

# *Numerička matematika*

## *9. predavanje*

Saša Singer

PMF – Matematički odsjek, Zagreb

# Sadržaj predavanja

- Ortogonalni polinomi:
  - Svojstva ortogonalnih polinoma.
    - Tročlana homogena rekurzija.
    - Nultočke ortogonalnih polinoma.
    - Christoffel–Darbouxov identitet.
  - Klasični ortogonalni polinomi.
- Računanje vrijednosti funkcija:
  - Polinomi i Hornerova shema.
  - Specijalne funkcije i generalizirana Hornerova shema.
  - Primjeri.
    - Razvoj po  $T_n$  i skoro minimaks aproksimacije.
    - Fourierov red.

# Ortogonalni polinomi i njihova svojstva

# *Uvod = dobra svojstva polinoma*

**Uvod i motivacija.** Polinomi imaju niz “dobrih” matematičkih svojstava. **Algebarski** gledano,

- polinomi stupnja  $\leq n$  tvore **vektorski** prostor.

Ali, to nije sve. Kad “otpustimo” ograničenje na stupanj  $n$ ,

- polinome možemo **množiti**, čak i **uvrštavati** jednog u drugog, a da opet dobijemo polinom.

Označimo s  $\mathcal{P}$  skup **svih** polinoma, **bilo kojeg** stupnja, s koeficijentima iz nekog polja ( $\mathbb{R}$  ili  $\mathbb{C}$ ),

$$\mathcal{P} := \bigcup_{n=0}^{\infty} \mathcal{P}_n.$$

Onda je  $\mathcal{P}$  **algebra** i još je **zatvoren** na **supstitucije**.

# Dobra svojstva polinoma, baza potencija

Iz perspektive **analize** ili **numerike**, polinomi imaju **dobra** svojstva **aproksimacije**. Poput ovog:

- Neprekidna funkcija na segmentu može se po volji dobro **uniformno** aproksimirati polinomom.

Na kraju, **algoritamski** gledano, za računanje s polinomima

- postoje **brzi** algoritmi, poput **Hornerove sheme**.

Uobičajeno, polinom  $p \in \mathcal{P}$  zapisujemo u standardnoj **bazi** **potencija**  $\{x^n \mid n \geq 0\}$ ,

$$p(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i.$$

**Problem:** Već smo vidjeli da je baza potencija često **vrlo loše uvjetovana** (na pr., najmanji kvadrati i Hilbertova matrica).

## **Posebna baza = familija ortogonalnih polinoma**

Ako na prostoru  $\mathcal{P}$  imamo definiran neki skalarni produkt, onda je puno bolje uzeti

- bazu koja je ortogonalna obzirom na taj skalarni produkt.

Takvih baza ili ortogonalnih sustava polinoma ima puno.

U nastavku gledamo posebne ortogonalne sustave polinoma, oblika

$$\{ p_0, p_1, \dots, p_n, \dots \text{ (dok ide)} \},$$

u kojima je stupanj polinoma  $p_n$  baš jednak  $n$ , za svaki  $n \geq 0$ . Takav ortogonalni sustav zovemo

- familija (ili sustav) ortogonalnih polinoma, obzirom na zadani skalarni produkt.

“Duljina” familije ovisi o vrsti skalarnog produkta.

# Konstrukcija familije ortogonalnih polinoma

Neka je  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  zadani skalarni produkt na prostoru polinoma  $\mathcal{P}$ .  
Pripadnu familiju ortogonalnih polinoma dobivamo

- Gram–Schmidtovim postupkom ortogonalizacije,
- na standardnoj bazi potencija  $\{x^n \mid n \geq 0\}$ ,

i to u rastućem poretku po  $n$  (tj. poredak potencija je bitan).

Prvi ortogonalni polinom je  $p_0(x) = 1$ . Općenito, u  $n$ -tom koraku ovog postupka dobivamo polinom  $p_n$ , za kojeg vrijedi

$$\langle p_n, p_m \rangle = 0, \quad \text{za } m = 0, \dots, n-1,$$

a skupovi  $\{1, x, \dots, x^n\}$  i  $\{p_0, p_1, \dots, p_n\}$  razapinju isti prostor,

$$\mathcal{L}(1, x, \dots, x^n) = \mathcal{L}(p_0, p_1, \dots, p_n) = \mathcal{P}_n.$$

# Dokle ide konstrukcija?

Odavde vidimo da je  $p_n \in \mathcal{P}_n \setminus \mathcal{P}_{n-1}$ , pa je

- stupanj dobivenog polinoma  $p_n$  zaista jednak  $n$ .

Pitanje: Uz koje uvjete je  $p_n$  "novi član" familije?

Bitno: Dobiveni polinom  $p_n$  smijemo dodati u raniju familiju ortogonalnih polinoma  $\{p_0, \dots, p_{n-1}\}$ , ako i samo ako je

$$\gamma_n := \|p_n\|_2^2 = \langle p_n, p_n \rangle > 0.$$

Inače nemamo ortogonalni sustav funkcija! Dakle, prostor  $\mathcal{P}_n$  mora biti unitaran obzirom na zadani skalarni produkt.

Osim toga, postupak ortogonalizacije možemo nastaviti ako i samo ako je  $\gamma_n > 0$ . Naime,  $\gamma_n$  ide u nazivnik koeficijenata u sljedećem koraku postupka.

# Diskretni ortogonalni polinomi

Ako dobijemo  $\|p_n\|_2 = 0$ , konstrukcija staje na prostoru  $\mathcal{P}_{n-1}$ .

Primjer. Za diskretni skalarni produkt oblika

$$\langle u, v \rangle = \sum_{i=1}^n w_i u(x_i) v(x_i), \quad w_1, \dots, w_n > 0,$$

pripadna familija diskretnih ortogonalnih polinoma je

$$\{ p_0, p_1, \dots, p_{n-1} \}.$$

Sljedeći ortogonalni polinom je polinom čvorova  $p_n = \omega$ , ali je  $\|\omega\|_2 = 0$ , pa ga ne smijemo dodati u familiju. ■

Ovakva “diskretna ortogonalnost” u nultočkama “sljedećeg” ortogonalnog polinoma pojavit će se nekoliko puta u nastavku.

## Familija ortogonalnih polinoma s težinom $w$

Neka je  $\langle \cdot, \cdot \rangle$  integralni skalarni produkt s težinskom funkcijom  $w$  na intervalu  $[a, b]$ , takav da je

- $\mathcal{P}$  unitarni prostor obzirom na taj skalarni produkt.

Onda za svaki polinom  $p \neq 0$  vrijedi

$$\|p\|_2^2 = \int_a^b w(x) p^2(x) dx > 0.$$

U Gram–Schmidtovom postupku, za svaki  $n \in \mathbb{N}_0$ , dobivamo da je  $\gamma_n > 0$ . Dakle, “duljina” familije nije ograničena.

Dobivenu familiju ortogonalnih polinoma  $\{p_n \mid n \geq 0\}$  zovemo

- familija ortogonalnih polinoma na intervalu  $[a, b]$  s težinskom funkcijom  $w$ .

## *Jedinstvenost familije ortogonalnih polinoma*

Iz Gram–Schmidtovog postupka je očito da skalarni produkt

- jednoznačno određuje familiju ortogonalnih polinoma obzirom na taj skalarni produkt,
- do na konstantni faktor u svakom od polinoma  $p_n$ .

Naime, u postupku ortogonalizacije,

- dobivene ortogonalne polinome  $p_n$  ne treba normirati.

Čim dobijemo da je  $\|p_n\|_2 > 0$ , umjesto tog  $p_n$ , možemo uzeti i bilo koji drugi polinom  $c_n p_n$ , za neku konstantu  $c_n \neq 0$ .

Dakle, norme ili kvadrate normi  $\gamma_n$ , možemo birati po volji.

- Izbor tog konstantnog faktora  $c_n$  zove se standardizacija ili normalizacija pripadne familije ortogonalnih polinoma.

## *Osnovna svojstva ortogonalnih polinoma*

Familija **ortogonalnih polinoma** obzirom na zadani **skalarni produkt** je (posebni) ortogonalni sustav funkcija, pa je onda i

- **linearno nezavisna** (v. prošli puta).

Isti zaključak slijedi i iz **Gram–Schmidtovog postupka**.

Početni komad te familije je skup  $\{p_0, p_1, \dots, p_m\}$ ,

- koji **razapinje** prostor polinoma  $\mathcal{P}_m$  dimenzije  $m + 1$ ,
- pa mora biti i **linearno nezavisno**, jer ima  $m + 1$  funkcija.

Dakle,  $\{p_0, p_1, \dots, p_m\}$  **ortogonalna baza** u prostoru  $\mathcal{P}_m$ . ■

U nastavku dokazujemo još neka bitna **svojstva** ortogonalnih polinoma. Zbog veze s **integracijskim** formulama,

- tvrdnje iskazujemo za **integralni skalarni produkt**.

## Težinske funkcije za ortogonalne polinome

Za integralni skalarni produkt uzimamo **iste** prepostavke kao kod **najmanjih kvadrata** — za **težinsku** funkciju  $w$  vrijedi

- $w(x) \geq 0$  na  $[a, b]$ , s tim da  $w$  smije imati samo **izolirane** nultočke na  $[a, b]$ .

Zato što radimo s polinomima, treba **dodati** prepostavku:

- svi **polinomi** su **kvadratno integrabilni** obzirom na  $w$ .

Dakle, dodatno prepostavljamo da, za svaki polinom  $p \neq 0$ , sljedeći integral **postoji**, konačan je i **pozitivan**, tj. vrijedi

$$\|p\|_2^2 = \int_a^b w(x) p^2(x) dx > 0.$$

# Razvoj polinoma po ortogonalnim polinomima

**Teorem.** Neka je  $\{p_n \mid n \geq 0\}$  familija **ortogonalnih** polinoma na intervalu  $[a, b]$  s težinskom funkcijom  $w$ . Ako je  $f$  polinom stupnja  $m$ , tada vrijedi

$$f = \sum_{i=0}^m \frac{\langle f, p_i \rangle}{\langle p_i, p_i \rangle} p_i.$$

**Dokaz.** Početni komad familije  $\{p_0, p_1, \dots, p_m\}$  je **ortogonalna baza** prostora  $\mathcal{P}_m$ . Zbog  $f \in \mathcal{P}_m$ , slijedi da je  $f$  neka linearna kombinacija tih funkcija

$$f = \sum_{i=0}^m a_i p_i.$$

Formula za koeficijente  $a_i$  izlazi skalarnim množenjem s  $p_i$ , zbog **ortogonalnosti** polinoma  $p_0, p_1, \dots, p_m$ . ■

## Ortogonalnost na polinome nižeg stupnja

Jednostavna posljedica prethodne tvrdnje je sljedeći rezultat, kojeg ćemo koristiti u nastavku.

**Korolar.** Neka je  $p_n$  ortogonalni polinom stupnja  $n$ , za  $n \geq 0$ , i neka je  $f$  bilo koji polinom stupnja **strogo manjeg** od  $n$ , tj.  $f \in \mathcal{P}_{n-1}$ . Onda je

$$\langle p_n, f \rangle = 0.$$

Drugim riječima,

- $p_n$  je **ortogonalan** na **sve** polinome **nižeg** stupnja od  $n$ .

**Dokaz.** Stavimo  $m = n - 1$ , pa tvrdnja ide direktno iz **prikaza** u prošlom teoremu i **ortogonalnosti**  $\langle p_n, p_i \rangle = 0$ , za  $i = 0, \dots, n - 1$ . ■

**Korist:** Za nalaženje  $p_n$  “na ruke” — izaberemo bazu u  $\mathcal{P}_{n-1}$ .

## Nultočke ortogonalnih polinoma

**Teorem.** Neka je  $\{p_n \mid n \geq 0\}$  familija **ortogonalnih** polinoma na intervalu  $[a, b]$  s težinskom funkcijom  $w$ . Tada svaki polinom  $p_n$  ima **točno  $n$  različitih** (jednostrukih) realnih nultočaka na otvorenom intervalu  $(a, b)$ .

**Dokaz.** Neka su  $x_1, x_2, \dots, x_m$  **sve** međusobno različite nultočke polinoma  $p_n$ , za koje vrijedi:

- $a < x_i < b$ ,
- $p_n(x)$  mijenja predznak u  $x_i$ .

Budući da je  $p_n$  stupnja  $n$ ,

- po **osnovnom teoremu algebре**,  $p_n$  ima **točno  $n$  nultočaka**,
- a onih koje zadovoljavaju prethodna dva svojstva ima manje ili jednako  $n$ , tj. znamo da je  $m \leq n$ .

## Nultočke ortogonalnih polinoma

Polinom  $p_n$  onda možemo prikazati u obliku produkta

$$p_n(x) = h(x) (x - x_1)^{r_1} \cdots (x - x_m)^{r_m},$$

pri čemu

- svi eksponenti  $r_i$  moraju biti neparni, a
- polinom  $h(x)$  ne smije promijeniti predznak na  $(a, b)$ .

Prepostavimo da nultočaka koje zadovoljavaju tražena dva svojstva ima striktno manje od  $n$ , tj.  $m < n$ .

Pokažimo da je to nemoguće. Definiramo polinom

$$B(x) = (x - x_1) \cdots (x - x_m).$$

## Nultočke ortogonalnih polinoma

Množenjem s  $p_n(x)$ , dobivamo

$$\begin{aligned} p_n(x)B(x) &= p_n(x)(x - x_1) \cdots (x - x_m) \\ &= h(x)(x - x_1)^{r_1+1} \cdots (x - x_m)^{r_m+1}. \end{aligned}$$

Po definiciji točaka  $x_1, \dots, x_m$ , ovaj polinom ne mijenja znak prolaskom kroz točke  $x_1, \dots, x_m$  (eksponenti  $r_i + 1$  su parni).

Osim toga,  $h(x)$  ne mijenja znak na  $(a, b)$ , tj.

- čitav polinom  $p_n(x)B(x)$  ne mijenja znak na  $(a, b)$ .

Zato vrijedi

$$\int_a^b w(x) p_n(x) B(x) dx \neq 0,$$

jer je to integral funkcije fiksnog predznaka (plus ili minus).

## Nultočke ortogonalnih polinoma

S druge strane, prethodni integral je skalarni produkt polinoma  $p_n$  (stupnja  $n$ ) i polinoma  $B$  (stupnja  $m < n$ ).

- Svaki ortogonalni polinom  $p_n$  je okomit na sve polinome nižeg stupnja (v. korolar), pa je

$$\int_a^b w(x) p_n(x) B(x) dx = \langle p_n, B \rangle = 0,$$

što je kontradikcija.

Zaključak. Prepostavka o stupnju polinoma  $B$  je bila pogrešna, tj. mora biti  $m = n$ .

Dakle,  $p_n$  ima točno  $n$  nultočaka  $x_1, \dots, x_n$  u kojima mijenja predznak, pa one moraju biti jednostrukе, jer je  $p'_n(x_i) \neq 0$ . ■

## Tročlana rekurzija za ortogonalne polinome

Zadana je familija **ortogonalnih** polinoma  $\{p_n \mid n \geq 0\}$  na intervalu  $[a, b]$  i neka su  $A_n$  i  $B_n$  vodeća dva koeficijenta polinoma  $p_n$ , tj.

$$p_n(x) = A_n x^n + B_n x^{n-1} + \cdots,$$

s tim da je  $A_n \neq 0$  (uz  $B_0 = 0$ ). Tada  $p_n$  možemo napisati kao

$$p_n(x) = A_n(x - x_{n,1})(x - x_{n,2}) \cdots (x - x_{n,n}).$$

Definiramo još i

$$a_n = \frac{A_{n+1}}{A_n}, \quad \gamma_n = \|p_n\|^2 = \langle p_n, p_n \rangle > 0.$$

Uočite:  $a_n$  je **omjer** vodećih koeficijenata susjednih polinoma.

## Tročlana rekurzija za ortogonalne polinome

Teorem. Neka je  $\{p_n \mid n \geq 0\}$  familija ortogonalnih polinoma na intervalu  $[a, b]$  s težinskom funkcijom  $w$ .

Za svaki  $n \geq 1$  vrijedi tročlana homogena rekurzija

$$p_{n+1}(x) = (a_n x + b_n)p_n(x) - c_n p_{n-1}(x),$$

pri čemu su koeficijenti u rekurziji dani formulama

$$b_n = a_n \left( \frac{B_{n+1}}{A_{n+1}} - \frac{B_n}{A_n} \right) = -\frac{a_n}{\gamma_n} \langle xp_n, p_n \rangle,$$

$$c_n = \frac{A_{n+1} A_{n-1}}{A_n^2} \cdot \frac{\gamma_n}{\gamma_{n-1}} = \frac{a_n \gamma_n}{a_{n-1} \gamma_{n-1}}.$$

Za polinome  $p_n$  s vodećim koeficijentom  $A_n = 1$ , ove formule su još jednostavnije, jer je  $a_n = 1$ .

