

Numerička analiza

16. predavanje

Saša Singer

`singer@math.hr`

`web.math.hr/~singer`

PMF – Matematički odjel, Zagreb

Sadržaj predavanja

- Besselove funkcije i Millerov algoritam:
 - Opći oblik Millerovog algoritma.
 - Rekurzija za Besselove funkcije i stabilnost.
 - Millerov algoritam za Besselove funkcije.
- Izgladivanje podataka i metoda najmanjih kvadrata:
 - Veza izgladivanja i najmanjih kvadrata.
 - Globalno i lokalno izgladivanje.
 - Diskretni ortog. polinomi i Forsytheov algoritam.
 - Lokalno izgladivanje — najmanji kvadrati, integral.
 - Najmanji kvadrati i splajn funkcije. Dierckx.
 - Brza diskretna Fourierova transformacija (DFFT) i izgladivanje (uklanjanje šumova).

Besselove funkcije i Millerov algoritam

Tročlane rekurzije i izvrednjavanje funkcija

Kod **generalizirane Hornerove sheme** koristili smo znanje p_0 i p_1 za **silaznu** varijantu algoritma za računanje p_N .

To nije potrebno: dovoljno je znati **neku** vezu među funkcijama p_n koja se **lako računa**.

Primjer. Funkcije izvodnice oblika

$$F(x) = \sum_{n=0}^{\infty} q_n p_n(x),$$

gdje se $F(x)$ računa nekom **analitičkom formulom** bez upotrebe $p_n(x)$, tj. $F(x)$ možemo naći **neovisno** o funkcijama p_n .

Općenito o Millerovom algoritmu

Millerov algoritam (po J. C. P. Milleru, 1954. godine) primjenjuje se kada

- vrijednosti funkcija $p_n(x)$ vrlo brzo padaju, kad n raste, a greška zaostaje.

Pretpostavimo da funkcije p_n zadovoljavaju neku homogenu rekurziju, na primjer tročlanu,

$$p_{n+1}(x) + \alpha_n(x)p_n(x) + \beta_n(x)p_{n-1}(x) = 0, \quad n = 1, 2, \dots$$

Poznavanje bilo kojeg p_n (čak ni p_0 , niti p_1) nije potrebno. Treba znati samo koeficijente α_n i β_n .

Opća forma Millerovog algoritma

Odaberimo startnu vrijednost indeksa M od koje ćemo početi — ovisno o vrijednosti N indeksa funkcije koju tražimo:

- ako tražimo $p_N(x)$ (ili $p_N(x), \dots, p_0(x)$, ili samo neke od njih), M se obično odabere tako da je $M > N$ i vrijedi

$$\frac{p_M(x)}{p_N(x)} \approx \text{točnost računanja.}$$

To obično garantira i da je

$$F_M(x) := \sum_{n=0}^M q_n p_n(x),$$

barem **jednako točna** aproksimacija za $F(x)$.

Opća forma Millerovog algoritma

Definiramo $\tilde{p}_{M+1} = 0$, $\tilde{p}_M = 1$ i računamo \tilde{p}_n , za $n = M - 1, \dots, 0$, **unatrag** po rekurziji za $p_n(x)$:

$$\tilde{p}_n = \frac{-(\alpha_{n+1}(x)\tilde{p}_{n+1} + \tilde{p}_{n+2})}{\beta_{n+1}(x)}, \quad n = M - 1, \dots, 0.$$

Zbog **homogenosti** rekurzije, dobiveni niz vrijednosti

$$\tilde{p}_M, \dots, \tilde{p}_0$$

je **vrlo približno proporcionalan** stvarnim vrijednostima

$$p_M(x), \dots, p_0(x),$$

barem u području od $p_N(x)$ do $p_0(x)$, tj. vrijedi $p_n(x) \approx \tilde{p}_n \cdot c$, za $n \leq N$. Treba još naći **normalizacijski faktor** c .

Opća forma Millerovog algoritma

Budući da znamo koeficijente q_n u razvoju funkcije izvodnice F po funkcijama p_n

$$F(x) = \sum_{n=0}^{\infty} q_n p_n(x),$$

umjesto nepoznatih vrijednosti $p_n(x)$, uvrstimo \tilde{p}_n i računamo aproksimaciju \tilde{F}_M

$$\tilde{F}_M := \sum_{n=0}^M q_n \tilde{p}_n.$$

Gornji indeks sumacije može biti i bitno manji od M , ako znamo da $p_n(x)$ vrlo brzo padaju, kad n raste.

Opća forma Millerovog algoritma

U sumi za \tilde{F}_M dovoljno je uzeti toliko članova da se **izračunata** vrijednost \tilde{F}_M

• **stabilizira** na točnost računala ili traženu točnost.

Zatim direktno **analitički** izračunamo $F(x)$ po poznatoj formuli i stavimo

$$c := \frac{F(x)}{\tilde{F}_M},$$

što je traženi **normalizacijski faktor**, uz pretpostavku da je $F_M(x)$ dovoljno dobra aproksimacija za $F(x)$.

Opća forma Millerovog algoritma

Na kraju izračunamo

$$p_n(x) = \tilde{p}_n \cdot c$$

za sve one n između 0 i N koji nas zanimaju, jer u tom području vrijedi vrlo dobra proporcionalnost $p_n(x) \sim \tilde{p}_n$.

Vrlo često se **startna vrijednost** M određuje iz:

- nekih **poznatih** relacija za familiju funkcija $p_n(x)$, ili
- eksperimentalno, **povećavanjem** M , sve dok se ne postigne željena točnost za $p_N(x)$.

Općenito o Besselovim funkcijama

Besselove funkcije prvi puta je uveo **Bessel**, 1824. godine, promatrajući jedan problem iz tzv. dinamičke astronomije, vezan uz zgodan način zapisa položaja planeta koji se kreće po elipsi oko Sunca.

Za praktične potrebe, Bessel je traženu veličinu prikazao kao **red funkcija** poznatih podataka s koeficijentima koji su funkcije oblika

$$J_n(x) = \frac{1}{\pi} \int_0^{\pi} \cos(x \sin \theta - n\theta) d\theta, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Te funkcije zovemo **Besselovim funkcijama prve vrste**.

Općenito o Besselovim funkcijama

Definicija Besselovih funkcija može se proširiti na $n \in \mathbb{Z}$, i tada je

$$J_{-n}(x) = (-1)^n J_n(x).$$

Nažalost, ni za jednu od ovih funkcija **ne postoji** neka **jednostavna** “formula” ili oblik za računanje.

Definicijsku relaciju možemo iskoristiti i za **numeričko računanje** vrijednosti $J_n(x)$, za zadane $n \in \mathbb{N}_0$ i $x \in \mathbb{R}$, tako da upotrijebimo neku od metoda **numeričke integracije**.

Međutim, postoje i mnogo **brži** algoritmi za postizanje iste tražene **točnosti** izračunate vrijednosti $J_n(x)$.

Još jedna definicija Besselovih funkcija

U klasičnom pristupu, preko **funkcija izvodnica**, Besselove funkcije definiramo kao **koeficijente** uz t^n , u razvoju

$$\exp\left(x \frac{t - 1/t}{2}\right) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} J_n(x) t^n.$$

Ova definicija ekvivalentna je integralnoj i iz nje se mogu izvesti mnoge važne relacije za Besselove funkcije.

Besselove funkcije zadovoljavaju **tročlanu rekurziju**

$$J_{n+1}(x) - \frac{2n}{x} J_n(x) + J_{n-1}(x) = 0, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Također, vrijedi $J_1(x) = -J'_0(x)$.

Izračunavanje Besselovih funkcija

Razmišljanja ...

