



ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ

Σχολή Μηχανολόγων Μηχανικών

Εργαστήριο Θερμικών Στροβιλομηχανών

Μονάδα Παράλληλης Υπολογιστικής Ρευστοδυναμικής & Βελτιστοποίησης

Η (Γραμμική) Μέθοδος GMRES

Κυριάκος Χ. Γιαννάκογλου

Καθηγητής ΕΜΠ

kcgcours@central.ntua.gr

<http://velos0.ltt.mech.ntua.gr/research/>



GMRES: Generalized Minimal RESidual Technique
(Yousef Saad, Yale Univ)
a Krylov subspace method

Concept: $Ax = b$, αρχικοποίηση x^0
προεπιλεγμένη λύση $x = x^0 + \sum_{i=1}^{m-1} \beta_i v^i$

οπου: (α) v^1, v^2, \dots μια ορθοκανονική βάση $\begin{cases} (v^i, v^j) = 0, & i \neq j \\ (v^i, v^j) = 1, & i = j \end{cases}$

(β) β_1, β_2, \dots συντελεστές που $\|b - Ax\| \rightarrow \min.$

Δημιουργία Βάσης – Ο Αλγόριθμος Arnoldi



ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΣ (A1)	ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΣ (A2)
$v^1 = \frac{r^0}{\ r^0\ }$	$v^1 = \frac{r^0}{\ r^0\ }$
DO j=1,m	DO j=1,m
$w^j = Av^j$	$w^j = Av^j$
do i=1,j	do i=1,j
$h_{ij} = (w^j, v^i)$	$h_{ij} = (w^j, v^i)$
enddo	$w^j = w^j - h_{ij}v^i$ ←
$w^j = w^j - \sum_{i=1}^j h_{ij}v^i$ ←	enddo
$h_{j+1,j} = \ w^j\ _2$	$h_{j+1,j} = \ w^j\ _2$
$v^{j+1} = \frac{w^j}{h_{j+1,j}}$	$v^{j+1} = \frac{w^j}{h_{j+1,j}}$
ENDDO	ENDDO

Δημιουργία Βάσης – Ο Αλγόριθμος Arnoldi


Για βάση m :

v^1, \dots, v^{m+1}

Διανύσματα βάσης
(σύνενα !!!)

$$\bar{H}_m = \begin{bmatrix} h_{1,1} & h_{1,2} & \dots & h_{1,m} \\ h_{2,1} & h_{2,2} & \dots & h_{2,m} \\ & h_{3,2} & & h_{3,m} \\ & & \ddots & \vdots \\ & & & h_{m,m} \\ & & & h_{m+1,m} \end{bmatrix}$$

(m+1 * m) Hessenberg matrix



(H_m)

Δημιουργία Βάσης – Ο Αλγόριθμος Arnoldi



Μηδενικό Βήμα: $v^0 = b - Ax^0$, $v^1 = \frac{v^0}{\|v^0\|}$

Πρώτο Βήμα:

$$h_{1,1} = (Av^1, v^1)$$
$$\hat{v}^2 = Av^1 - h_{1,1}v^1$$
$$h_{1,2} = \|\hat{v}^2\|$$
$$v^2 = \frac{\hat{v}^2}{h_{1,2}}$$

(m+1)οστό Βήμα:

$$h_{1,m} = (Av^m, v^1) , h_{2,m} = (Av^m, v^2) , \dots , h_{m,m} = (Av^m, v^m)$$

$$\hat{v}^{m+1} = Av^m - \sum_{i=1}^m h_{i,m} v^i \rightarrow \text{προσωρινό}$$

$$h_{m+1,m} = \|\hat{v}^{m+1}\|$$

$$v^{m+1} = \frac{\hat{v}^{m+1}}{h_{m+1,m}}$$

Δημιουργία Βάσης – Ο Αλγόριθμος Arnoldi



"Επίδειξη" Ορθοκανονικότητας:

$$0 = (v^2, v^1) = (Av^1 - h_{1,1}v^1, v^1) = (Av^1, v^1) - h_{1,1}(v^1, v^1) \Rightarrow h_{1,1} = (Av^1, v^1)$$

$$0 = (v^3, v^1) = (Av^2 - h_{1,2}v^1 - h_{2,2}v^2, v^1) = (Av^2, v^1) - h_{1,2}(v^1, v^1) - h_{2,2}(v^2, v^1) \Rightarrow$$
$$\Rightarrow h_{1,2} = (Av^2, v^1)$$



Σύνοψη:

- Μηδενικό βήμα + άλλα m βήματα \rightarrow

$v^1, v^2, v^3, \dots, v^m, v^{m+1}$

- Υπολογιστικό Κόστος?

