

Чисельні методи безумовної оптимізації

$$f(x) \rightarrow \min, x \in E^n. \quad (1)$$
$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha_k p^{(k)}, \alpha_k \in E^1, k = 0, 1, 2, \dots \quad (2)$$
$$x_1^{(k+1)} = x_1^{(k)} + \alpha_k p_1^{(k)},$$

• • • • •

$$x_n^{(k+1)} = x_n^{(k)} + \alpha_k p_n^{(k)},$$

$$\alpha_k \in E^1, \quad k = 0, 1, 2, \dots, \quad x = (x_1, \dots, x_n).$$

$$f\left(x^{(k+1)}\right) < f\left(x^{(k)}\right) \quad (3)$$

- методи нульового порядку,
- методи першого порядку,
- методи другого порядку.

Методи, які використовують лише інформацію про значення цільової функції, називаються **методами нульового порядку**. Прикладами таких методів є методи покоординатного спуску, пошуку по деформованому багатограннику, конфігурацій, метод Розенброка.

Методи, які використовують інформацію про значення цільової функції та її першої похідної – **методами першого порядку**. Це градієнтні методи, методи спряжених напрямків, методи змінних напрямків, методи змінної метрики.

Методи, що використовують, крім того, інформацію про другі похідні, – **методами другого порядку**. Метод Ньютона.

Збіжність методів оптимізації

Важливою характеристикою нескінченнокрокових методів є збіжність.

Метод (2) **збігається**, якщо

$$x^{(k)} \rightarrow x_* \text{ при } k \rightarrow \infty,$$

де x_* – розв’язок задачі (1).

У випадку, коли точка мінімуму x_* не єдина, під збіжністю методу розуміється збіжність послідовності $\{x^{(k)}\}_0^\infty$ до множини X_* точок мінімуму функції $f(x)$.

Коли

$$f(x^{(k)}) \rightarrow f(x_*),$$

то метод (2) **збігається за функцією**, при цьому послідовність $\{x^{(k)}\}_0^\infty$ називається **мінімізуючою**.

Ефективність збіжного методу можна охарактеризувати за допомогою поняття швидкості збіжності.

Нехай $x^{(k)} \rightarrow x_*$ при $k \rightarrow \infty$.

Послідовність $x^{(k)}$ збігається до x_* **лінійно** (з **лінійною швидкістю**, зі **швидкістю геометричної прогресії**), якщо існують такі сталі $q \in (0, 1)$ та k_0 , що

$$\|x^{(k+1)} - x_*\| \leq q \|x^{(k)} - x_*\| \text{ при } k \geq k_0. \quad (4)$$

Послідовність $x^{(k)}$ збігається до x_* **надлінійно** (з **надлінійною швидкістю**), якщо

$$\|x^{(k+1)} - x_*\| \leq q_{k+1} \|x^{(k)} - x_*\|, \quad q_k \rightarrow +0, \quad k \rightarrow \infty.$$

Послідовність $x^{(k)}$ збігається до x_* з **квадратичною швидкістю**, якщо існують такі сталі $C \geq 0$ та k_0 , що

$$\|x^{(k+1)} - x_*\| \leq C \|x^{(k)} - x_*\|^2 \text{ при } k \geq k_0. \quad (5)$$

Для характеристики збіжності послідовності наближених значень $f(x^{(k)})$ до $f(x_*)$ використовуються такі ж терміни: лінійна, надлінійна та квадратична збіжність.

Установлення факту збіжності та оцінка швидкості збіжності дають істотну інформацію про обраний метод мінімізації. Насамперед, вимоги, які доводиться накладати в теоремі про збіжність на цільову функцію, показують область застосування методу. Часто в теоремах про збіжність в явному вигляді сформульовані вимоги до початкового наближення $x^{(0)}$. Нарешті, аналіз швидкості збіжності дає корисну кількісну та якісну характеристику методу оптимізації, який вивчається.

Умови закінчення ітераційного процесу (Критерії закінчення розрахунків)

На практиці часто використовуються такі умови закінчення розрахунків:

$$\|x^{(k+1)} - x^{(k)}\| \leq \varepsilon_1, \quad (6)$$

$$|f(x^{(k+1)}) - f(x^{(k)})| \leq \varepsilon_2, \quad (7)$$

$$\|f'(x^{(k+1)})\| \leq \varepsilon_3. \quad (8)$$

До початку обчислень вибирається одна з умов (6)–(8) і відповідне їй мале довільне число $\varepsilon_i > 0$, $i = \overline{1, 3}$. Обчислення закінчуються після $(k + 1)$ -го кроку, якщо вперше виявляється виконаною обрана умова зупинки. На практиці також використовуються критерії, які складаються в одночасному виконанні двох з умов (6)–(8) або всіх трьох.

Гradientні методи

Постановка задачі.

$$f(x) \rightarrow \min, \quad x \in E^n. \quad (1)$$

Умовою застосування gradientних методів є **неперервна диференційовність цільової функції** $f(x)$ в E^n . Будемо записувати цю умову у вигляді

$$f(x) \in C^1(E^n). \quad (2)$$

У gradientних методах за напрямком спуску $p^{(k)}$ з точки $x^{(k)}$ вибирається антиgradient функції $f(x)$ у точці $x^{(k)}$, тобто

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} - \alpha_k f'(x^{(k)}), \quad k = 0, 1, 2, \dots, \alpha_k > 0 \quad (3)$$

або в координатній формі

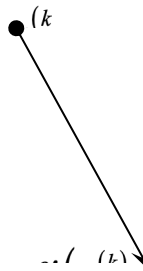
$$x_i^{(k+1)} = x_i^{(k)} - \alpha_k \frac{\partial f(x^{(k)})}{\partial x_i}, \quad i = \overline{1, 2, \dots, n}, \quad k = 0, 1, 2, \dots, \alpha_k > 0.$$

Розглянемо основну властивість gradientу функції $f(x)$ в точці x .