- Kad bismo znali izračunati $J_0(x)$ i $J_1(x)$ (ili $J'_0(x)$), onda bismo mogli izračunati i $J_n(x)$.
- Osim toga, **generaliziranom Hornerovom shemom** mogli bismo onda računati i razne **razvoje** po Besselovim funkcijama.
- Nažalost, tročlana rekurzija za Besselove funkcije je **izrazito nestabilna unaprijed**.
- Da bismo to pokazali, promotrimo ponašanje vrijednosti Besselovih funkcija $J_n(x)$ u ovisnosti o n i x .

Diferencijalna jednačba i Besselove funkcije

Iz funkcije izvodnice pokazuje se da Besselove funkcije J_n , zadovoljavaju diferencijalnu jednačbu

$$x^2 y'' + xy' + (x^2 - n^2)y = 0,$$

koja se može promatrati na cijeloj kompleksnoj ravnini, pa se u slučaju kad n nije cijeli broj koristi oznaka ν .

Jedno od rješenja ove jednačbe su Besselove funkcije prve vrste J_ν , koje imaju svojstvo da su ograničene u 0 kad je $\text{Re } \nu \geq 0$. Analitički im je oblik

$$J_\nu(x) = \left(\frac{1}{2}x\right)^\nu \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-x^2/4)^k}{k! \Gamma(\nu + k + 1)},$$

gdje su ν i x , općenito, kompleksni brojevi.

Izračunavanje Besselovih funkcija

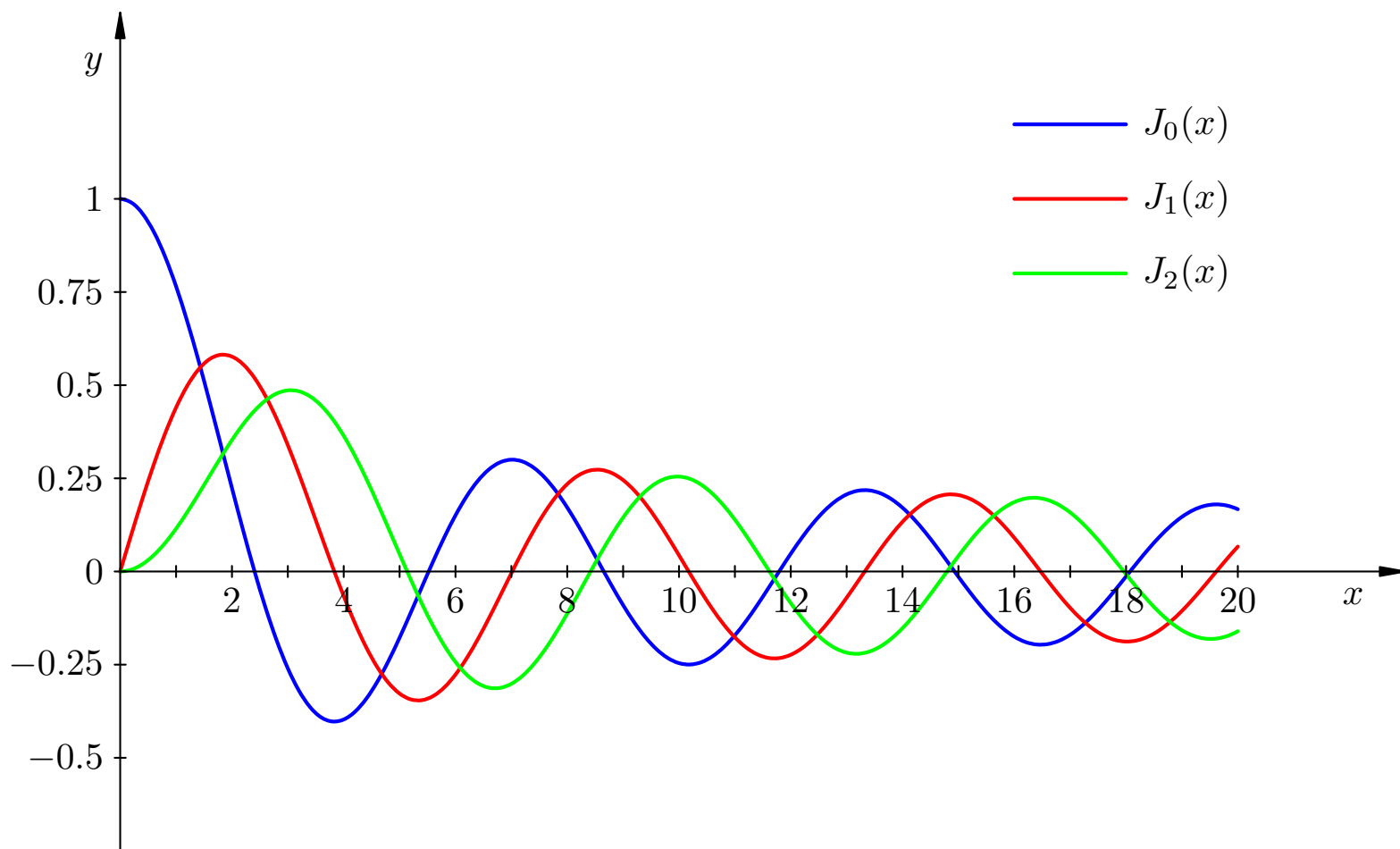
Promatrajmo ponašanje ovih funkcija samo za **nenegativne realne indekse** $\nu \geq 0$ i argumente $x \geq 0$.

Ako je ν **cijeli broj**, onda prethodna relacija glasi

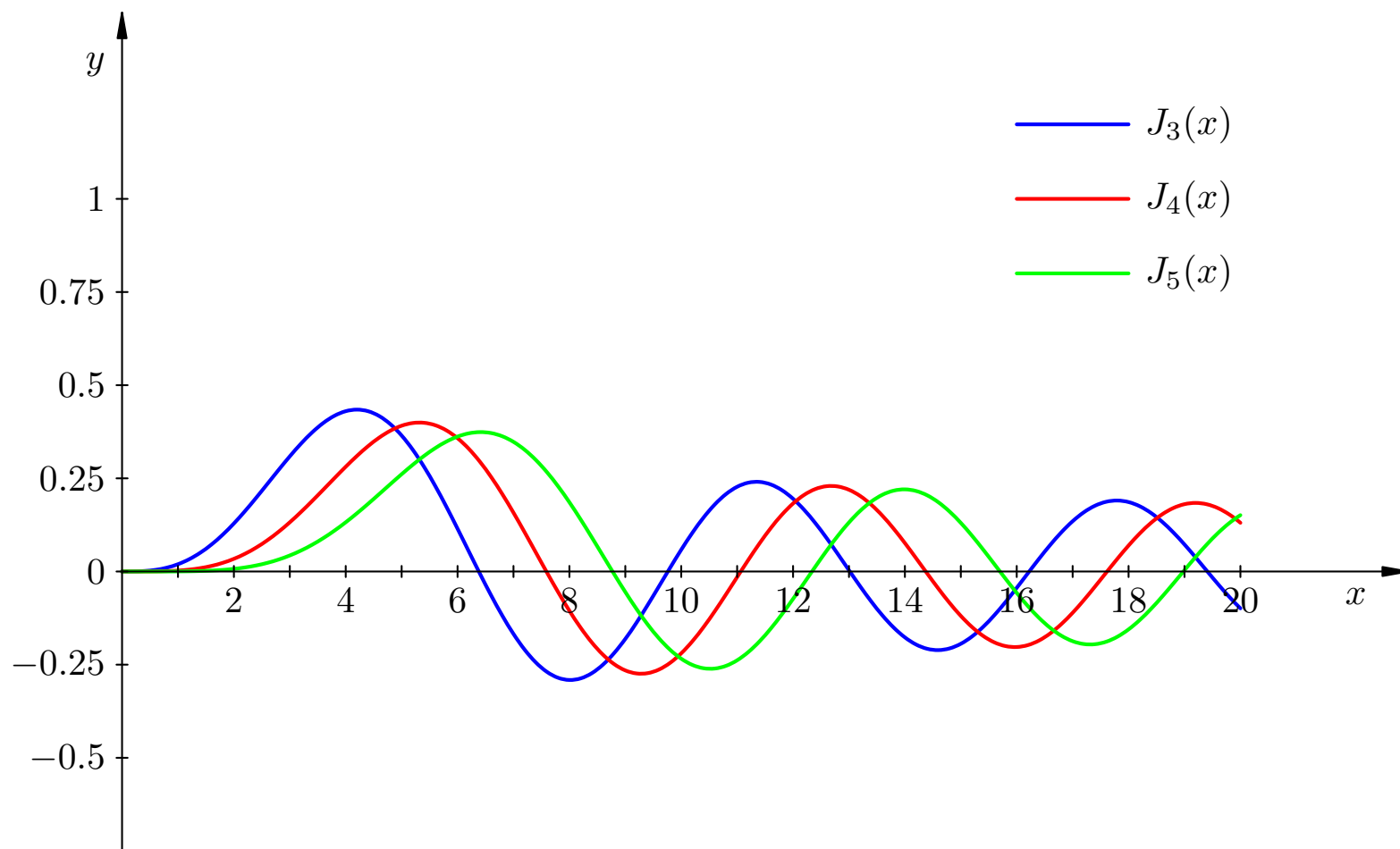
$$J_n(x) = \left(\frac{1}{2}x\right)^n \sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-x^2/4)^k}{k!(n+k)!}.$$

