

2. Kvázinewtonovské metódy

2.1. Optimalizačné metódy vo všeobecnosti

Optimalizačné metódy na hľadanie minima funkcií majú iteračný charakter. Na začiatku zvolíme štartovací bod \mathbf{x}_0 . Nové približné riešenia konštruijeme podľa vzťahu

$$\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \lambda_k \mathbf{s}_k,$$

kde \mathbf{s}_k je smer posunu a λ_k je veľkosť kroku.

To znamená, že do iterácie vstupuje približné riešenie \mathbf{x}_k z predchádzajúcej iterácie. V tomto bode zvolíme smer \mathbf{s}_k ako n -rozmerný nenulový vektor a v tomto smere zvolíme veľkosť posunu – krok λ_k .

Sú rôzne možnosti voľby kroku. V tejto práci budem používať výpočtovo najnáročnejšiu voľbu kroku – *optimálny krok*. Optimálny krok dostaneme ako riešenie nasledovnej úlohy:

$$\text{Min } \{ \varphi(\lambda) = f(\mathbf{x}_k + \lambda \mathbf{s}_k) \mid \lambda \in \mathbb{R} \} \quad (1)$$

Riešenie tejto úlohy je podstatne jednoduchšie ako riešenie pôvodného problému (1.1) z úvodu tejto práce, pretože $\lambda \in \mathbb{R}$. To znamená, že ide o minimalizáciu jednorozmernej úlohy na voľný extrém. Na vyriešenie úlohy (1) môžeme použiť metódu zlatého rezu alebo iné.

Smery \mathbf{s}_k v tejto práci budú generované nasledovne

$$\mathbf{s}_k = -\mathbf{H}_k \nabla f(\mathbf{x}_k), \quad (2)$$

kde matica \mathbf{H}_k je kladne definitná. Označme $\mathbf{H}_k > 0$.

Definícia 2.1. Majme funkciu $f(\mathbf{x})$ definovanú na \mathbb{R}^n a bod $\mathbf{x}_k \in \mathbb{R}^n$. Smer $\mathbf{s}_k \in \mathbb{R}^n$

nazývame *spádovým smerom* funkcie $f(\mathbf{x})$ v bode \mathbf{x}_k , ak existuje kladné číslo λ^* tak, že pre všetky $0 < \lambda < \lambda^*$ platí

$$f(\mathbf{x}_k + \lambda \mathbf{s}_k) < f(\mathbf{x}_k) \quad (3)$$

Lema 2.1. Smer $\mathbf{s}_k = -\mathbf{H}_k \nabla f(\mathbf{x}_k)$ je spádový.

Dôkaz: Derivovaním funkcie $\varphi(\lambda) = f(\mathbf{x}_k + \lambda \mathbf{s}_k)$ v bode $\lambda = 0$ dostávame

$$\varphi'(0) = [\nabla f(\mathbf{x}_k)]^T \mathbf{s}_k. \quad (4)$$

Z vlastností derivácie smer \mathbf{s}_k bude spádový, ak

$$[\nabla f(\mathbf{x}_k)]^T \mathbf{s}_k < 0. \quad (5)$$

Dosadením (2) do (5) a využitím $\mathbf{H}_k > 0$ je lema dokázaná. ■

2.2. Kvázinewtonovské metódy

Kvázinewtonovské metódy vychádzajú z Newtonovej metódy, pričom sa snažia odstrániť jej hlavné nedostatky. Newtonova metóda je založená na approximácii minimalizovanej funkcie Taylorovým polynomom druhého stupňa. Minimum tejto kvadratickej approximácie v bode \mathbf{x}_k určuje ďalšie približné riešenie \mathbf{x}_{k+1} . Iteračný vzorec má tvar: $\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k - [\nabla^2 f(\mathbf{x}_k)]^{-1} \nabla f(\mathbf{x}_k)$ (6)

Kvôli jednoduchosti v ďalšom gradient $\nabla f(\mathbf{x}_k)$ označíme $\mathbf{g}(\mathbf{x}_k)$ a Hessovu maticu druhých parciálnych derivácií $\nabla^2 f(\mathbf{x}_k)$ ako $\mathbf{G}(\mathbf{x}_k)$. Rozdiel dvoch po sebe nasledujúcich približných riešení ako \mathbf{p}_k a rozdiel dvoch po sebe nasledujúcich gradientov ako \mathbf{y}_k .