## Tročlana rekurzija za ortogonalne polinome

Dokaz. Definiramo polinom  $G$  na sljedeći način — tako da poništimo vodeći koeficijent u  $p_{n+1}$ , tj. dobijemo  $\deg G \leq n$ .

$$\begin{aligned}G(x) &= p_{n+1}(x) - a_n x p_n(x) \\&= (A_{n+1}x^{n+1} + B_{n+1}x^n + \dots) \\&\quad - \frac{A_{n+1}}{A_n} x (A_n x^n + B_n x^{n-1} + \dots) \\&= \left( B_{n+1} - \frac{A_{n+1}B_n}{A_n} \right) x^n + \dots.\end{aligned}$$

Dakle,  $G$  je zaista stupnja manjeg ili jednakog  $n$ .

## Tročlana rekurzija za ortogonalne polinome

Polinom  $G$  onda možemo napisati kao linearu kombinaciju ortogonalnih polinoma stupnja manjeg ili jednakog  $n$ ,

$$G(x) = d_n p_n(x) + \cdots + d_0 p_0(x).$$

Računanjem koeficijenata  $d_i$  (v. prvi teorem o prikazu) izlazi

$$d_i = \frac{\langle G, p_i \rangle}{\langle p_i, p_i \rangle} = \frac{1}{\gamma_i} (\langle p_{n+1}, p_i \rangle - a_n \langle xp_n, p_i \rangle), \quad i = 0, \dots, n.$$

Treba još izračunati oba skalarna produkta na desnoj strani.

Za prvi produkt, iz ortogonalnosti odmah dobivamo

$$\langle p_{n+1}, p_i \rangle = 0, \quad i \leq n,$$

tj. tog člana nema u relaciji za koeficijente  $d_i$ ,  $i = 0, \dots, n$ .

## Tročlana rekurzija za ortogonalne polinome

Za drugi produkt  $\langle xp_n, p_i \rangle$  dobivamo

$$\langle xp_n, p_i \rangle = \int_a^b w(x) p_n(x) xp_i(x) dx = \langle p_n, xp_i \rangle.$$

Polinom  $xp_i(x)$  je stupnja  $i + 1$ . Nadalje, polinom  $p_n$  je ortogonalan na sve polinome nižeg stupnja.

Dakle, za sve  $i \leq n - 2$ , stupanj polinoma  $xp_i(x)$  je manji ili jednak  $n - 1$ , pa je

$$\langle xp_n, p_i \rangle = \langle p_n, xp_i \rangle = 0, \quad i \leq n - 2.$$

Kombiniranjem ta dva rezultata, dobivamo

$$d_i = 0, \quad \text{za} \quad 0 \leq i \leq n - 2.$$

## Tročlana rekurzija za ortogonalne polinome

Zbog toga je

$$G(x) = d_n p_n(x) + d_{n-1} p_{n-1}(x).$$

Kad uvrstimo  $G(x) = p_{n+1}(x) - a_n x p_n(x)$  i sredimo, izlazi

$$p_{n+1}(x) = (a_n x + d_n) p_n(x) + d_{n-1} p_{n-1}(x).$$

Dakle, vrijedi tročlana rekurzija, s  $b_n = d_n$  i  $c_n = -d_{n-1}$ .

Iz prve relacije, uspoređivanjem vodećih koeficijenata funkcije  $G$  i funkcije s desne strane, slijedi prva formula za  $b_n = d_n$ .

Iz opće relacije za  $d_i$ , za koeficijente  $d_{n-1}$  i  $d_n$  dobivamo

$$d_i = -\frac{a_n}{\gamma_i} \langle x p_n, p_i \rangle = -\frac{a_n}{\gamma_i} \langle p_n, x p_i \rangle, \quad i = n-1, n.$$

Odavde izlaze i preostale dvije formule. ■

# Christoffel–Darbouxov identitet

Mnoge korisne relacije za ortogonalne polinome izvode se korištenjem sljedećeg teorema.

Teorem. (Christoffel–Darbouxov identitet.) Neka je  $x \neq y$  i neka je  $\{p_n \mid n \geq 0\}$  familija **ortogonalnih** polinoma na intervalu  $[a, b]$  s težinskom funkcijom  $w$ . Za njih vrijedi

$$\sum_{j=0}^{n-1} \frac{p_j(x)p_j(y)}{\gamma_j} = \frac{p_n(x)p_{n-1}(y) - p_{n-1}(x)p_n(y)}{a_{n-1}\gamma_{n-1}(x-y)}, \quad n \geq 1.$$

Dokaz. Manipulacijom tročlane rekurzije (nije za slajdove). ■

Ako su  $x$  i  $y$  dvije **različite nultočke** polinoma  $p_n$  (ili  $p_{n-1}$ ), desna strana je nula. Iz lijeve strane dobivamo tzv.

- diskretnu ortogonalnost ortogonalnih polinoma!

# Christoffel–Darbouxov identitet u jednoj točki

Prijelazom na limes  $y \rightarrow x$ , dobivamo Christoffel–Darbouxov identitet u jednoj točki  $x$

$$\sum_{j=0}^{n-1} \frac{(p_j(x))^2}{\gamma_j} = \frac{p'_n(x)p_{n-1}(x) - p'_{n-1}(x)p_n(x)}{a_{n-1}\gamma_{n-1}}.$$



Uz oznaku za vektor vrijednosti **normaliziranih** polinoma u točki  $x$

$$\tilde{z}(x) = \left[ \frac{p_0(x)}{\|p_0\|}, \dots, \frac{p_{n-1}(x)}{\|p_{n-1}\|} \right]^T \in \mathbb{R}^n,$$

lijeva strana je jednaka  $\|\tilde{z}(x)\|_2^2$ .

Posebno, ako je  $x$  nultočka polinoma  $p_n$  (ili  $p_{n-1}$ ), na desnoj strani ostaje samo **jedan** član!

To ćemo iskoristiti kod **Gaussovih** integracijskih formula.

## Matrica $Z_n$ — pridružena polinomu $p_n$

Neka su  $x_1, \dots, x_n$  sve nultočke polinoma  $p_n$ . Pogledajmo matricu  $Z_n$ , reda  $n$ , zadanu stupcima  $\tilde{z}(x_1), \dots, \tilde{z}(x_n)$ ,

$$Z_n := \begin{bmatrix} \frac{p_0(x_1)}{\|p_0\|} & \frac{p_0(x_2)}{\|p_0\|} & \cdots & \frac{p_0(x_n)}{\|p_0\|} \\ \frac{p_1(x_1)}{\|p_1\|} & \frac{p_1(x_2)}{\|p_1\|} & \cdots & \frac{p_1(x_n)}{\|p_1\|} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ \frac{p_{n-1}(x_1)}{\|p_{n-1}\|} & \frac{p_{n-1}(x_2)}{\|p_{n-1}\|} & \cdots & \frac{p_{n-1}(x_n)}{\|p_{n-1}\|} \end{bmatrix}.$$

Zaključci:

- Stupci  $\tilde{z}(x_k)$  matrice  $Z_n$  su međusobno ortogonalni i imamo izraz za Euklidske norme  $\|\tilde{z}(x_k)\|_2$  tih stupaca.

## Ortogonalna matrica $V_n$ i diskretna ortog.

Zatim, **normiramo** stupce matrice  $Z_n$ , tj. definiramo vektore

$$v_k := \frac{\tilde{z}(x_k)}{\|\tilde{z}(x_k)\|_2}, \quad k = 1, \dots, n.$$

Neka je  $V_n := [v_1 \dots v_n]$  matrica generirana ovim stupcima, ili

$$V_n := Z_n \cdot \text{diag} \left( \frac{1}{\|\tilde{z}(x_1)\|_2}, \dots, \frac{1}{\|\tilde{z}(x_n)\|_2} \right).$$

Stupci matrice  $V_n$  su **ortonormirani**, tj. vrijedi  $V_n^* V_n = I_n$ , što znači da je  $V_n$  **ortogonalna** matrica.

No, onda  $V_n$  mora imati i **ortonormirane retke**, tj.  $V_n V_n^* = I_n$ .

- To su relacije tzv. **diskrete ortogonalnosti** ortogonalnih polinoma  $p_0, \dots, p_{n-1}$  u nultočkama polinoma  $p_n$ .

# Klasični ortogonalni polinomi

# *Klasični ortogonalni polinomi — uvod*

U praksi često susrećemo pet tipova “klasičnih” ortogonalnih polinoma. Oni su ortogonalni obzirom na

- integralne skalarne produkte s pripadnom težinom  $w$ , na odgovarajućem intervalu  $[a, b]$ .

Kao zajednička svojstva ortogonalnih polinoma navodimo:

- odgovarajuću relaciju ortogonalnosti i standardnu normalizaciju (izbor  $\gamma_n$ ),
- pripadnu tročlanu homogenu rekurziju,
- a svojstvo da se nultočke ortogonalnih polinoma uvijek nalaze unutar intervala  $[a, b]$ , ilustrirano je slikama.

Dodatak: “Klasični” ortogonalni polinomi zadovoljavaju još i posebnu diferencijalnu jednadžbu drugog reda, koju navodimo.

# Čebiševljevi polinomi prve vrste

## Čebiševljevi polinomi prve vrste

- označavaju se s  $T_n$ ,
- ortogonalni su na intervalu  $[-1, 1]$
- obzirom na težinsku funkciju

$$w(x) = \frac{1}{\sqrt{1 - x^2}}.$$

Relacija ortogonalnosti:

$$\int_{-1}^1 \frac{T_m(x) T_n(x)}{\sqrt{1 - x^2}} dx = \begin{cases} 0, & \text{za } m \neq n, \\ \pi, & \text{za } m = n = 0, \\ \pi/2, & \text{za } m = n \neq 0. \end{cases}$$

# Čebiševljevi polinomi prve vrste

Oni zadovoljavaju rekurzivnu relaciju

$$T_{n+1}(x) - 2xT_n(x) + T_{n-1}(x) = 0,$$

uz start

$$T_0(x) = 1, \quad T_1(x) = x.$$

Za njih postoji i eksplicitna formula

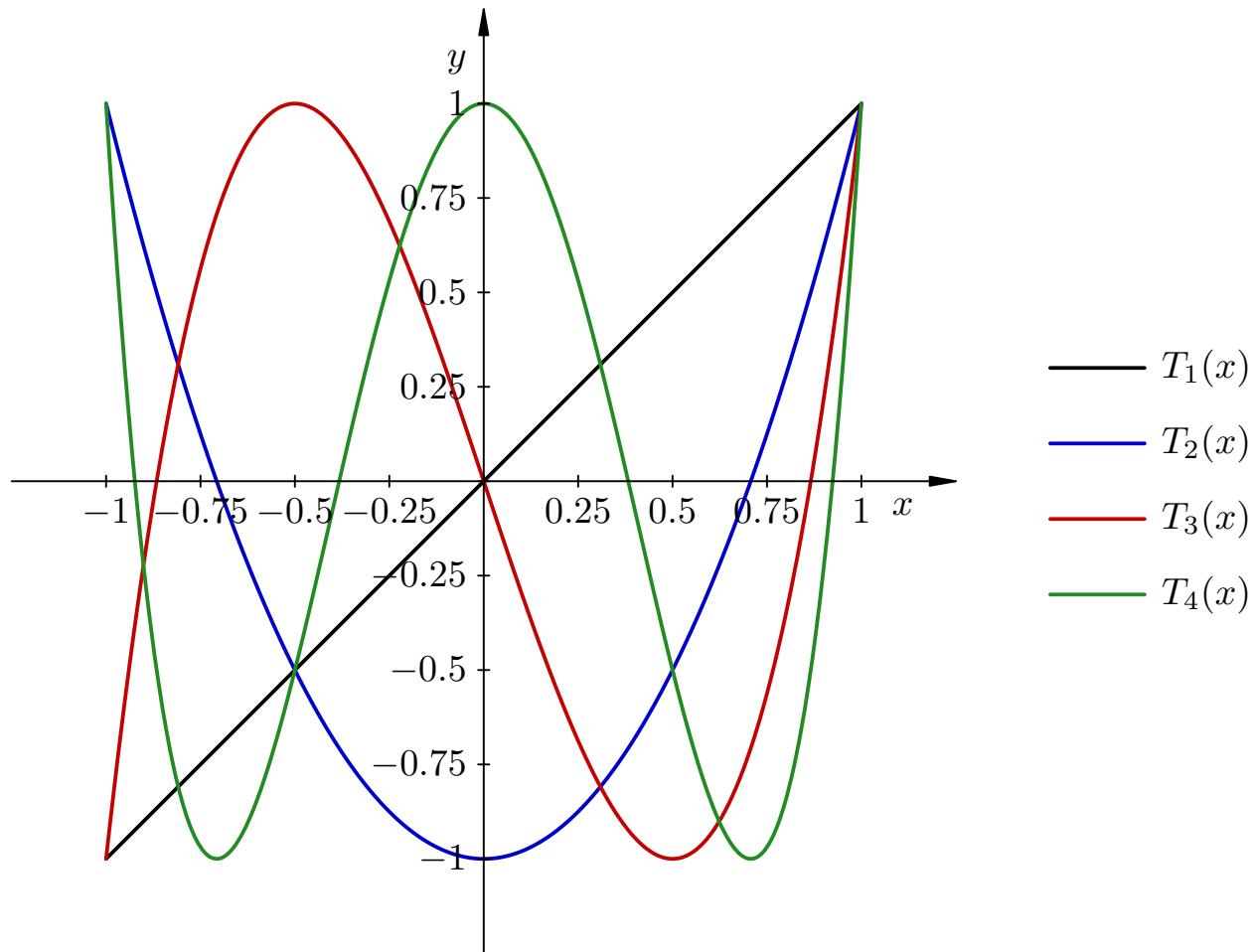
$$T_n(x) = \cos(n \arccos x), \quad x \in [-1, 1].$$

Čebiševljev polinom prve vrste  $T_n$  zadovoljava diferencijalnu jednadžbu

$$(1 - x^2)y'' - xy' + n^2y = 0.$$

# Čebiševljevi polinomi prve vrste

Graf prvih par polinoma izgleda ovako



## Čebiševljevi polinomi prve vrste na $[0, 1]$

Katkad se koriste i Čebiševljevi polinomi prve vrste

- transformirani na interval  $[0, 1]$ ,
- u oznaci  $T_n^*$ .

Dobivaju se iz  $T_n$ , linearnom (točnije, afinom) transformacijom

$$[0, 1] \ni x \mapsto \xi := 2x - 1 \in [-1, 1].$$

Relacija ortogonalnosti postaje

$$\int_0^1 \frac{T_m^*(x) T_n^*(x)}{\sqrt{x - x^2}} dx = \begin{cases} 0, & \text{za } m \neq n, \\ \pi, & \text{za } m = n = 0, \\ \pi/2, & \text{za } m = n \neq 0. \end{cases}$$

# *Čebiševljevi polinomi prve vrste na $[0, 1]$*

Rekurzivna relacija je

$$T_{n+1}^*(x) - 2(2x - 1)T_n^*(x) + T_{n-1}^*(x) = 0,$$

uz start

$$T_0^*(x) = 1, \quad T_1^*(x) = 2x - 1.$$

# Čebiševljevi polinomi druge vrste

## Čebiševljevi polinomi druge vrste

- označavaju se s  $U_n$ ,
- ortogonalni su na intervalu  $[-1, 1]$
- obzirom na težinsku funkciju

$$w(x) = \sqrt{1 - x^2}.$$

Relacija ortogonalnosti:

$$\int_{-1}^1 \sqrt{1 - x^2} U_m(x) U_n(x) dx = \begin{cases} 0, & \text{za } m \neq n, \\ \pi/2, & \text{za } m = n. \end{cases}$$

