ, nei quali ogni resporte può emere obtenute mediante l'algoritmo di Genero, (leggemente) modificato de Camille JORDAN (pronunce: GIORDAN).

Thi Hemo con la

DEPINITIONE for A:X->Y.

Allon A sure dette INVERTIBILE se enste A': Y -> X, detta INVERSA, tale du

 $A^{-1}(A(x)) = x + x \in X$

- A(A'(y)) = y +yeY

Opennem espletemente du non a volche ad A¹, e neppm ad A, di enne breeni. TEOREMA: A:X>Y z invetilete x volo ze i bisetter.

A i middine pudi, delle depurum, A(A'(y)) = y $\forall y \in Y$, e dunpue ogu $y \in Y$ i immagne d' A'(y).

A in ether e surether \Rightarrow A imentifically front and arbitrary $e \gamma$, is he che l'equeron A(z) = y he alone une shown pendre $A \in Shown$, me tale shown is in ice, probe $A \in Shown$: A(x) = y = A(z') = x = x'

Deficiens alloe A'(y) com l'uice shown x di A(x) = y. We segue on A(x) = y. A(x) = y

Inter, $A^{-1}(A(x)) = l'unico punte d' X sul quel.$ A vole A(x), e tole punte è x. Ne segue A'(A(x)) = x

e dupe A i mosttoli.

11/

L'ede bene che le loueite non gioca d'un mula nelle prove d' pute roulhots generale. E' per voture boute introdure tels ipotesi, in quanto consente d'ottenere roulhois jour stingenti e d'ontrole potresse, come quello sull'agua glande delle dimensaire d'odonnie e cadominio. Tomenti betto soni etile il seguente

TEOREMA: Lie A:X>Y loner e mestible. Allon l'inverse A':Y>X i lonere.

DIM. Frew y, y, EY 1 \(\int \mathbb{R} \) (oppose C, or be spons i'
complesso). Posto \(\alpha_1 = A^{-1}(y_1) \) \(\alpha_2 = A^{-1}(y_2) \) \(\alpha_3 \) he,

apprends \(A, A(\times) = y_1, A(\times) = y_2 \) \(e, \text{dell'ipsters} \) \(direction \)

Complesso \(A, A(\times) = y_1, A(\times) = y_2 \) \(e, \text{dell'ipsters} \) \(direction \)

Complesso \(A, A(\times) = y_1, A(\times) = y_2 \) \(e, \text{dell'ipsters} \) \(direction \)

Complesso \(A, A(\times) = y_1, A(\times) = y_2 \) \(e, \text{dell'ipsters} \) \(direction \)

Complesso \(A, A(\times) = y_1, A(\times) = y_2 \)

Complesso \(A(\times) = y_1, A(\times) = y_2 \)

Complesso \(A(\times) = y_1, A(\times) = y_2, A(\times) = y_2 \)

Complesso \(A(\times) = y_1, A(\times) = y_2, A(\times) = y_2

 $A(x_1+x_2)=A(x_1)+A(x_2)=y_1+y_2$

Dougne, x_1+x_2 = la solutione (unico perché A = next bih) dell'equenu $A(w) = y_1 + y_2$, = pund' $A^{-1}(y_1+y_2) = x_1 + x_2 = A^{-1}(y_1) + A^{-1}(y_2)$ Aulgement, $A(\lambda x_1) = \lambda A(x_1) = \lambda y_1$, de a_1 $A^{-1}(\lambda y_1) = \lambda x_1 = \lambda A^{-1}(y_1)$

NOTA: segne immediatemente delle deforme de, se A i invertibile, auche A' lo i, con inverse A. Del sombleto predente segne anche che A' i linere. La lineità dell'inverse consente, mediente il terience

di Cramer, d'abbenne conditioni restriture sulla strutture delle application involle, meto d'efficient pa shodiare l'invettibilité, almono reger spass IR, pu deturne l'inverse abbestince agentmente.