Matrix-Vector Multiplications! Πόσες?

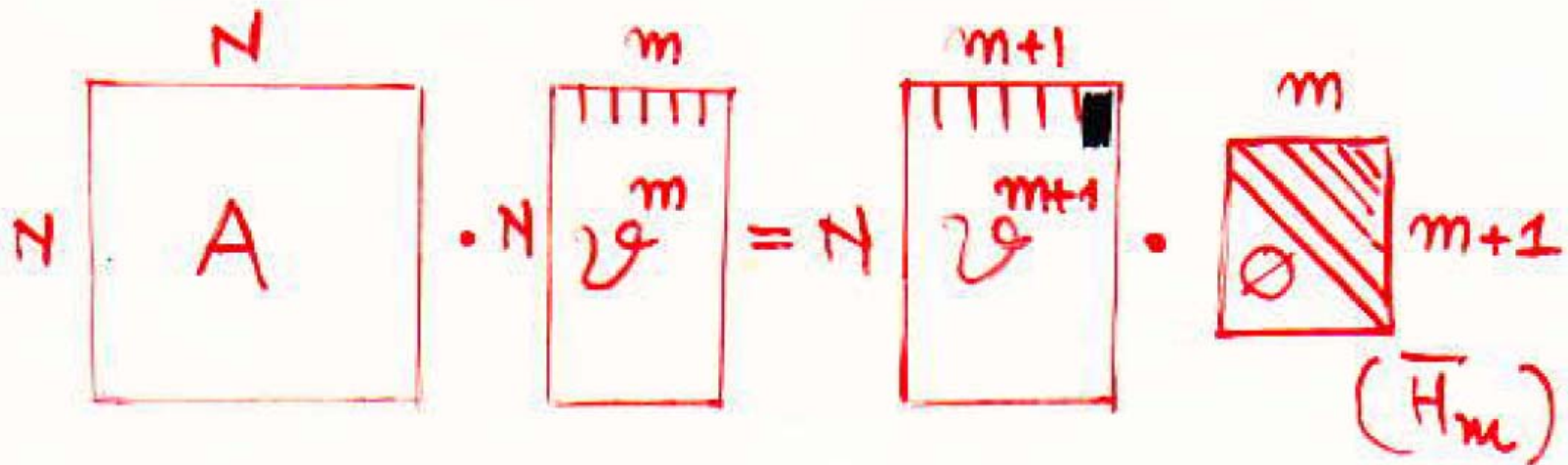
Βασικές Εξισώσεις από τον Αλγόριθμο Arnoldi

$$A \mathcal{V}^m = \mathcal{V}^m H_m + W^m e_m^T \quad (1)$$

$$= \mathcal{V}^{m+1} \bar{H}_m \quad (2)$$

$$(\mathcal{V}^m)^T A \mathcal{V}^m = H_m \quad (3)$$

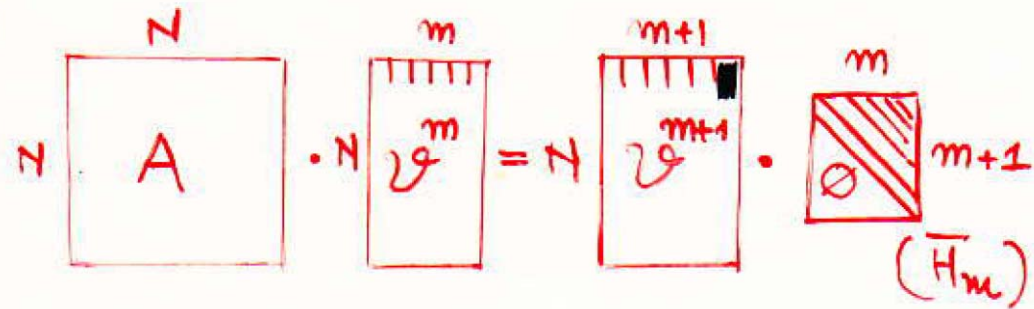
εξ.2



Απόδειξη Εξίσωσης (2)