## Čebiševljevi polinomi druge vrste

Zadovoljavaju **istu** rekurziju kao i polinomi prve vrste

$$U_{n+1}(x) - 2xU_n(x) + U_{n-1}(x) = 0,$$

uz malo drugačiji start

$$U_0(x) = 1, \quad U_1(x) = 2x.$$

Za njih postoji i **eksplicitna** formula

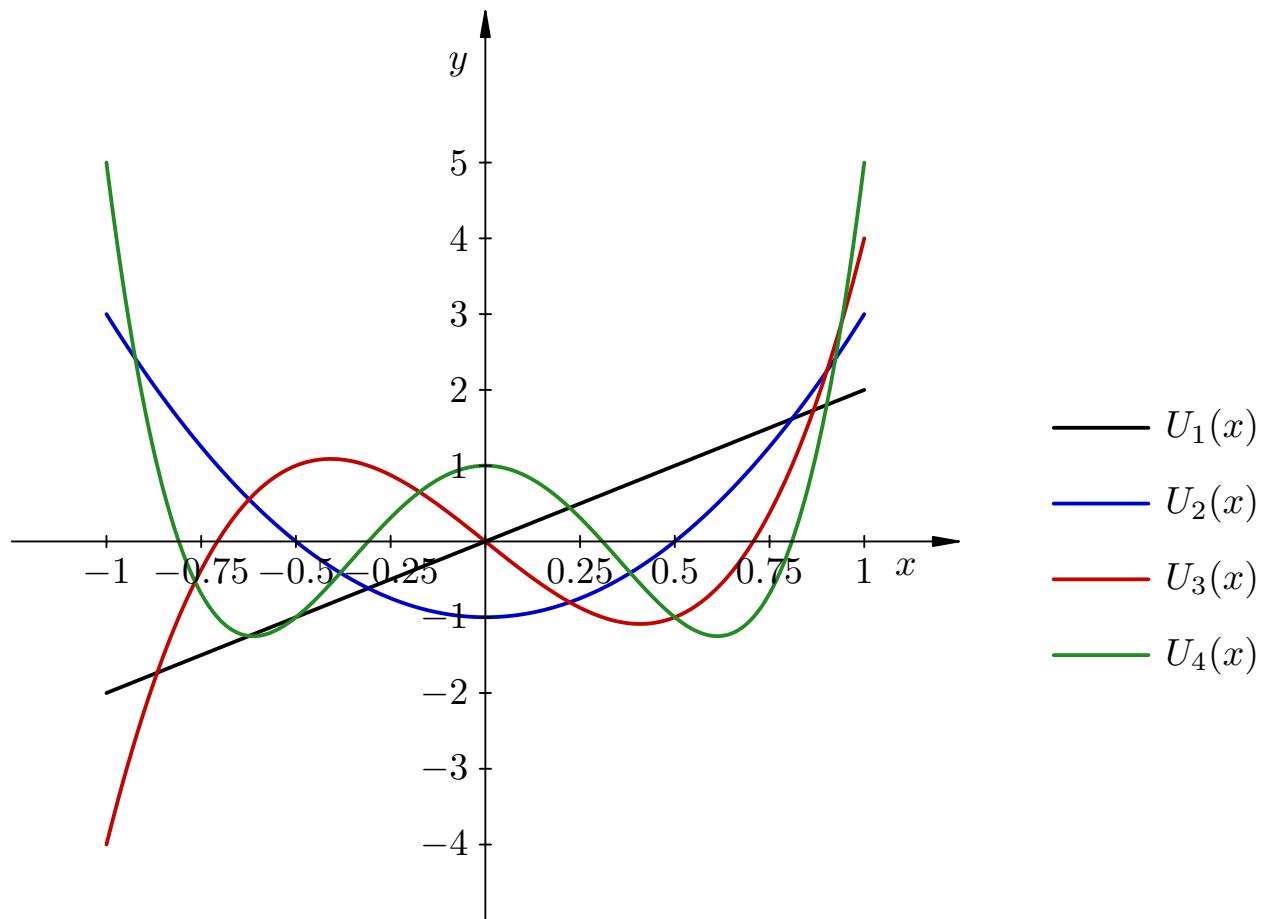
$$U_n(x) = \frac{\sin((n+1)\arccos x)}{\sin(\arccos x)}, \quad x \in [-1, 1].$$

Čebiševljev polinom druge vrste  $U_n$  zadovoljava **diferencijalnu** jednadžbu

$$(1-x^2)y'' - 3xy' + n(n+2)y = 0.$$

# Čebiševljevi polinomi druge vrste

Graf prvih par polinoma izgleda ovako



# Legendreovi polinomi

## Legendreovi polinomi

- označavaju se s  $P_n$ ,
- ortogonalni su na intervalu  $[-1, 1]$
- obzirom na težinsku funkciju

$$w(x) = 1.$$

Relacija ortogonalnosti:

$$\int_{-1}^1 P_m(x) P_n(x) dx = \begin{cases} 0, & \text{za } m \neq n, \\ 2/(2n+1), & \text{za } m = n. \end{cases}$$

# *Legendreovi polinomi*

Oni zadovoljavaju rekurzivnu relaciju

$$(n+1)P_{n+1}(x) - (2n+1)xP_n(x) + nP_{n-1}(x) = 0,$$

uz start

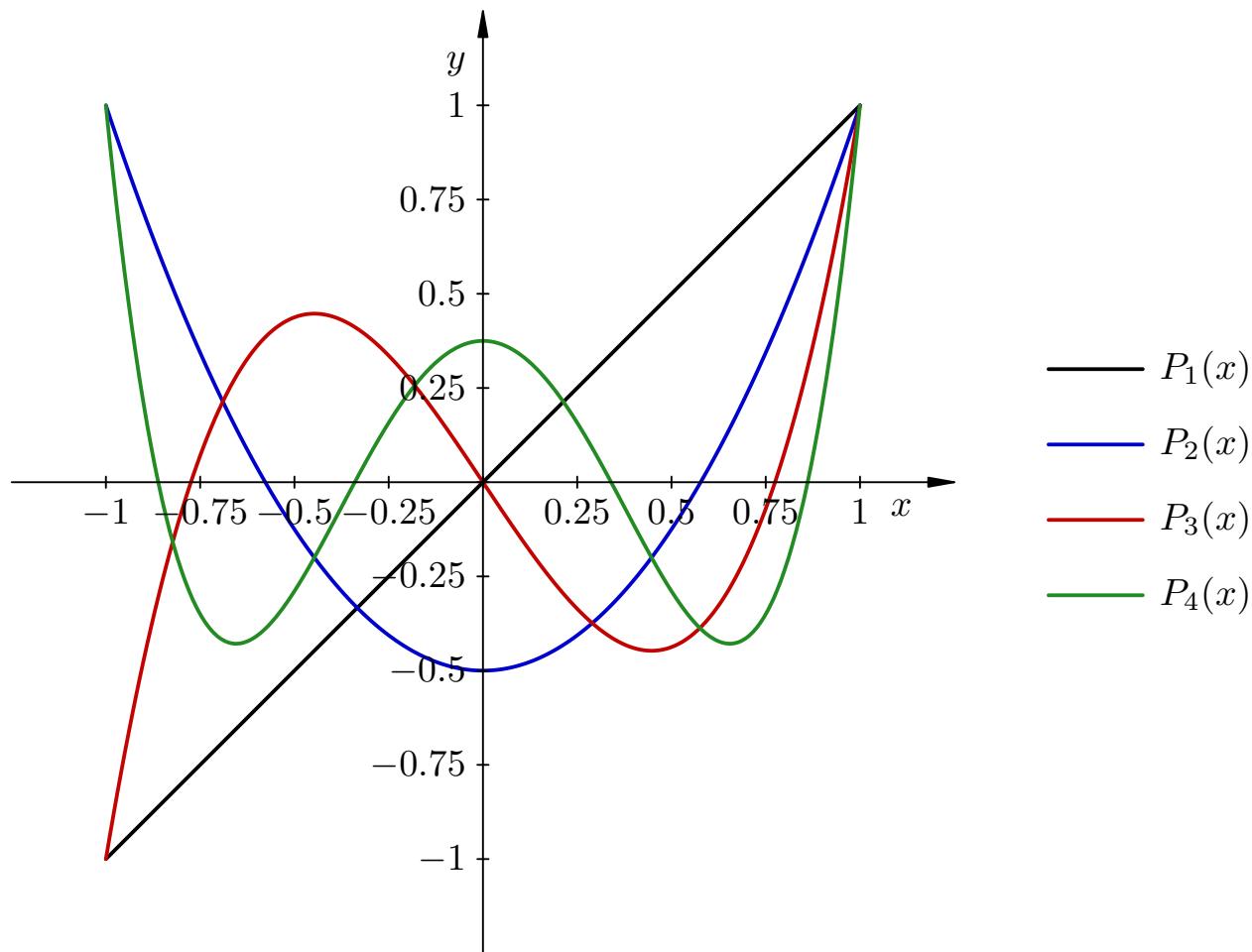
$$P_0(x) = 1, \quad P_1(x) = x.$$

Legendreov polinom  $P_n$  zadovoljava **diferencijalnu** jednadžbu

$$(1-x^2)y'' - 2xy' + n(n+1)y = 0.$$

# Legendreovi polinomi

Graf prvih par polinoma izgleda ovako



# Laguerreovi polinomi

## Laguerreovi polinomi

- označavaju se s  $L_n$ ,
- ortogonalni su na intervalu  $[0, \infty)$
- obzirom na težinsku funkciju

$$w(x) = e^{-x}.$$

Relacija ortogonalnosti:

$$\int_0^{\infty} e^{-x} L_m(x) L_n(x) dx = \begin{cases} 0, & \text{za } m \neq n, \\ 1, & \text{za } m = n. \end{cases}$$

## *Laguerreovi polinomi*

Oni zadovoljavaju rekurzivnu relaciju

$$(n + 1)L_{n+1}(x) + (x - 2n - 1)L_n(x) + nL_{n-1}(x) = 0,$$

uz start

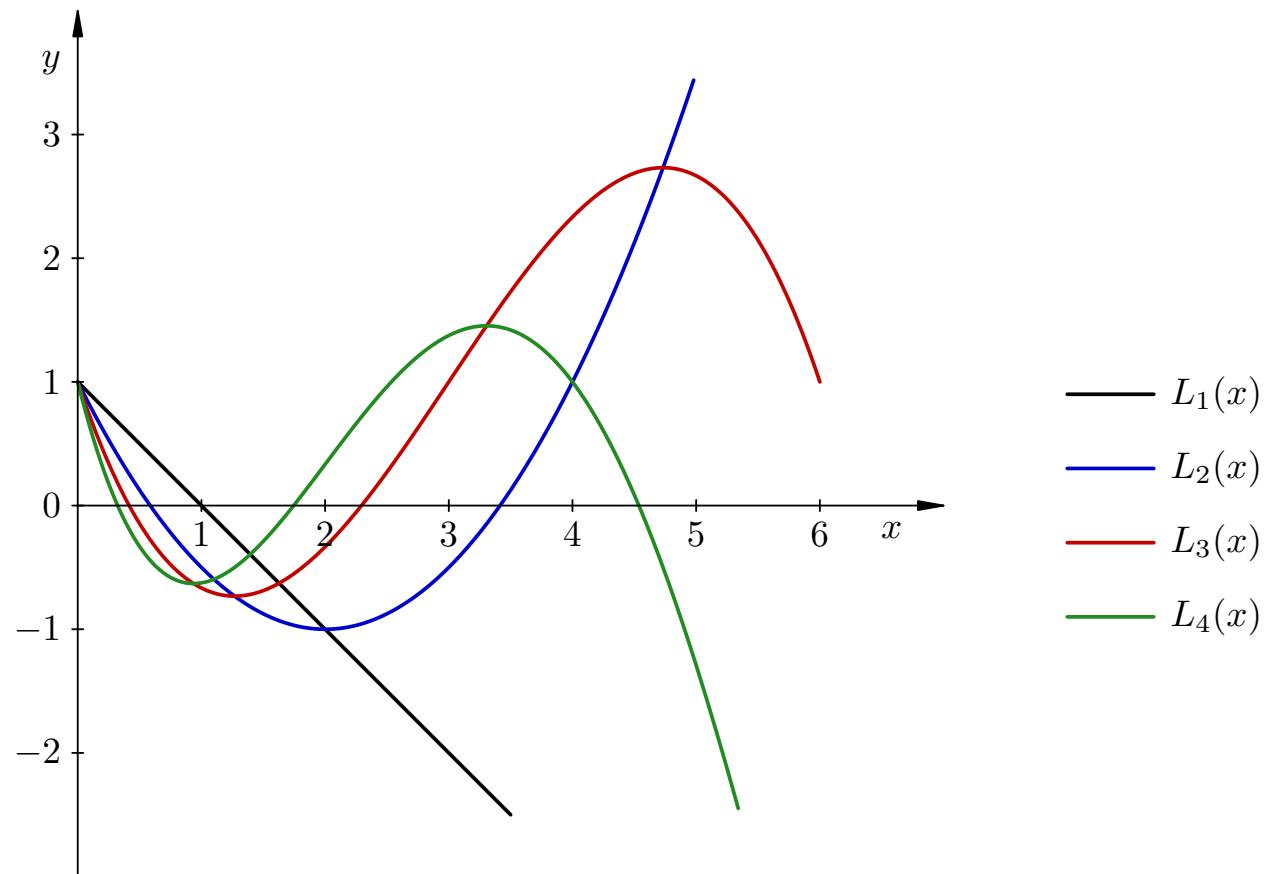
$$L_0(x) = 1, \quad L_1(x) = 1 - x.$$

Laguerreov polinom  $L_n$  zadovoljava **diferencijalnu** jednadžbu

$$xy'' + (1 - x)y' + ny = 0.$$

# Laguerreovi polinomi

Graf prvih par polinoma izgleda ovako



## Laguerreovi polinomi

Često se nađe još jedna rekurziju za Laguerreove polinome

$$\tilde{L}_{n+1}(x) + (x - 2n - 1)\tilde{L}_n(x) + n^2\tilde{L}_{n-1}(x) = 0,$$

uz jednak start

$$\tilde{L}_0(x) = 1, \quad \tilde{L}_1(x) = 1 - x.$$

Uspoređivanjem ove i prethodne rekurzije dobivamo da je

$$\tilde{L}_n(x) = n! L_n(x),$$

tj. radi se samo o drugačijoj **normalizaciji**

$$\int_0^\infty e^{-x} \tilde{L}_m(x) \tilde{L}_n(x) dx = \begin{cases} 0, & \text{za } m \neq n, \\ (n!)^2, & \text{za } m = n. \end{cases}$$

# Hermiteovi polinomi

## Hermiteovi polinomi

- označavaju se s  $H_n$ ,
- ortogonalni su na intervalu  $(-\infty, \infty)$
- obzirom na težinsku funkciju

$$w(x) = e^{-x^2}.$$

Relacija ortogonalnosti:

$$\int_{-\infty}^{\infty} e^{-x^2} H_m(x) H_n(x) dx = \begin{cases} 0, & \text{za } m \neq n, \\ 2^n n! \sqrt{\pi}, & \text{za } m = n. \end{cases}$$

## *Hermiteovi polinomi*

Oni zadovoljavaju rekurzivnu relaciju

$$H_{n+1}(x) - 2xH_n(x) + 2nH_{n-1}(x) = 0,$$

uz start

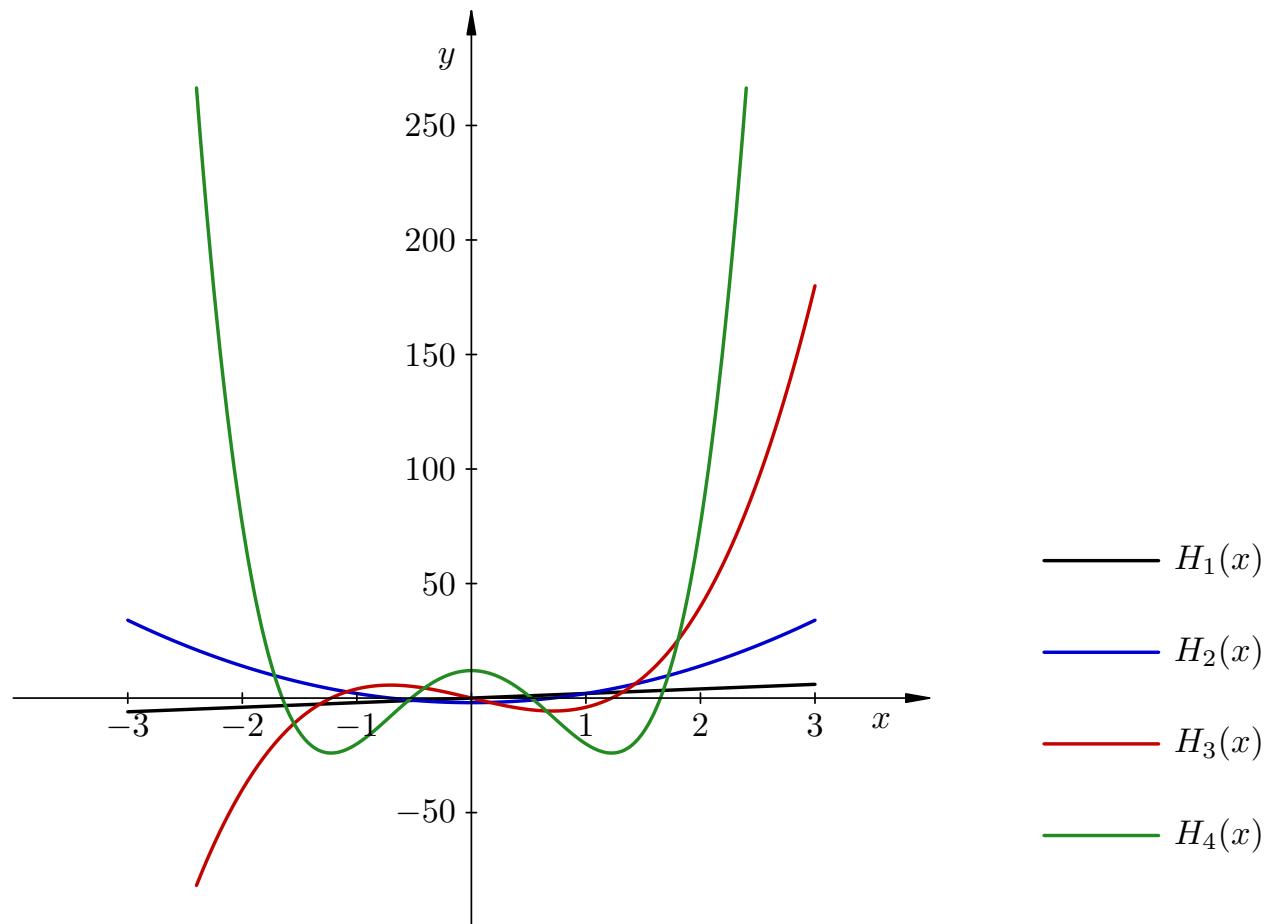
$$H_0(x) = 1, \quad H_1(x) = 2x.$$

Hermiteov polinom  $H_n$  zadovoljava **diferencijalnu** jednadžbu

$$y'' - 2xy' + 2ny = 0.$$

# Hermiteovi polinomi

Graf prvih par polinoma izgleda ovako



# Hornerova shema

# **Hornerova shema i ortogonalni polinomi**

**Napomena.** Pojam “izvrednjavanje” znači

- računanje vrijednosti zadane funkcije u zadanoj točki.

