- Sformułowanie zagadnienia aproksymacji
- 2 Rodzaje aproksymacji
- 3 Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta
- Aproksymacja średniokwadratowa funkcjami sklejanymi
- Aproksymacja Padé



- Sformułowanie zagadnienia aproksymacji
- 2 Rodzaje aproksymacji
- 3 Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta
- 4 Aproksymacja średniokwadratowa funkcjami sklejanymi
- 6 Aproksymacja Padé



- Sformułowanie zagadnienia aproksymacji
- 2 Rodzaje aproksymacji
- 3 Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta
- 4 Aproksymacja średniokwadratowa funkcjami sklejanymi
- 6 Aproksymacja Padé



- Sformułowanie zagadnienia aproksymacji
- 2 Rodzaje aproksymacji
- 3 Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta
- 4 Aproksymacja średniokwadratowa funkcjami sklejanymi
- 6 Aproksymacja Padé



- Sformułowanie zagadnienia aproksymacji
- 2 Rodzaje aproksymacji
- 3 Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta
- 4 Aproksymacja średniokwadratowa funkcjami sklejanymi
- 6 Aproksymacja Padé



#### Literatura

- 1 Baron B., Piątek Ł., Metody numeryczne w C++ Builder, Helion, Gliwice, 2004
- Fortuna Z., Macukow B., Wąsowski J., Metody numeryczne, WNT, Warszawa, 1993
- Kosma Z., Metody numeryczne dla zastosowań inżynierskich, Politechnika Radomska, Radom, 2008
- Povstenko J., Wprowadzenie do metod numerycznych, Akademicka Oficyna Wydawnicza Exit, Warszawa, 2005
- 5 Ralston A., Wstęp do analizy numerycznej, PWN, Warszawa, 1983
- Kącki E., Małolepszy A., Romanowicz A., Metody numeryczne dla inżynierów, Wyższa Szkoła Informatyki w Łodzi, Łódź, 2005
- Vetterling W.T., Teukolsky S.A., Press W.H., Flannery B.P., Numerical Recipes, Cambridge University Press, 2003
- Wikipedia

### Aproksymacja

Znaleźć taką funkcję F(x)

$$F(x) = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i \, g_i(x) \tag{1}$$

aproksymującą zadaną funkcję f(x), gdzie

 $g_1(x), \ldots, g_n(x)$  – dane funkcje, liniowo niezależne elementy unormowanej przestrzeni liniowej  $\mathbb{E}$ ,

 $\lambda_1, \ldots, \lambda_n$  – odpowiednio dobrane liczby rzeczywiste, aby norma różnicy

$$\varphi(\lambda_1,\ldots,\lambda_n)=||f(x)-F(x)|| \qquad (2)$$

była jak najmniejsza.

### Twierdzenie 1 (Weierstrass)

Jeśli f(x) jest funkcją ciągłą w skończonym przedziale domkniętym [a,b], to dla każdego  $\varepsilon>0$  można zdefiniować taki wielomian  $W_n(x)$  stopnia n=n(x), że dla każdego  $x\in[a,b]$  spełniona jest nierówność

$$|f(x) - W_n(x)| \le \varepsilon \tag{3}$$

### Aproksymacja

Wielomian  $W_n(x)$  może być wyrażony albo jako liniowa kombinacja jednomianów

$$W_n(x) = \sum_{k=0}^n \lambda_k x^k \tag{4}$$

albo jako kombinacja liniowa wielomianów wyższego stopnia  $w_k(x)$ 

$$W_n(x) = \sum_{k=0}^n \lambda_k \, w_k(x) \tag{5}$$

### Twierdzenie 2 (Hilbert)

Jeśli f(x) jest okresową funkcją ciągłą o okresie T>0, to dla każdego  $\varepsilon>0$  istnieje wielomian trygonometryczny

$$R_n(t) = a_0 + \sum_{k=0}^{n} (a_k \cos k\omega t + b_k \sin k\omega t)$$
 (6)

gdzie  $n=n(\varepsilon)$  i  $\omega=2\pi/T$ , spełniający dla wszystkich wartości t nierówność

$$|f(x) - R_n(t)| \le \varepsilon \tag{7}$$

- **1** Aproksymacja wielomianami  $f(x) \simeq \sum_{k=0}^{n} a_k x^k$
- ② Aproksymacja wielomianami ortogonalnymi  $f(x) \simeq \sum_{k=0}^n a_k W^k$ , gdzie  $W_k$  to na ogół wielomiany Legendre'a, Czebyszewa pierwszego i drugiego rodzaju, Laguerre'a i Hermitte'a.
- Aproksymacja funkcjami trygonometrycznymi