$$AV^m = V^{m+1} \bar{H}_m$$

εξ.2



Στον αλγόριθμο Arnoldi είχαμε ότι :

$$\left. \begin{aligned} w^j &= AV^j - \sum_{i=1}^j h_{i,j} v^i \\ v^{j+1} &= \frac{w^j}{h_{j+1,j}} \end{aligned} \right\} \Rightarrow AV^j = h_{j+1,j} v^{j+1} + \sum_{i=1}^j h_{i,j} v^i$$

δηλαδή, συνοψίζοντας σε μία αθροίση : $AV^j = \sum_{i=1}^{j+1} h_{i,j} v^i$

Σε μητρική γραφή είναι η προς απόδειξη εξίσωση (2) , $AV^m = V^{m+1} \bar{H}_m$.

Απόδειξη Εξίσωσης (1)

$$A v^m = v^m H_m + w^m e_m^T \quad (1)$$

$$= v^{m+1} \bar{H}_m \quad (2)$$

$$(v^m)^T A v^m = H_m \quad (3)$$

Γνωρίζοντας ότι η τελευταία γραμμή του \bar{H}_m περιέχει μόνο το στοιχείο $h_{m+1,m}$ αυτή η σχέση ξαναγράφεται ως

$$A v^m = \underbrace{v^m H_m + h_{m+1,m} v^{m+1}}_{= v^m H_m + w^m e_m^T} = v^m H_m + w^m e_m^T, \quad (1) \text{ ο.ε.δ.}$$

Απόδειξη Εξίσωσης (3)



$$A \psi^m = \psi^m H_m + W^m e_m^T \quad (1)$$

$$= \psi^{m+1} \bar{H}_m \quad (2)$$

$$(\psi^m)^T A \psi^m = H_m \quad (3)$$

Τέλος, πολλαπλασιάζουμε την (1) με το $(\psi^m)^T$ και έχουμε

$$(\psi^m)^T A \psi^m = \underbrace{(\psi^m)^T \psi^m}_{\text{ταυτοσιμός πινάκας}} H_m + \underbrace{(\psi^m)^T W^m e_m^T}_{\text{μηδέν, λόγω ορθογωνιοτητας των } (v^1, v^2, \dots, v^m)} = H_m, \quad (3) \text{ ο.ε.δ.}$$

ταυτοσιμός
πινάκας

μηδέν, λόγω ορθογωνιοτητας
των (v^1, v^2, \dots, v^m)

Restarted GMRES



ΒΗΜΑ 1: Υπολογισμός $r^0 = b - Ax^0$, $v^1 = \frac{r^0}{\|r^0\|_2}$

ΒΗΜΑ 2: Υπολογισμός $m-1$ (συνιστάται όμως m) διανυσμάτων βάσης v^2, v^3, \dots, v^m (συνιστάται όμως και του v^{m+1}) ως εξής:

FOR $j=1, 2, \dots, m$

υπολογισμός του $w^j = Av^j$

FOR $i=1, 2, \dots, j$

$$h_{i,j} = (w^j, v^i)$$

END

$$v^{j+1} = w^j - \sum_{i=1}^j h_{i,j} v^i$$

$$h_{j+1,j} = \|v^{j+1}\|_2$$

$$\text{Κανονικοποίηση του } v^{j+1} : v^{j+1} = \frac{v^{j+1}}{h_{j+1,j}}$$

END

ΒΗΜΑ 3: Υπολογισμός, μέσω επίλυσης ενός "μικρού" προβλήματος ελαχιστοποίησης, των m συντελεστών β_1, \dots, β_m και δημιουργία της προσεγγιστικής

λύσης
$$x^m = x^0 + \sum_{i=1}^m \beta_i v^i$$



Υπολογισμός των συντελεστών β_i

"Κτίζοντας" τη νέα προσεγγιστική λύση ως $x^m = x^0 + \sum_{i=1}^m \beta_i v^i$, θα απαιτήσουμε το υπολοιπο r^m του x^m να έχει ελάχιστη τιμή νόρμας-2.