Na kraju Prog1, radi se Hornerova shema za izvrednjavanje polinoma, zapisanog u bazi potencija.

- Postoji vrlo slična shema za izvrednjavanje u bazi ortogonalnih polinoma.

Za početak, ponovimo svojstva Hornerove sheme za polinome.

# Vrijednost polinoma u točki — potenciranjem

Zadan je polinom  $p_n$ , stupnja  $n$ ,

$$p_n(x) = \sum_{i=0}^n a_i x^i, \quad a_n \neq 0,$$

kojemu treba izračunati **vrijednost** u zadanoj točki  $x_0$ . To se može napraviti na više načina.

➊ Prvo, napravimo to **direktno** po zapisu, **potencirajući**.

Krenemo li od nulte potencije  $x^0 = 1$ , svaka sljedeća potencija dobiva se **rekurzivno** (ili **iterativno**)

$$x^i = x \cdot x^{i-1}.$$

Imamo li zapamćen  $x^{i-1}$ , lako je izračunati  $x^i$  — korištenjem samo **jednog** množenja.

## **Vrijednost polinoma u točki — potenciranjem**

Vrijednost polinoma u točki  $x_0$  s pamćenjem potencija

```
sum = a[0];
pot = 1;
za i = 1 do n radi {
    pot = pot * x_0;
    sum = sum + a[i] * pot;
};
/* Na kraju je  $p_n(x_0) = \text{sum}$ . */
```

U unutarnjoj petlji javljaju se **2** množenja i **1** zbrajanje.  
Petlja se izvršava ***n*** puta, pa ukupno imamo

**$2n$  množenja +  $n$  zbrajanja.**

# **Vrijednost polinoma u točki — Hornerova shema**

Izvrednjavanje polinoma u točki može se izvesti i s **manje** množenja — ako polinom zapišemo u obliku

$$p_n(x) = (\cdots ((a_n x + a_{n-1})x + a_{n-2})x + \cdots + a_1)x + a_0.$$

Algoritam koji po prethodnoj relaciji izvrednjava polinom zove se **Hornerova shema**.

Hornerova shema

```
sum = a[n];  
za i = n - 1 do 0 radi {  
    sum = sum * x_0 + a[i];  
};  
/* Na kraju je p_n(x_0) = sum. */
```

# **Vrijednost polinoma u točki — Hornerova shema**

Očito je da smo, ovim algoritmom, **prepovoljili** broj množenja, tj. da je njegova složenost

$$n \text{ množenja} + n \text{ zbrajanja.}$$

Hornerova shema je **optimalan** algoritam za izvrednjavanje zadanoj **polinoma** u zadanoj **točki**.

- Ulaz algoritma su: **polinom** i **točka!**

Napomena: za izvrednjavanje **fiksnog** polinoma u **puno** točaka

- postoje i **brži** algoritmi — tzv. prethodna obrada koeficijenata, brza Fourierova transformacija (FFT).

## **Vrijednost polinoma u točki — Hornerova shema**

Za **opći** polinom (ulaz u Horner) automatski prepostavljamo da je **većina** koeficijenata **različita** od **nule**.

Ako imamo **fiksni** polinom s **malo** koeficijenata različitih od nule — postoje i bolji algoritmi! Na primjer, polinom

$$p_{100}(x) = x^{100} + 1$$

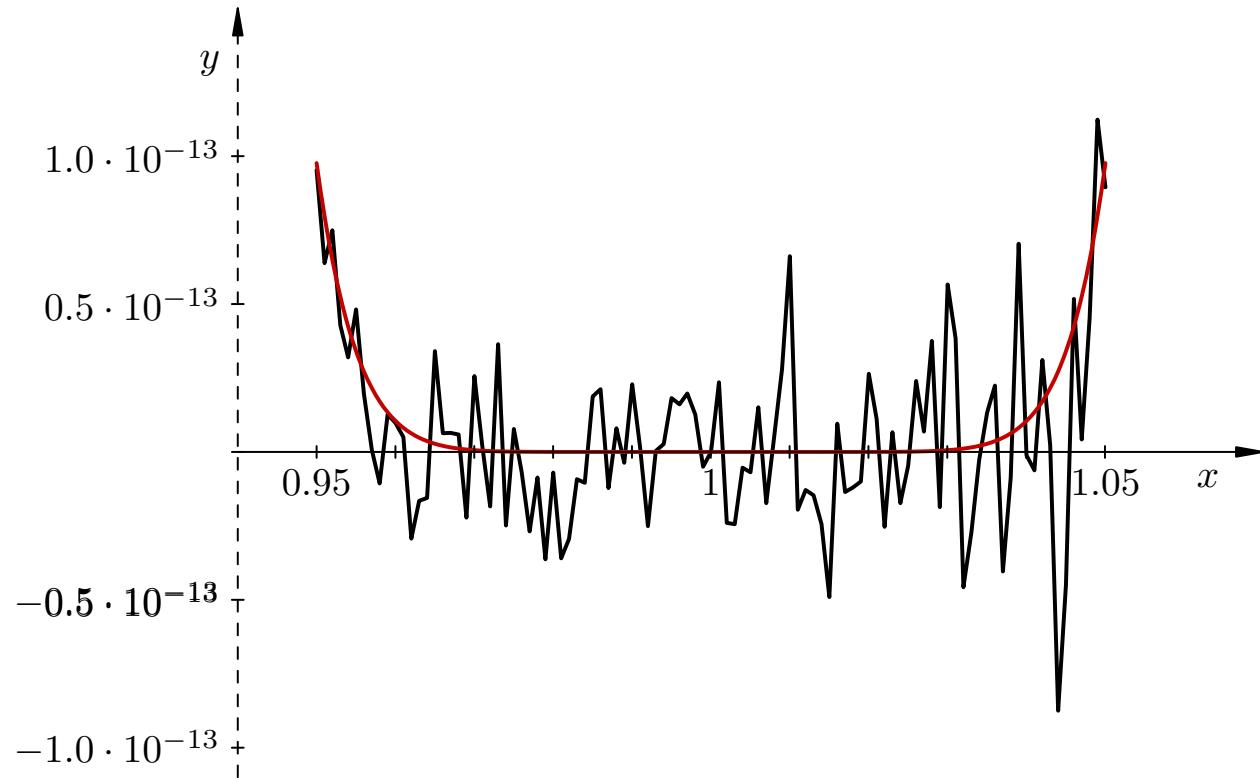
nema smisla izvrednjavati Hornerovom shemom, jer predugo traje. **Binarno potenciranje** je brže. Sastavite takav algoritam.

Dodatna prednost **Hornerove** sheme:

- Hornerova shema može biti **stabilnija** od direktnog potenciranja, zbog redova veličine članova u sumi.

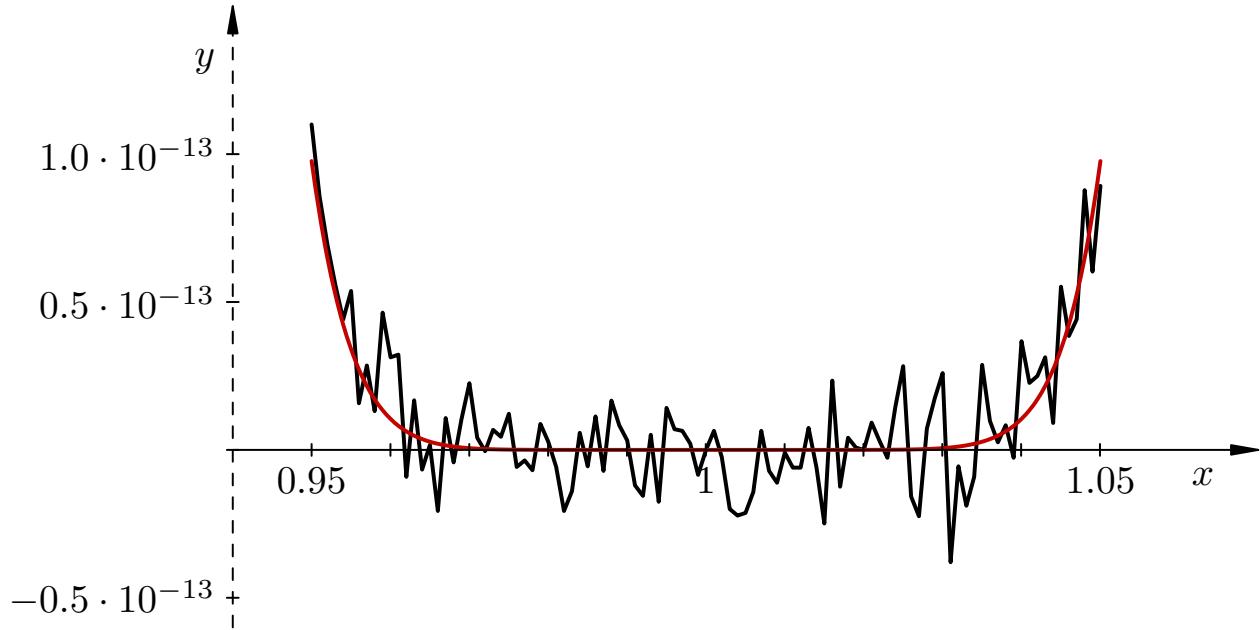
Ilustracija je na sljedeće dvije stranice.

# Stabilnost direktnog potenciranja



Izvrednjavanje  $(x - 1)^{10}$  razvijenog po potencijama od  $x$ :  
direktnim potenciranjem (dvostruka točnost).

# Stabilnost Hornerove sheme



Izvrednjavanje  $(x - 1)^{10}$  razvijenog po potencijama od  $x$ :  
Hornerovom shemom (dvostruka točnost).

## Hornerova shema “na ruke”

Hornerova shema “na ruke” radi se tako da se napravi tablica s dva reda.

- U **gornjem** redu popišu se **svi** koeficijenti polinoma  $p_n$ , redom — od  $a_n$ , do  $a_0$ .
- **Donji** red se računa korištenjem gornjeg reda i točke  $x_0$ .

Elemente **donjeg** reda, slijeva nadesno, označimo s

$$x_0, c_{n-1}, c_{n-2}, \dots, c_0, r_0,$$

tako da se  $c_{n-1}$  nalazi **ispod**  $a_n$ :

	$a_n$	$a_{n-1}$	$\cdots$	$a_1$	$a_0$
$x_0$	$c_{n-1}$	$c_{n-2}$	$\cdots$	$c_0$	$r_0$

## Hornerova shema “na ruke”

Elementi donjeg reda računaju se ovako:

$$c_{n-1} := a_n,$$

$$c_{i-1} := c_i * x_0 + a_i, \quad i = n-1, \dots, 1,$$

$$r_0 := c_0 * x_0 + a_0.$$

Dakle,

- vodeći koeficijent  $a_n$  se prepiše,
- svi ostali se računaju tako da se posljednji izračunati  $c_i$  pomnoži s  $x_0$ , a zatim mu se doda  $a_i$  (napiše se ispod  $a_i$ ).

Na kraju je  $p_n(x_0) = r_0$ .

## *Hornerova shema “na ruke”*

Primjer. Izračunajmo vrijednost polinoma

$$p_5(x) = 2x^5 - x^3 + 4x^2 + 1$$

u točki  $x_0 = -1$ .

Formirajmo tablicu:

	2	0	-1	4	0	1
-1	2	-2	1	3	-3	4

Dakle,  $p_5(-1) = 4$ . ■

## Dijeljenje polinoma linearnim faktorom $x - x_0$

Koeficijenti  $c_i$  u donjem redu tablice imaju posebno značenje.

Promatrajmo polinom koji dobijemo dijeljenjem polinoma  $p_n$  s polinomom stupnja 1, oblika  $x - x_0$ .

- **Kvocijent** ta dva polinoma nazovimo  $q_{n-1}$  — to je ponovno polinom, stupnja  $n - 1$ ,
- a **ostatak** je broj (mora biti stupnja manjeg od polinoma kojim dijelimo) — označimo ga s  $b_0$ .

Tada vrijedi

$$p_n(x) = (x - x_0)q_{n-1}(x) + b_0.$$

Uvrštavanje  $x = x_0$  u prethodnu relaciju pokazuje da je

$$b_0 = p_n(x_0) = r_0.$$

## Dijeljenje polinoma linearnim faktorom $x - x_0$

Označimo koeficijente polinoma  $q_{n-1}$  s  $b_i$ , za  $i = 1, \dots, n$ ,

$$q_{n-1}(x) = \sum_{i=0}^{n-1} b_{i+1} x^i.$$

Kad to uvrstimo u relaciju za dijeljenje i sredimo koeficijente uz odgovarajuće potencije, izlazi

$$\begin{aligned} p_n(x) &= b_n x^n + (b_{n-1} - x_0 b_n) x^{n-1} + \cdots + (b_1 - x_0 b_2) x \\ &\quad + b_0 - x_0 b_1. \end{aligned}$$

Za vodeći koeficijent  $b_n$ , odmah vidimo da je  $b_n = a_n$ , a za ostale koeficijente dobivamo

$$a_i = b_i - x_0 \cdot b_{i+1}, \quad i = n-1, \dots, 0.$$

## Dijeljenje polinoma linearnim faktorom $x - x_0$

Dakle,  $b_i$  možemo izračunati iz  $b_{i+1}$  rekurzijom

$$b_i = a_i + x_0 \cdot b_{i+1}.$$

Primijetite da je to relacija **istog oblika** kao za dobivanje  $c_i$ , samo s **pomaknutim indeksima**. Kako je na startu  $b_n = c_{n-1}$ , zaključujemo da je

$$b_i = c_{i-1}, \quad i = 1, \dots, n.$$

**Zaključak:** koeficijenti koje dobijemo u Hornerovoј shemi su

- koeficijenti **kvocijenta** i **ostatka** pri dijeljenju polinoma  $p_n$  **linearnim** faktorom  $x - x_0$ .

## Primjer

Primjer. Podijelimo

$$p_5(x) = 2x^5 - x^3 + 4x^2 + 1$$

linearnim polinomom  $x + 1$ .

Primijetite da je to ista tablica kao u prošlom primjeru, pa imamo

	2	0	-1	4	0	1
-1	2	-2	1	3	-3	4

Odatle lako čitamo

$$2x^5 - x^3 + 4x^2 + 1 = (x + 1)(2x^4 - 2x^3 + x^2 + 3x - 3) + 4.$$



## **Algoritam za dijeljenje polinoma s $x - x_0$**

Dijeljenje polinoma s  $(x - x_0)$

```
b[n] = a[n];  
za i = n - 1 do 0 radi {  
    b[i] = b[i + 1] * x_0 + a[i];  
};  
/* Polinom-kvocijent: */  
/*  $q_{n-1}(x) = b[n] \cdot x^{n-1} + \dots + b[2] \cdot x + b[1]$ . */
```

## Potpuna Hornerova shema

Što se događa ako postupak dijeljenja polinoma linearnim faktorom nastavimo, tj. ponovimo više puta (dok ide)?

Dobivamo

$$\begin{aligned} p_n(x) &= (x - x_0)q_{n-1}(x) + r_0 \\ &= (x - x_0)[(x - x_0)q_{n-2}(x) + r_1] + r_0 \\ &= (x - x_0)^2 q_{n-2}(x) + r_1(x - x_0) + r_0 \\ &= \dots \\ &= r_n(x - x_0)^n + \dots + r_1(x - x_0) + r_0. \end{aligned}$$

Dakle, polinom  $p_n$  razvijen je po potencijama od  $(x - x_0)$ .

Koja su značenja koeficijenata  $r_i$ ?

## Potpuna Hornerova shema

Usporedimo dobiveni oblik s Taylorovim polinomom oko  $x_0$

$$p_n(x) = \sum_{i=0}^n \frac{p_n^{(i)}(x_0)}{i!} (x - x_0)^i,$$

pa zaključujemo da vrijedi

$$r_i = \frac{p_n^{(i)}(x_0)}{i!}, \quad i = 0, \dots, n.$$

Dakle, potpuna Hornerova shema računa

- sve Taylorove koeficijente polinoma u zadanoj točki  $x_0$ , tj. sve derivacije polinoma u točki  $x_0$ , podijeljene pripadnim faktorijelima.

