

[sistemi nelinearnih enačb]

$$f_1(x_1, \dots, x_n) = 0$$

$$F = (f_1, \dots, f_n)^T$$

$$\vdots$$

$$f_n(x_1, \dots, x_n) = 0$$

$$X = (x_1, \dots, x_n)^T$$



$$F(X) = 0 \iff \overset{\text{navadna iteracija izbrano začetni približek } X^{(0)}}{X = G(X)}$$

$$X^{(r+1)} = G(X^{(r)})$$

če konvergira; $X = G(X)$; $\exists \alpha$ uvelitev.

njutnova metoda / metoda Newton-Raphson
 ↳ jacobijeva matrika

$$X^{(r+1)} = X^{(r)} - J_F^{-1}(X^{(r)}) \cdot F(X^{(r)})$$

$$\underbrace{J_F(X^{(r)})}_{A \in \mathbb{R}^{n \times n}} \underbrace{\Delta X^{(r)}}_x = \underbrace{-F(X^{(r)})}_b$$

Problem rešanja nelinearnih enačb pretvorimo na reševanje linearnih problemov.

Izpeljava njutnove metode

$F(X) = 0$. $X^{(r)}$ je približek. Iščemo "popravek" $\Delta X^{(r)}$,

da bo $F(X^{(r)} + \Delta X^{(r)}) = 0$.

$$F(X) = \begin{pmatrix} f_1(X) \\ \vdots \\ f_n(X) \end{pmatrix}$$

razvijemo v Taylorovo vrsto

$$f_i(X + \Delta X) = f_i(X) + \frac{\partial f_i}{\partial x_1} \Delta x_1 + \dots + \frac{\partial f_i}{\partial x_n} \Delta x_n + \dots$$

$$X = (x_1, \dots, x_n)^T$$

$$\Delta X = (\Delta x_1, \dots, \Delta x_n)^T$$

ignoriramo te
 člene, ker imajo
 Δx_i na kvadrat oz.
 višjo potenco in so
 zato majhni.

$$f_i : \Omega \subseteq \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$$

$$F(X + \Delta X) = 0 \approx F(X) + \begin{pmatrix} \nabla f_1(X) \\ \nabla f_2(X) \\ \vdots \\ \nabla f_n(X) \end{pmatrix} \cdot \Delta X$$

Poleg tega pa bi kvadrati
 predstavljali nelinearnost
 kar povzroči circular-dependency;
 ne moremo v reševanju
 nelinearnih sist. reševati nelinearnih sist.

rešujemo

$$0 \stackrel{\text{približek}}{=} F(X) + J_F(X) \Delta X$$

$$J_F(X) \Delta X = -F(X)$$

iterativno računamo
 popravke in upamo, da
 konvergiramo k
 ničli.

Kako se izogrešno računavaju odnosi?
često imaju zgolj neitve.

Namesto $J_F(x^{(n)})$ vzamemo približek za to matrico.

let B_r približek za $J_F(x^{(n)})$.

a.) reši $B_r \Delta x^{(n)} = -F(x^{(n)})$

b.) $x^{(n+1)} = x^{(n)} + \Delta x^{(n)}$

c.) določi B_{r+1} za naslednji korak.

Broydenova metoda za približek J_F :

- za B_{r+1} vzamemo v spektralni (diag.) normi najboljšo matrico B_r , ki zadošča "SEKANTNEMU POGOJU": $B_{r+1}(x^{(n+1)} - x^{(n)}) = F(x^{(n+1)}) - F(x^{(n)})$.
- za B_0 vzamemo čim boljšo aproksimacijo $J_F(x^{(0)})$, pogosto tak identiteto I .
- veritav (brez dotaza):
potegnemo iz rotava

$$B_{r+1} = B_r + \frac{F(x^{(n+1)}) \Delta x^{(n)T}}{\Delta x^{(n)T} \Delta x^{(n)}}$$

[Variacijske metode]

$\exists x^* : f_1(x) = 0$
 \vdots
 $f_n(x) = 0$ $\Leftrightarrow G(x) = f_1^2(x) + \dots + f_n^2(x)$ ima globalni minimum enak 0

iskamo minimum f.e. $G: \Omega \rightarrow \mathbb{R} ; \Omega \subseteq \mathbb{R}^n$
 $G(x) = \sum_{i=1}^n f_i^2(x)$

Potrebni pogoj za min.: $\nabla G(x) = 0$

Kdaj je to res lokalni minimum?

$H_G(x) = \begin{bmatrix} G_{x_1 x_1}(x) & \dots & G_{x_1 x_n}(x) \\ \vdots & & \vdots \\ G_{x_n x_1}(x) & \dots & G_{x_n x_n}(x) \end{bmatrix}$ ← Hessejeva matrika.