Απαιτούμε λοιπόν

$$\min \|Ax^m - b\|_2 = \min \left\| Ax^0 + \sum_{i=1}^m \beta_i Av^i - b \right\|_2 = \min \left\| r^0 - \sum_{i=1}^m \beta_i Av^i \right\|_2$$

$$\min \| r^0 - (Av^m) B_m \|_2$$

$\beta_i, i=1, m$ είναι τα στοιχεία ενός διανύσματος στήλης (διάστασης $m \times 1$) B_m

$$Av^m = v^{m+1} \bar{H}_m \Rightarrow \min \| r^0 - v^{m+1} \bar{H}_m B_m \|_2$$

Υπολογισμός των συντελεστών β_i

$$\min \| r^0 - v^{m+1} \overline{H}_m B_m \|_2$$

$$r^0 = \|r^0\|_2 v^1$$

$$v^1 = v^{m+1} e_1$$

$$e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix}$$

↑
m+1
↓

$$\min \| \|r^0\|_2 v^{m+1} e_1 - v^{m+1} \overline{H}_m B_m \|_2$$

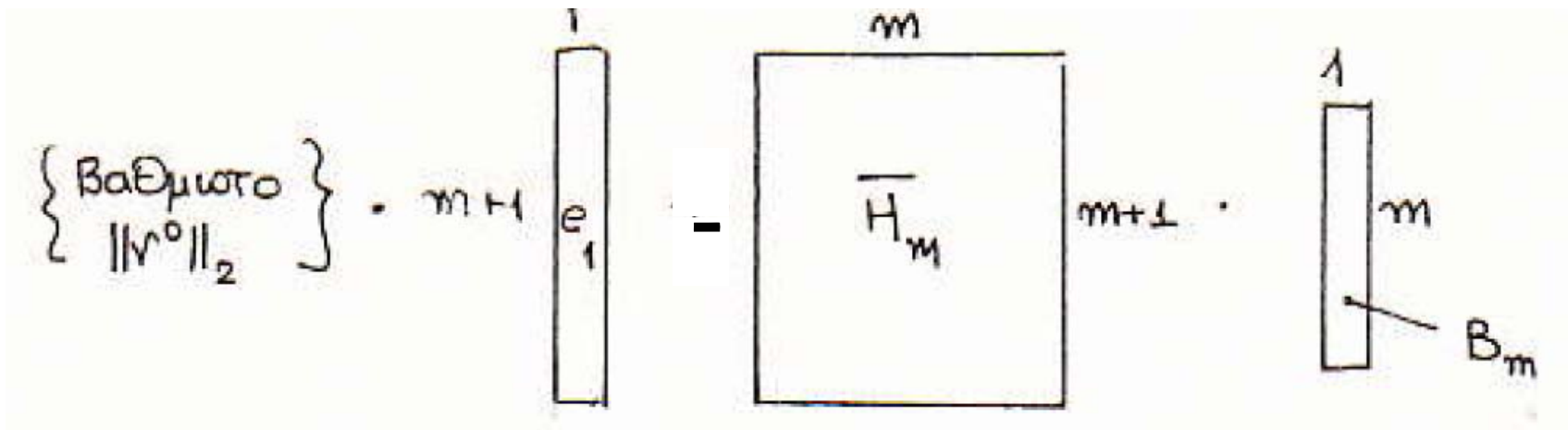
$$= \min \| v^{m+1} \{ \|r^0\|_2 e_1 - \overline{H}_m B_m \} \|_2$$

Υπολογισμός των συντελεστών β_i

$$\min \left\| \mathcal{V}^{m+1} \left\{ \|r^0\|_2 e_1 - \overline{H}_m B_m \right\} \right\|_2$$