Teda: $\mathbf{g}(\mathbf{x}_k) = \nabla f(\mathbf{x}_k), \quad \mathbf{g}(\mathbf{x}_k) = \mathbf{g}_k, \quad (7.a)$

$\mathbf{G}(\mathbf{x}_k) = \nabla^2 f(\mathbf{x}_k), \quad \mathbf{G}(\mathbf{x}_k) = \mathbf{G}_k, \quad (7.b)$

$\mathbf{p}_k = \mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k, \quad (7.c)$

$\mathbf{y}_k = \mathbf{g}_{k+1} - \mathbf{g}_k. \quad (7.d)$

Smery v Newtonovej metóde sú spádové vtedy, keď sú matice \mathbf{G}_k kladne definitné ($\mathbf{G}_k > 0$). To však ešte nezaručuje aby $f(\mathbf{x}_{k+1}) < f(\mathbf{x}_k)$, pretože veľkosť kroku λ_k je konštantne rovná jednej. Ak $\lambda^* > 0$ je najväčšie λ , pre ktoré platí (4) a $\lambda^* < 1$, tak k poklesu funkčnej hodnoty nedôjde. Táto metóda nie je globálne konvergentná. Preto je vhodné regulovať veľkosť kroku.

Modifikovaná Newtonova metóda používa rovnaký smer $\mathbf{s}_k = \mathbf{p}_k = -\mathbf{G}_k^{-1} \mathbf{g}_k$ a optimálny krok. Za predpokladu kladnej definitnosti matíc \mathbf{G}_k^{-1} je táto metóda globálne konvergentná.

Vidíme, že v algoritme modifikovanej Newtonovej metódy je potrebné počítať Hessovu maticu druhých parciálnych derivácií \mathbf{G} . V praktických úlohách býva veľmi

ťažké získať analytické vyjadrenie pre prvky Hessovej matice. Navyše v každej iterácii sa rieši sústava n lineárnych rovníc $\mathbf{G}_k \cdot \mathbf{p}_k = \mathbf{g}_k$ (\mathbf{p}_k nepoznáme). Toto je spojené s veľkou výpočtovou náročnosťou.

Kvázinewtonovské metódy sa snažia odstrániť tieto nedostatky. Nepoužívajú Hessovu maticu, ale pracujú len s aproximáciou inverznej Hessovej matice, ktorá je konštruovaná na základe znalosti gradientov v každom bode. Tým odpadá aj nutnosť riešenia lineárneho systému, pretože dostaneme už inverznú Hessovu maticu a teda ďalšie priblíženie dostaneme priamo zo vzťahu (6).

Majme kvadratickú funkciu

$$f(\mathbf{x}) = \frac{1}{2} (\mathbf{x} - \bar{\mathbf{x}})^T \mathbf{G} (\mathbf{x} - \bar{\mathbf{x}}) + f(\bar{\mathbf{x}}), \quad \text{kde } \mathbf{G} > 0. \quad (8)$$

zrejme $\bar{\mathbf{x}} \in \mathbb{R}^n$ je jej bodom minima.

V prípade kvadratickej funkcie (8) pre dva body \mathbf{x}_{k+1} a \mathbf{x}_k platí:

$$(\mathbf{g}_{k+1} - \mathbf{g}_k) = \mathbf{G} (\mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k), \quad (9a)$$

$$(\mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k) = \mathbf{G}^{-1}(\mathbf{g}_{k+1} - \mathbf{g}_k). \quad (9b)$$

Použijúc označenie (7) dostávame vzťahy:

$$\mathbf{y}_k = \mathbf{G} \mathbf{p}_k \quad (10a)$$

$$\text{respektíve} \quad \mathbf{p}_k = \mathbf{G}^{-1} \mathbf{y}_k \quad (10b)$$

Uvedené vzťahy naznačujú, že maticu druhých parciálnych derivácií \mathbf{G} kvadratickej funkcie možno vypočítať na základe znalosti prvých derivácií \mathbf{g} . Samozrejme, že vzťah (10) neurčuje \mathbf{G} jednoznačne, ale to nám umožní dostatočne veľký počet týchto podmienok. Pre kvadratickú funkciu znalosť n gradientov \mathbf{g}_k v n rôznych bodoch \mathbf{x}_k obsahuje dostatok informácií na určenie \mathbf{G} .