## Primjer

Primjer. Nadimo sve derivacije polinoma

$$p_5(x) = 2x^5 - x^3 + 4x^2 + 1$$

u točki  $-1$ .

Formirajmo potpunu Hornerovu tablicu.

	2	0	-1	4	0	1
-1	2	-2	1	3	-3	4
-1	2	-4	5	-2	-1	
-1	2	-6	11	-13		
-1	2	-8	19			
-1	2	-10				
-1	2					

# Primjer

Odatle lako čitamo

$$p_5(-1) = 4,$$

$$p_5^{(1)}(-1) = -1 \cdot 1! = -1,$$

$$p_5^{(2)}(-1) = -13 \cdot 2! = -26,$$

$$p_5^{(3)}(-1) = 19 \cdot 3! = 114,$$

$$p_5^{(4)}(-1) = -10 \cdot 4! = -240,$$

$$p_5^{(5)}(-1) = 2 \cdot 5! = 240.$$



# **Algoritam za Taylorov razvoj polinoma**

Taylorov razvoj polinoma oko  $x_0$

Algoritam nalazi koeficijente  $r_i$  u Taylorovom razvoju zadalog polinoma oko točke  $x_0$ , koristeći jedno jednodimenzionalno polje (ono izlazno, bez pomoćnih).

```
za i = 0 do n radi {
    r[i] = a[i];
};

za i = 1 do n radi {
    za j = n - 1 do i - 1 radi {
        r[j] = r[j + 1] * x_0 + r[j];
    };
};
```

# Generalizirana Hornerova shema

# *Razvoji po ortogonalnim polinomima*

U primjenama se često koriste razvoji oblika

$$f(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n p_n(x),$$

gdje je  $\{p_n \mid n \in \mathbb{N}_0\}$  neki **ortogonalni** sustav funkcija na domeni aproksimacije (ne moraju biti polinomi).

- ➊ Razvoj funkcije  $f$  u red po ortogonalnim polinomima je očita **generalizacija** reda potencija.
- ➋ Takvi redovi koriste se za **aproksimaciju** funkcije  $f$ , ako znamo da red **konvergira** prema  $f$  na nekoj domeni.

## *Razvoji po ortogonalnim polinomima*

“Rezanjem” reda dobivamo aproksimaciju funkcije  $f$

$$f_N(x) = \sum_{n=0}^N a_n p_n(x).$$

Posebno se često koriste razvoji po Čebiševljevim polinomima prve vrste  $T_n$  (i to u smislu neprekidnih najmanjih kvadrata)

- za aproksimaciju elementarnih i “manje elementarnih” specijalnih funkcija,
- zbog skoro jednolikog rasporeda greške na domeni — tj. dobivamo tzv. “skoro minimaks aproksimacije”.

Primjer ide malo kasnije!

# Razvoji po ortogonalnim polinomima

Da bismo izračunali  $f_N(x)$ , moramo znati sve koeficijente  $a_n$  i sve funkcije  $p_n$ .

- Najčešće nemamo formulu za  $p_n$ , nego znamo da funkcije  $p_n$  zadovoljavaju jednostavnu tročlanu rekurziju po  $n$ .

Pristup računanju vrijednosti  $f_N(x)$  je isti kao i ranije.

- Ako unaprijed ne znamo  $N$ , onda se sumacija vrši unaprijed, a  $p_n(x)$  se računa redom iz rekurzije.

Iz teorije aproksimacija ili iz vrijednosti koeficijenata  $a_n$ , često je moguće unaprijed naći koliko članova  $N$  treba uzeti za (uniformnu) zadanu točnost.

- Tada se koristi generalizacija Hornerove sheme za brzo izvrednjavanje  $f_N$ .

## Izvrednjavanje tročlanih homogenih rekurzija

Ortogonalni polinomi, ali i mnoge druge specijalne funkcije (koje ne moraju biti ortogonalne), zadovoljavaju tročlanu homogenu rekurziju oblika

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

s tim da su poznate “početne” funkcije  $p_0$  i  $p_1$ , i sve funkcije  $\alpha_n$ ,  $\beta_n$ , za  $n \in \mathbb{N}$ .

- Naglasak je na obliku rekurzije, a ne na ortogonalnosti.

Definiramo silaznu rekurziju za koeficijente  $B_n$ :

$$B_{N+2} = B_{N+1} = 0,$$

$$B_n = a_n - \alpha_n(x)B_{n+1} - \beta_{n+1}(x)B_{n+2}, \quad n = N, \dots, 0.$$

## **Generalizirana Hornerova shema**

Uvrštavanjem u formulu za  $f_N(x)$ , dobivamo

$$\begin{aligned} f_N(x) &= \sum_{n=0}^N a_n p_n(x) = (\text{uvrstimo } a_n \text{ iz rekurzije za } B_n) \\ &= \sum_{n=0}^N (B_n + \alpha_n(x)B_{n+1} + \beta_{n+1}(x)B_{n+2}) p_n(x) \\ &= \sum_{n=-1}^{N-1} B_{n+1} p_{n+1}(x) + \sum_{n=0}^N \alpha_n(x) B_{n+1} p_n(x) \\ &\quad + \sum_{n=1}^{N+1} \beta_n(x) B_{n+1} p_{n-1}(x) \\ &= (\text{rastavimo indekse na 1 do } N-1 \text{ i ostale}) = \dots \end{aligned}$$

## **Generalizirana Hornerova shema**

$$\begin{aligned}\cdots &= \sum_{n=1}^{N-1} B_{n+1} (p_{n+1}(x) + \alpha_n(x)p_n(x) + \beta_n(x)p_{n-1}(x)) \\ &\quad + B_0 p_0(x) + B_1 p_1(x) + \alpha_0(x)B_1 p_0(x) \\ &= (\text{iskoristimo da je tročlana rekurzija homogena}) \\ &= B_0 p_0(x) + B_1 (p_1(x) + \alpha_0(x)p_0(x)).\end{aligned}$$

U pripadnom silaznom algoritmu, uobičajeno je napraviti **jedan** korak rekurzije za koeficijente  $B_n$  “na ruke”, tako da

- algoritam počinje indeksima  $B_{N+1} = 0$ ,  $B_N = a_N$ .

## **Algoritam za generaliziranu Hornerovu shemu**

Generalizirana Hornerova shema za  $f_N(x)$  (silazni algoritam)

```
B_1 = 0;  
B_0 = a[N];  
za k = N - 1 do 0 radi {  
    B_2 = B_1;  
    B_1 = B_0;  
    B_0 = a[k] - alpha_k(x) * B_1 - beta_{k+1}(x) * B_2;  
};  
f_N(x) = B_0 * p_0(x)  
        + B_1 * (p_1(x) + alpha_0(x) * p_0(x));
```

Ovaj algoritam se još zove i **Clenshaw-ov** algoritam.

## Gen. Hornerova shema za funkciju i derivaciju

Ako trebamo izračunati i derivaciju  $f'_N(x)$ , do pripadnog algoritma dolazimo **deriviranjem** rekurzije za  $B_n$ .

- Koeficijente  $B_n$  shvatimo kao funkcije od  $x$ .
- Deriviramo  $B_n = a_n - \alpha_n(x)B_{n+1} - \beta_{n+1}(x)B_{n+2}$ , s tim da  $B'_n$  označava derivaciju  $B_n$  po  $x$ , u točki  $x$ .

“Formalnim” deriviranjem dobivamo **rekurziju** za  $B'_n$

$$B_{N+2} = B_{N+1} = 0,$$

$$B'_{N+2} = B'_{N+1} = 0,$$

$$B_n = a_n - \alpha_n(x)B_{n+1} - \beta_{n+1}(x)B_{n+2}, \quad n = N, \dots, 0,$$

$$\begin{aligned} B'_n &= -\alpha'_n(x)B_{n+1} - \alpha_n(x)B'_{n+1} \\ &\quad - \beta'_{n+1}(x)B_{n+2} - \beta_{n+1}(x)B'_{n+2}, \quad n = N, \dots, 0. \end{aligned}$$

## *Gen. Hornerova shema za funkciju i derivaciju*

Odavde je vidljivo da je i  $B'_N = 0$ . Uz standardnu oznaku

$$b_n = -\alpha'_n(x)B_{n+1} - \beta'_{n+1}(x)B_{n+2}, \quad n = N, \dots, 0,$$

vidimo da je  $b_N = 0$ . Onda rekurziju za  $B'_n$  pišemo u obliku

$$B'_n = b_n - \alpha_n(x)B'_{n+1} - \beta_{n+1}(x)B'_{n+2}, \quad n = N, \dots, 0.$$

Ovo ima skoro **isti** oblik kao i rekurzija za  $B_n$ , osim **zamjene**  $a_n$  s  $b_n$ .

Vrijednost  $f'_N(x)$  dobivamo deriviranjem  $f_N(x)$  po  $x$ ,

$$f_N(x) = B_0 p_0(x) + B_1(p_1(x) + \alpha_0(x)p_0(x)).$$

# *Gen. Hornerova shema za funkciju i derivaciju*

Deriviranjem izlazi

$$\begin{aligned}f'_N(x) &= B_0 p'_0(x) + B'_0 p_0(x) \\&\quad + B_1 \left( p'_1(x) + \alpha'_0(x)p_0(x) + \alpha_0(x)p'_0(x) \right), \\&\quad + B'_1 \left( p_1(x) + \alpha_0(x)p_0(x) \right).\end{aligned}$$

**Zaključak.** Da bismo izračunali  $f'_N(x)$ , dovoljno je znati samo derivacije “početnih” funkcija  $p'_0$  i  $p'_1$ , kao i  $\alpha'_n$  i  $\beta'_n$ .

- Za računanje  $f'_N(x)$  treba i rekurzija za  $f_N(x)$ , pa se te dvije vrijednosti obično zajedno računaju.
- Rekurzije za  $B_n$  i  $B'_n$  provodimo u istoj petlji.

# *Algoritam za funkciju i derivaciju*

Generalizirana Hornerova shema za  $f_N(x)$  i  $f'_N(x)$

```
B_1 = 0;  
B_0 = a[N];  
B'_1 = 0;  
B'_0 = 0;  
za k = N - 1 do 0 radi {  
    B_2 = B_1;  
    B_1 = B_0;  
    B_0 = a[k] - alpha_k(x) * B_1 - beta_{k+1}(x) * B_2;  
    B'_2 = B'_1;  
    B'_1 = B'_0;  
    b = -alpha'_k(x) * B_1 - beta'_{k+1}(x) * B_2;  
    B'_0 = b - alpha_k(x) * B'_1 - beta_{k+1}(x) * B'_2;  
};
```

## *Algoritam za funkciju i derivaciju*

$$\begin{aligned}f_N(x) &= B_0 * p_0(x) \\&\quad + B_1 * (p_1(x) + \alpha_0(x) * p_0(x)); \\f'_N(x) &= B_0 * p'_0(x) + B'_0 * p_0(x) \\&\quad + B_1 * (p'_1(x) + \alpha'_0(x) * p_0(x) \\&\quad \quad + \alpha_0(x) * p'_0(x)) \\&\quad + B'_1 * (p_1(x) + \alpha_0(x) * p_0(x));\end{aligned}$$

Na isti način možemo izvesti i rekurzije za računanje **viših derivacija**  $f_N^{(k)}(x)$ , za  $k \geq 2$ .

- Međutim, u praksi to **gotovo nikada** nije potrebno.
- Sve “korisne” familije funkcija  $p_n$ ,  $n \in \mathbb{N}$ , zadovoljavaju **diferencijalne** jednadžbe **drugog reda**, s parametrom  $n$ .

**Primjer:** Klasični ortogonalni polinomi!

# Generalizirana Hornerova shema — primjeri

## Parnost/neparnost Čebiševljevih polinoma

Tvrđnja. Neparni Čebiševljevi polinomi su neparne, a parni su parne funkcije.

Dokaz se provodi indukcijom. Za nulti i prvi polinom, tvrdnja očito vrijedi, jer je  $T_0(x) = 1$ ,  $T_1(x) = x$ .

Pretpostavimo da su svi parni polinomi (do nekog stupnja  $n$ ), parne, a svi neparni, neparne funkcije. Iz rekurzije

$$T_{n+1}(x) - 2xT_n(x) + T_{n-1}(x) = 0,$$

vidimo da je

- član  $2xT_n(x)$  suprotne parnosti od  $T_n(x)$ , tj.
- $2xT_n(x)$  je iste parnosti kao  $T_{n-1}$ ,
- pa je  $T_{n+1}$  iste parnosti kao  $T_{n-1}$ . ■

## *Rekurzija za parne/neparne Čebiševljeve pol.*

Isti dokaz kao za parnost/neparnost Čebiševljevih polinoma vrijedi i za:

- Čebiševljeve polinome druge vrste,
- Legendreove polinome,
- Hermiteove polinome.

Sada je jasno da se **parne** funkcije razvijaju po **parnim**, a **neparne** po **neparnim** Čebiševljevim polinomima.

**Zaključak.** Za sve polinome koji su **parne/neparne** funkcije, korisno je imati rekurziju samo za **parne/neparne** polinome.

## **Rekurzija za parne Čebiševljeve polinome**

Napišimo rekurziju za dva susjedna parna polinoma

$$T_{2n+2}(x) - 2xT_{2n+1}(x) + T_{2n}(x) = 0$$

$$T_{2n}(x) - 2xT_{2n-1}(x) + T_{2n-2}(x) = 0,$$

kao i rekurziju za srednji, neparni član

$$T_{2n+1}(x) - 2xT_{2n}(x) + T_{2n-1}(x) = 0.$$

Zbrojimo rekurzije za parne članove. Tada dobivamo

$$T_{2n+2}(x) + 2T_{2n}(x) - 2x(T_{2n+1}(x) + T_{2n-1}(x)) + T_{2n-2}(x) = 0.$$

Iz rekurzije za neparni član iskoristimo da je

$$T_{2n+1}(x) + T_{2n-1}(x) = 2xT_{2n}(x).$$

## **Rekurzija za parne Čebiševljeve polinome**

Tada dobivamo

$$T_{2n+2}(x) + 2(1 - 2x^2)T_{2n}(x) + T_{2n-2}(x) = 0.$$

Početak te rekurzije su **prva dva parna** polinoma

$$T_0(x) = 1, \quad T_2(x) = 2x^2 - 1.$$

Za **neparne** polinome, rekurzija se dobiva na sličan način.

Pokažite da je rekurzija za **neparne** Čebiševljeve polinome **istog** oblika kao za parne

$$T_{2n+1}(x) + 2(1 - 2x^2)T_{2n-1}(x) + T_{2n-3}(x) = 0,$$

uz početak te rekurzije

$$T_1(x) = x, \quad T_3(x) = 4x^3 - 3x.$$

## *Rekurzije za ostale ortogonalne polinome*

**Napomena.** Za sve ostale **klasične** ortogonalne polinome (osim Laguerreovih), rekurzija za **parne/neparne** polinome izvodi se na **isti** način.

**Napomena.** Rekurziju za **parne/neparne** Čebiševljeve polinome mogli smo i lakše izvesti, korištenjem

- **adičijske** formule za trigonometrijske funkcije,
- i eksplisitne formule za  $T_n(x)$

$$T_n(x) = \cos(n \arccos x),$$

odnosno,  $T_n(x) = \cos(n\varphi)$ , uz  $x = \cos \varphi$ .

# Razvoj $\cos x$ po Čebiševljevim polinomima

Primjer. Funkcija

$$f(x) = \cos x$$

ima razvoj po parnim normaliziranim Čebiševljevim polinomima na intervalu  $[-\pi/2, \pi/2]$

$$\cos x = \sum_{k=0}^{\infty} a_k T_{2k} \left( \frac{2x}{\pi} \right), \quad x \in [-\pi/2, \pi/2].$$

# Razvoj $\cos x$ po Čebiševljevim polinomima

Koeficijenti razvoja dani su tablicom:

$k$	$a_k$	$k$	$a_k$
0	0.47200121576823476745	6	0.00000000021934576590
1	-0.49940325827040708740	7	-0.00000000000074816487
2	0.02799207961754761751	8	0.000000000000000193230
3	-0.00059669519654884650	9	-0.0000000000000000391
4	0.00000670439486991684	10	0.0000000000000000001
5	-0.00000004653229589732		

# Razvoj $\cos x$ po Čebiševljevim polinomima

- Za aproksimaciju  $f_n$  funkcije  $f$  uzimamo sumu prvih članova reda do uključivo  $k = n$ .
- Napišite algoritam za računanje vrijednosti  $f_n(x)$ , za zadane  $n$  i  $x$ . Testirati za razne  $n$  i  $x$ .
- Pogledajmo ponašanje aproksimacije  $f_n(x)$ , pogreške  $e_n(x) = f(x) - f_n(x)$  i prvog odbačenog člana razvoja (jednako prvi član greške) u nizu točaka  $x$ .