$$f(x) \simeq \frac{a_0}{2} \sum_{k=0}^{n} (a_k \cos k x + b_k \sin k x)$$

- **4** Aproksymacja funkcjami sklejanymi  $f(x) \simeq S(x)$
- **5** Aproksymacja funkcjami wymiernymi  $f(x) \simeq \frac{\sum\limits_{k=0}^{m} a_k \, x^k}{\sum\limits_{k=0}^{n} b_k \, x^k}$
- **6** Aproksymacja funkcjami wykładniczymi  $f(x) \simeq \sum_{k=0}^{n} a_k \exp(\lambda_k x)$

### Dygresja – wielomiany

Wielomian Czebyszewa (k-tego stopnia)  $T_k(x) = \cos(k \arccos x)$ ,  $x \in [-1,1]$ , lub inna postać

$$T_k(x) = \frac{1}{2} \left[ \left( x + \sqrt{x^2 - 1} \right)^k + \left( x - \sqrt{x^2 - 1} \right)^k \right]$$

Wygodne związki rekurencyjne

$$T_0(x) = 1$$
,  $T_1(x) = x$ ,  $T_{k+1} = 2xT_k(x) - T_{k-1}(x)$ ,  $x > 0$ 

Wielomiany Czebyszewa spełniają warunki ortogonalności

$$\int\limits_{-1}^{1} \frac{T_n(x) \ T_m(x) \ dx}{\sqrt{1-x^2}} = \left\{ \begin{array}{ll} 0 & \mathsf{d} \, \mathsf{la} & n \neq m \\ \pi & \mathsf{d} \, \mathsf{la} & n = m = 0 \\ \frac{1}{2} & \mathsf{d} \, \mathsf{la} & n = m \neq 0 \end{array} \right.$$

< ロ ト → 個 ト → 差 ト → 差 → りへの

### Twierdzenie 3

Ze wszystkich wielomianów n-tego stopnia z współczynnikiem przy najwyższej potędze  $a_n=1$ , wielomianem o najmniejszym maximum modułu w przedziale  $x\in [-1,1]$  jest wielomian

$$W_n(x)=2^{-n+1}T_n(x),$$

gdzie  $T_n(x)$  – wielomian Czebyszewa n-tego stopnia.



### Dygresja – wielomiany

Wielomian Hermite'a

$$H_k(x) = (-1)^k e^{x^2} \frac{d^k}{dx^k} \left( e^{-x^2} \right)$$

dla  $x \in (-\infty, \infty)$ . Wygodne związki rekurencyjne

$$H_0(x) = 1$$
,  $H_1(x) = 2x$ ,  $H_{k+1} = 2xH_k(x) - 2kH_{k-1}(x)$ ,  $k > 0$ 

Wielomiany Hermite'a spełniają warunki ortogonalności

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

### Dygresja – wielomiany

Wielomian Laguerre'a

16/46

$$L_k(x) = (-1)^k e^x \frac{d^k}{dx^k} \left( x^k e^{-x} \right)$$

dla  $x \in [0, \infty]$  Lub inaczej

$$L_k(x) = \sum_{m=0}^k (-1)^m {k \choose m} m! x^{k-m}$$

Wygodne związki rekurencyjne (k > 0)

$$L_0(x) = 1$$
,  $L_1(x) = x - 1$ ,  $L_{k+1}(x) = (x - 2k - 1)L_k(X) - k^2L_{k-1}(X)$ 

Wielomiany Laguerre'a spełniają warunki ortogonalności

$$\int_{0}^{\infty} e^{-x} L_{n}(x) L_{m}(x) dx = \begin{cases} 0 & \text{dla} & n \neq m \\ (n!)^{2} & \text{dla} & n = m \end{cases}$$

### Dygresja – wielomiany

Wielomian Legendre'a

$$P_k(x) = \frac{1}{2^k k!} \frac{d^k (x^2 - 1)^k}{dx^k}$$

 $\mathsf{dla}\ x \in [-1,1].$ 

Wygodne związki rekurencyjne (k>0)

$$P_0(x) = 1$$
,  $P_1(x) = x$ ,  $(k+1)P_{k+1}(x) = (2k+1)xP_k(x) - kP_{k-1}(x)$ 