- Oba reda očito **konvergiraju** za $x \geq 0$, a donji čak na cijelom skupu \mathbb{C} .
- Na prvi pogled izgleda kao da smo time riješili i problem računanja vrijednosti $J_0(x)$ i $J_1(x)$.
- Ovaj red **vrlo brzo konvergira** za relativno **male** x .
- Za malo veće x , kad je $x \approx n$ (ili ν) dobivamo sve **veće kraćenje** zbrajanjem uzastopnih članova reda.

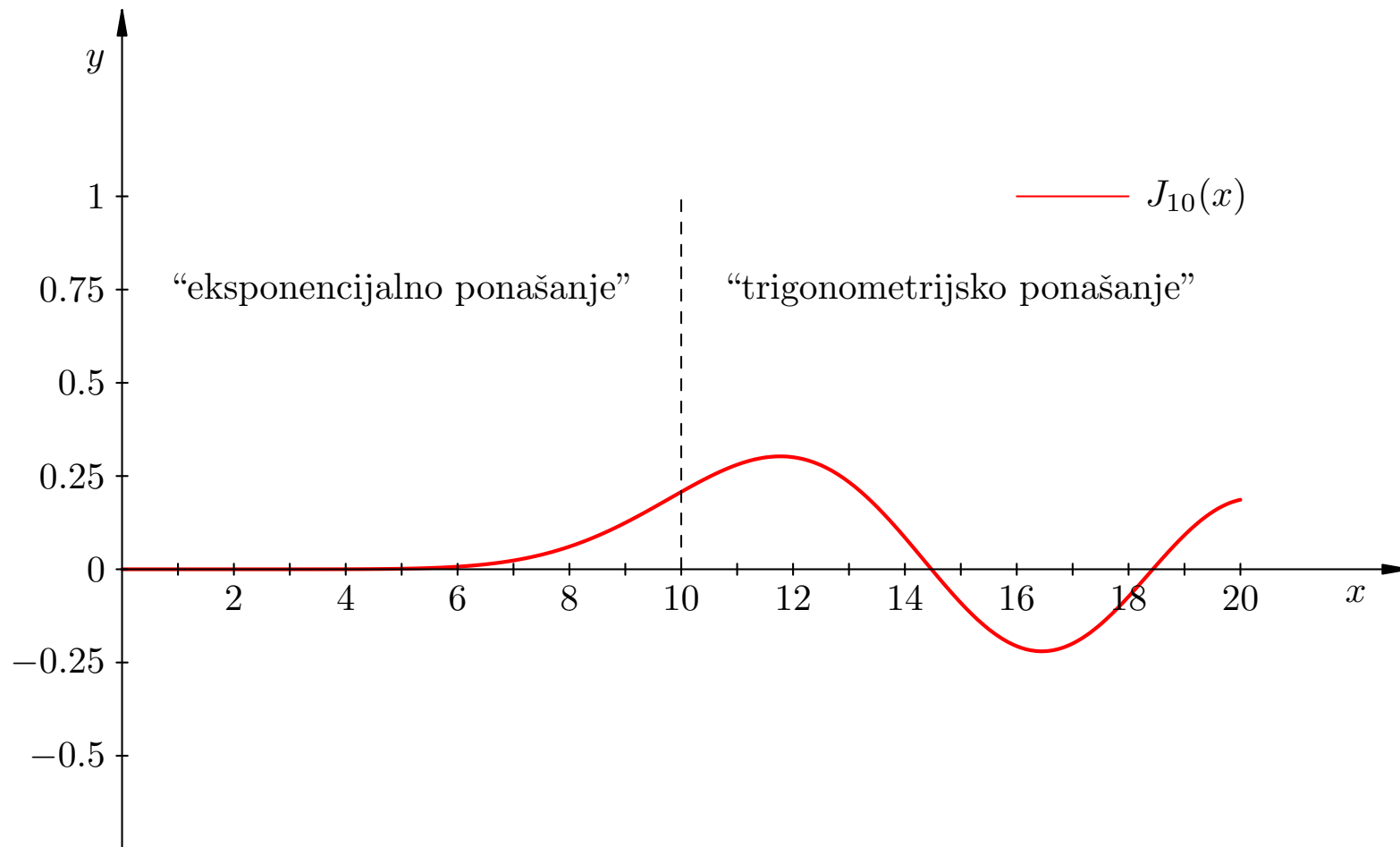
Prve tri Besselove funkcije



Sljedeće tri Besselove funkcije



Deseta Besselova funkcija



Besselove funkcije – drugi pogled