TEOREMA: Lie A:X>Y emen invitable, con dimX, dim Y < 00. Allon

dm X = dinY

DIM. Post A i in other she dinx=dimA(x) (Grennenn) e, poidre A(X) i un sottspers d'Y, ne segue che dim X & dim Y. Afficando la stessa regionements ad AI, emere investible de I ad X fer il tereme prædente, segne dm Y & dim X, de an' le tes Dunpe, bitte le affrassi fra spass d' d'uneurori (fruite) d'frenti non sons investibil. hel coso in cui le d'unemissi sions uguel, il tesseure d'homer ancede more un'economie d'fettre. TEOREMA: Li A:X>Y, limer en d'inX=d'inY. Albre Azinvetilibre. Me ze i invettire. (Alternot'venent, A i investibil ne solo ni sur eth ve.)

Don. Del tes reme d'homen A i blietter re obser i injettire (o ande ze e Me ze i smethy).

In definitive se A i obfite fre spesi d'uguele d'une com, promude A i mesti L'A epurale a proven de A(x)=0 ssl n n=0.

CASO X=Y=Rn, n>0. Le strutture generale d'A: R^ limere, è $A(x) = A(\tilde{\Sigma}_i e_i) = \tilde{\Sigma}_i x_i A(e_i) = \tilde{\Sigma}_i x_i A_i$ ove ni sons le condinate d'n'insfekt alle bane commande, mentre A; = A(ei) some le immagini, med'entre A, di settori delle lan comonze storre, apportmenti ad R. Il vitus peudente dre che A i invitibil restor A(0)= I xi Ai == => xi=0, e dunque se est se A1, Az,..., An sons indifendenti. Del terreme de jeventori, essendon il lors muners, essi voulteur une boese d' RM. Dungme, le application investible on R° sons quelle du tres frances la bose coursie in una base d'R. t' bene osservere du la déferrere orgrale d'invitable preserve d'shed'en il sistema [zi Hei]=y, e d'prime du esso he un'unice solutione progri y e y (e coe A /9)). Per il tereme de gementer, co accede se i solo se il sotine augenes Ini Aiso he Me le solum bonole X = X = .- = X = 0. Non seentre ci Lù pri une groude d' frante ma in rulte si rispersión la fette di devene tre trans i termi noti, che devono emer parametro, jerchi ardiner.

Il venteggie effert dell'opner in R' i de l'algortons d'6 aven consente d'shadiere agardmente il sortime omogenes I ni Ai = 0. Esso he sh la sshorm x, = x = = x = 0 se e she se, viddt a scale, s'trasforme in une transplace (climenti sulla deponde non mulli e sott la degende nulli, e danque un pivot su gri uja e en gri aslaune) Il calche experts dell'invise i state qui affontat nel contibute sulla matice inversa, mediante l'algoritmo di Gauss-Jordon, me vale la peux d'viesponne le linee general', peché il contesto è leggemente diverso. Essends A' linare, può esser espresse mediente i valori che assume on une borse (ad esempis, quelle consuice equelle); $A^{-1}(y) = A^{-1}(\Sigma y; e_i) = \sum_i y_i A^{-1}(e_i)$ e dunque, la déterminatione dell'inverse A-1 i ridotti al colcolo di At(ei), i=1...n. & altorde, A-1(ei) è la soluzione (unice) Xi del sontina A(Xi)=ei. Basta dunghe violere il stateme con a second'membre

 $\frac{x_1 \times x_2 - x_n}{A_1 A_2 - A_n} = \frac{e_i \cdot b_n}{cononca}$

Dopo avulo r'datto a forme trionglere, attercedo helle i termi satto la d'agonale, si può proseguire in modo

anologo con i termi sopre la d'espande (Gauss-Torden)

e ridurlo alla firma "identica" mediante le ofernaioni consulte
dell'alportmo d' Gauss (permute voi d' righe, permutationi
d' colonne ricottuendo l'ordine orginole alla fine, divisione
d'une riga fer un muruso, somma ad una riga di un

multiple d'un'altre), fino ad ottevere il istume "risolto"

e1 - - · len | X 1 - · · X x x isolo AX; e;