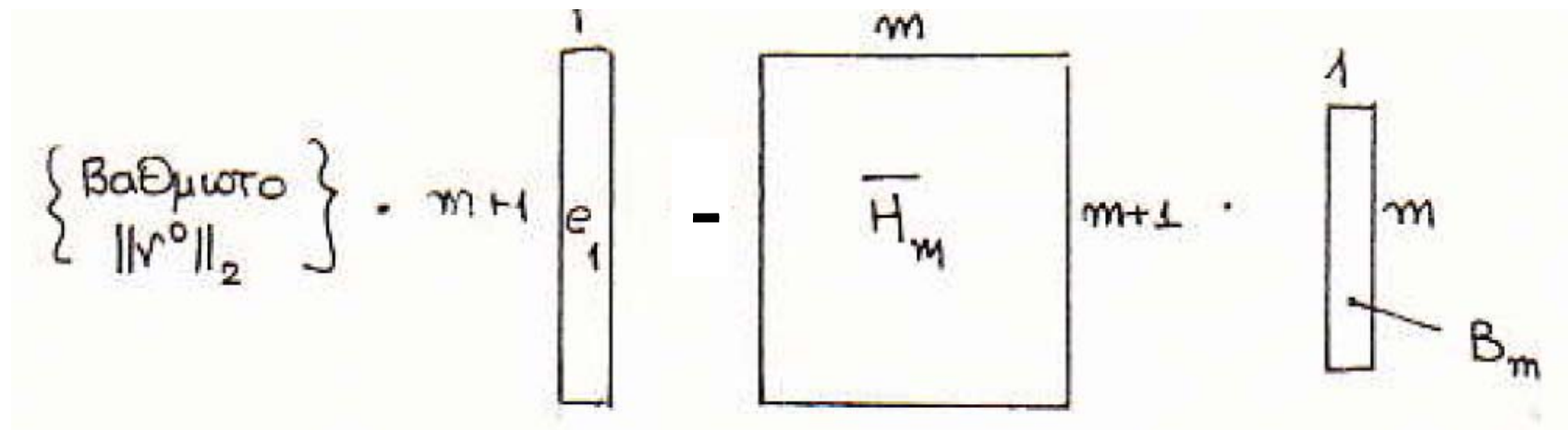
Επειδή τα διανύσματα βήλης που ενοθετούν το \mathcal{V}^{m+1} είναι ανεξάρτητα των β_i , απαιτούμε ουσιαστικά τη συνθήκη:

$$\min \left\| \|r^0\|_2 e_1 - \overline{H}_m B_m \right\|_2$$



Υπολογισμός των συντελεστών β_i

$$\min \left\| \|v^0\|_2 e_1 - \bar{H}_m B_m \right\|_2$$



Πρόκειται για $(m+1)$ εξισώσεις που πρέπει να ικανοποιηθούν έχοντας για αγνώστους (m) (μόνο!) παραμέτρους $(\beta_1, \dots, \beta_m)$. Το πρόβλημα αντιμετωπίζεται με την τεχνική των ελαχίστων τετραγώνων (Least Squares Problem)

Υπολογισμός των συντελεστών β_i

Πρακτικά :

Θεωρείστε μητρίδα εστρώσεως F_i , όπως λ.χ. τα παρακάτω:

$$F_1 \equiv \begin{array}{|cccc|} \hline c_1 & -s_1 & 0 & 0 \\ \hline s_1 & c_1 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 1 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array} \quad \dots \quad F_2 \equiv \begin{array}{|cccc|} \hline 1 & 0 & 0 & 0 \\ \hline 0 & c_2 & -s_2 & 0 \\ \hline 0 & s_2 & c_2 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 0 & 0 \\ \hline \end{array} \quad \dots$$

Εφαρμόζοντας λ.χ. το F_1 στο \bar{H}_m μπορεί να απαλειφθεί το $h_{2,1}$ (δηλ. το κώμα της διαγωνίου στοιχείο της πρώτης στήλης), αφού τα c_1, s_1 να υπολογισθούν κατάλληλα (πως; με τη στρώση F_1 ποια άλλα στοιχεία του \bar{H}_m αλλάζουν;).