Označme k-tu aproximáciu inverznej Hessovej matice \mathbf{H}_k , teda

$$\mathbf{H}_k \approx \mathbf{G}^{-1}. \quad (11)$$

V Newtonovej metóde išlo o kvadratickú aproximáciu a aj v kvázinewtonovských metódach sa zachovávajú niektoré vlastnosti z minimalizácie kvadratickej funkcie. Vzťahy (10.a) respektíve (10b) sa nazývajú *kvázinewtonovská podmienka*. Ak sme v iteračnom algoritme boli v bode \mathbf{x}_k s gradientom \mathbf{g}_k a maticou \mathbf{H}_k a určili sme nový bod \mathbf{x}_{k+1} , tak dostávame novú informáciu o gradiente v tomto bode \mathbf{g}_{k+1} . Táto nová informácia sa cez kvázinewtonovskú podmienku premietne do požiadavky na k+1 aproximáciu inverznej Hessovej matice nasledovne:

$$\mathbf{H}_{k+1} \mathbf{y}_k = \mathbf{p}_k \quad (12)$$

Vystupuje tu aj požiadavka na zachovanie starej informácie - toho, čo sme už poznali, v podmienke:

$$\mathbf{H}_{k+1} \cdot \mathbf{w} = \mathbf{H}_k \cdot \mathbf{w}, \quad (13)$$

kde \mathbf{w} sú vektory z pod priestoru V , ktorý neobsahuje vektor \mathbf{y}_k .

Matica \mathbf{H}_{k+1} je na základe matice \mathbf{H}_k konštruovaná pomocou aditívnej korekcie:

$$\mathbf{H}_{k+1} = \mathbf{H}_k + \Delta \mathbf{H}_k. \quad (14)$$

Korekčná matica $\Delta \mathbf{H}_k$ je tvorená pomocou známych vektorov \mathbf{p}_k a \mathbf{y}_k a matice \mathbf{H}_k . Zo vzťahov (12), (13) a (14) pre korekčnú maticu vyplýva:

$$\Delta \mathbf{H}_k \cdot \mathbf{y}_k = \mathbf{p}_k - \mathbf{H}_k \cdot \mathbf{y}_k, \quad (15a)$$

$$\Delta \mathbf{H}_k \cdot \mathbf{w} = 0 \quad \text{pre } \forall \mathbf{w} \in V. \quad (15b)$$

Minimalizovaná funkcia $f(\cdot)$ je konvexná a dvakrát spojite diferencovateľná, teda jej Hessova matica je symetrická a kladne definitná. Preto prirodzené požiadavky na matice \mathbf{H}_k sú, aby boli kladne definitné a symetrické. Taktiež z hľadiska konštrukcie by tieto matice mali byť jednoduché, hodnosti jedna alebo dva.

Modelový algoritmus na riešenie úlohy (1.1) kvázinewtonovskými metódami vyzerá nasledovne:

Algoritmus 1

| | |
|----------------|--|
| Štart: | $\mathbf{x}_0 \in \mathbb{R}^n$, $\mathbf{g}_0 = \nabla f(\mathbf{x}_0)$, $\mathbf{H}_0 > 0$. |
| | $\epsilon > 0$ – konštanta pre kritérium presnosti. |
| | Počítadlo iterácií $k = 0$. |
| Cyklus: | $k = 0, 1, \dots$ |
| 1. krok | Test dosiahnutej presnosti Ak $\ \nabla f(\mathbf{x}_k)\ < \epsilon$, tak STOP. |
| 2. krok | Vypočítame spádový smer $\mathbf{s}_k = -\mathbf{H}_k \mathbf{g}_k$. |
| 3. krok | Vypočítame optimálny krok $\lambda_k > 0$. |
| 4. krok | Výpočet novej aproximácie $\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \lambda_k \mathbf{s}_k$ a nového gradientu $\mathbf{g}_{k+1} = \nabla f(\mathbf{x}_{k+1})$. |
| 5. krok | Vypočítame vektory $\mathbf{p}_k = \mathbf{x}_{k+1} - \mathbf{x}_k$, $\mathbf{y}_k = \mathbf{g}_{k+1} - \mathbf{g}_k$, |
| 6. krok | Pomocou vektorov \mathbf{y}_k , \mathbf{p}_k a matice \mathbf{H}_k konštruuujeme korekčnú maticu $\Delta \mathbf{H}_k$ vyhovujúcu vzťahom (15a, b). |
| 7. krok | Vypočítame novú maticu $\mathbf{H}_{k+1} = \mathbf{H}_k + \Delta \mathbf{H}_k$. |
| 8. krok | Zväčšíme k o jeden a vrátme sa na 1.krok |
| Výstup: | \mathbf{x}_k - aproximácia bodu minima $f(\mathbf{x})$ |

Matica \mathbf{H}_{k+1} je konštruovaná tak, aby v každej iterácii splňala kvázinewtonovskú podmienku (12). Informáciu z tejto podmienky získanú v k -tej iterácii si zachováva vo všetkých ďalších iteráciach, ako je to formulované v podmienke (13). Teda po n iteráciach v prípade kvadratickej funkcie máme:

$$\mathbf{G}\mathbf{p}_k = \mathbf{y}_k \quad \text{pre } k = 0, 1, \dots, n-1.$$

Z (10) a (11) pre $\mathbf{p}_0, \mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_{n-1}$ nezávislé dostávame

$$\mathbf{H}_n \mathbf{y}_k = \mathbf{p}_k \quad \text{per } k = 0, 1, \dots, n-1.$$

Spojením týchto dvoch vzťahov máme

$$\mathbf{H}_n \mathbf{G}\mathbf{P} = \mathbf{P},$$

kde \mathbf{P} je matica, ktorej stĺpce tvoria vektory $\mathbf{p}_0, \mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_{n-1}$.

