

Paskaita 2

Vieno kintamojo funkcijas optimizācija.

Nagrinēsim uzdevumu, kai iestome

$$\min_{a \leq x \leq b} f(x) = f(x^*)$$

spendinib.

Taršime, kad $f \in C[\bar{a}, \bar{b}]$
(spendinibis J saka ir Weierstrassa teorēma)

gra stipri ir x^* gra vērēteles

lokālais minimums fāstas (tāpēc

x^* gra globālais minimums fāstas).

Saļygas, kada šokios priekšnosacījums, nagrinēsim

Naudosime informāciju šik apve

$f(x)$ vērtības (t.y. šik jas golvime
šmatuoti eksperimente)

Apibendrināsimē paprastā, metodā,
kurā, naudojotē spēsdamē netiesinē
lygtis :

$$f(x) = 0 \quad (\text{rasti } f(x^*) = 0).$$

Tegul zīnāmē, ka

$$f(a) \cdot f(b) < 0$$

(zīmēšanai svarīgums
galvenā jūa pūksmā)

$$\text{tada } \exists a < c < b : f(c) = 0.$$

Intervālo dalījimo pusīkai metodas

Jis tīnka iēshoti sāknis, itada, ka
intervāle $[a, b]$ jūa kelīs sāknys,
arīnē kurā nors ī jū.

Mīndmīzāc. cērdas padarīnē pūclādā,
ka nūmūmūo tāshē rekūrtelīs.

-3-

Tolvan sprendžiamame netiesiniame lygtyje
Skaičiuojame f -jos reikšmes

pragrdi apie

netiesini

esūdas

lygties

šaknis

$$\text{taste } y = \frac{a+b}{2} : f(y)$$

Ir pasirinkame δ intervalą,
kuris galios galbja sąlyga

$$f(a) f(y) < 0 \Rightarrow [a, y]$$

$$f(y) f(b) < 0 \Rightarrow [y, b]$$

Sprendimui artinus fiksuojame
pagereja du kartus (paiklaida
sumasija du kartus) atlikus
neup iteracija.

Tuome geometrinis progresija
konvergavimo greiti.

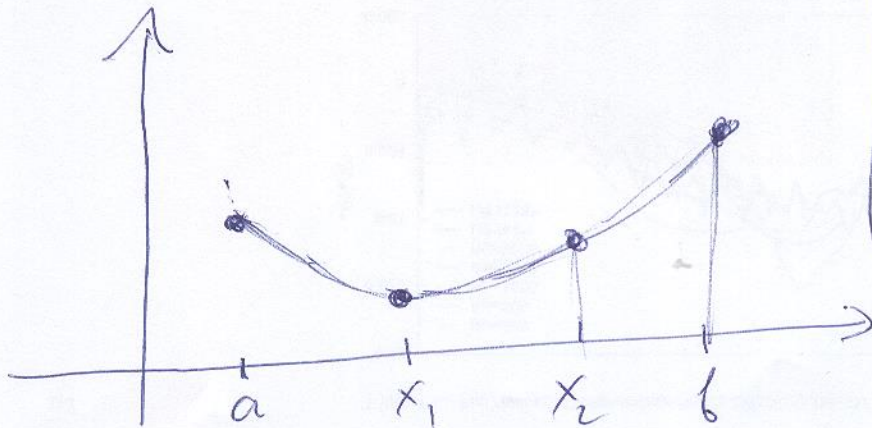
Iteracijs skaidis

$$\left(\frac{1}{2} \right)^N \leq \varepsilon.$$

Dabar spresime optimizavimo
uždavinį auksinio pjūvio metodu

Intervale $[a, b]$ pasirenkame
du taškus $a < x_1 < x_2 < b$.

Tol kas nepribėdame fiksuos
algoritmo, kaip raudame tuos
taškus šiekis, jog konvergencijos greitis
į minimumo tašką x^* būtų didžiau-
sias (greičiausiai mažėjęs artėjus
paklaidai).



Zinome tik f
reikšmes tašk.
 $a < x_1 < x_2 < b$.

Kaip parinkti intervalą (intervalus), kuriuose tikrai negali egzistuoti minimumo taškas x^* ?

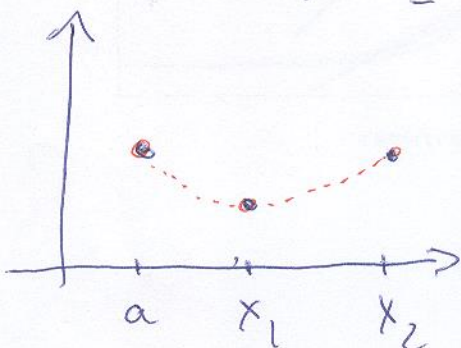
Garantuotas pasirinkimas (universalus)

- atmesti f_0 taškus, kuris šoliciuškai netobles nuo geriausio (dauben žiūrons) taško

$$x^{**} \doteq \arg \min_{x_j} f(x_j), \quad j=0, \dots, 3$$

$$\begin{array}{ccccccc}
 x_0 & \ll & x_1 & < & x_2 & < & x_3 \\
 \parallel & & & & & & \parallel \\
 a & & & & & & b.
 \end{array}$$

Poz Mūsų pavyzdys, tai bus taškas $x^{**} = x_1 \Rightarrow b = x_3$. yra brotinis taškas



\Downarrow
pasirinkime interval.
 $(x_2, b]$

Kaip parinkti taškus x_1 ir x_2 ,
kad a) konvergavimo greitis būtų didžiausias.

ir

b) išsivedotume jau parinktus taškus
ir keleruoje iteracijoje apskaičiuotume $f(x)$ reikšmę tik vienam
naujam taške.