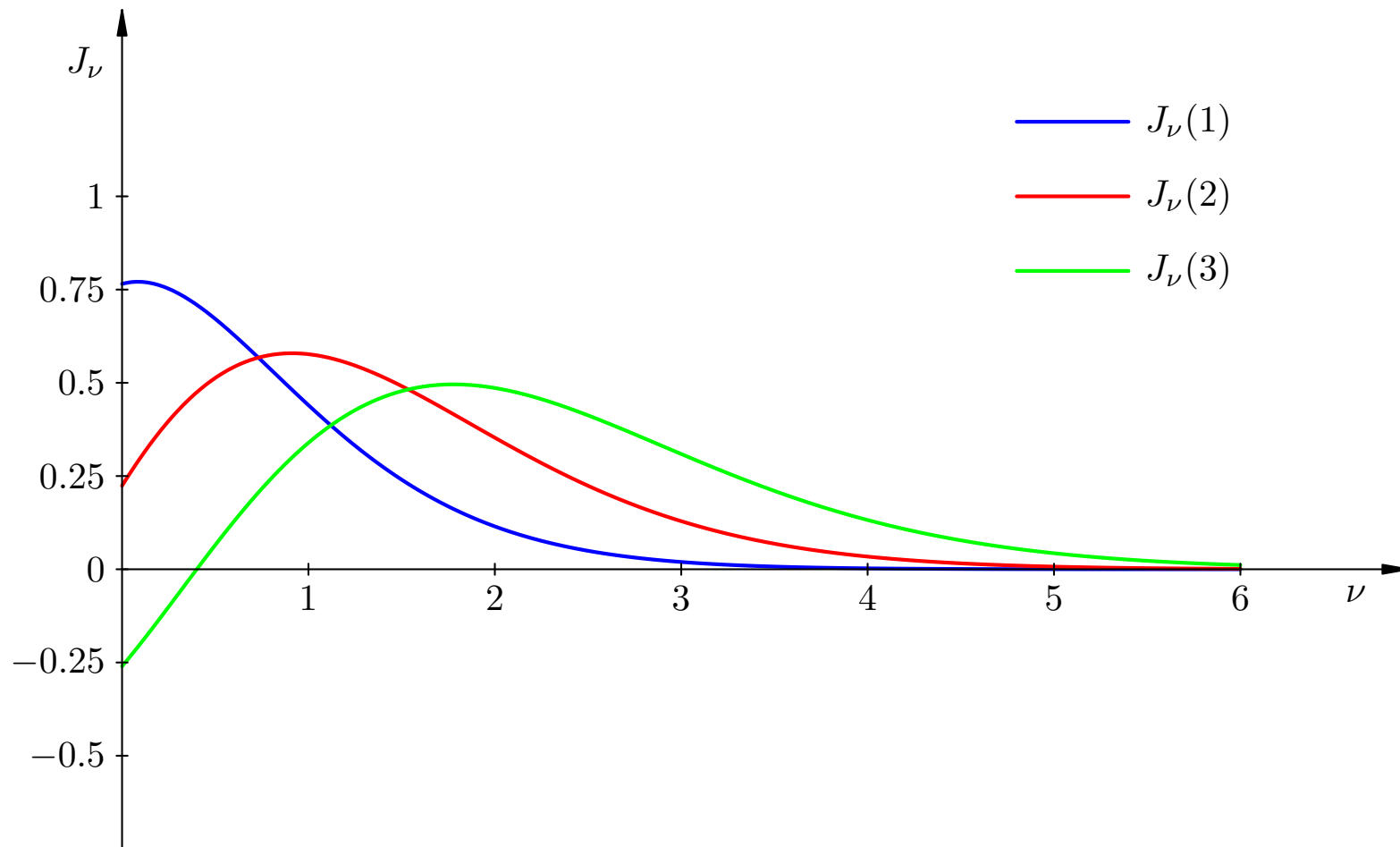
Ako gledamo kao funkcije od x ,

- područje **eksponencijalnog** ponašanja mijenja se u **trigonometrijsko** područje približno za $x = \nu$ (na pr., iz Taylorovog reda).

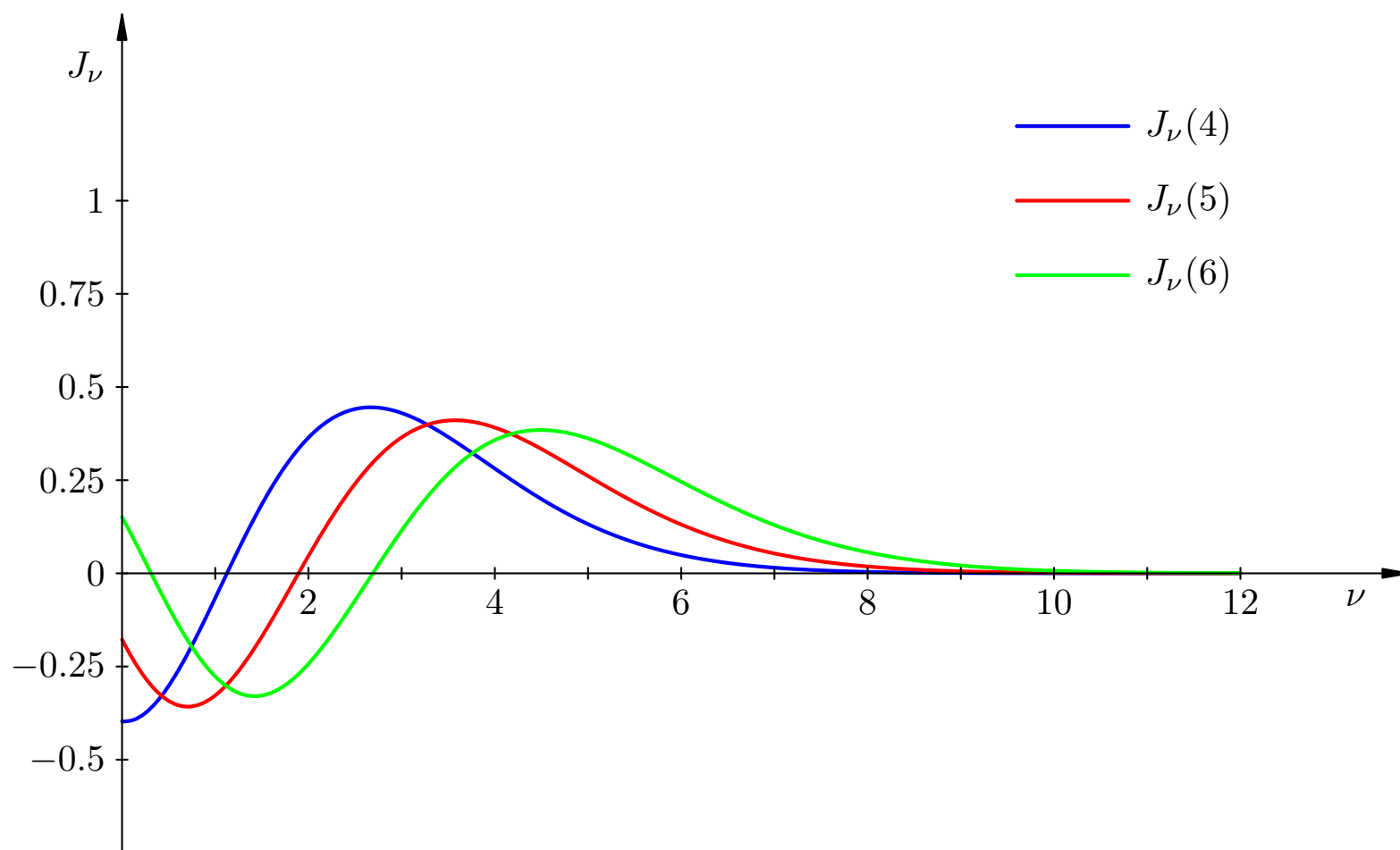
Gledamo li Besselove funkcije, ne kao funkcije od x , nego za **fiksni** x , kao **funkcije indeksa** ν , onda Besselove funkcije

- pokazuju **slično** ponašanje, samo po ν ,
- područje **trigonometrijskog** ponašanja za $x \approx \nu$ trne u **eksponencijalno**.