L'invise assume allre le forme

$$A^{-1}(y) = \sum_{i=1}^{\infty} y_i X_i$$

NOTA: Le s' sons oprate paranterer d'alcume s'il giunti, ad esempis, al sisteme "identiso" (ossie "volté)

occore vordinere le comprents de rettor colonna a secondo membro, tenendo contro degli scombi; i valori delle prime component delle solurione dei gnottro inter, che dovrenno appere sulla prime rija dei vettori solurione, compondono ai valori di seg e dunque sono elencati solla seconde rija, predi su è al secondo posto. Un boron sisteme protes è quello di risaivere

le inspite a sinstre nell'ordre prodotte delle permutazioni
effettuete

suivends pri come forme rega del rianthat quella d' 24 (ormque si tro W), come recombe quelle d' Xz e cont me, ottenends coù i relai delle insofrite nel lors ordre or frale X1, 72, 13,74;

$$\begin{pmatrix} \chi_{1} \\ \chi_{2} \\ \chi_{3} \\ \chi_{4} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ 4 \\ 1 \\ 3 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 6 \\ 8 \\ 5 \\ 7 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 10 \\ 12 \\ 9 \\ 11 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 14 \\ 16 \\ 13 \\ 13 \end{pmatrix}$$

$$\chi_{4} \begin{pmatrix} \chi_{1} \\ \chi_{2} \\ \chi_{3} \\ \chi_{4} \end{pmatrix} = \ell_{i}$$

$$\chi_{1} \quad \chi_{2} \quad \chi_{3} \quad \chi_{4}$$

Solo dopo aver vordinato le ziphe nella seprente corrette, (x_1, X_2, X_3, X_4) , le (more) colonne X_1, X_2, X_3, X_4 , cost modificate, conternamo i vettori soluzione dei sistemi $A(X_i) = e_i$, con le loro componenti elencate nell'ordine conette, e potramo allore encre inscriti nella farmula dell'inverse:

$$A^{-1}(y) = A^{-1}\begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_4 \end{pmatrix} = y_1 \widetilde{\chi}_1 + y_2 \widetilde{\chi}_2 + y_3 \widetilde{\chi}_3 + y_4 \widetilde{\chi}_4, \quad \widetilde{\chi}_i = A^{-1}(e_i)$$

Le slite note conclusive sul "paradiso ferduto": in dimen sione infute na å på trovu vertegjis delle presente d' un algoritmo efficiere d'asolution dell'equenu" A(x)=y L'estrema complente della semplie prese dell'essiturge e dell'unictà di soluzioni ju tali apuesori rende il probleme dell'invertilità estremount d'frèle, a fente ineservible d' riendre. Per application note, come ad esempio u -> du = $\frac{\sqrt{3}n}{\sqrt{3}} + \frac{\sqrt{3}n}{\sqrt{3}} + \frac{\sqrt{3}n}{\sqrt{3}}$ (operator d'Laplace) che ricon nelle studie delle proporte del potentiale grentetimale, e ja un seno pobleme la sugien gl'sper X e Y: salte dirum, ml temps, hams predette terre e resultati vileventissini e non sempre direttamente compressió fre las. Un'alleme note, alle quele s'è jie fotte cemes: le formule $\alpha = A'(y)$ è la formula visilative dell'equestre

Un'altime note, alle quele D'e pre fotte cenno: le lormule x = A'(y) è la "formula risclutive" dell'equerum A(x) = y, in quento il sostimu A'(y) al post di x in A(x) = y produce l'adentità A(A'(y)) = y. E' no che accade quendo as deprisu la redice Ty come l'inverse d' $x \to y = x^2$, ohe à invettire e surettire de R^+ in R^+ , o con le altre inverse elementer, che isolvers le respective equerit.