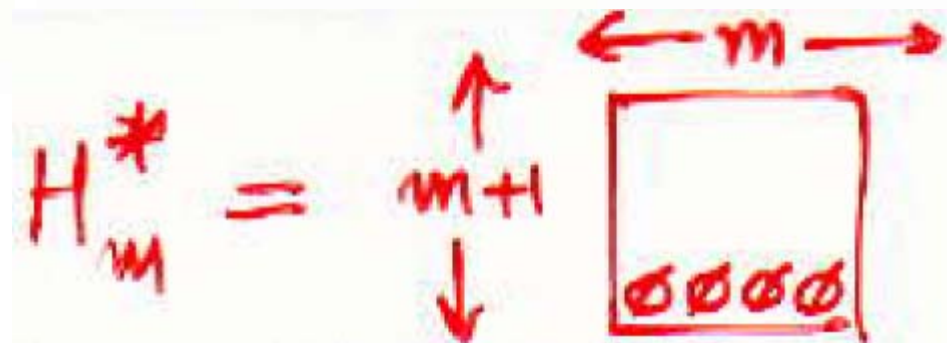
Υπολογισμός των συντελεστών β_i

Με m εν σειρά εφαρμογές των τελεστών στρόφης F_1, F_2, \dots, F_m στο μητρώο \bar{H}_m μπορεί να προκύψει ένας $(m \times m)$ ανω τριγωνικός πίνακας H_m^* (είναι $(m+1 \times m)$ αλλά η τελευταία γραμμή είναι "απομυδενια"). Συμβολικά :

$$(F_m \cdot F_{m-1} \cdots F_1) \bar{H}_m = \bar{H}_m^*$$

Οι m διαδοχικές στρόφες μπορούν να ενοποιηθούν στην τελεστή Q και είναι :

$$Q \bar{H}_m = \bar{H}_m^*$$



όπου δείχνεται ευκολία αν ιαχθεί : $Q^H Q = I$

($Q^H = \text{transpose conjugate} : Q^H = \bar{Q}^T = \overline{Q^T}$)



Υπολογισμός των συντελεστών β_i

Η ελαχιστοποίηση διατυπώνεται τότε ως $\min \| \underset{\uparrow}{Q} \|v^o\|_2 e_1 - \underset{\uparrow}{Q} \bar{H}_m \beta_m \|_2$

$$\min \| \bar{g}_m - \bar{H}_m^* \beta_m \|_2 \quad (2)$$

όπου

$$\bar{g}_m = Q \|v^o\|_2 e_1 = (\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_{m+1})^T$$

Η ελαχιστοποίηση που ευφράζει η σχέση (2) περιορίζεται στην επίλυση ενός $(m \times m)$ γραμμικού προβλήματος με αγνωστούς τα $\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_m$.

Απλά λοιπόν λύνουμε το σύστημα

$$\bar{H}_m^* \beta_m = \bar{g}_m$$

Υπολογισμός των συντελεστών β_i

$$\bar{H}_m^* B_m = \bar{g}_m$$

όπου ας θεωρήσουμε ότι το \bar{H}_m^* είναι ένα $(m \times m)$ μητρώο που προκύπτει από το \bar{H}_m^* απαλείφοντας τη (μηδενική) τελευταία γραμμή του, ενώ

$$\bar{g}_m = (\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_m)^T$$

(Σημαντική) Πρόταση:

Ισχύει (και είναι πρακτικά ιδιαίτερα χρήσιμο όταν προγραμματίζουμε GMRES)

$$\sigma_{m+1} = \left\| \|r^0\|_2 e_1 + \bar{H}_m B_m \right\|_2$$

Απόδειξη:

Με τον υπολογισμό της προεξηγητικής λύσης x^m , το αντίστοιχο υποπόιο γίνεται:

$$\begin{aligned} r^m &= b - Ax^m = b - A(x^0 + v^m B_m) = r^0 - Av^m B_m = \\ &= r^0 - v^{m+1} \bar{H}_m B_m = \|r^0\|_2 v^{m+1} e_1 - v^{m+1} \bar{H}_m B_m = \\ &= v^{m+1} \left\{ \|r^0\|_2 e_1 - \bar{H}_m B_m \right\} \end{aligned}$$

(Σημαντική) Πρόταση:

$$r^m = v^{m+1} \{ \|r^0\|_2 e_1 - \bar{H}_m B_m \}$$

Επειδή $Q^T Q = I$ γράφουμε:

$$\begin{aligned} r^m &= v^{m+1} Q^T Q \{ \|r^0\|_2 e_1 - \bar{H}_m B_m \} = \\ &= v^{m+1} Q^T \left\{ \bar{g}_m - \bar{H}_m^* B_m \right\} \end{aligned}$$