Wielomiany Legendre'a spełniają warunki ortogonalności dla  $x \in [-1,1]$ 

$$\int_{1}^{1} P_{n}(x) P_{m}(x) dx = \begin{cases} 0 & \text{dla} & n \neq m \\ (n + \frac{1}{2})^{-1} & \text{dla} & n = m \end{cases}$$

### Aproksymacja interpolacyjna

Tu żądamy, aby dana funkcja f(x) i funkcja aproksymacyjna F(x) przyjmowały te same wartości (wraz ze swymi pochodnymi do rzędu k) w zadanych węzłach

$$f(x_i) = F(x_i), \quad i = 0, 1, ..., n$$
 (8)

W tym przypadku, zależnie od zagadnienia, do aproksymacji interpolacyjnej najczęściej stosuje się wielomiany Hermite'a, Taylora, Newtona, Gaussa i Lagrange'a.



### Aproksymacja w unormowanej przestrzeni liniowej

gdzie błąd szacuje się wg normy  $(p \in \mathbb{N}, \ p \geq 1)$ 

$$||f(x) - F(x)||_p = \left(\int_a^b |f(x) - F(x)|^p dx\right)^{1/p}$$
 (9)

lub

$$||f(x) - F(x)||_p = \left(\int_a^b |f(x) - F(x)|^p w(x) \, dx\right)^{1/p} \tag{10}$$

### Aproksymacja jednostajna

gdzie błąd szacuje się wg normy

$$||f(x) - F(x)||_{\infty} = \lim_{p \to \infty} ||f(x) - F(x)||_{p} \max_{a \le x \le b} |f(x) - F(x)|$$
 (11)

### Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta

Przestrzeń Hilberta – rzeczywista lub zespolona przestrzeń liniowa z określonym iloczynem skalarnym (inaczej przestrzeń unitarna) dla której norma wyznaczona przez iloczyn skalarny jest zupełna.

**Przestrzeń unormowana** – przestrzeń liniowa, w której określono pojęcie **normy**.

**Norma** to bezpośrednie uogólnienie pojęcia długości (modułu) wektora w przestrzeni euklidesowej.



### Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta

Przestrzeń zupełna – przestrzeń metryczna, w której każdy ciąg Cauchy'ego ma granicę należącą do tej przestrzeni.

Ciąg Cauchy'ego – ciąg elementów przestrzeni metrycznej (najczęściej zbioru liczb rzeczywistych) spełniających tzw. warunek Cauchy'ego. Dla liczb rzeczywistych warunek ten przyjmuje postać:

Niech  $(a_i)_{i\in\mathbb{N}}$  będzie ciągiem liczbowym. Spełnia on warunek Cauchy'ego wtedy i tylko wtedy, gdy

$$\bigwedge_{\varepsilon \in \mathbb{Q}, \varepsilon > 0} \ \bigvee_{N \in \mathbb{N}} \ \bigwedge_{m,n > N} \ |a_m - a_n| < \varepsilon.$$

Przestrzenie Hilberta są podstawowym pojęciem analizy funkcjonalnej. Do matematyki wprowadził je David Hilbert pod koniec XIX w. Przestrzenie Hilberta są także podstawowym narzędziem wykorzystywanym w wielu dziedzinach fizyki, między innymi w mechanice kwantowej.

### Twierdzenie 4 (Hilbert)

Niech G będzie dowolną podprzestrzenią przestrzeni Hilberta H. Niech element  $f(x) \in H$  i nie należy do G. Jeżeli w G istnieje element g(x) najmniej oddalony of f(x), to różnica f(x) - g(x) jest ortogonalna do każdego elementu  $g(x) \in G$ , to znaczy, że iloczyn skalarny

$$(f(x) - y(x), g(x)) = 0$$
,  $gdy g(x) \in G$ . (12)

Element  $g(x) \in G$  o wyżej wymienionej właściwości nazywamy rzutem elementu  $f(x) \in H$  na podprzestrzeń G.

### Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta

Twierdzenie Hilberta pozwala nam jednoznacznie zdefiniować funkcję (porównaj równanie (1))

$$y(x) = \sum_{i=1}^{n} \lambda_i \, g_i(x) \tag{13}$$

dla której spełniony jest warunek (2); w naszym przypadku spełniony jest warunek

$$(f - y, g_k) = 0, \quad \text{dla każdego } k = 1, 2, \dots, n$$
 (14)



#### Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta

Po rozpisaniu, równanie (14) przyjmuje postać

**Wyznacznik Gramma** (charakterystyczny wyznacznik tego układu równań) jest różny od zera, gdyż funkcje  $g_1,g_2,\ldots,g_n$  są liniowo niezależne

czyli istnieje jednoznaczne rozwiązanie  $\lambda_1,\lambda_2,\dots,\lambda_n$  układu równań (15) spełniające warunek (2).

