## L'ALGORITMO DI GRAME SCHMIDT PER LA COSTRUZIONE DI UNA BASE ORTOGONALE

(PLACIDO LONGO 16/11/2018)

Questa nota e dedicata ad un'estensione del dessico teorema della base il quale, negli spati di dimensione finita (e non nulla), gerantisce el esistenta di basi estratte dai sistemi di generatori: questi esisteno di urto fu effetta dell' i potesi sulla dimensione. Fritiano col presentane el emunciato, che verre dimostato nel corso della nota.

DEFINIZIONE: una base costituite de vettori à due à due en due entregonali à dette ORTOGONALE. E'dette ORTONORNALE se

tutti: suoi membi somo di norma unitaria (versos).

TEOREMA (Grem-Schmidt): Opni spetto enclides d'dimensione finta (non nulle) he une bese ottogonele. Trime di france une dimostrossa di questo lafordorio enuncieta, che serie atternito fer industri sulle dimensione della spatio presentiremo prolche semplie osserve vom. In effetti, la costrutione, seppene espotta in modo "pulta" mediante il principio d'indu-200ne finito, è in real le un algo ritmo de permette, parte mas de un sistema d'generation delle spats, d'eliminare quelli dipendenti degli elementi delle bose gro costruti e d'astrurne degli altir a partire de quell'indipendenti, feccudo uso solo d'operationi di projetsu su un sisteme ottyonale. Go e meglis illustrats da un esempiro. ~1-

## IDEA DELL'ALGORITMO:

- 1) Esaminore in seprente i generatori dello sperso.
- 2) Scortore i vettori mulli, eventuslmente presenti.
- 3) Sottrarre ad ogni veltore esamento la sue proietione en quell gio sulli, scartoudo lo, se la sua componente ortogonale così ottenuto i nulle, o inserendo la come movo elemento della bose ortogonale, altimenti.

Osserveurs de le projetoni ridrette al punto 3) sons relative ad un sinterno ortrogonele, e si celcheus d'rettamente con le farmule d'Eulers e Fourier, sente dover visilvere al cun vistema l'ineare.

ESEMP10: Costrire une base ost jonale per  $\left\langle \begin{pmatrix} 1\\1\\1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1\\2\\1 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 1\\2\\1 \end{pmatrix} \right\rangle$ . Is sugglie (1,1,1) come primo elemento della base, perchi non nulla. Poi, si calcala la componente d' (1,2,1) ostaganele a (1,1,1) e cise

 $(1, 2, 1) - (1, 2, 1)_{(1,1,1)} = (1, 2, 1) - \frac{4}{3} - (1, 1, 1) = (-\frac{1}{3}, \frac{2}{3}, -\frac{1}{3})$ Il vettre con travets è ortogenelle a (1,1,1) ed appenteur a <(1,1,1), (1,2,1)), e così accode anche je il triplo (-1,2,-1), che utiliteremo pe la bose ortogonale al post d'quello originale, per allegerire i celet segnenti. Osser neuro auche che, dell'ultime equetione precedente, risolta rispetto a (1,2,1), segue on la to che (1,2,1)  $\in$  (1,1,1), (-1,2,-1)de cui  $\langle (1,1,1), (1,2,1) \rangle = \langle (1,1,1), (-1,2,1) \rangle.$ Considerame in fore il terto generative (0, 1,0), e colorlàmore le sna proietisme sullo speu dei due gie individuati (0,1,0) < (1,1,1), (-1,2,-1)> = (0,1,0) + (0,1,0) (-1,2,-1) = (0,1,0)

-2-

$$= \frac{1}{3} (1,1,1) + \frac{2}{6} (-1,2,-1) = (0,1,0)$$
Le componente di  $(0,1,0)$  ortgonoli «  $(1,1,1), (-1,2,-1)$ ) è:
$$(0,1,0) - (0,1,0) < (1,1,1), (-1,2,-1) > = (0,1,0) - (0,1,0) = 0.$$

Ne segne du  $(0,1,0) \in < (1,1,1), (-1,2,-1) > = <(1,1,1), (1,2,1) > (in effett), è  $(0,1,0) = (1,2,1) - (1,1,1)$  ), e può enere eliminato sente elterone lo spon. Una bare ortganele per  $< (1,1,1), (1,2,1), (0,1,0) >$ 
 $= dumple$$ 