Στο πρόβλημα ελαχιστοποίησης επέλεξα να λύσω την $H_m^* B_m = \bar{g}_m$

που πρακτικά απαλείφει κάθε συνιστώσα του $\bar{g}_m = (\gamma_1, \gamma_2, \dots, \gamma_{m+1})^T$

εκτός από την τελευταία (δηλ γ_{m+1}). Άρα

$$r^m = b - Ax^m = v^{m+1} Q^T (\gamma_{m+1} e_{m+1})$$

(Σημαντική) Πρόταση:

$$r^m = b - Ax^m = \nu^{m+1} Q^T (\gamma_{m+1} e_{m+1})$$

Ευμεταλλευομένα όμως ότι η βίαση που δημιουργήσαμε είναι ορθοκανονική
προκύπτει εύκολα ότι $\nu^{m+1} Q^T = I$ και έτσι

$$\underline{\|v^m\|_2} = \|b - Ax^m\|_2 = \underline{\gamma_{m+1}}, \text{ ο.ε.δ.}$$

↑
περιεχει κριβιμη ωμροφορια -

Preconditioned Restarted GMRES



Ένα M είναι ο προδιαθέτης, οι αλλαγές που απαιτούνται στον αλγόριθμο που προηγουμένα δόθηκε για την Restarted GMRES είναι οι εξής:

(α) στο ΒΗΜΑ 1: πρέπει να υποχρησθεί το υπολοιπό της προδιαθέσης (preconditioned residual) ως

$$r^0 = M^{-1}(b - Ax^0), \text{ ή αλλιώς } M r^0 = b - Ax^0$$

και επίσης να κανονικοποιηθεί ως
$$v^1 = \frac{r^0}{\|r^0\|_2}$$

(β) στο ΒΗΜΑ 2: να χρησιμοποιείται (V^j) ή ποσότητα

$$w^j = M^{-1} A v^j$$

που ουγκιαστικά απαιτεί τη "λύση" του συστήματος

$$M w^j = A v^j$$

Preconditioned Restarted GMRES



Παρατήρηση: Το πόσο επιπλέον "στοιχίζουν" οι πράξεις με το μητρώο M καθορίζουν και το αν "αξίζει" ή όχι να χρησιμοποιείται ο προδιαθέτης που διαλέξαμε.

$$\text{π.χ. } M = LU$$

Δίνεται το $LUw^j = (Av^j) = \text{γνωστό}$
με δυο βήματα

$$\begin{array}{l} 1) \quad L\varphi = Av^j \quad \longrightarrow \varphi \\ \quad \quad U w^j = \varphi \quad \longrightarrow w^j \end{array}$$



Arnoldi-Full Orthogonalization Method (FOM)

ΒΗΜΑ 1: Αρχική επιλογή x^0 . Έυρεση αρχικού υπολοίπου $r^0 = b - Ax^0$
 Υπολογισμός $v^1 = \frac{r^0}{\|r^0\|_2}$
 Μηδενισμός του μητρώου (διάστασης $m \times m$) H_m , $h_{ij} = 0$

ΒΗΜΑ 2:

FOR $j=1,2,\dots,m$

υπολογισμός του $w^j = Av^j$

FOR $i=1,2,\dots,j-1$

$$h_{i,j} = (w^j, v^i)$$

$$w^j = w^j - h_{i,j} v^i$$

END

υπολογισμός του $h_{j+1,j} = \|w^j\|_2$

Αν $h_{j+1,j} = 0$, εκτελείται το ΒΗΜΑ 3

υπολογισμός του $v^{j+1} = \frac{w^j}{h_{j+1,j}}$

END

ΒΗΜΑ 3: Σχηματισμός της προερχομένης λύσης $x^m = x^0 + U^m B_m$

(όπου B_m είναι το διάνυσμα στήλης με τους m συντελεστές β_j)

Ισχύει:

$$B_m = H_m^{-1} (\|r^0\|_2 e_1)$$

Ανθρωπική γραφή

$$\begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}$$