Теорема. Нехай $f(x)$ диференційовна в точці $x^{(k)}$ і $f'(x^{(k)}) \neq 0$. Напрямок найшвидшого зростання функції $f(x)$ в точці $x^{(k)}$ співпадає з напрямком градієнта $f'(x^{(k)})$ у цій точці, а напрямок найшвидшого спадання – з напрямком антиградієнта $(-f'(x^{(k)}))$.

Різні способи вибору величини α_k у методі (3) визначають різні варіанти градієнтних методів. Наведемо кілька найбільш уживаних на практиці способів вибору крокового множника.

1. Метод найшвидшого спуску



На промені $\left\{ x \in E^n : x = x^{(k)} - \alpha f'(x^{(k)}), \alpha \geq 0 \right\}$, який направлений за антиградієнтом з точки $x^{(k)}$, введемо функцію $g_k(\alpha) = f(x^{(k)} - \alpha f'(x^{(k)}))$, $\alpha \geq 0$, і визначимо α_k з умови $g_k(\alpha_k) = \min_{\alpha \geq 0} g_k(\alpha)$, $\alpha_k > 0$. (4)

Метод (3), (4), в якому кроковий множник α_k вибирається з умови мінімізації функції $f(x)$ вздовж напрямку антиградієнта, носить назву **методу найшвидшого спуску**. У тих випадках, коли точне визначення величини α_k з умови (4) є важким або неможливим (наприклад, мінімум в (4) при деяких k не досягається), удаються до інших способів вибору α_k .

2. Градієнтний метод з дробленням кроку

Процес (3) з дробленням кроку проходить так. Вибираються певні константи $\beta > 0$, $0 < \lambda < 1$ (часто $\lambda = \frac{1}{2}$). Для коефіцієнта $\alpha = \beta$ перевіряється умова монотонності

$$f(x^{(k)} - \alpha f'(x^{(k)})) < f(x^{(k)}). \quad (5)$$

Якщо її виконано, то покладають $\alpha_k = \alpha$. Якщо ні, то проводиться дроблення кроку, тобто приймається $\alpha = \lambda \beta$, і знову перевіряється виконання умови (5). Процес дроблення продовжується доти, поки умова (5) не виявиться виконаною. Цей процес не може бути нескінченим, так як $(-f'(x^{(k)}))$ – напрямок спадання. Перше значення α , для якого умова (5) виявиться виконаною, приймається за кроковий множник α_k .

3. Градієнтний метод з адаптивним вибором кроку α_k

Цей метод також називають градієнтний метод з автоматичним вибором кроку.

Виберемо α_k з умови:

$$f\left(x^{(k)} - \alpha_k f'\left(x^{(k)}\right)\right) - f\left(x^{(k)}\right) \leq -\varepsilon \alpha_k \left\| f'\left(x^{(k)}\right) \right\|^2, \quad (6)$$

де $0 < \varepsilon < 1$ – довільна стала (однакова на всіх ітераціях), яка називається параметром методу.

Якщо ε дуже мале, то метод може збігатися повільно, а якщо ε дуже велике, то ускладняється вибір методу α_k з умови (6).

Наведемо алгоритм вибору α_k на k -й ітерації:

- 1) вибираємо деяке довільне α (однакове на всіх ітераціях) і визначаємо точку $x = x^{(k)} - \alpha f'\left(x^{(k)}\right)$,
- 2) обчислимо $f(x) = f\left(x^{(k)} - \alpha f'\left(x^{(k)}\right)\right)$,
- 3) перевіримо нерівність (6) при $\alpha_k = \alpha$,
- 4) якщо нерівність (6) виконано, то значення α вибираємо за α_k і переходимо до наступної ітерації. У протилежному випадку проводимо дроблення числа α (помножуючи його на довільне число $0 < \lambda < 1$) поки нерівність (6) не буде виконаною. Тоді переходимо до наступної ітерації.

Відзначимо, що з виконання нерівності (6) випливає виконання нерівності (5). Вимога (6) більш сувора, ніж (5), але має той же сенс. Цей градієнтний метод найбільш часто використовується на практиці.

4. Априорне завдання величини α_k

Виберемо α_k з умови:

$$\alpha_k > 0, \quad k = 0, 1, \dots, \quad \sum_{k=0}^{\infty} \alpha_k = \infty, \quad \sum_{k=0}^{\infty} \alpha_k^2 < \infty. \quad (7)$$

Наприклад, за α_k можна узяти $\alpha_k = \frac{1}{k+1}$.

Вибір α_k за формулою (7) є дуже простим для реалізації, але не гарантує виконання умови монотонності $f\left(x^{(k+1)}\right) < f\left(x^{(k)}\right)$, та збігається повільно.

Спосіб вибору α_k за формулою (7) застосовується також у субградієнтному методі (методі узагальненого градієнтного спуску), який є аналогом градієнтного методу для мінімізації негладких функцій.