Kosinus je parna funkcija, pa je treba aproksimirati parnim funkcijama.

# Razvoj $\cos x$ po Čebiševljevim polinomima

Supstitucijom

$$y = \frac{2x}{\pi}$$

prethodni se razvoj svodi na razvoj funkcije kosinus na intervalu  $[-1, 1]$  po parnim Čebiševljevim polinomima.

U algoritmu za generaliziranu Hornerovu shemu treba uvrstiti da je za parne Čebiševljeve polinome

$$\alpha(x) = 2(1 - 2x^2), \quad \beta(x) = 1,$$

$$p_0(x) = T_0(x), \quad p_1(x) = T_2(x).$$

Koeficijenti  $a_k$  u razvoju brzo padaju, pa su greske u aproksimaciji vrlo male i približno jednake prvom odbačenom članu.

## Razvoj $\ln(x + 1)$ po Čebiševljevim polinomima

Primjer. Funkcija

$$f(x) = \ln(1 + x)$$

ima razvoj po normaliziranim Čebiševljevim polinomima na intervalu  $[0, 1]$

$$\ln(1 + x) = \sum_{k=0}^{\infty} a_k T_k^*(x), \quad x \in [0, 1],$$

gdje je  $T_k^*(x) = T_k(2x - 1)$ .

Sami izvedite rekurziju za  $T_k^*(x)$  i pripadnu generaliziranu Hornerovu shemu.

# Razvoj $\ln(x + 1)$ po Čebiševljevim polinomima

Koeficijenti razvoja dani su tablicom:

$k$	$a_k$	$k$	$a_k$
0	0.37645281291919543163	13	0.00000000001717587317
1	0.34314575050761980479	14	-0.00000000000273642009
2	-0.02943725152285941438	15	0.00000000000043819577
3	0.00336708925556438925	16	-0.0000000000007048360
4	-0.00043327588861004446	17	0.0000000000001138172
5	0.00005947071198957983	18	-0.000000000000184431
6	-0.00000850296754120286	19	0.00000000000029978
7	0.00000125046736220057	20	-0.0000000000004886
8	-0.00000018772799565082	21	0.0000000000000798
9	0.00000002863025064840	22	-0.000000000000131
10	-0.00000000442095698068	23	0.000000000000021
11	0.00000000068956027323	24	-0.000000000000004
12	-0.00000000010845068551	25	0.000000000000001

# Razvoj $\ln(x + 1)$ po Čebiševljevim polinomima

- Za aproksimaciju  $f_n$  funkcije  $f$  uzimamo sumu prvih članova reda do uključivo  $k = n$ .
- Napišite algoritam za računanje vrijednosti  $f_n(x)$ , za zadane  $n$  i  $x$ . Testirati za razne  $n$  i  $x$ .
- Pogledajmo ponašanje aproksimacije  $f_n(x)$ , pogreške  $e_n(x) = f(x) - f_n(x)$  i prvog odbačenog člana razvoja (jednako prvi član greške) u nizu točaka  $x$ .

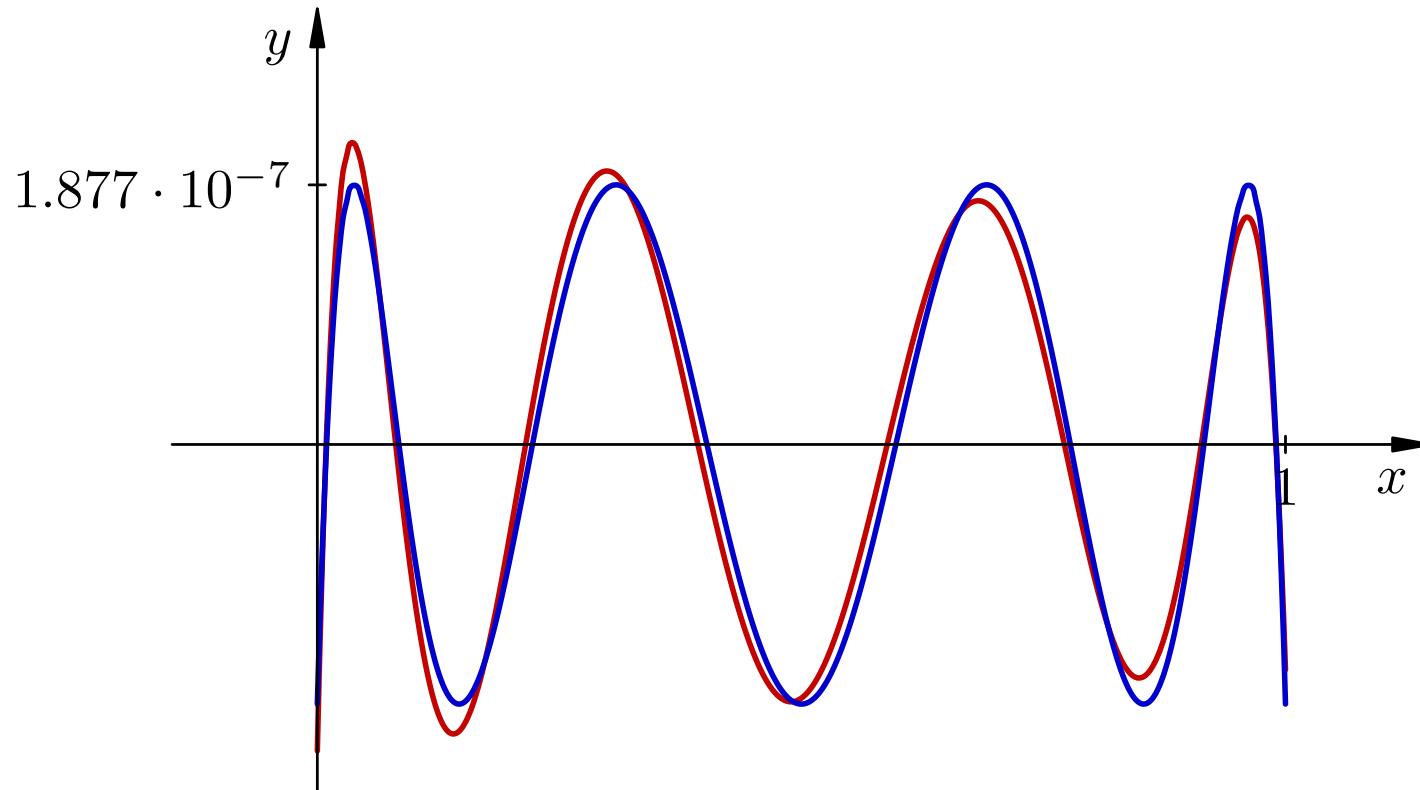
U prethodnom razvoju za  $\ln(x + 1)$  uzmemo samo članove do indeksa 7, tj. neka je prvi odbačeni član  $a_8 T_8^*(x)$ .

$$f_7(x) = \sum_{k=0}^7 a_k T_k^*(x), \quad e_7(x) = a_8 T_8^*(x) + \sum_{k=9}^{\infty} a_k T_k^*(x).$$

# Razvoj $\ln(x + 1)$ po Čebiševljevim polinomima

Na sljedećem grafu je

- greška  $e_7(x) = f(x) - f_7(x)$  prikazana crvenom bojom,
- prvi odbačeni član  $a_8 T_8^*(x)$  plavom bojom.



## Računanje koeficijenata $a_k$ u razvoju

Konačno, treba reći kako se **dobivaju** koeficijenti  $a_k$  u ovakovom razvoju.

Prepostavimo, radi jednostavnosti, da radimo na standardnom intervalu  $[-1, 1]$ .

Relacija ortogonalnosti za Čebiševljeve polinome prve vrste ima oblik

$$\langle T_k, T_\ell \rangle = \int_{-1}^1 \frac{T_k(x) T_\ell(x)}{\sqrt{1 - x^2}} dx = \begin{cases} 0, & \text{za } k \neq \ell, \\ \pi, & \text{za } k = \ell = 0, \\ \pi/2, & \text{za } k = \ell \neq 0. \end{cases}$$

Vidimo da je  $\|T_0\|^2 = 2 \|T_k\|^2$ , za bilo koji  $k \geq 1$ .

## Računanje koeficijenata $a_k$ u razvoju

Zato se **razvoj** zadane funkcije  $f$  po  $T_k$  obično piše u obliku

$$f(x) = \frac{a_0}{2} + \sum_{k=1}^{\infty} a_k T_k(x).$$

Pripadne formule za **koeficijente** u razvoju su onda

$$a_k = \frac{2}{\pi} \int_{-1}^1 \frac{f(x) T_k(x)}{\sqrt{1-x^2}} dx, \quad k \geq 0.$$

Ove integrale možemo izračunati **analitički**

- tek za **poneke** funkcije  $f$ .

## Računanje koeficijenata $a_k$ u razvoju

Aproksimacija  $f_n$  funkcije  $f$  po neprekidnoj metodi najmanjih kvadrata je

$$f_n(x) = \frac{a_0}{2} + \sum_{k=1}^n a_k T_k(x).$$

Za numeričko računanje koeficijenata  $a_k$ , za  $k \leq n$ , postoje dva pristupa:

- Gauss–Čebiševljeva integracija reda većeg od  $n$ ,
- diskretna ortogonalnost Čebiševljevih polinoma u nultočkama ili ektremima Čebiševljevog polinoma  $T_{N+1}$ , za  $N \geq n$ .

Ova dva pristupa su ekvivalentna, za razvoje po  $T_k$  i općenito.

Prednost razvoja po  $T_k =$  nultočke  $T_{N+1}$  se lako računaju!

## Diskretna ortogonalnost Čebiševljevih polinoma

Budući da su Čebiševljevi polinomi  $T_k$  zapravo kosinusni, za njih vrijede

- vrlo slične relacije diskretnе ortogonalnosti kao kod trigonometrijskih funkcija (v. malo kasnije).

Neka su  $x_j$  sve različite nultočke Čebiševljevog polinoma  $T_{N+1}$ , tj. neka je

$$T_{N+1}(x_j) = \cos((N+1)\vartheta_j) = 0.$$

Nije teško izračunati da je tada

$$x_j = \cos \vartheta_j, \quad \vartheta_j = \frac{(2j+1)\pi}{2(N+1)}, \quad j = 0, \dots, N.$$

# Diskretna ortogonalnost Čebiševljevih polinoma

Za Čebiševljeve polinome, na skupu nultočaka  $\{x_0, \dots, x_N\}$  polinoma  $T_{N+1}$ , vrijede sljedeće relacije ortogonalnosti

$$\begin{aligned} \sum_{j=0}^N T_k(x_j) T_\ell(x_j) &= \sum_{j=0}^N \cos(k\vartheta_j) \cdot \cos(\ell\vartheta_j) \\ &= \begin{cases} 0 & k \neq \ell, \text{ uz } k, \ell \leq N, \\ (N+1)/2 & k = \ell, \text{ uz } 0 < k \leq N, \\ N+1 & k = \ell = 0. \end{cases} \end{aligned}$$

Skica dokaza: Produkt kosinusa pretvorimo u zbroj kosinusa.

- Pripadne sume računaju se prijelazom na kompleksne brojeve u eksponencijalnom (trigonometrijskom) zapisu, kao geometrijske sume ( $N+1$ -i korijeni iz jedinice).

## Diskretna ortogonalnost Čebiševljevih polinoma

Dakle,  $\{T_0, T_1, \dots, T_N\}$  je **ortogonalna** baza u prostoru polinoma  $\mathcal{P}_N$  obzirom na **diskretni** skalarni produkt

$$\langle f, g \rangle = \sum_{j=0}^N f(x_j) g(x_j).$$

Uočite da ovom sustavu funkcija **ne možemo** dodati **sljedeći** Čebiševljev polinom  $T_{N+1}$ , jer je

- njegov **vektor** vrijednosti u zadanim točkama **nul-vektor**.

Napomena: **Unitarni** prostor “događaja” je  $\mathbb{R}^{N+1}$ , s tim da

- svakoj **funkciji**  $f$  pridružujemo
- **vektor** njezinih vrijednosti u točkama  $x_0, \dots, x_N$ .

## Diskretna ortogonalnost Čebiševljevih polinoma

Neka je  $f_n$  aproksimacija za  $f$  po pripadnoj diskretnoj ortogonalnoj metodi najmanjih kvadrata, oblika

$$f_n(x) = \frac{d_0}{2} + \sum_{k=1}^n d_k T_k(x), \quad n \leq N.$$

Za koeficijente vrijedi standardna formula  $\langle f, T_k \rangle / \|T_k\|^2$  u pripadnom skalarnom produktu, pa je

$$d_k = \frac{2}{N+1} \sum_{j=0}^N f(x_j) T_k(x_j), \quad k = 0, \dots, N.$$

Napomena: koeficijenti  $d_k$  ovise o  $N$ , samo to nije posebno označeno!

## Diskretna ortogonalnost Čebiševljevih polinoma

Za zadane  $f$  i  $N$ , ovi koeficijenti

$$d_k = \frac{2}{N+1} \sum_{j=0}^N f(x_j) T_k(x_j), \quad k = 0, \dots, N,$$

se jednostavno računaju!

Ako koeficijenti  $a_k$  relativno brzo padaju, onda za relativno male vrijednosti  $N$  (na pr.  $N = 31$ , ili  $N = 63$ ) dobivamo

- da se  $a_k$  i  $d_k$  podudaraju na punu točnost računala (double, extended)!

Slične relacije diskrete ortogonalnosti vrijede i u ekstremima polinoma  $T_{N+1}$ .

# Računanje koeficijenata iz diskretne ortog.

Standardno se koristi  $N + 1 = 2^m$ . Za fiksni  $N$  (odnosno,  $m$ ):

- tablica vrijednosti  $f(x_j)$  se pripremi jednom, za sve  $k$ ,
- vrijednosti  $T_k(x_j)$  mogu se računati direktno preko  $\cos$ , ili iz pripremljene tablice svih potrebnih kosinusa.

Literatura:

- Luke Y. L., “Mathematical functions and their approximations”, Academic Press, 1975.

Ilustracija brzine konvergencije koeficijenata  $d_k^{(N+1)}$  prema pravim koeficijentima  $a_k$ , u ovisnosti o broju točaka  $N + 1$ :

- 09\_PROGS\TN\_COEF\tn\_28.out za  $\cos x$  na  $[-\pi/2, \pi/2]$ ,
- 09\_PROGS\TN\_COEF\tn\_04.out za  $\ln(1 + x)$  na  $[0, 1]$ .

# Koeficijenti za $\cos x$ na $[-\pi/2, \pi/2]$

Koeficijent  $a_0$  (uz  $T_0$ ) i njegove aproksimacije:

$N+1$	$d_0^{(N+1)}$	greška
1	1.00000 00000 00000 000	-5.2800E-01
2	0.44401 58403 26213 234	2.7985E-02
4	0.47199 45113 73366 783	6.7044E-06
8	0.47200 12157 68232 835	1.9320E-15
16	0.47200 12157 68234 768	-3.2526E-19
32	0.47200 12157 68234 768	-3.5237E-19
<hr/>		
	$a_0 = 0.47200 12157 68234 767$	

Koeficijent  $a_8$  (uz  $T_{16}$ ) i njegove aproksimacije:

$N+1$	$d_8^{(N+1)}$	greška
32	0.00000 00000 00001 932	9.5100E-20
	$a_8 = 0.00000 00000 00001 932$	

## Koeficijenti za $\ln(x + 1)$ na $[0, 1]$

Koeficijent  $a_0$  (uz  $T_0^*$ ) i njegove aproksimacije:

$N+1$	$d_0^{(N+1)}$	greška
1	0.40546 51081 08164 382	-2.9012E-02
2	0.37688 59011 88190 076	-4.3309E-04
4	0.37645 30006 47120 599	-1.8773E-07
8	0.37645 28129 19265 915	-7.0484E-14
16	0.37645 28129 19195 432	-1.0842E-19
32	0.37645 28129 19195 432	-1.0842E-19
<hr/>		
$a_0 = 0.37645 28129 19195 432$		

Koeficijent  $a_{16}$  (uz  $T_{16}^*$ ) i njegove aproksimacije:

$N+1$	$d_{16}^{(N+1)}$	greška
32	0.00000 00000 00070 484	2.5896E-21
<hr/>		
$a_{16} = 0.00000 00000 00070 484$		

# Trigonometrijski polinomi

## — primjeri

# Razvoj periodičkih funkcija

Za aproksimaciju periodičkih funkcija standardno koristimo Fourierove redove.

- Radi jednostavnosti, pretpostavimo da je  $f$  periodička funkcija na segmentu  $[-\pi, \pi]$ .

Fourierov red za funkciju  $f$  je

$$f(x) = \frac{a_0}{2} + \sum_{k=1}^{\infty} (a_k \cos kx + b_k \sin kx),$$

gdje su

$$a_k = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x) \cos kx dx, \quad b_k = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x) \sin kx dx.$$

Napomena. Zbog periodičnosti, granice integracije mogu biti bilo koji  $c, c + 2\pi$ !