## DIMOSTRAZIONE DELTEOREMA.

Proveremo, ja indutvone sul numero de generator  $k \leq n$ , la proprietà  $P_k$  segmente: "Esste in X=<4,.., und bose ortogonale Bk di <4,.., uk>". Passe initale: poidré X = < u1, .., un> + 20}, quel cumo de generatori deve essere non nullo. Sio U; quello di indiaminino. Allne, jui il lemma fondamentale, <u1,.., ui,1, Ui>=<ui>e). se si pone Bi={Ui}, segue subito Pi. E possibile du sie i>1. Passo induttivo (Px => Px+1): verre provata per i ≤ k < n. toithe the vere, siens 4,.., 4 i vetter delle base ortsyonale (Bk di < y,.., uk). Si pone allova  $V_{h+1} = \mathcal{M}_{K+1} - (\mathcal{M}_{K+1})_{<\mathcal{M}_1,...,\mathcal{M}_N} = \mathcal{M}_{K+1} - \sum_{j=1}^{h} (\mathcal{M}_{K+1})_{y_j}.$ -5Si ossavi che de Pk segue (V,.., Vh) = (41,.., 42), e dunque V1, V2, ..., Vh, Vh+1 € (44, 42, ..., 42+1) = X. Inoltre, fer il teoreme della proietione, Vh+1 è ortogonale a (V1,..., Vh), me non à detto che sie non mulla, il du à necessario ferchi (44,..., Vh+1) sie une base ortogonale. Per sceplier Bk+1 rei frante Pk+1 si procede allore cost:

- Let  $V_{h+1}=0$ , allow  $U_{k+1}=(U_{k+1})<_{1},..,V_{h}> \in < V_{1},..,V_{h}> e$ , per  $P_{k}$ , tale species cornerate con  $< u_{1},..,u_{k}>$ , ale cui infine  $u_{k+1} \in < u_{1},..,u_{k}>$ .

Drugue, ju'il lemme fondamentale,  $\langle u_1, \cdot , u_{K+1} \rangle = \langle u_1, \cdot , u_K \rangle$ e, di consegnente, se 21 pone  $B_{K+1} = B_K$  segne substa  $P_{K+1}$ .

In sostanta, 4k+1 viene totalmente ignorate;

- se Vh+1 +0, allre {V1, V2, ..., Vh, Vh+1} è un sisteme ortogonale. Per provere du genere <41,..., 4k+1>, 2 osservi che da la segue  $u_1,...,u_k \in \langle V_1,...,V_h \rangle \subseteq \langle V_1,...,V_h,V_{h+1} \rangle$ . Inothe, dolla definitione di  $V_{n+1}$ , si he auche  $u_{k+1} = V_{h+1} + (u_{k+1})_{\langle V_1, ..., V_h \rangle} \in \langle V_1, ..., V_h, V_{hH} \rangle$ de ai <u1,.., uk+1> = <\1,.., \h+1>. Per provere Pk+1, bosto dunque porre BK+1 = {1/1,.., Vh+1}. La text Pn segre da Pi, provate direttremente, e dalle cotene Pi > Pi+ > · > Pn-1 > Pn, ottenuto i terrudo il perso induttro de k=i a k=n-1. -4NOTA: un caso particlere in ai  $V_{h+1} = 0$  è quello, di scarso interesse protico, che si reifra quendo  $U_{k+1} = 0$ .

Naturalmente, un generatore nullo può essere soppresso sento alcun bisopro di fere colcoli di sorta: è un coso melto semplee, e ricono obile, di generatore (in ogni coso) combinatione dei precedenti.

NOTA: un coso meno aperole è invece quello generale, nel quele un generatore è non mullo, ma dipendente dei pricedenti. In tol coso, i colcoli svolt per deturniren le one componente ortogende sono spreati : e'il prezzo de pegare per avere, nello stevo algoritmo, tento l'estratione della base quento la Costrutione della bese ortogonale. Per non buttere va nulla, occorre esignire presentivemente une ridutire a scola fer eliminone i generationi di pendenti, il che i comunque un prezzo da pagare!

NOTA: Le risultable vantagge oso, si prosono soti hive i vellei ortsyonel 1,.., 1/2 con i loso versori, o Henendo così une BASE ORTONORMALE. Si e grà vista nel precedente esempio come espossano sosti hire alle componenti ortigonali los multifi con senienti, fer aguirlere i collecti Come applicatione notevole del resultata precedente, proviamo ora un teoreme di esistente e unicità delle projetione ortegoriale su un sottos posso (di di mensore fruta). Le questione delle unicità, già approntata altrove, verrò ridiamote per completette. TEOREMA (d'esiture e micità della projetione): sue Y = <u1, .., ux>, sottospatio di uno spario enclideo X. Allora, jer ogni xEX eriste ed è mico xEY tele che: (x-Z) 1 =0 HUE <41,..,42).

DIM. Sie e1,.., lh une bore ottogonele d'  $\langle U_1, .., U_K \rangle$ , attenute applicando ai generatori  $U_1,...,U_K$  l'algoritmo d' Green-Schwidt. Del teoreme delle proiesure fei i oroteri ortegoneli, boste porre  $\overline{\chi} = \sum_{i \in I} \chi_{e_i} = \sum_{i \in I} \frac{\chi_{e_i}}{|e_i|^2} e_i'$ 

for ottenere solita  $(x-\bar{x})e_i = 0$   $\forall i=1..h$ . Poichi  $Y = \langle e_1,..,e_h \rangle$  ed is produtto scalare a linear rispetto a ciascum di sono fettori, ne segue che  $(x-\bar{x})v=0$   $\forall v \in Y$ .

