

Optimizavimo metodai. Paskaitų konspektas

Rimantas Grigutis

8 paskaita. Skaitiniai besąlyginiai optimizavimo metodai. Daugiamatė optimizacija. Newtono metodas

Uždavinys.

Tegu $f(x)$ yra aprėžta iš apačios funkcija visoje erdvėje \mathbf{R}^n ir visos jos dalinės yra tolydžios visuose taškuose.

Rasti tokį $x^* \in \mathbf{R}^n$, kad

$$f(x^*) = \min_{x \in \mathbf{R}^n} f(x).$$

Newtono algoritmas

Žingsnis 1. Pasirinkti $x^0, \varepsilon_1 > 0, \varepsilon_2 > 0, M$ - iteracijų ribinis skaičius. Apskaičiuoti gradientą $\nabla f(x)$ ir Hesse matricą $H(x)$.

Žingsnis 2. Apibrėžti $k = 0$.

Žingsnis 3. Apskaičiuoti $\nabla f(x^k)$.

Žingsnis 4. Patikrinti algoritmo pabaigos sąlygą $\|\nabla f(x^k)\| \leq \varepsilon_1$:

a) jei nelygė teisinga, tai algoritmas baigiamas ir $x^* = x^k$.

b) jei nelygė neteisinga, tai pereiti prie *Žingsnio 5*.

Žingsnis 5. Patikrinti algoritmo pabaigos sąlygą $k \geq M$:

a) jei nelygė teisinga, tai algoritmas baigiamas ir $x^* = x^k$.

b) jei nelygė neteisinga, tai pereiti prie *Žingsnio 6*.

Žingsnis 6. Apskaičiuoti matricą $H(x^k)$.

Žingsnis 7. Apskaičiuoti matricą $H^{-1}(x^k)$.

Žingsnis 8. Patikrinti sąlygą $H^{-1}(x^k) > 0$:

a) jei nelygė teisinga, tai pereiti prie *Žingsnio 9*.

b) jei nelygė neteisinga, tai priskirti $d^k := -\nabla f(x^k)$ ir pereiti prie

Žingsnio 10.

Žingsnis 9. Priskirti $d^k := -H^{-1}(x^k) \nabla f(x^k)$.

Žingsnis 10. Rasti tašką $x^{k+1} = x^k + t_k d^k$, čia t_k parenkamas taip:

jei $d^k := -H^{-1}(x^k) \nabla f(x^k)$, tai $t_k = 1$,

jei $d^k := -\nabla f(x^k)$, tai t_k parenkamas taip, kad būtų teisinga $f(x^{k+1}) < f(x^k)$.

Žingsnis 11. Patikrinti algoritmo pabaigos sąlygas

$$\|x^{k+1} - x^k\| < \varepsilon_2, \quad \|f(x^{k+1}) - f(x^k)\| < \varepsilon_2 :$$

a) jei teisingos abi nelygybės su k ir su $k = k - 1$, tai algoritmas baigiamas ir $x^* = x^{k+1}$;

b) jei kuri nors nelygybė yra neteisinga, tai priskiriame $k := k + 1$ ir pereiti prie *Žingsnio 3*.

Uždavinio sprendimas.

1. Newtono algoritmu rasti tokį tašką x^k , kuris tenkina nors vieną algoritmo pabaigos sąlygą.

2. Rastam taškui x^k patikrinti pakankamą minimumo sąlygą $H(x^k) > 0$. Jeigu nelygybė teisinga, tai taškas x^k gali būti laikomas ieškomasis minimumas: $x^* = x^k$.

Pavyzdys 8.1