

Μεθόδος ελαχιστοποίησης

$Ax=b$. Θεωρούμε ένα συναρτησιακό $f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$
 τ.ω. η f να ελαχιστοποιείται στο σύνολο του
 συστήματος.

Θεωρούμε $x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ αυθαίρετο και παράγουμε την
 ακολουθία $(x^{(k)})_{k=0}^{\infty}$: $x^{(k+1)} = x^{(k)} + a_k u^{(k)}$,

ώστε να συγκλίνει στο σημείο που ελαχιστοποιεί
 την f

$$x^{(k)} \xrightarrow{u^{(k)}} \dots \xrightarrow{a_k u^{(k)}} \text{σημείο που ελαχιστοποιείται}$$

$f(x+au) = g(a)$ και θέλω να ελαχιστοποιηθεί
 θα δω τι πρέπει να επιλέξω για
 a και u .

$$g(0) = f(x)$$

Παίρνω ανάπτυγμα Taylor

$$g(a) = g(0) + a g'(0) + o(a^2) \quad \left\{ \begin{array}{l} \text{το } a^2 \text{ αμελητέο γιατί} \\ \text{κουτά στο } 0 \text{ για αυτό} \\ \text{από τον ορισμό } o(a^2) \text{ συναρτη} \\ \text{ση που κάνει } 0. \end{array} \right.$$

$$= f(x) + a \sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i} \frac{d(x_i+au_i)}{da} + o(a^2) =$$

$$= f(x) + a \sum_{i=1}^n \frac{\partial f}{\partial x_i} u_i + o(a^2) =$$

$$= f(x) + a (\nabla f, u) + o(a^2)$$

∇ : ανάθετα, διάνυσμα των μερικών παραγώγων

Θεωρούμε $a > 0$, πρέπει $(\nabla f, u) < 0$ και όσο το
 δυνατό πιο μικρό. Γίνεται το μικρότερο δυνατό
 όταν $(\nabla f, u) = \pi$

$$\text{Αφού } \cos(\nabla f, u) = \frac{(\nabla f, u)}{\|\nabla f\| \cdot \|u\|}$$

επομένως επιλέγουμε ως $u = -\nabla f$

Μεθοδος Αντιστροφής Καθόδου

Η $f(x) = \frac{1}{2} x^T A x - x^T b$, A συμμετρικός και θετικά

ορισμένος

$$f(x) = \frac{1}{2} (x, Ax) - (x, b)$$

Εστω x η λύση του συστήματος $Ax = b$.

$$\begin{aligned} f(x+y) &= \frac{1}{2} (x+y, A(x+y)) - (x+y, b) = \\ &= \frac{1}{2} (x, Ax) + \frac{1}{2} \overbrace{(x, Ay)}^{=(Ax, y) = (y, Ax)} + \frac{1}{2} (y, Ax) + \\ &\quad + \frac{1}{2} (y, Ay) - (x, b) - (y, b) = \\ &= f(x) + (y, Ax) + \frac{1}{2} (y, Ay) - (y, b) \\ &= f(x) + \frac{1}{2} (y, Ay) > f(x), \quad y \neq 0 \end{aligned}$$

άρα έχει ελάχιστο

$$\nabla f = 0 \quad \text{όπου} \quad \nabla f = \begin{bmatrix} \frac{\partial f}{\partial x_1} \\ \frac{\partial f}{\partial x_2} \\ \vdots \\ \frac{\partial f}{\partial x_n} \end{bmatrix}, \quad \frac{\partial f}{\partial x_k} = ;$$

$$\frac{\partial f}{\partial x_k} = \frac{1}{2} \frac{\partial}{\partial x_k} \sum_{i=1}^n x_i \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j - \frac{\partial}{\partial x_k} \sum_{i=1}^n x_i b_i =$$

$$= \frac{1}{2} \sum_{j=1}^n a_{kj} x_j + \sum_{l=1}^L x_l a_{lk} - b_k =$$

$$= \sum_{j=1}^n a_{kj} x_j - b_k = (Ax)_k, \quad \nabla f = \begin{bmatrix} (Ax)_1 \\ (Ax)_2 \\ \vdots \\ (Ax)_n \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix} =$$

$$= AX - b.$$

$-\nabla f = b - AX = r$ Διαφορα υποδοινο.

Ελασιος πινακας ειναι ο A συλλ. r. Θ.Ο.

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + a_k (-\nabla f(x^{(k)})) = x^{(k)} + a_k r^{(k)}, \quad r^{(k)} = b - Ax^{(k)}$$

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + ar^{(k)}$$

$$f(x^{(k+1)}) = f(x^{(k)} + ar^{(k)}) = \frac{1}{2} (x^{(k)} + ar^{(k)}, A(x^{(k)} + ar^{(k)})) - (x^{(k)} + ar^{(k)}, b)$$

$$= f(x^{(k)}) + \frac{1}{2} a (r^{(k)}, Ax^{(k)}) + \frac{1}{2} a (x^{(k)}, Ar^{(k)}) +$$

$$+ \frac{1}{2} a^2 (r^{(k)}, Ar^{(k)}) - a (r^{(k)}, b) =$$

$$= f(x^{(k)}) + a (r^{(k)}, Ax^{(k)}) + \frac{1}{2} a^2 (r^{(k)}, Ar^{(k)}) - a (r^{(k)}, b)$$

$$= f(x) - a (r^{(k)}, r^{(k)}) + \frac{1}{2} a^2 (r^{(k)}, Ar^{(k)})$$

Θελω να προσδιορισω το α ετσι ωστε να ελαξι-
στοποιεται η ποσοτητα αυτη.