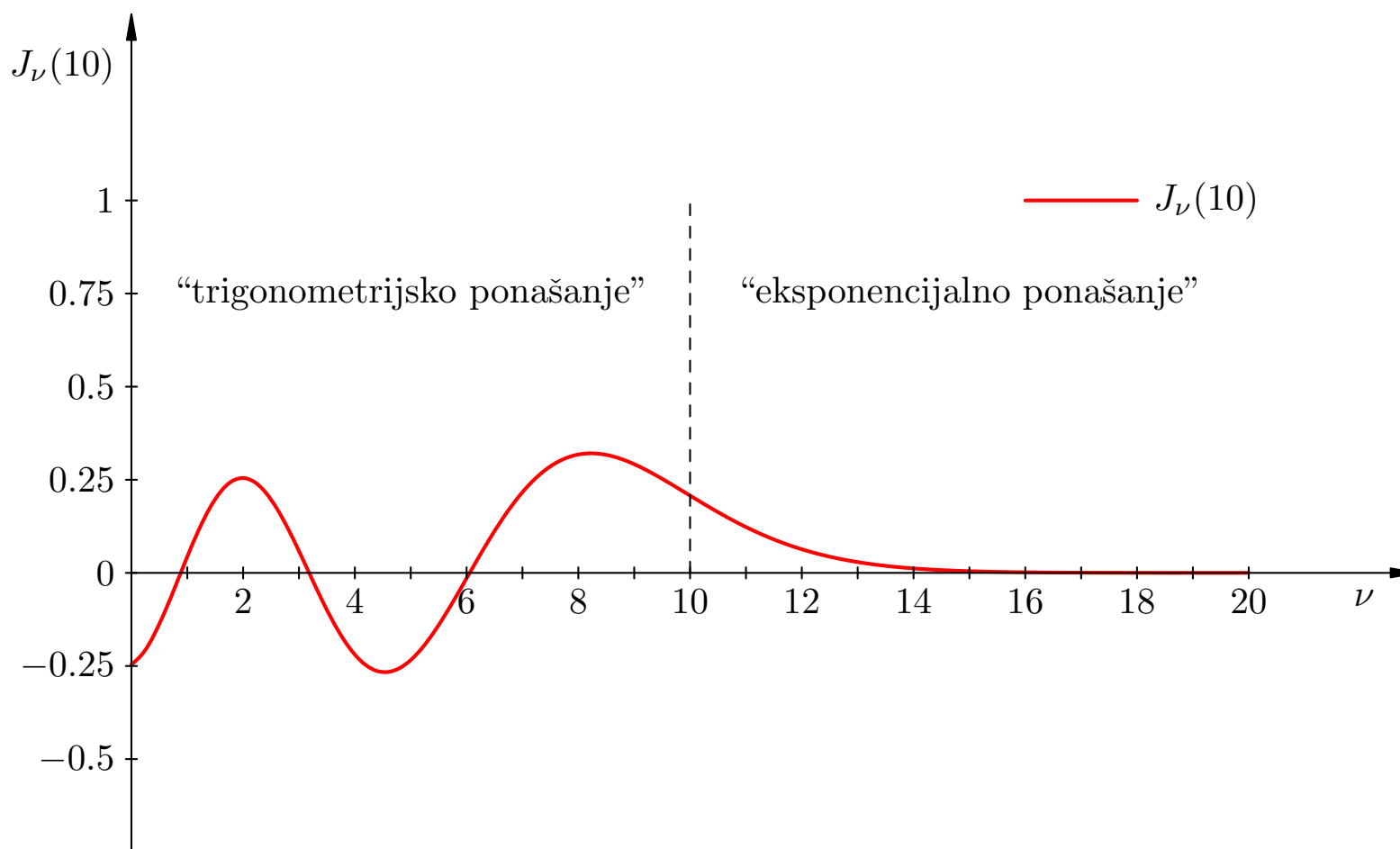
Besselove funkcije $J_\nu(k)$, za $k = 1, 2, 3$



Besselove funkcije $J_\nu(k)$, za $k = 4, 5, 6$



Besselova funkcija $J_\nu(10)$



Računanje Besselovih funkcija

Kad n raste, u rekurziji dobivamo sve manje i manje brojeve, što znači da mora doći do kraćenja.

To pokazuje da je rekurzija

$$J_{n+1}(x) - \frac{2n}{x}J_n(x) + J_{n-1}(x) = 0, \quad n \in \mathbb{N},$$

nestabilna u rastućem smjeru po n , čim uđemo u eksponencijalno područje $n > x$ (veza s \cos i ch).

Ilustracija nestabilnosti za $x = 1$:

- računamo vrijednosti $J_n(x)$ korištenjem rekurziju uzlazno po n , u extended preciznosti.
- Dobiveni rezultati na 18 decimala (apsolutno) dani su u sljedećoj tablici.

Primjer za $J_n(1)$

n	izračunati $J_n(1)$	točni $J_n(1)$
0	0.765197686557966552	0.765197686557966552
1	0.440050585744933516	0.440050585744933516
2	0.114903484931900481	0.114903484931900481
3	0.019563353982668406	0.019563353982668406
4	0.002476638964109955	0.002476638964109955
5	0.000249757730211237	0.000249757730211234
6	0.000020938338002418	0.000020938338002389
7	0.000001502325817779	0.000001502325817437
8	0.000000094223446486	0.000000094223441726
9	0.000000005249325991	0.000000005249250180
10	0.000000000264421352	0.000000000263061512
11	0.000000000039101058	0.000000000011980067
12	0.0000000000595801917	0.000000000000499972

Komentari

Možda je dobro uočiti:

- **Kraćenje**, a time i gubitak **relativne** točnosti počinje odmah — za $n = 2$, ulaskom u **eksponencijalno** područje.
- Međutim, to se **ne vidi** u ovoj tablici, jer su rezultati prikazani **apsolutno**, a ne **relativno**.
- Za $n = 11$ nemamo više **niti jednu** točnu znamenku.
- Za $n = 12$ gubimo i **monotoni pad** po n .

Vidimo da se događa nešto slično kao kod računanja e^{-nx} , što upućuje na **okretanje rekurzije** i primjenu Millerovog algoritma.

Besselove funkcije i Millerov algoritam

Millerov algoritam daje dobre rezultate (drugi stupac tablice, koji je točan), a **funkcija izvodnica** koja se pritom koristi za **normalizaciju** je

$$J_0(x) + 2(J_2(x) + J_4(x) + \cdots + J_{2k}(x) + \cdots) = 1.$$

Ova relacija izlazi direktno iz funkcije izvodnice za $t = 1$, kad iskoristimo **parnost** i **neparnost** Besselovih funkcija po n , tj.

$$J_{-n} = (-1)^n J_n.$$

Za praktičnu primjenu Millerovog algoritma poželjno je znati precizno ponašanje rekurzije.

- Za **fiksni** x zanima nas ponašanje $J_n(x)$ za **velike** n .

Besselove funkcije i Millerov algoritam

- Može se pokazati da u **eksponencijalnom** području vrijedi tzv. **asimptotska relacija**

$$J_\nu(x) \approx \frac{1}{\sqrt{2\pi\nu}} \left(\frac{ex}{2\nu}\right)^\nu,$$

za **fiksni** x i **velike** ν , tj. za $\nu \rightarrow \infty$.

- Gledano po n , za **velike** n , $J_n(x)$ se ponaša kao

$$\frac{c_n}{n^{n+0.5}},$$

gdje je $c_n = (ex/2)^n / \sqrt{2\pi}$, a to vrlo brzo **trne** kad n **raste**.

- Korist: odavde se može izračunati **početni** indeks M za Millerov algoritam, tako da osiguramo potrebnu točnost.

Besselove funkcije i Millerov algoritam

Na sličan način može se opisati i ponašanje Besselovih funkcija J_ν kada je ν fiksni, a gledamo male ili velike argumente x .

Za fiksni ν , kad $x \rightarrow 0$ iz prvog člana Taylorovog reda dobivamo i asimptotsku relaciju

$$J_\nu(x) \approx \left(\frac{1}{2}x\right)^\nu \frac{1}{\Gamma(\nu + 1)},$$

koja je, očito, dobra aproksimacija za x u eksponencijalnom području — za x blizu nule.

Besselove funkcije i Millerov algoritam

S druge strane, za $x \gtrsim n$, $J_n(x)$ se ponaša poput **kosinusa**, tj. oscilira. Prava relacija u **trigonometrijskom** području je

$$J_\nu(x) \approx \sqrt{\frac{2}{\pi x}} \cos\left(x - \frac{\pi}{4} - \frac{\nu\pi}{2}\right),$$

za **fiksni** ν , kad $x \rightarrow \infty$.

Izглаđivanje podataka i diskretni najmanji kvadrati

Uvod u izgladivanje podataka

Zadan je skup podataka (ili točaka u ravnini)

$$(x_i, f_i), \quad i = 0, \dots, n,$$

pri čemu

- vrijednosti x_i smatramo **točnim** — bez grešaka,
- a vrijednosti f_i su “**izmjerene**” vrijednosti i nose u sebi neku **grešku**, označimo ju s ε_i .