### Aproksymacja w przestrzeniach Hilberta

Funkcje  $g_1,g_2,\ldots,g_n$  są ortogonalne, co powoduje, że układ równań redukuje się do systemu

$$\lambda_k(g_k, g_k) = (f, g_k), \quad k = 1, 2, \quad , n$$
 (17)

czyli

$$\lambda_k = \frac{(f, g_k)}{(g_k, g_k)} \tag{18}$$

więc funkcja najlepiej aproksymującą funkcję f(x) ma postać

$$y(x) = \sum_{k=1}^{n} \frac{(f, g_k)}{(g_k, g_k)} g_k(x)$$
 (19)

Gdy  $g_1,g_2,\ldots,g_n$  są ortonormalne  $((g_k,g_k)=1)$ , to

$$y(x) = \sum_{k=1}^{n} (f, g_k) g_k(x)$$
 (20)

### Przykład 1

Chcemy dokonać aproksymacji funkcji

$$f(x) = \pi(x+1)\sqrt{1-x^2}$$

w przedziałe  $x \in [-1, 1]$  za pomocą wielomianów Czebyszewa  $T_k$ . Wg naszych oznaczeń  $g_k = T_k$ , wiec

$$(f, T_0) = \left(\pi(x+1)\sqrt{1-x^2}, T_0\right) = \pi \int_{-1}^{1} (1+x) dx = 2\pi$$

$$(f, T_1) = \pi \int_{1}^{1} (1+x) x dx = \frac{2}{3}\pi$$

### Przykład 1 c.d.

$$(f, T_2) = \pi \int_{-1}^{1} (1+x)(2x^2 - 1)dx = -\frac{2}{3}\pi$$

$$(f, T_3) = \pi \int_{-1}^{1} (1+x)(4x^3 - 3x)dx = -\frac{2}{5}\pi$$

$$(f, T_4) = \pi \int_{-1}^{1} (1+x)(8x^4 - 8x^2 + 1)dx = -\frac{2}{15}\pi$$

### Przykład 1 c.d.

przy czym

$$(T_0, T_0) = \pi$$
, oraz  $(T_k, T_0) = \frac{1}{2}\pi$ , dla  $k > 0$ 

Funkcja  $y_4(x)$  przyjmuje postać

$$y_4(x) = 2 + \frac{4}{3}x - \frac{4}{3}(2x^2 - 1) - \frac{4}{5}(4x^3 - 3x) - \frac{4}{15}(8x^4 - 8x^2 + 1),$$

a po uporządkowaniu

$$y_4(x) = -\frac{32}{15}x^4 - \frac{16}{5}x^3 - \frac{8}{15}x^2 + \frac{56}{15}x + \frac{46}{15} \simeq \pi(x+1)\sqrt{1-x^2}$$

Błąd aproksymacji

$$||f - y_4|| = \sqrt{||f^2|| + ||y_4|| - 2(f, y_4)} \simeq 0.25$$

# Aproksymacja średniokwadratowa funkcjami sklejanymi

### stopnia trzeciego z równoodległymi węzłami

$$x_i = a + ih$$
,  $h = \frac{b-a}{n}$ 

Metodę interpolacji funkcjami sklejanymi omówiliśmy w Wykładzie 6. Tu skorzystamy z definicji tam podanych.

Poszukujemy takich współczynników  $c_i$ , by odchylenie kwadratowe

$$I = \int_{a}^{b} \left[ f(x) - \sum_{i=-1}^{n+1} c_{i} \Phi_{i}^{3}(x) \right]^{2} dx$$
 (21)

było jak najmniejsze.