Το οριζιοιο ελαξιτοποιεται στα σημειο a_k ε ελαξιουται

$$a_{k+1} = \frac{(r^{(k)}, r^{(k)})}{(r^{(k)}, Ar^{(k)})}, \quad x^{(k+1)} = x^{(k)} + a_{k+1} r^{(k)}$$

Μορφή ψευδοκώδικα για αποστομική μέθοδο
Αλγορίθμος Αποστομική μέθοδο

Δεδομένα: $A, b, \epsilon > 0$ (= επιθυμητή ακρίβεια)

$$x^{(0)} = 0, r^{(0)} = b$$

$$k=0$$

$$\text{Εφόσον } \|r^{(k)}\| > \epsilon$$

$$k = k + 1$$

$$a_k = \frac{r^{(k-1)} \cdot r^{(k-1)}}{r^{(k-1)} \cdot A r^{(k-1)}}$$

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} + a_k r^{(k-1)}$$

$$r^{(k)} = b - A x^{(k)}$$

(τα κενά ολοκληρώνονται)

$$\text{ή } r^{(k)} = r^{(k-1)} - a_k A r^{(k-1)}$$

Τέλος εφόρου

Αποτέλεσμα: $x^{(k)}$ η προσέγγιση της λύσης

$O(mn^2)$: m αριθμική επανάληψη

$$r^{(k)} = b - A x^{(k)} = b - A (x^{(k-1)} + a_k r^{(k-1)}) = r^{(k-1)} - a_k A r^{(k-1)}$$

Автомат

$$A = \begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix}, \quad b = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$x^{(0)} = 0, \quad r^{(0)} = b = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad Ar^{(0)} = \begin{bmatrix} 2 \\ -2 \\ 2 \end{bmatrix}$$

$$a_1 = \frac{(r^{(0)}, r^{(0)})}{(r^{(0)}, Ar^{(0)})} = \frac{2}{4} = \frac{1}{2}$$

$$x^{(1)} = x^{(0)} + a_1 r^{(0)} = \begin{bmatrix} 1/2 \\ 0 \\ 1/2 \end{bmatrix}$$

$$r^{(1)} = r^{(0)} - \frac{1}{2} Ar^{(0)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$

$$Ar^{(1)} = \begin{bmatrix} -1 \\ 2 \\ -1 \end{bmatrix}, \quad a_2 = \frac{1}{2}$$

$$x^{(2)} = \begin{bmatrix} 1/2 \\ 0 \\ 1/2 \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 1/2 \\ 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 1/2 \end{bmatrix}$$

$$r^{(2)} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} - \frac{1}{2} \begin{bmatrix} -1 \\ 2 \\ -1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1/2 \\ 0 \\ 1/2 \end{bmatrix}$$

$$Ar^{(2)} = \begin{bmatrix} 1 \\ -1 \\ 1 \end{bmatrix}, \quad a_3 = \frac{1/2}{1} = \frac{1}{2}$$

$$x^{(3)} = \begin{bmatrix} 1/2 \\ 1/2 \\ 1/2 \end{bmatrix} + \frac{1}{2} \begin{bmatrix} 1/2 \\ 0 \\ 1/2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 3/4 \\ 1/2 \\ 3/4 \end{bmatrix}$$

Αλγόριθμος εσφυγιών ελιθέων

Δεδομένα: $A, b, \epsilon > 0$

$$x^{(0)} = 0, \quad r^{(0)} = b, \quad p^{(1)} = b$$

$$a_1 = \frac{(r^{(0)}, r^{(0)})}{(Ap^{(1)}, p^{(1)})}, \quad x^{(1)} = x^{(0)} + a_1 p^{(1)}$$

$$r^{(k)} = b - Ax^{(k)} \quad (r^{(k)} = r^{(0)} - a_k Ap^{(k)}), \quad k = L$$

Εφόσον $\|r^{(k)}\| > \epsilon$

$$k = k+1$$

$$b_k = \frac{(r^{(k-1)}, r^{(k-1)})}{(r^{(k-2)}, r^{(k-2)})}$$

$$p^{(k)} = r^{(k-1)} + b_k p^{(k-1)}$$

$$a_k = \frac{(r^{(k-1)}, r^{(k-1)})}{(Ap^{(k)}, p^{(k)})}$$

$$x^{(k)} = x^{(k-1)} + a_k p^{(k)}$$

$$r^{(k)} = b - Ax^{(k)} \quad (r^{(k)} = r^{(k-1)} - a_k Ap^{(k)})$$

Τέλος εφόσον

Η σύζυγος επίθεση βρίσκεται ακριβώς τα ίδια
σε η επανάληψη.