# Konvergencija Fourierovog reda

Konvergencija Fourierovog reda riješena je Dirichletovim teoremom.

Teorem (Dirichlet). Pretpostavimo da je

- (a)  $f$  funkcija, osim možda u konačno mnogo točaka na  $\langle -\pi, \pi \rangle$  (u tim točkama može imati i više vrijednosti),
- (b)  $f$  je periodična s periodom  $2\pi$ ,
- (c)  $f$  i  $f'$  su po dijelovima neprekidne funkcije na  $\langle -\pi, \pi \rangle$ .

Tada red Fourierov red konvergira prema

- (1)  $f(x)$ , ako je  $x$  točka u kojoj je funkcija  $f$  neprekidna,
- (2)  $\frac{f(x^+) + f(x^-)}{2}$ , ako u točki  $x$  funkcija ima prekid (skok).

# Razvoj periodičkih funkcija

Prepostavimo da su koeficijenti  $a_n$  i  $b_n$  poznati i da želimo izračunati aproksimaciju **trigonometrijskim polinomom**

$$f_N(x) = \sum_{n=0}^N a_n \cos(nx) + \sum_{n=1}^N b_n \sin(nx),$$

gdje je  $N$  unaprijed **zadan** (zanemarimo poseban “status”  $a_0$ ).

**Trigonometrijski polinom** sastoji se iz dva dijela: kosinusnog i sinusnog (to ćemo iskoristiti u algoritmu).

Nadalje, Fourierov red

- **parne** funkcije  $f(x) = f(-x)$  ima samo **kosinusni** dio, a
- **neparne** funkcije  $f(x) = -f(-x)$  ima samo **sinusni** dio razvoja.

# Razvoj parnih periodičkih funkcija

Neka je  $f$  parna funkcija. Njezin trigonometrijski polinom je

$$f_N(x) = \sum_{n=0}^N a_n \cos(nx).$$

- U direktnoj sumaciji trebamo  $N$  računanja funkcije  $\cos$ , za  $\cos(nx)$ , uz  $n \geq 1$ .
- Možemo koristiti i generaliziranu Hornerovu shemu, samo treba naći tročlanu homogenu rekurziju za

$$p_n(x) = \cos(nx).$$

## Tročlana rekurzija za $\cos(nx)$

Tročlanu rekurziju dobivamo iz formule koja **sumu** kosinusa pretvara u **prodot**

$$\cos a + \cos b = 2 \cos\left(\frac{a+b}{2}\right) \cos\left(\frac{a-b}{2}\right).$$

Ako stavimo  $a = (n+1)x$  i  $b = (n-1)x$ , dobivamo

$$\cos((n+1)x) + \cos((n-1)x) = 2 \cos(nx) \cos x,$$

pa tražena **rekurzija** ima oblik

$$p_{n+1}(x) - 2 \cos x p_n(x) + p_{n-1}(x) = 0, \quad n \in \mathbb{N}.$$

Dakle, u općoj tročlanoj rekurziji treba uzeti

$$\alpha_n(x) = -2 \cos x, \quad \beta_n(x) = 1, \quad n \in \mathbb{N}.$$

## Tročlana rekurzija za $\cos(nx)$

Rekurzija za  $B_n$  ima oblik

$$B_{N+2} = B_{N+1} = 0,$$

$$B_n = a_n + 2 \cos x B_{n+1} - B_{n+2}, \quad n = N, \dots, 0.$$

Početne funkcije su  $p_0(x) = 1$  i  $p_1(x) = \cos x$ , pa je

$$\begin{aligned} f_N(x) &= B_0 p_0(x) + B_1 (p_1(x) + \alpha_0(x) p_0(x)) \\ &= B_0 \cdot 1 + B_1 (\cos x - 2 \cos x \cdot 1) \\ &= B_0 - B_1 \cos x. \end{aligned}$$

Sad imamo sve elemente za generaliziranu Hornerovu shemu.

# *Trigonometrijski polinom za parne funkcije*

Fourierov “red” parne funkcije

```
B_1 = 0;  
B_0 = a[N];  
alpha = 2 * cos(x);  
za k = N - 1 do 0 radi {  
    B_2 = B_1;  
    B_1 = B_0;  
    B_0 = a[k] + alpha * B_1 - B_2;  
};  
f_N(x) = B_0 - 0.5 * alpha * B_1;
```

Algoritam funkciju **cos** računa **samo** jednom.

# Razvoj parnih periodičkih funkcija

Neka je  $f$  neparna funkcija. Njezin trigonometrijski polinom je

$$f_N(x) = \sum_{n=1}^N b_n \sin(nx).$$

Zbog sume koja ide od 1 treba biti oprezan. Zgodniji zapis je

$$f_N(x) = \sum_{n=0}^{N-1} b_{n+1} \sin((n+1)x).$$

Sad očito treba definirati

$$p_n(x) = \sin((n+1)x).$$

## Tročlana rekurzija za $\sin(nx)$

Tročlanu rekurziju dobivamo iz formule koja **sumu** sinusa pretvara u **prodot**

$$\sin a + \sin b = 2 \sin\left(\frac{a+b}{2}\right) \cos\left(\frac{a-b}{2}\right),$$

Ako stavimo  $a = (n+2)x$  i  $b = nx$ , dobivamo

$$\sin((n+2)x) + \sin(nx) = 2 \sin((n+1)x) \cos x,$$

pa tražena **rekurzija** ima oblik

$$p_{n+1}(x) - 2 \cos x p_n(x) + p_{n-1}(x) = 0, \quad n \in \mathbb{N},$$

što je potpuno isti oblik kao i za parne funkcije, odnosno za  $p_n(x) = \cos(nx)$ .

## Tročlana rekurzija za $\sin(nx)$

Rekurzija za  $B_n$  ima isti oblik kao prije, samo starta od  $N - 1$

$$B_{N+1} = B_N = 0,$$

$$B_n = b_{n+1} + 2 \cos x B_{n+1} - B_{n+2}, \quad n = N - 1, \dots, 0.$$

Početne funkcije su  $p_0(x) = \sin x$  i  
 $p_1(x) = \sin(2x) = 2 \sin x \cos x$ , pa je

$$\begin{aligned} f_N(x) &= B_0 p_0(x) + B_1 (p_1(x) + \alpha_0(x) p_0(x)) \\ &= B_0 \cdot \sin x + B_1 (2 \sin x \cos x - 2 \cos x \cdot \sin x) \\ &= B_0 \sin x. \end{aligned}$$

Algoritam napišite sami.

# Razvoj periodičkih funkcija

Za opći Fourierov red, koji ima i parni i neparni dio, treba spojiti prethodne algoritme.

**Problem.** Neparni je za 1 kraći, jer starta s  $N - 1$ .

**Rješenje.** Umjetno definiramo  $b_0 = 0$  i pišemo

$$f_N(x) = \sum_{n=0}^N b_n \sin(nx).$$

Zatim uzmemo

$$p_n(x) = \sin(nx).$$

# Razvoj periodičkih funkcija

Rekurzija za  $p_n$  je ista, a za  $B_n$  vrijedi “produljena” rekurzija

$$B_{N+1} = B_N = 0,$$

$$B_n = b_n + 2 \cos x B_{n+1} - B_{n+2}, \quad n = N, \dots, 0.$$

Početne funkcije su  $p_0(x) = 0$  i  $p_1(x) = \sin x$ , pa je

$$\begin{aligned} f_N(x) &= B_0 p_0(x) + B_1 (p_1(x) + \alpha_0(x) p_0(x)) \\ &= B_0 \cdot 0 + B_1 (\sin x - 2 \cos x \cdot 0) \\ &= B_1 \sin x. \end{aligned}$$

To pokazuje da  $B_0$  uopće ne treba računati, ali baš to i očekujemo, kad smo rekurziju **pomakli** za jedan indeks naviše!

# Fourierov red za $x + |x|$

Primjer. Funkcija

$$f(x) = x + |x|, \quad x \in [-\pi, \pi]$$

može se razviti u Fourierov red

$$\frac{\pi}{2} - \frac{4}{\pi} \cdot \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\cos((2k-1)x)}{(2k-1)^2} + 2 \cdot \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^{k-1}}{k} \sin(kx).$$

- Za aproksimaciju  $f_n$  funkcije  $f$  uzimamo sumu svih članova do uključivo  $\cos(nx)$ , odnosno,  $\sin(nx)$ .
- Pogledajmo ponašanje aproksimacije  $f_n(x)$  i pogrešku  $e_n(x) = f(x) - f_n(x)$  za razne  $n$ .

## Fourierov red za $x + |x|$

Napomena. Fourierov red konvergira prema **prekidnoj** funkciji

$$\tilde{f}(x) = \begin{cases} 0, & x \in (-\pi, 0), \\ 2x, & x \in [0, \pi), \\ \pi, & x = \pm\pi. \end{cases}$$

Ova funkcija je “periodičko” proširenje od  $f$ , s tim da ima **korektnu** vrijednost u točki prekida.

Koeficijente u Fourierovom razvoju možemo računati **direktno**

$$a_k = \frac{1}{\pi} \int_{-\pi}^{\pi} (x + |x|) \cos(kx) dx = \frac{1}{\pi} \int_0^\pi 2x \cos(kx) dx.$$

## Fourierov red za $x + |x|$

Sad razlikujemo dva slučaja  $k = 0$  i  $k \neq 0$ . Za  $k = 0$  imamo

$$a_0 = \frac{1}{\pi} \int_0^\pi 2x \, dx = \frac{1}{\pi} x^2 \Big|_0^\pi = \pi.$$

Za  $k \neq 0$  imamo

$$\begin{aligned} a_k &= \frac{1}{\pi} \int_0^\pi 2x \cos(kx) \, dx = \left\{ \begin{array}{ll} u = 2x & du = 2 \, dx \\ dv = \cos(kx) \, dx & v = \sin(kx)/k \end{array} \right\} \\ &= \frac{1}{\pi} \left( \frac{2x}{k} \sin(kx) \Big|_0^\pi - \frac{2}{k} \int_0^\pi \sin(kx) \, dx \right) = \frac{2}{k\pi} \cdot \frac{1}{k} \cos(kx) \Big|_0^\pi \\ &= \frac{2}{k^2\pi} (\cos(k\pi) - 1) = \frac{2}{k^2\pi} ((-1)^k - 1). \end{aligned}$$

## Fourierov red za $x + |x|$

Odatle odmah slijedi da je

$$a_{2k-1} = -\frac{4}{(2k-1)^2\pi}, \quad a_{2k} = 0.$$

Za  $b_k$ , budući da je  $k \neq 0$ , imamo

$$\begin{aligned} b_k &= \frac{1}{\pi} \int_0^\pi 2x \sin(kx) dx = \left\{ \begin{array}{ll} u = 2x & du = 2dx \\ dv = \sin(kx) dx & v = -\cos(kx)/k \end{array} \right\} \\ &= \frac{1}{\pi} \left( -\frac{2x}{k} \cos(kx) \Big|_0^\pi + \frac{2}{k} \int_0^\pi \cos(kx) dx \right) \\ &= \frac{1}{\pi} \left( -\frac{2\pi}{k} \cos(k\pi) + \frac{2}{k^2} \sin(kx) \Big|_0^\pi \right) = -\frac{2}{k}(-1)^k. \end{aligned}$$

## **Fourierov red za $x + |x|$**

Posljednji rezultat možemo zapisati i kao

$$b_k = -\frac{2}{k}(-1)^k = \frac{2}{k}(-1)^{k-1}.$$

Koeficijente u Fourierovom redu mogli smo računati zbrajanjem Fourierovih razvoja funkcija

- $x$  na  $[-\pi, \pi]$ , (neparna funkcija), pa razvoj ima samo  $b_n$ ,
- $|x|$  na  $[-\pi, \pi]$ , (parna funkcija), pa razvoj ima samo  $a_n$ .

## Fourierov red za $x + |x|$

Za vježbu pokažite da je

$$|x| = \frac{\pi}{2} - \frac{4}{\pi} \cdot \sum_{k=1}^{\infty} \frac{\cos((2k-1)x)}{(2k-1)^2}, \quad x \in [-\pi, \pi],$$

$$x = 2 \cdot \sum_{k=1}^{\infty} \frac{(-1)^{k-1}}{k} \sin(kx), \quad x \in \langle -\pi, \pi \rangle.$$

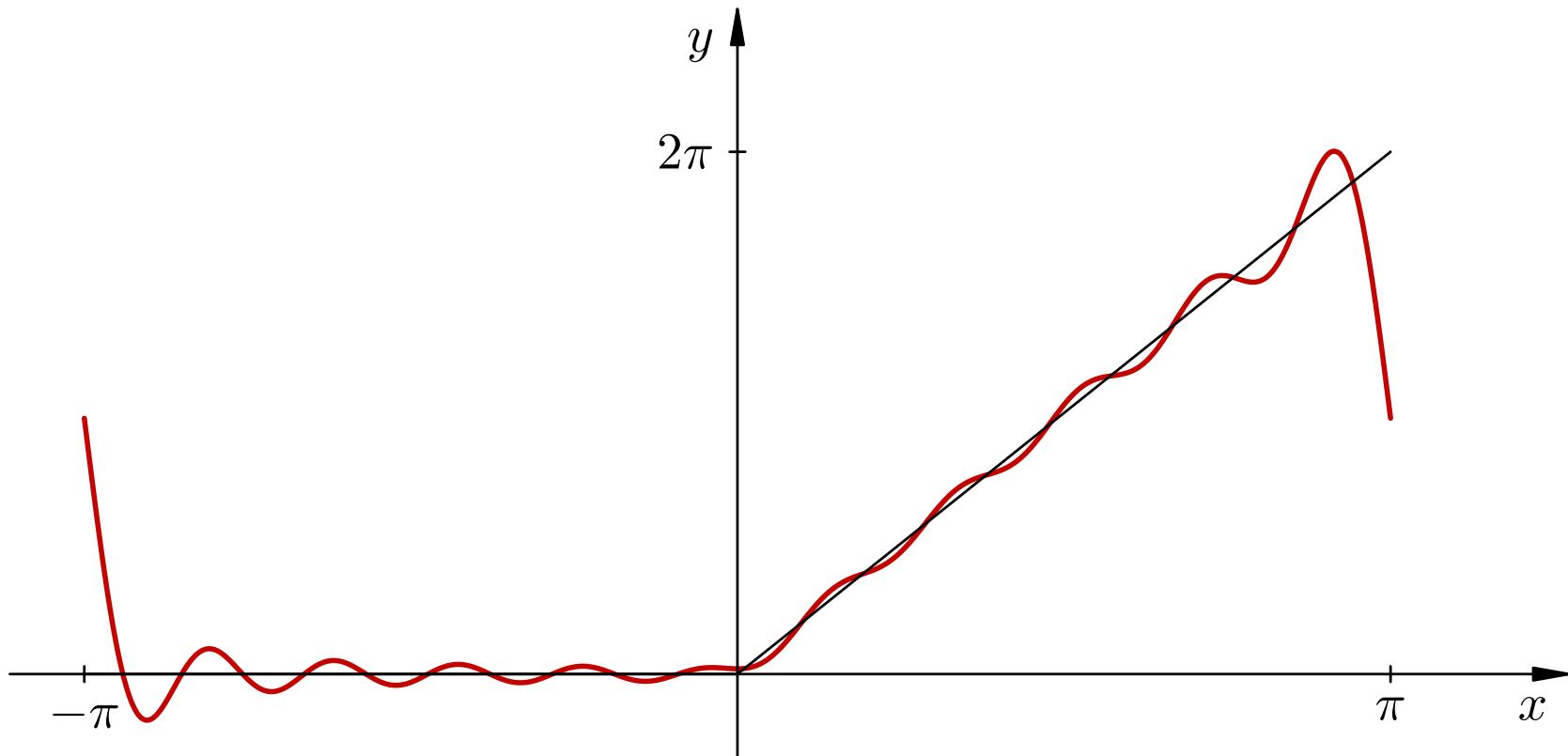
Zbog **neprekidnosti** periodičkog proširenja za  $|x|$ ,

- koeficijenti  $a_k$  u razvoju trnu kao  $k^{-2}$ , tj.  $a_k = O(k^{-2})$ .