# Aproksymacja średniokwadratowa funkcjami sklejanymi

Liczymy pochodne  $\frac{\partial I}{\partial c_j}$ ,  $j=-1,0,1,\ldots,n+1$ , przyrównujemy je do zera, i otrzymujemy układ n+3 równań z n+3 niewiadomymi  $c_i$ 

$$\sum_{i=-1}^{n+1} a_{ij} c_i = \frac{1}{h} \int_a^b f(x) \Phi_j^3(x) dx, \quad j = -1, 0, 1, \dots, n+1 \quad (22)$$

gdzie

$$a_{ij} = \frac{1}{h} \int_{2}^{b} \Phi_{i}^{3}(x) \Phi_{j}^{3}(x) dx$$

# Aproksymacja średniokwadratowa funkcjami sklejanymi

Macierz układu (22) jest macierzą symetryczną i wstęgową (pięciodiagonalną), czyli  $a_{ij}=0$  dla  $|i-j|\geq 4$ . Różne od zera współczynniki to:

$$\begin{aligned} a_{-1,-1} &= a_{n+1,n+1} = \frac{1}{7}, \quad a_{-1,0} = \frac{129}{140}, \quad a_{n+1,n} = \frac{6}{7} \\ a_{-1,1} &= a_{n+1,n-1} = \frac{3}{7}, \quad a_{0,0} = a_{n,n} = \frac{302}{35} \\ a_{0,1} &= a_{n,n-1} = \frac{531}{70}, \quad a_{1,1} = a_{n-1,n-1} = \frac{599}{35} \\ a_{k,k} &= \frac{604}{35}, \text{ (dla } 2 \leq k \leq n-2), \quad a_{k,k+1} = \frac{1191}{140}, \text{ (dla } 1 \leq k \leq n-2) \\ a_{k,k+2} &= \frac{6}{7}, \text{ (dla } 0 \leq k \leq n-2), \quad a_{k,k+3} = \frac{1}{140}, \text{ (dla } -1 \leq k \leq n-2) \\ a_{i,j} &= a_{i,j}, \quad i, j = -1, 0, 1, \dots, n+1 \end{aligned}$$

#### Twierdzenie 5 (Taylor)

Niech X będzie przestrzenią unormowaną. Załóżmy, że funkcja  $f(x):[a,b]\to X$  jest (n+1)-razy różniczkowalna na [a,b] w sposób ciągły. Wówczas dla każdego  $x\in(a,b)$ 

$$f(x) = f(a) + \frac{x - a}{1!} f^{(1)}(a) + \frac{(x - a)^2}{2!} f^{(2)}(a) + \dots +$$

$$+ \frac{(x - a)^n}{n!} f^{(n)}(a) + R_n(x, a)$$

$$= \sum_{k=0}^n \left( \frac{(x - a)^k}{k!} f^{(k)}(a) \right) + R_n(x, a)$$
(23)

gdzie reszta  $R_n(x,a)$  spełnia warunek  $\lim_{x \to a} \frac{R_n(x,a)}{(x-a)^n} = 0$  .

Jeśli a=0, to rozwinięcie w szereg Taylora (23) nazywamy rozwinięciem w szereg MacLaurina.

### Rozwinięcia w szereg Taylora i MacLaurina

Przybliżanie funkcji przy pomocy wzoru Taylora ma charakter lokalny, tzn. odnosi się jedynie do wybranego punktu a. Jeżeli w zastosowaniach pojawia się potrzeba mówienia o innych wartościach, to zakłada się o nich najczęściej, że są dostatecznie bliskie punktu a. Sensowne wydaje się jednak pytanie o to, kiedy wielomian ze wzoru Taylora przybliża funkcję ze z góry zadaną dokładnością – w tym celu potrzebne jest dokładniejsze oszacowanie reszty lub po prostu wyrażenie jej w sposób jawny.

### Rozwinięcia w szereg Taylora i MacLaurina

W przypadku gdy  $X=\mathbb{R}$  resztę we wzorze Taylora można wyrazić w sposób jawny. Oto niektóre ze znanych przedstawień reszty:

• Reszta w postaci całkowej

$$R_n(x,a) = \int_a^x \frac{(x-t)^n}{n!} f^{(n+1)}(t) dt$$

• Reszta w postaci Lagrange'a

$$\bigvee_{\theta \in [0,1]} R_n(x,a) = \frac{(x-a)^{n+1}}{(n+1)!} f^{(n+1)}(a+\theta(x-a))$$

### Rozwinięcia w szereg Taylora i MacLaurina

• Reszta w postaci Cauchy'ego

$$\bigvee_{\theta \in [0,1]} R_n(x,a) = \frac{(x-a)^{n+1}}{n!} (1-\theta)^n f^{(n+1)}(a+\theta(x-a))$$

Reszta w postaci Schlömilcha-Roche'a

$$\bigvee_{\xi \in [a,x]} \bigvee_{p>0} R_n(x,a) = \frac{(x-a)^p (x-\xi)^{n+1-p}}{pn!} f^{(n+1)}(\xi)$$

Dla p=1 otrzymujemy postać reszty Cauchy'ego. Dla p=n+1 otrzymujemy postać reszty Lagrange'a.