Na primjer, f_i možemo interpretirati kao

- **približne** vrijednosti neke **funkcije** f u točkama x_i .

Prave vrijednosti $f(x_i)$, naravno, **ne znamo!**

Točke x_i , bar zasad, **ne moraju** biti međusobno **različite**, isto kao i kod diskretnih najmanjih kvadrata.

Međutim, pretpostavimo da **jesu** međusobno **različite**.

Uvod u izgladivanje podataka

Dakle, imamo **izmjereni** uzorak funkcijskih vrijednosti funkcije f na **diskretnom** skupu točaka x_0, \dots, x_n , za koji vrijedi

$$f_i = f(x_i) + \varepsilon_i, \quad i = 0, \dots, n.$$

Ideja: uz određene **statističke** pretpostavke na “**slučajnost**” grešaka ε_i ,

- zamijeniti f_i vrijednošću neke **aproksimacijske** funkcije φ u točki x_i ,
- tako da **očekivane** greške u $\varphi_i := \varphi(x_i)$ budu “**manje**”.

Drugim riječima, cilj je

- **ukloniti slučajne** greške u f_i , ili
- “**izgladiti**” ove izmjerene podatke!

Statističke pretpostavke na model

Za **izglađivanje** trebamo **dvije** statističke **pretpostavke** na greške.

Prva i ključna pretpostavka:

- U mjerenjima **nema sistematskih** grešaka, tj. imamo dobro “kalibrirane” instrumente, ili,
- **srednja vrijednost** ili **očekivanje** greške je **nula**

$$E(\varepsilon_i) = 0, \quad i = 0, \dots, n.$$

Pisano vektorski u prostoru \mathbb{R}^{n+1} , uz oznaku $\varepsilon = (\varepsilon_0, \dots, \varepsilon_n)^T$,

$$E(\varepsilon) = 0.$$

Uz tu pretpostavku, **nepoznata** vrijednost $f(x_i)$ je **ista** kao i **očekivanje izmjerene** vrijednosti f_i , za $i = 0, \dots, n$.

Statističke pretpostavke na model

Druga pretpostavka, koja bitno olakšava računanje:

- Greške u različitim mjerenjima (od točke do točke) su statistički nezavisne,
- tj., kovarijacijska matrica $V := V(\varepsilon)$ je dijagonalna

$$V(\varepsilon) = \text{diag}(\sigma_0^2, \dots, \sigma_n^2),$$

a $\sigma_0, \dots, \sigma_n$ su standardne devijacije u pojedinim mjerenjima (kvadrati su varijance).

Sasvim općenito, kovarijacijska matrica V može biti

- bilo koja (simetrična) pozitivno definitna matrica.

No, dijagonalnost bitno ubrzava računanje, a često je istinita u praksi.

Skalarni produkt generiran s $W = V^{-1}$

Na vektorskom prostoru \mathbb{R}^{n+1} definiramo **skalarni produkt generiran** matricom $W := V^{-1}$ na sljedeći način

$$\langle u, v \rangle_W := v^T W u = \langle W u, v \rangle, \quad u, v \in \mathbb{R}^{n+1}.$$

Iz **pozitivne definitnosti** matrice V^{-1} lako slijedi da je ovo zaista **skalarni produkt**.

Pripadnu **W-normu** vektora definiramo na standardni način

$$\|v\|_W := \sqrt{\langle v, v \rangle_W} = \sqrt{\langle W v, v \rangle}, \quad v \in \mathbb{R}^{n+1}.$$

Obično ćemo koristiti **kvadrat** norme

$$\|v\|_W^2 = \langle v, v \rangle_W = \langle W v, v \rangle, \quad v \in \mathbb{R}^{n+1}.$$

Linearna aproksimacija

Aproksimacijsku funkciju φ prikazujemo kao

- nepoznatu linearnu kombinaciju
- poznatih (izabranih) funkcija — tzv. funkcija “baze” u izabranom modelu.

Neka su $\varphi_0, \dots, \varphi_m$ izabrane funkcije “baze” u modelu.

Aproksimacijska funkcija φ ima oblik

$$\varphi(x) = c_0\varphi_0(x) + \dots + c_m\varphi_m(x) = \sum_{j=0}^m c_j\varphi_j(x),$$

Koeficijenti c_0, \dots, c_m u ovoj linearnoj kombinaciji su nepoznati parametri koje treba odrediti.

Dovoljno je uzeti $m \leq n$. U praksi, točaka x_0, \dots, x_n ima mnogo više nego nepoznatih parametara c_0, \dots, c_m , tj. $n \gg m$.

Linearna aproksimacija

Iz vrijednosti funkcija baze φ_j u točkama x_i formiramo

• (općenito, pravokutnu) matricu $A \in \mathbb{R}^{(n+1) \times (m+1)}$ na sljedeći način

$$a_{ij} := \varphi_j(x_i), \quad i = 0, \dots, n, \quad j = 0, \dots, m.$$

Ako su funkcije baze “dobro” izabrane, onda su

• stupci matrice A su linearno nezavisni, tako da A ima puni stupčani rang (zato nam treba $m \leq n$).

Uz ove oznake, imamo

$$\varphi(x_i) = \sum_{j=0}^m c_j \varphi_j(x_i) = \sum_{j=0}^m a_{ij} c_j, \quad i = 0, \dots, n.$$

Linearni model i procjena parametara

Nepoznate parametre c_0, \dots, c_m određujemo iz “modela”

$$f_i = \varphi(x_i) + \varepsilon_i, \quad i = 0, \dots, n,$$

Označimo s

- $\tilde{f} := (f_0, \dots, f_n)^T \in \mathbb{R}^{n+1}$ vektor izmjerenih vrijednosti,
- $c := (c_0, \dots, c_m)^T \in \mathbb{R}^{m+1}$ vektor nepoznatih parametara.

Onda dobivamo tzv. **linearni** model za procjenu parametara c u obliku

$$\tilde{f} = Ac + \varepsilon.$$

Uz sve navedene pretpostavke, **najbolju** procjenu parametara dobivamo iz **Gauss–Markov** teorema:

- to je ona s **najmanjom** varijancom!

Veza izgladivanja i najmanjih kvadrata

To direktno vodi u metodu najmanjih kvadrata:

- minimiziraj varijancu.

Preciznije, najbolji izbor parametara (za fiksni m) je rješenje c problema najmanjih kvadrata

$$\|\tilde{f} - Ac\|_W^2 = \langle W(\tilde{f} - Ac), \tilde{f} - Ac \rangle \rightarrow \min,$$

uz $W = V^{-1}$. Pripadni sustav normalnih jednažbi je

$$(A^T W A)c = A^T W \tilde{f}.$$

Dodatno, kovarijacijska matrica najbolje procjene c je

$$V(c) = (A^T W A)^{-1}.$$

Veza izgladivanja i najmanjih kvadrata

Na kraju, pripadna **minimalna** varijanca je

$$s^2 = \frac{\|\tilde{f} - Ac\|_W^2}{n - m}.$$

Do na faktor u nazivniku,

● **brojnik** je ono što se **minimizira** (najmanji kvadrati)!

Ovaj rezultat vrijedi za **bilo koju** simetričnu pozitivno definitnu kovarijacijsku matricu V .

Standardni zapis skalarnog produkta

U praksi je kovarijacijska matrica V često **dijagonalna**

$$V(\varepsilon) = \text{diag}(\sigma_0^2, \dots, \sigma_n^2),$$

a $\sigma_0, \dots, \sigma_n$ su **standardne devijacije** u pojedinim mjerenjima (**kvadrati** su **varijance**). Tada se koristi standardna oznaka

$$w_i = \frac{1}{\sigma_i^2}, \quad i = 0, \dots, n,$$

a pripadni **težinski** skalarni produkt ima oblik

$$\langle u, v \rangle_W = \sum_{i=0}^n w_i u_i v_i, \quad u, v \in \mathbb{R}^{n+1}.$$

Složenost pada s $O(n^2)$ na $O(n)$.