če je $H_G(x)$ pozitivno definitna, je pri x lokalni min

če je $H_G(x)$ negativno definitna, je pri x lokalni max

če je $H_G(x)$ nedefinitna, še ne vemo skrajši.

za G vzamemo $G = \sum_{i=1}^n f_i^2$.

Splavni pristop:

- naj bo $X^{(n)}$ "tekoči" približek
 - izberemo smer $V_r \in \mathbb{R}^n$ in $\lambda_r \in \mathbb{R}$ tako, da bo vrednost G v novem približku $X^{(n+1)} = X^{(n)} + \lambda_r V_r$ manjša.
 - želimo $G(X^{(n+1)}) < G(X^{(n)})$. vprašanje je, kako izbrati V_r in λ_r . sledi nekaj obetavnih idej.

Možnosti: (smer)

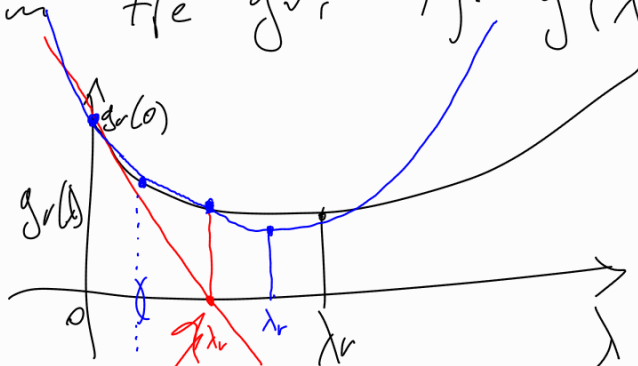
- Splavna metoda spusta: izberemo poljubno smer V_r , ki ni pravokotna na $\nabla G(X^{(n)})$.
- Metoda naščitnejskega spusta: $V_r = -\nabla G(X^{(n)})$
- Metoda koordinatnega spusta: za smeri ciklično izbiramo f.i. koordinatne smeri e_1, e_2, \dots, e_n .

Kako določimo λ_r ?

glejamo f.f. $g_r(\lambda) = G(X^{(n)} + \lambda V_r)$ - f.f. ene spremenlj.
in določimo λ_r tako, da je $g_r(\lambda_r) < g_r(0)$

Variante: (izbira λ_r)

- Metoda načrtekega spusta: λ_r določimo tako, da poiščemo minimum f.f. g_r t.j. $g'(\lambda_r) = 0$.



D.N.: tako izračunamo $g'(\lambda)$.

- Metoda tangentnega spusta: za λ_r vzamemo presek tangente na g_r z "X-osi".
- Metoda paraboličnega spusta: s tangentno metodo določimo $\alpha = \lambda_r$, nato poiščemo točko $(0, g_r(0)), (\alpha/2, g_r(\alpha/2)), (\alpha, g_r(\alpha))$ potegnemo parabolo. Nato pa za λ_r vzamemo tičko uvrščeno pri kateri parabola doseže minimum.

[Linearni problem najmanjših kvadratov]

Primer: Recimo, da merimo hitrost objekta ob različnih časih t_i ; $i=1,2,\dots,N$. denimo, da vemo, da je hitrost oblike $v(t) = \alpha t + \beta$. Kako določimo α, β ? Meritev je zelo velika in $N \gg 1$. Imamo torej ogromno enačb za dve neznansti, torej problem

$$\alpha t_1 + \beta = v_1$$

$$\alpha t_2 + \beta = v_2$$

$$\vdots$$

$$\alpha t_N + \beta = v_N$$

problem stoka; gotovo nima točne rešitve.

rešujemo $Ax = b$, $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $m \gg n$, $x \in \mathbb{R}^n$, $b \in \mathbb{R}^m$

$$\boxed{A} \boxed{x} = \boxed{b}$$

→ tema pravo rešitev po metodi najmanjših kvadratov

$$x^* = \arg \min \|Ax - b\|_2$$

Vprašanja: ali x^* obstaja, ali je enoličen, kako ga določimo, ...?

če A ni polnega ranga ($\text{rang } A < n$), potem rešitev, če obstaja, ni enolična.

$$\text{rang } A < n \Rightarrow \dim \ker A > 0 \Rightarrow$$

$$\exists z \in \ker A, z \neq 0 : Az = 0$$

vedimo, da je x^* opt. rešitev po metodi najmanjših kvadratov. Torej je rešitev tudi: $\tilde{x} = x^* + \lambda z$; $\lambda \in \mathbb{R}$

$$A\tilde{x} - b = A(x^* + \lambda z) - b = Ax^* - b$$

oblep zato zahtevamo, da je A polnega ranga.

$$\text{rang } A = n$$