Algoritmas

15 centais nežinome, kuri
intervalo reikis atmesti, todėl

$$x_1 - a = b - x_2$$

Pikraoji
lygtis

$$\frac{x_2 - x_1}{x_2 - a} = \frac{x_1 - a}{b - a} = q$$

Naujas art. Senas art.

Proporcingumas.

- 7 -

Tada skaidrojums

$$\frac{x_2 - x_1}{x_2 - a} = \frac{b - a - (x_1 - a) - (b - x_2)}{b - a - (b - x_2)}$$

$$\text{• } ((b - x_2) = x_1 - a)$$

$$= \frac{(b - a) - 2(x_1 - a)}{b - a - (x_1 - a)} \quad \left(\begin{array}{l} \text{dalījums} \\ \text{ir } (b - a) \end{array} \right)$$

$$= \boxed{\frac{1 - 2q}{1 - q} = q}$$

$$q^2 - 3q + 1 = 0$$

$$q = \frac{3 - \sqrt{5}}{2} \approx 0,38 \quad \left(\begin{array}{l} \text{auksinio} \\ \text{pjūvņa proporcija} \end{array} \right)$$

$$\boxed{x_1 = a + (b - a)q, \quad x_2 = b - (b - a)q}$$

Gradientinis nusileidimas

Nagrinėjame vieno kintamojo atveį:

$$\min_x f(x)$$

ir kelis kintamųjų atvejį:

$$\min_{(x_1, \dots, x_n)} f(x_1, \dots, x_n)$$

Tada \bar{x} matematinis analizės kursas ir analizinė geometrija teorijos žinome, kad f -jos didžiausio didėjimo kryptis yra apibrėžiama jos gradientu taške \bar{x}

$$f'(\bar{x}) \quad n=1.$$

$$\nabla (f_{x_1}(\bar{x}), \dots, f_{x_n}(\bar{x})) \quad n > 1.$$

∇ vektorinis stulpelis.

Ladangi mes domina minimizacijos uždavinys, tai parodyti šaukštinėjame antigradiento kryptimi

$$x^{m+1} = x^m - \alpha f'(x^m)$$

$$\begin{pmatrix} x_1^{m+1} \\ \vdots \\ x_n^{m+1} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1^m \\ \vdots \\ x_n^m \end{pmatrix} - \alpha \begin{pmatrix} f'_{x_1}(x_1^m, \dots, x_n^m) \\ \vdots \\ f'_{x_n}(x_1^m, \dots, x_n^m) \end{pmatrix}$$

Aizku, kad šķērsi būdu arēsimē
pūē kārtēris lokālais minimums
tāsko.

Klausimai:

- 1) Šoks yra gradientinis nusile-
dimo metodo konvergavimo
greitis?
- 2) Šaip parinkti parametrs α ?

Tarkime, kad nagrinėjame konvergavimą
į elementą x^* .

Žinome, kad $f'(x^*) = 0$.

$$z^m = x^m - x^* \quad (\text{pažymėjimai})$$

$$z^{m+1} = z^m - \alpha (f'(x^{m+1}) - f'(x^*))$$

$$= z^m - \alpha f''(\tilde{x}^m) z^m = q z^m$$

Konvergavimo greitis yra tiesinis.

Ekperimentinis parametras α parinkimas

Imame keletą α reikšmių:

$$\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_j$$

Apskaičiuojame x_j^{m+1} reikšmes, juose randame f_j ar $f(x)$ reikšmę

$$f_j^{m+1} = f(x_j^{m+1})$$

Pasirenkame $x_{j_0}^{m+1}$ ($x^{m+1} = x_{j_0}^{m+1}$),

kuriam:

$$f_{j_0}^{m+1} \leq f_j^{m+1} \quad (\text{arg min } f_j^{m+1}).$$

Newtono metodas.

Šio metodo sprendžiamose lygtyse:

$$f'(x) = 0.$$

$$x^* = x^m + (x^* - x^m)$$

$$0 = f'(x^*) = f'(x^m) + f''(x^m)(x^* - x^m) + O[(x^* - x^m)^2]$$

Naudojant artinį reikšmę turime:

$$x^{m+1} = x^m - \frac{1}{f''(x^m)} f'(x^m).$$

Taigi $\alpha = \frac{1}{f''(x^m)}$, o konvergavimo greitis yra kvadratinis (tikslus sprendinio pateikiamas mažoje apimtyje)

Ņeigen sprendzīcime kelij kaitanysji
f-jos minimizanus uzdevumu, ņai

$$\vec{x}^{m+1} = \vec{x}^m - H^{-1}(\vec{x}^m) (\text{grad } f)(x^m)$$

$H = \left(f''_{x_i x_j}(\vec{x}^m) \right)$ gra centrysji
investinis matrica

Modifikacija (regularizetas Nil-
tono metods)

Pradzijs, kol artinys nera pakekama
fiksus, nagrinjame Niutons ir
gradventinis metods kombinacijā:

$$\vec{x}^{m+1} = \vec{x}^m - \left[\alpha(1-\alpha) \underline{I} + \alpha H^{-1}(\vec{x}^m) \right] \times$$
$$\times (\text{grad } f)(x^m).$$

$$\alpha = \alpha_1 < \alpha_2 < \dots < \alpha_j = 1.$$

α -iterac.
parametrs