Težinski najmanji kvadrati

Pripadni problem najmanjih kvadrata

$$\|\tilde{f} - Ac\|_W^2 = \langle W(\tilde{f} - Ac), \tilde{f} - Ac \rangle \rightarrow \min,$$

onda ima “**puni**” oblik

$$\|\tilde{f} - Ac\|_W^2 = \sum_{i=0}^n w_i \left(f_i - \sum_{j=0}^m c_j \varphi_j(x_i) \right)^2 \rightarrow \min.$$

Praktični problemi kod izgladivanja

- Praktična uloga varijanci σ_i , odnosno težina w_i .
- Skaliranje slično klasičnoj pretpostavci — greške su nezavisne, normalna distribucija $N(0, 1)$.
- Izbacivanje **istih** točaka (zbog dimenzije).

U primjeni kod izgladivanja — m se **traži**!

- Ideja — diži m (dimenziju prostora), sve dok se varijanca s_m^2 približno ne **stabilizira**.
- Matrica A varira (raste) s m .
- To ima smisla koristiti ako uzimamo **ortogonalne** baze, tako da A ima **ortogonalne** stupce ($A^T W A = I_m$).
- Realizacija za **polinome** = **Forsytheov** algoritam s **detekcijom** stupnja.

Forsytheov algoritam

Diskretni ortogonalni polinomi

Za ekvidistantne (ili uniformne) mreže (fiksni korak h)

- ne treba generirati diskretne ortogonalne polinome rekurzivnim formulama,
- jer postoje eksplicitne formule — tzv. Gramovi polinomi i njihove afine transformacije.

Za neekvidistantne mreže

- treba generirati pripadne diskretne ortogonalne polinome.

To se isplati i za ekvidistantne mreže (isti algoritam).

Dodatno, u oba slučaja, tražimo još i

- koeficijente u razvoju zadane funkcije f po tim ortogonalnim polinomima,

a sve se dobiva jednim algoritmom — u paketu.

Diskretni ortogonalni polinomi — rekurzija

Svi ortogonalni polinomi (pa i diskretni) zadovoljavaju tročlanu, homogenu rekurziju oblika:

$$p_{k+1}(x) = (a_k x + b_k)p_k(x) - c_k p_{k-1}(x).$$

Ako su polinomi **monični** (vodeći koeficijent je jednak 1), onda prethodnu rekurziju možemo zapisati kao

$$p_{k+1}(x) = (x - \alpha_k)p_k(x) - \beta_k p_{k-1}(x).$$

U nastavku koristimo samo **ovaj** oblik rekurzije.

Oznaka c_j nadalje označava koeficijente u **razvoju**.

Forsytheov algoritam

Forsytheov algoritam

- iz uvjeta **ortogonalnosti** na zadanoj mreži **nalazi** koeficijente α_k i β_k ,
- računa sljedeći koeficijent c_j u razvoju funkcije,
- zajedno s **generaliziranom Hornerovom shemom** daje efikasan algoritam za nalaženje polinoma po **metodi najmanjih kvadrata**.

Algoritam je pronašao **George E. Forsythe**, 1957. godine.

Algoritam se sastoji od **dvije** faze:

- **generiranja** diskretnih ortogonalnih polinoma,
- računanja **koeficijenata** aproksimacije.

Usput još, računa i pripadnu **srednjekvadratnu grešku**.

Problem težinske aproksimacije polinomima

Zadan je skup podataka:

$$(x_i, f_i), \quad i = 1, \dots, n,$$

s težinama w_i . Idealno je da su težine **inverzno** proporcionalne **varijancama** mjerenja (v. Gauss–Markovljev model), no može i drugačije.

Taj niz podataka želimo

- aproximirati **polinomom** p stupnja m , uz $m < n$,
- kojeg želimo prikazati kao **linearnu kombinaciju** diskretnih **ortogonalnih** polinoma na mreži

$$\{x_1, x_2, \dots, x_n\},$$

uz **zadane** težine w_i u pripadnom **skalarnom produktu**.

Oblik aproksimacijske funkcije

Dakle, polinom p tražimo u obliku

$$p(x) = \sum_{j=0}^m c_j p_j(x),$$

pri čemu su p_0, \dots, p_m ortogonalni polinomi na zadanoj mreži,

$$\langle p_k, p_\ell \rangle = \sum_{i=1}^n w_i p_k(x_i) p_\ell(x_i) = 0, \quad \text{za } k \neq \ell.$$

Takav niz polinoma generiran je već spomenutom **rekurzijom**

$$p_k(x) = (x - \alpha_{k-1})p_{k-1}(x) - \beta_{k-1}p_{k-2}(x), \quad k = 1, 2, \dots, m.$$

uz **start** rekurzije $p_{-1}(x) = 0$, $p_0(x) = 1$ (**pomak** indeksa za 1).

Računanje koeficijenata ortogonalnih polinoma

Množenjem prethodne jednačbe s $w_i p_{k-1}$, uvrštavanjem x_i i sumiranjem, dobivamo

$$\alpha_{k-1} = \frac{\sum_{i=1}^n w_i x_i p_{k-1}^2(x_i)}{\sum_{i=1}^n w_i p_{k-1}^2(x_i)}, \quad k = 1, 2, \dots, m.$$

ili

$$\alpha_{k-1} = \frac{\langle \text{id } p_{k-1}, p_{k-1} \rangle}{\langle p_{k-1}, p_{k-1} \rangle}, \quad k = 1, 2, \dots, m,$$

gdje je id identiteta, tj. $\text{id}(x) = x$.

Računanje koeficijenata ortogonalnih polinoma

Na sličan način, samo množenjem $w_i p_{k-2}$, uvrštavanjem x_i i sumiranjem, dobivamo

$$\beta_{k-1} = \frac{\sum_{i=1}^n w_i x_i p_{k-1} p_{k-2}(x_i)}{\sum_{i=1}^n w_i p_{k-2}^2(x_i)}, \quad k = 1, 2, \dots, m.$$

ili

$$\beta_{k-1} = \frac{\langle \text{id } p_{k-1}, p_{k-2} \rangle}{\langle p_{k-2}, p_{k-2} \rangle}, \quad k = 1, 2, \dots, m.$$

Koeficijenti aproksimacijske funkcije

Budući da je razvoj polinoma p imao oblik,

$$p(x) = \sum_{j=0}^m c_j p_j(x),$$

želimo da norma reziduala tog sustava jednadžbi

$$f_i = \sum_{j=0}^m c_j p_j(x_i), \quad i = 1, \dots, n$$

bude **minimalna** za parove točaka (x_i, f_i) (vidjeti izvod matrične formulacije najmanjih kvadrata).

Koeficijenti aproksimacijske funkcije

Množenjem prethodne jednadžbe s $p_k(x_i)w_i$ i korištenjem **ortogonalnosti** polinoma na zadanoj mreži, dobivamo

$$c_j = \frac{\sum_{i=1}^n w_i f_i p_j(x_i)}{\sum_{i=1}^n w_i p_j^2(x_i)}, \quad j = 0, \dots, m,$$

ili

$$c_j = \frac{\langle f, p_j \rangle}{\langle p_j, p_j \rangle}.$$

Kad su izračunati c_0, \dots, c_m , računanje aproksimacije $p(x)$ u točkama x provodi se **generaliziranom Hornerovom shemom**, pa potprogram treba vratiti i koeficijente rekurzije α_k i β_k .

Detekcija stupnja polinoma

Primjer: Detekcija stupnja polinoma.