Periodičko proširenje za  $x$  ima **prekid**, pa

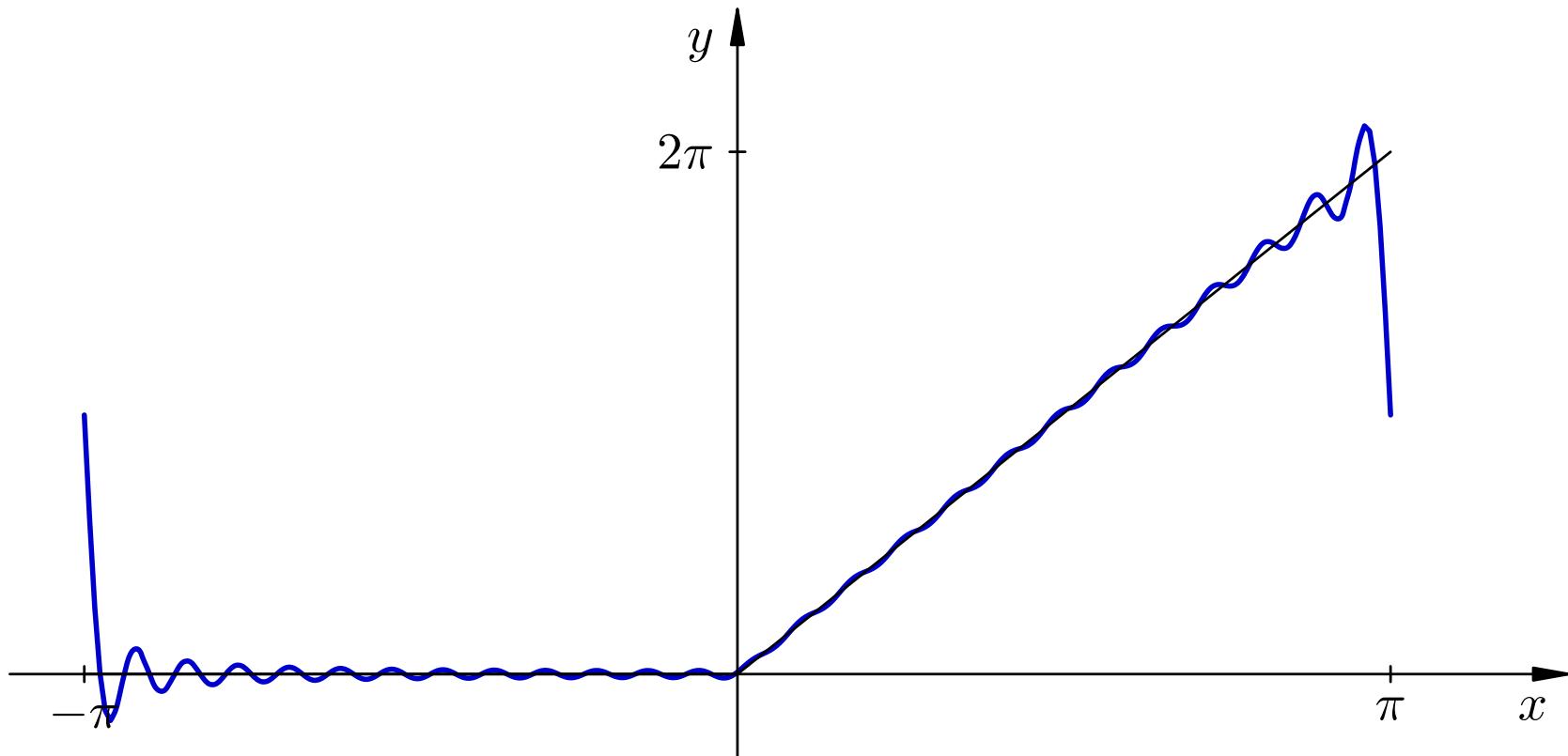
- koeficijenti  $b_k$  u razvoju trnu kao  $k^{-1}$ , tj.  $b_k = O(k^{-1})$ .

# Trigonometrijska aproksimacija za $x + |x|$



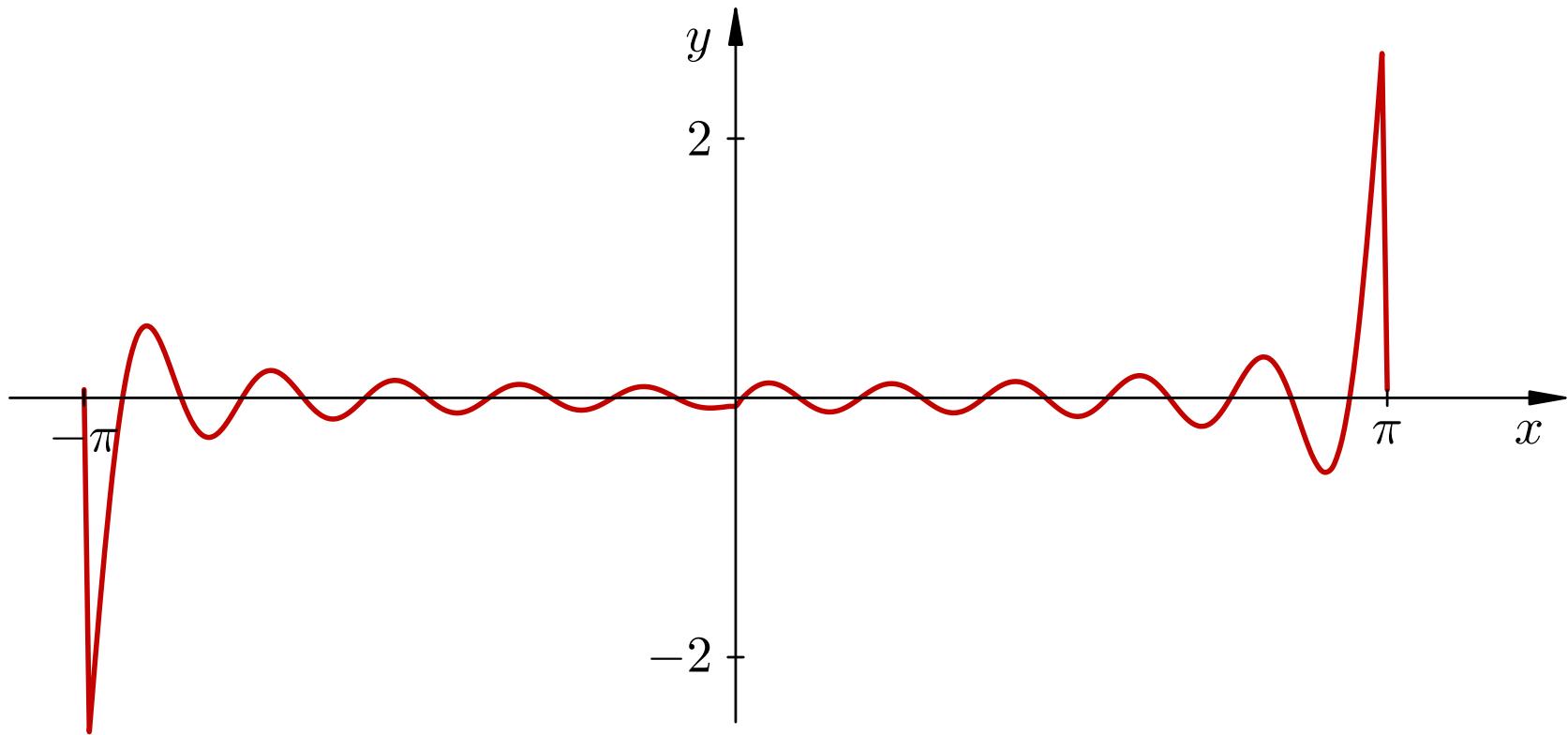
Trigonometrijski polinom za  $x + |x|$   
do uključivo članova  $\cos(10x)$ ,  $\sin(10x)$ .

# Trigonometrijska aproksimacija za $x + |x|$



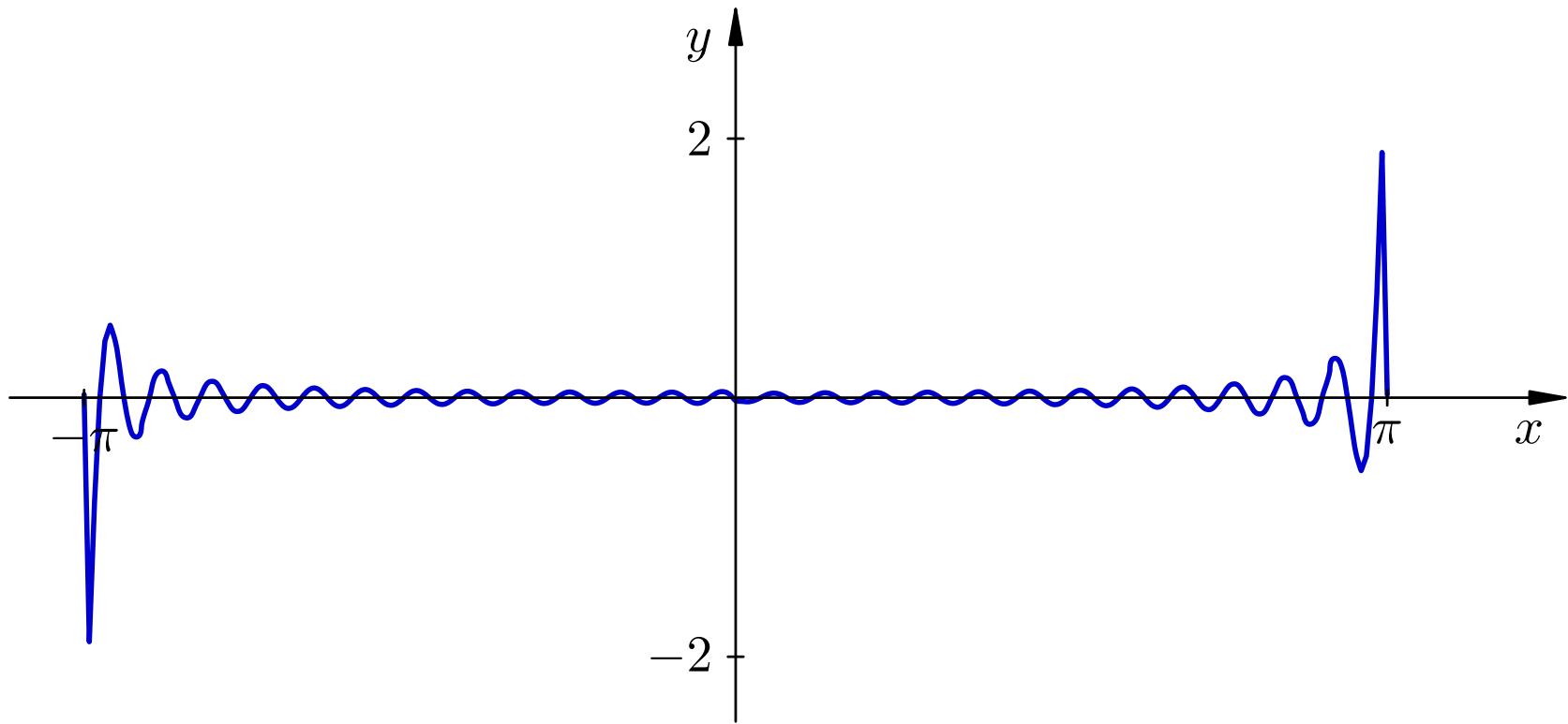
Trigonometrijski polinom za  $x + |x|$   
do uključivo članova  $\cos(25x)$ ,  $\sin(25x)$ .

## Trigonometrijska aproksimacija za $x + |x|$



Greška trigonometrijskog polinoma za  $x + |x|$   
do uključivo članova  $\cos(10x)$ ,  $\sin(10x)$ .

# Trigonometrijska aproksimacija za $x + |x|$



Greška trigonometrijskog polinoma za  $x + |x|$   
do uključivo članova  $\cos(25x)$ ,  $\sin(25x)$ .

## Diskretna ortogonalnost trigonometrijskih f-a

Za trigonometrijske funkcije, također, vrijede relacije diskretne ortogonalnosti, slično kao i za Čebiševljeve polinome  $T_n$ .

Na mreži od  $N + 1$  točaka

$$x_j = \frac{2\pi}{N+1} \cdot j, \quad j = 0, \dots, N,$$

uz uvjet  $0 \leq k + \ell \leq N$ , vrijede sljedeće relacije diskretne ortogonalnosti trigonometrijskih funkcija

$$\sum_{j=0}^N \sin(kx_j) \cdot \sin(\ell x_j) = \begin{cases} 0, & k \neq \ell \text{ i } k = \ell = 0, \\ (N+1)/2, & k = \ell \neq 0, \end{cases}$$

$$\sum_{j=0}^N \cos(kx_j) \cdot \sin(\ell x_j) = 0,$$

# Diskretna ortogonalnost trigonometrijskih f-a

$$\sum_{j=0}^N \cos(kx_j) \cdot \cos(\ell x_j) = \begin{cases} 0, & k \neq \ell, \\ (N+1)/2, & k = \ell \neq 0, \\ N+1, & k = \ell = 0. \end{cases}$$

Dokaz ovih relacija ide slično kao i za Čebiševljeve polinome.

- Produkt trigonometrijskih funkcija treba pretvoriti u zbroj ili razliku kosinusa ili sinusa.
- Pripadne sume računaju se prijelazom na kompleksne brojeve u eksponencijalnom (trigonometrijskom) zapisu, kao geometrijske sume ( $N+1$ -i korijeni iz jedinice).

Ako želimo prvih  $N+1$  kosinusa i prvih  $N$  sinusa u bazi prostora (dimenzije  $2N+1$ ), onda treba uzeti  $2N$ , umjesto  $N$ .

# Stabilnost rekurzija

## — primjeri

# **Stabilnost rekurzija i gen. Hornerove sheme**

Za rekurzije oblika

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

možemo zaključiti da opasnost od **kraćenja**, pa onda i **gubitak točnosti** nastupa kad niz vrijednosti

$$p_0(x), p_1(x), \dots, p_N(x)$$

naglo pada po absolutnoj vrijednosti.

Dva su pitanja na koja bi bilo zgodno odgovoriti.

- Kako se tada ponaša **silazni** algoritam za računanje  $f_N$ ?
- Može li se nekim trikom, poput okretanja rekurzije, **popraviti** stabilnost?

# **Stabilnost rekurzija i gen. Hornerove sheme**

Umjesto općeg odgovora, koji bi koji zahtijevao dublju analizu, ilustrirajmo situaciju na jednom klasičnom primjeru.

**Primjer.** Neka je  $p_n(x) = e^{nx}$ . Ove funkcije generiraju tzv. “eksponencijalne polinome” (umjesto  $x^n$ , imamo eksponencijalne funkcije  $e^{nx}$ )

$$f_N(x) = \sum_{n=0}^N a_n e^{nx}.$$

Za takve  $p_n$  možemo sastaviti razne rekurzije.

Dvočlana ima oblik

$$p_{n+1}(x) - e^x p_n(x) = 0, \quad n \in \mathbb{N}_0.$$

## **Stabilnost eksponencijalnih polinoma**

Tročlana homogena rekurzija je slična onima za trigonometrijske funkcije,

$$p_{n+1}(x) - 2 \operatorname{ch} x p_n(x) + p_{n-1}(x) = 0, \quad n \in \mathbb{N},$$

pri čemu je  $\operatorname{ch} x = (e^x + e^{-x})/2$  kosinus hiperbolni od  $x$ . Očito je da  $p_n(x)$ , za fiksni  $x$ ,

- monotono raste po  $n$ , kad je  $x > 0$ ,
- monotono pada po  $n$ , kad je  $x < 0$ .

Testirajmo stabilnost ove rekurzije i pripadne generalizirane Hornerove sheme za računanje  $p_n(x) = e^{nx}$  u točkama  $x = 1$  i  $x = -1$ .

- 09\_PROGS\EXP\_STAB\exp\_nx\_p.out za  $x = 1$ ,
- 09\_PROGS\EXP\_STAB\exp\_nx\_n.out za  $x = -1$ .

## Tročlana rekurzija za $e^{nx}$ u točki $x = 1$

Izračunate vrijednosti za  $e^n$  (tip `extended`,  $u \approx 5.42 \cdot 10^{-20}$ ). Crvene znamenke su pogrešne (eventualno zadnja i to za 1)!

$n$	uzlazni algoritam	generalizirani Horner
1	2.71828182845904524E+00	2.71828182845904524E+00
2	7.38905609893065023E+00	7.38905609893065023E+00
3	2.00855369231876677E+01	2.00855369231876677E+01
..	...	...
20	4.85165195409790279E+08	4.85165195409790278E+08
21	1.31881573448321470E+09	1.31881573448321470E+09
22	3.58491284613159157E+09	3.58491284613159157E+09
23	9.74480344624890261E+09	9.74480344624890261E+09
24	2.64891221298434723E+10	2.64891221298434723E+10
..	...	...
50	5.18470552858707248E+21	5.18470552858707248E+21

## Tročlana rekurzija za $e^{nx}$ u točki $x = -1$

Izračunate vrijednosti za  $e^{-n}$  (tip `extended`,  $u \approx 5.42 \cdot 10^{-20}$ ).  
Crvene znamenke su pogrešne!

$n$	uzlazni algoritam	generalizirani Horner
1	3.67879441171442322E-01	3.67879441171442322E-01
2	1.35335283236612692E-01	1.35335283236612693E-01
3	4.97870683678639431E-02	4.97870683678639445E-02
..	...	...
20	2.06312875362352662E-09	2.03726813197135925E-09
21	7.63625006000114140E-10	8.14907252788543701E-10
22	2.93541164415374309E-10	4.65661287307739258E-10
23	1.42290366660849133E-10	9.31322574615478516E-10
24	1.45589854214859448E-10	1.86264514923095703E-09
..	...	...
50	2.11071892033453648E+01	5.120000000000000E+02