(Presný dôkaz bude uvedený neskôr.)

Bolo uvedené, že na určenie Hessovej matice \mathbf{G} rozmeru $n \times n$ kvadratickej funkcie vo všeobecnosti postačuje n podmienok (10a). Na určenie všetkých členov matice \mathbf{G}^{-1} v kvadratickom prípade stačí n podmienok (10b), pokiaľ sú vektory \mathbf{p}_k lineárne nezávislé pre $k = 0, 1, \dots, n-1$. To znamená, že tento algoritmus po n iteráciach nájde minimum kvadratickej funkcie. Touto vlastnosťou sa vyznačujú metódy združených smerov.

2.3. Združené smery a ich vlastnosti

Definícia 2.2. Nech $\mathbf{G} = \mathbf{G}^T$ je kladne definitná matica typu $n \times n$. Smery

$\{ \mathbf{s}_1, \mathbf{s}_2, \dots, \mathbf{s}_m \}$, t. j. nenulové vektory $\mathbf{s}_i \in \mathbb{R}^n$ sa nazývajú
 \mathbf{G} – združené, ak pre každú dvojicu $\mathbf{s}_i, \mathbf{s}_j$ ($i \neq j$) platí

$$\mathbf{s}_i^T \mathbf{G} \mathbf{s}_j = 0 \quad (16)$$

Lema 2.2. \mathbf{G} – združené smery sú lineárne nezávislé.

Veta 2.1.

Nech je iteračný proces $\mathbf{x}_{k+1} = \mathbf{x}_k + \lambda_k \mathbf{s}_k$, $k \in \mathbb{N}$ aplikovaný na kvadratickú funkciu (8). Nech smery $\{ \mathbf{s}_0, \mathbf{s}_1, \dots, \mathbf{s}_{n-1} \}$ sú \mathbf{G} združené a λ_k je optimálny krok. Potom platí

$$\mathbf{s}_i^T \mathbf{g}_{j+1} = 0 \quad \text{pre } \forall 0 \leq i \leq j \leq n-1, \quad (17)$$

$$\mathbf{g}_n = 0,$$

a teda $\mathbf{x}_n = \bar{\mathbf{x}}$, t.j. iteračný proces určí minimum kvadratickej funkcie za n krokov.

Dôkaz: Používame optimálny krok, teda λ_k dostaneme ako riešenie úlohy (1)

$$\text{Min} \{ \varphi(\lambda) = f(\mathbf{x}_k + \lambda \mathbf{s}_k) \mid \lambda \in \mathbb{R} \}.$$

Pre optimálny krok musí platíť $\varphi'(\lambda_k) = 0$.

Počítajme

$$\varphi'(\lambda_k) = [\mathbf{g}(\mathbf{x}_k + \lambda_k \mathbf{s}_k)]^T \cdot \mathbf{s}_k = \mathbf{g}_{k+1}^T \mathbf{s}_k.$$

$$\text{Teda } \mathbf{g}_{k+1}^T \mathbf{s}_k = 0. \quad (18)$$

Ďalej

$$\text{podľa (10a)} \quad \mathbf{y}_k = \mathbf{G}\mathbf{p}_k = \lambda_k \mathbf{G}\mathbf{s}_k, \quad (19)$$

$$\text{podľa (16) a (19)} \quad \mathbf{s}_i^T \mathbf{y}_j = \mathbf{y}_i^T \mathbf{s}_j = 0 \quad \text{pre } \forall i, j \in [0, n-1] \text{ a } i \neq j. \quad (20)$$

Vzťah (17) dokážeme indukciou.

$$\text{I. krok } (i=0, j=0) \quad \mathbf{s}_0^T \mathbf{g}_1 = ^{18} 0$$

Predpokladajme, že platí $\mathbf{s}_i^T \mathbf{g}_j = 0$, kde $0 \leq i < j$.