Zadan je polinom

$$f(x) = x^2 + 4x + 7,$$

i tabeliramo ga u točkama

$$x_i = \frac{i-1}{2}, \quad i = 1, \dots, 5.$$

Tabelirane vrijednosti su:

x_i	0	0.5	1	1.5	2
f_i	9	9.25	12	15.25	19

Detekcija stupnja polinoma

Perturbiramo malo podatke u točkama 0.5 i 1.5:

f_i	0	0.5	1	1.5	2
x_i	9	9.3	12	15.2	19

Za sve težine uzмимо

$$w_i = 1,$$

jer su svi polazni podaci **jednako pouzdani**.

Treba naći aproksimaciju polinomima po metodi najmanjih kvadrata i odrediti (vjerojatni) stupanj polaznog polinoma f .

Detekcija stupnja polinoma

Redom imamo:

$$p_0(x) = 1$$

i definiramo $\beta_0 = 0$.

Računamo p_1 :

$$\alpha_0 = \frac{\sum_{i=1}^5 x_i \cdot 1}{\sum_{i=1}^5 1} = 1 \quad \Longrightarrow \quad p_1(x) = x - 1.$$

Detekcija stupnja polinoma

Računamo p_2 :

$$\beta_1 = \frac{\sum_{i=1}^5 x_i p_1(x_i) \cdot 1}{\sum_{i=1}^5 1^2} = 0.5$$

$$\implies p_2(x) = x^2 - 2x + 0.5.$$

$$\alpha_1 = \frac{\sum_{i=1}^5 x_i p_1^2(x_i) \cdot 1}{\sum_{i=1}^5 p_1^2(x_i)} = 1$$

Detekcija stupnja polinoma

Pogledajmo **vrijednosti** ovih polinoma u **čvorovima**:

x_i	$p_0(x_i)$	$p_1(x_i)$	$p_2(x_i)$
0	1	-1	0.5
0.5	1	-0.5	-0.25
1	1	0	-0.5
1.5	1	0.5	-0.25
2	1	1	0.5

Detekcija stupnja polinoma

Nađimo još koeficijente c_j u razvoju:

$$c_0 = \frac{\sum_{i=1}^5 f_i}{\sum_{i=1}^5 1} = 12.5$$

$$c_1 = \frac{\sum_{i=1}^5 f_i p_1(x_i)}{\sum_{i=1}^5 p_1^2(x_i)} = 5.98$$

$$c_2 = \frac{\sum_{i=1}^5 f_i p_2(x_i)}{\sum_{i=1}^5 p_2^2(x_i)} = 1.$$

Detekcija stupnja polinoma

Konačno, nađimo još aproksimacijske polinome:

$$\text{polinom stupnja 0 je: } P_0 = a_0 p_0 = 12.5$$

$$\text{polinom stupnja 1 je: } P_1 = P_0 + a_1 p_1 = 5.98x + 6.52$$

$$\text{polinom stupnja 2 je: } P_2 = P_1 + a_2 p_2 = x^2 + 3.98x + 7.02,$$

što je i po koeficijentima jako blizu f .

Pripadne sume kvadrata apsolutnih grešaka su:

$$S_0 = 91.155, \quad S_1 = 0.879, \quad S_2 = 0.004.$$

Zaključujemo da je riječ o **blago perturbiranim** podacima u kvadratnom polinomu, jer je greška u S **naglo opala**. Za S_3 dobili bismo manje, ali ne bitno, pa ovdje stajemo.

Detekcija stupnja polinoma

Na kraju, napišimo još i tablicu **vrijednosti** u čvorovima za sva tri polinoma P_j :

x_i	f_i	$P_0(x_i)$	$P_1(x_i)$	$P_2(x_i)$
0	7	12.5	6.52	7.02
0.5	9.3	12.5	9.51	9.26
1	12	12.5	12.50	12.00
1.5	15.2	12.5	15.49	15.24
2	19	12.5	18.48	18.98

Lokalno izgladivanje funkcija

Globalno i lokalno izgladivanje

Diskretna metoda najmanjih kvadrata koristi se još i za

- globalno izgladivanje funkcija,
- lokalno izgladivanje funkcija.

O globalnom izgladivanju je već bilo govora.

Lokalno izgladivanje najčešće se provodi povlačenjem

- pravca po metodi najmanjih kvadrata kroz 3, 5 ili 7 točaka,
- parabole po metodi najmanjih kvadrata kroz 5 ili 7 točaka.

Katkad se koriste i

- “lokalne” integracijske formule (v. Multigrid).

Parabola kroz 5 točaka

Primjer. Nađite **parabolu** po metodi najmanjih kvadrata za 5 **ekvidistantnih** točaka (x_i, f_i) , gdje je $i = k - 2, \dots, k + 2$.

Da bismo lakše računali, napravimo transformaciju koja te točke prevodi u $t_{k-2} = -2, \dots, t_{k+2} = 2$. Označimo novu varijablu s

$$t = \frac{x - x_k}{h},$$

pri čemu je $x_{i+1} - x_i = h$.

Parabola u novoj varijabli t je

$$p(t) = c_2 t^2 + c_1 t + c_0.$$

Parabola kroz 5 točaka

Zbog **simetrije** točaka oko 0, linearni sustav koji rješava problem najmanjih kvadrata za **parabolu** p je iznimno **jednostavan**:

$$5c_0 + 10c_2 = \sum_{i=k-2}^{k+2} f_i$$

$$10c_1 = \sum_{i=k-2}^{k+2} t_i f_i$$

$$10c_0 + 34c_2 = \sum_{i=k-2}^{k+2} t_i^2 f_i$$

Parabola kroz 5 točaka

Rješenje tog sustava je:

$$c_0 = \frac{1}{35}(-3f_{k-2} + 12f_{k-1} + 17f_k + 12f_{k+1} - 3f_{k+2})$$

$$c_1 = \frac{1}{10}(-2f_{k-2} - f_{k-1} + f_{k+1} + 2f_{k+2})$$

$$c_2 = \frac{1}{14}(2f_{k-2} - f_{k-1} - 2f_k - f_{k+1} + 2f_{k+2}).$$

Parabola kroz 5 točaka

Aproksimacije $\hat{f}_i =$ “izgladene” vrijednosti funkcije dobivamo izvrednjavanjem parabole p u točkama $-2, \dots, 2$. Matrični zapis je:

$$\begin{bmatrix} \hat{f}_{k-2} \\ \hat{f}_{k-1} \\ \hat{f}_k \\ \hat{f}_{k+1} \\ \hat{f}_{k+2} \end{bmatrix} = \frac{1}{35} \begin{bmatrix} 3 & -5 & -3 & 9 & 31 \\ -5 & 6 & 12 & 13 & 9 \\ -3 & 12 & 17 & 12 & -3 \\ 9 & 13 & 12 & 6 & -5 \\ 31 & 9 & -3 & -5 & 3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} f_{k-2} \\ f_{k-1} \\ f_k \\ f_{k+1} \\ f_{k+2} \end{bmatrix} .$$

Stvar se može napraviti i na neekvidistantnim mrežama, samo su formule kompliciranije.

Usrednjavanje integracijom

Napomena. Metoda najmanjih kvadrata nije jedini lokalni način izgladivanja. Podatke možemo izgladivati i lokalnim **integralnim usrednjavanjem**.

Primjer. Korištenjem, redom, **trapezne** i **Simpsonove** formule, dobivamo

$$\hat{f}_k = \frac{1}{4}(f_{k-1} + 2f_k + f_{k+1})$$

$$\hat{f}_k = \frac{1}{6}(f_{k-1} + 4f_k + f_{k+1}).$$

Slično se može napraviti i na **neekvidistantnim** mrežama.

🔴 Sve ove formule svode se na “**težinsko**” usrednjavanje.