

## Remezov algoritam

Remezov algoritam (Evgenij Jakovlevič Remez, ruski matematičar, 1934.) predstavlja iterativni postupak za određivanje najbolje ravnomerne aproksimacije neprekidne funkcije  $f(x)$  polinomom stepena  $n$  na intervalu  $[a, b]$ .

**Korak 0** Izabrati  $n + 2$  različite tačke  $x_0 < x_1 < \dots < x_{n+1}$  sa intervala  $[a, b]$ . Obično se za  $x_i$  uzimaju nule Čebiševljevog polinoma.

**Korak 1** Rešiti sistem linearnih jednačina

$$b_0 + b_1x_i + \dots + b_nx_i^n + (-1)^i E = f(x_i), \quad i = 0, 1, \dots, n + 1$$

po nepoznatim  $b_0, b_1, \dots, b_n$  i  $E$ . Može se dokazati da rešenje ovog sistema uvek postoji i da je jedinstveno.

**Korak 2** Formirati polinom  $p(x) = b_0 + b_1x + \dots + b_nx^n$ .

**Korak 3** U tačkama  $x_i$  funkcija  $p(x) - f(x)$  menja znak, pa postoji bar  $n + 1$  nula ove funkcije koje dele  $[a, b]$  na  $n + 2$  intervala. Tačke  $x_i$  zameniti novim tačkama  $\bar{x}_i$  u kojima se dostiže lokalni maksimum funkcije  $|p(x) - f(x)|$  u intervalu kome pripada  $x_i$ . Ukoliko je  $p(x_i) - f(x_i) = +|E|$ , treba naći lokalni maksimum funkcije  $p(x) - f(x)$  u okolini  $x_i$ , a ukoliko je  $p(x_i) - f(x_i) = -|E|$ , naći lokalni minimum. Pošto je algoritam iterativan, ove ekstreme nije potrebno tačno izračunati, dovoljno je npr. par iteracija kvadratnog fitovanja. Tačku  $\bar{x}_0$  očekujemo da je u okolini  $a$ , tačku  $\bar{x}_{n+1}$  u okolini  $b$ , a preostale  $\bar{x}_i$  u okolini tačaka  $x_i$ . Označimo  $z_i = p(\bar{x}_i) - f(\bar{x}_i)$ . Po konstrukciji je  $|z_i| \geq |E|$ , pa je  $\min_i |z_i| \geq |E|$  prema teoremi De La Valeé Pousinna nova donja granica optimalne greške aproksimacije.

**Korak 4** Ažurirati tačke  $x_i$  novodobijenim tačkama  $\bar{x}_i$ . Pošto je  $\max_i |z_i|$  gornja granica optimalne greške (dostiže se na polinomu  $p(x)$ ), za kriterijum zaustavljanja se može koristiti dovoljno mala razlika  $\min_i |z_i|$  i  $\max_i |z_i|$ . Ukoliko tačnost nije zadovoljena, ići na Korak 1.

Za rešavanje sistema iz Koraka 1 nekom opštom metodom je potrebno  $O(n^3)$  aritmetičkih operacija. Do polinoma  $p(x)$  se može doći i sa  $O(n^2)$  operacija na sledeći način. Neka je  $p_1(x)$  interpolacioni polinom funkcije  $f(x)$  u prvih  $n + 1$  tačaka, a  $p_2(x)$  interpolacioni polinom sa vrednostima funkcije  $(-1)^i$

$$p_1(x_i) = f(x_i), \quad p_2(x_i) = (-1)^i, \quad i = 0, \dots, n.$$

Koristeći Njutnov interpolacioni polinom sa podeljenim razlikama, za ovo je dovoljno  $O(n^2)$  operacija. Linearna kombinacija  $p(x) = p_1(x) - p_2(x)E$  je isto polinom stepena  $n$  i važi

$$p(x_i) = p_1(x_i) - p_2(x_i)E = f(x_i) - (-1)^i E, \quad i = 0, \dots, n.$$

što predstavlja jednačine iz sistema u Koraku 1 za  $i \leq n$ . Da bi i poslednja jednačina bila zadovoljena, mora biti

$$p(x_{n+1}) = p_1(x_{n+1}) - p_2(x_{n+1})E = f(x_{n+1}) - (-1)^{n+1} E$$

odakle je

$$E = \frac{p_1(x_{n+1}) - f(x_{n+1})}{p_2(x_{n+1}) + (-1)^n}.$$

Polinom  $p_2(x)$  ima  $i$ -tu nulu između  $x_{i-1}$  i  $x_i$ , pa nema nula desno od  $x_n$ . Zato su  $p_2(x_n)$  i  $p_2(x_{n+1})$  istog znaka  $(-1)^n$  pa imenilac u dobijenom razlomku ne može biti nula. Na ovaj način smo dobili rešenje sistema, a i konstruktivno dokazali da sistem ima rešenje.