II. krok $j \rightarrow j + 1$

Podľa indukčného predpokladu a vzťahov (7.d) a (20) máme

$$\mathbf{s}_i^T \mathbf{g}_{j+1} = \mathbf{s}_i^T \mathbf{g}_j + \mathbf{s}_i^T \mathbf{y}_j = 0.$$

Navyše podľa (18) $\mathbf{g}_{j+1}^T \mathbf{s}_j = 0$, teda máme (17) dokázané pre $0 \leq i \leq j \leq n-1$.

Vektory $\{\mathbf{s}_0, \mathbf{s}_2, \dots, \mathbf{s}_{n-1}\}$ sú podľa lemy 2.2 lineárne nezávislé. Z toho vyplýva, že \mathbf{g}_n je ortogonálny k n lineárne nezávislým vektorom v \mathbb{R}^n , a teda $\mathbf{g}_n = 0$.

Derivovaním funkcie (8) dostávame $0 = \mathbf{g}_n = \mathbf{g}(\mathbf{x}_n) = \mathbf{G}(\mathbf{x}_n - \bar{\mathbf{x}})$. Ked'že $\mathbf{G} > 0$, musí platiť $\mathbf{x}_{n+1} = \bar{\mathbf{x}}$. ■

2.4. Konkrétne kvázinewtonovské formuly

Prvou známou kvázinewtonovskou formulou bola DFP formula (Davidon, Fletcher, Powell) z roku 1963 s korekčnou maticou v tvare:

$$\Delta \mathbf{H}_k = \frac{1}{\mathbf{p}_k^T \mathbf{y}_k^T} \mathbf{p}_k \mathbf{p}_k^T - \frac{1}{\mathbf{y}_k^T \mathbf{H}_k \mathbf{y}_k} \mathbf{H}_k \mathbf{y}_k \mathbf{y}_k^T \mathbf{H}_k \quad (21)$$

Vlastnosti DFP formuly:

- Ak je matica \mathbf{H}_0 kladne definitná, DFP formula generuje kladne definitné matice \mathbf{H}_k .
- Ak $f(\cdot)$ je kvadratická funkcia (8), tak algoritmus je identický metóde združených smerov, t. j. generuje \mathbf{G} – združené smery a konverguje najviac za n krokov.
- Ak f je ako v b) a konvergencia k riešeniu vyžaduje plných n krokov, potom n -tá approximácia $\mathbf{H}_n = \mathbf{G}^{-1}$.

(Dôkaz viď. [1])

DFP metóda je špeciálnou formulou z Broydenovej triedy kvázinewtonovských formúl. Korekčná matica Broydenovej triedy formúl má tvar:

$$\Delta \mathbf{H}_k = \frac{\mathbf{p}_k \mathbf{p}_k^T}{\mathbf{p}_k^T \mathbf{y}_k} + \frac{\mathbf{H}_k \mathbf{y}_k \mathbf{y}_k^T \mathbf{H}_k}{\mathbf{y}_k^T \mathbf{H}_k \mathbf{y}_k} + \varphi_k (\mathbf{y}_k^T \mathbf{H}_k \mathbf{y}_k) \mathbf{v}_k \mathbf{v}_k^T , \quad (22a)$$

kde

$$\mathbf{v}_k = \frac{\mathbf{p}_k}{\mathbf{p}_k^T \mathbf{y}_k} - \frac{\mathbf{H}_k \mathbf{y}_k}{\mathbf{y}_k^T \mathbf{H}_k \mathbf{y}_k} \quad (22b)$$

a φ_k je Broydenov parameter.

(DFP zodpovedá voľbe hodnoty parametra $\varphi_k = 0$.)

Broydenova formula (aj DFP) má korekčnú maticu hodnosti dva.

Do triedy formúl hodnosti jedna patrí SR1 formula. Jej tvar je

$$\mathbf{H}_{k+1} = \mathbf{H}_k + \frac{\mathbf{r}_k \mathbf{r}_k^T}{\mathbf{r}_k^T \mathbf{y}_k}, \quad (23a)$$

kde

$$\mathbf{r}_k = \mathbf{p}_k - \mathbf{H}_k \mathbf{y}_k . \quad (23b)$$

Zovšeobecnením všetkých spomenutých formúl je Orenova trieda formúl, ktorej je venovaná nasledujúca kapitola. Oren aproximáciu Hessovej matice v iterácii vylepšuje nielen aditívnu korekciu, ale pomocou nového parametra γ mení veľkosť členov aproximácie z predchádzajúcej iterácie. Maticu \mathbf{H}_{k+1} konštruuje podľa vzťahu

$$\mathbf{H}_{k+1} = \gamma \mathbf{H}_k + \Delta \mathbf{H}_k .$$