La costrutione precedente formore però um elemento  $\bar{x} \in Y$  tole the  $x - \bar{x} \perp Y$ . The sie unico derve del fotto che, se  $\bar{z}, \bar{z} \in Y$  vei from  $(x - \bar{x}) = 0$   $\forall v \in Y$  e  $(x - \bar{z}) = 0$   $\forall v \in Y$ , allore

(x-x)v-(x-x)v=0 YveY de ai, pule l'néarité our profettou, segue  $(\overline{x}-\overline{x})v=0$   $\forall v\in Y$   $\forall$  auch  $\overline{x}$ -C'nività del prodette scolere rispette al primo Porche zez appertingens a Y, anche zi-z vi apperheure, sulho  $\sqrt{x} = \overline{x} - \overline{x}$ , ne signe  $(\overline{x} - \overline{x})(\overline{x} - \overline{x}) = 0$ , de mi  $\overline{x} - \overline{x} = 0$ .

DEFINITIONE La projetione di x m (M1,.., Uk) e'
il vettore x (M1,.., Mx) = \frac{5}{16i|^2} ei, ove \{e\_1,..,eh} e'
una quelumphe base ottoponele di

Per l'unicità della projetione, il isultato non dipende dalla bore: si può adopenne quella fornita dell'algoritmo, applicata a {u,..,uk}. NOTA: Il teoreme appens dimotrets genentisce che il notime Evere avente ser incosule le "coordinate" «; della proietione (x- \( \times \) \( \times \) = 0 \\ \( \times \) = 1 \( \times \) he certemente solutioni (tereme d'enstente); insthe quelungu solu zone (Z, , , , Zk) si scelja, il vettre ZZiu; visultère sempre la stessa (traneme d'unictà): le projetione! mentre le coordinate x,...x, d' X, u, ux sono wiche se r veltori 11, . , lk sons indipendenti, i sereme inforte xelte possibili je i coefficienti & ... Xx che preducous lo <u>stesso</u> woultoto Exili, seu, .., ux sono dipendenti. Dumpne l'unistà della projetbre non dipende dell'incte della soluzione del sostème 'Enere pricedente, che invece dipende solo dale indipendento dei generatori dello spatro. Il "recchio metodo" resta comunque un'alternative velide, in quanto il sisteme ha sempre solu zione!

NOTA: è possibile provere l'esistente d'sslutioni fur il trotime lineare che he jer solutioni le "coordinate" delle projetione inspetto ai generatori d'X sente for répinents alla tionie di Grame Schmidt: di fone interessate, trovere une dinustre tom che utilitre le propretto delle boss in maltre contribute. NOTA: le "stranezze" del prodatte scolore negli spari enclèdei complessi non sons d'nessem ostechs per l'estensione del tesseme a tali spæti; bastano solo minimi applestamenti, come lo spostere il vettre su uni è necessorio adoperere la liverità al primo fettre, respetts al prole il prodotto hermidaus è midistinguisse de quello reale. NOTA: un altri minimi aggrustamenti, l'ortogonolittets ne di Gram e Schmidt funtione ottimomente anche in dimensione infinita. Un coso impresenti i quello in cui vengamo ortogonalizzate le

potence 1, t,  $t^2$ , ...,  $t^n$ , ... right al predatt scalar  $fg = \int_a^b f(t)g(t) dt$ ,

o alti ad esso collegati le besi ortigonoli così ottenute definiscosi i POLINOMI ORTOGONALI su [a,b], con le loro applicationi importanti, ad esem pio, alle teorie dell'integratione numerica (che funzione egupamente auche nei così nei quali serelose impossibile il colecco delle primitive). I rifei menti d'obbligo sono i testi d'Andri Numerce, e, in particolere, il capitolo sulle "formule di quedroture" (integrazione).

MORALE: "Se  $u_{1,...}u_{n}$  sono indipendenti, una bose ottogonole si costruire ponendo  $V_{1}=U_{1}$  e  $V_{k+1}=U_{k+1}-\sum\limits_{i=1}^{k}\frac{u_{k+1}V_{i}}{|V_{i}|^{2}}V_{i}$ . Se sono dipendenti, ignorore gli  $u_{k+1}$  fer cui  $V_{k+1}=0_{jj}$ .

## NOTA BIBLIOGRAFICA

Eli shiotiosi d'Anolisi Numerice amano milito poco l'algeritme d' brour-Schmidt per regioni ottime, del lers puits d'iste. In sostente, il fotto de le operetiri su ogni muono elements delle son coinvolpens hot gl'elementi precedente fa 2' che gli eventueli errori si propaghino selvoggramente: un errore sul prima produce effett sul secondo, che già deve combattere con i propri; gli errori d'entrembi intervenzono nel colcho del terzo, che ha grè i propi, e così va ... Esistano algeritui che riducano tal effeth (SVD, " singular Values Decomposition), opin approlan d'ments mi quel le ricerceto nei testi di Anolisi Numerica come, ad esempis, il "Numerical Kecipes in C++" di PRESS, VETTERLING, FLANNERY e TEUCHOLSKII, dedicato apli espetti applicativi.