### Przykłady rozwinięć w szereg Taylora i MacLaurina

Pierwiastek kwadratowy

$$\sqrt{x+1} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n (2n)!}{(1-2n)(n!)^2 4^n} x^n, \ |x| < 1$$

• Funkcja wykładnicza

$$e^x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{x^n}{n!}$$

### Przykłady rozwinięć w szereg Taylora i MacLaurina

Logarytm naturalny

$$\ln(1+x) = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(-1)^{n+1}}{n} x^n, \ -1 < x < 1$$

Uogólniony dwumian Newtona

$$(1+x)^{\alpha} = \sum_{n=0}^{\infty} {\alpha \choose n} x^n, |x| < 1, \alpha \in \mathbb{C}$$

gdzie 
$$\binom{\alpha}{n} = \frac{\alpha!}{n!(\alpha-n)!} = \frac{\alpha(\alpha-1)...(\alpha-n+1)}{n!}$$

A co robić, gdy przybliżenie metodą rozwinięcia w szereg Taylora daje niewystarczająca dokładność, albo jest niemożliwa? Wtedy stosujemy przybliżenie Padé.

Metoda ta polega na takim doborze wielomianów  $P_m(x)$  i  $Q_k(x)$ , aby funkcje f(x) i  $P_m(x)/Q_k(x)$  dla x=0 były sobie równe i miały w tym punkcie jak to tylko możliwe najwięcej równych pochodnych. Widać, że w przypadku k=0 jest to po prostu rozwiniecie w szereg MacLaurina.

Zakładamy, że wielomiany  $P_m(x)$  i  $Q_k(x)$  są nieskracalne i mają postać

$$P_m(x) = \sum_{j=0}^m a_j x^j, \quad Q_k(x) = \sum_{j=0}^k b_j x^j$$
 (24)

a rozwinięcie w szereg MacLaurina funkcji f(x) ma postać

$$f(x) = \sum_{j=0}^{\infty} c_j x^j$$

Przyjmujemy, że wyraz wolny w  $Q_k(x)$  jest równy 1, bo w mianowniku nie może być zera.

Zbadajmy różnicę

$$f(x) - \frac{P_m(x)}{Q_k(x)} = \frac{\left(\sum_{j=0}^{\infty} c_j x^j\right) \left(\sum_{j=0}^{k} b_j x^j\right) - \sum_{j=0}^{m} a_j x^j}{\sum_{j=0}^{k} b_j x^j}$$
(25)

Mamy do dyspozycji m+1 współczynników  $a_j$  i k współczynników  $b_j$ , czyli razem N+1 parametrów. Chcemy, by funkcja  $f(x)-R_{mk}(x)$  wraz z N pochodnymi była równa zeru w punkcie x=0. Warunek ten będzie spełniony, gdy w liczniku najmniejszy wykładnik potęgi x będzie równy N+1 (dlaczego?).

### Mamy zatem

$$(\sum_{j=0}^{\infty} c_j x^j)(\sum_{j=0}^{k} b_j x^j) - \sum_{j=0}^{m} a_j x^j = \sum_{j=N+1}^{\infty} d_j x^j$$
 (26)

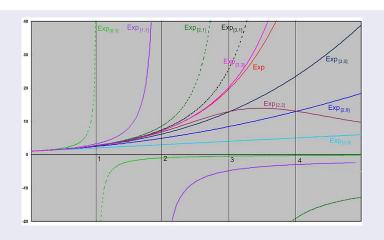
Znikanie współczynników przy pierwszych N+1 potęgach x polewej stronie równanie (26) generuje równania

$$\sum_{j=0}^{k} c_{N-s-j} b_{j} = 0, \quad s = 0, \dots, N-m-1; c_{j} = 0 \text{ dla } j < 0, b = 1,$$

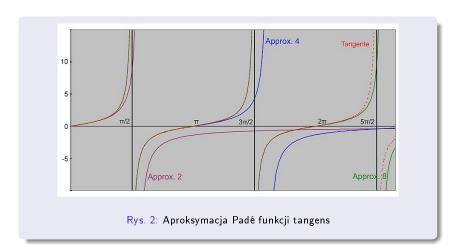
$$a_{r} = \sum_{j=0}^{r} c_{r-j} b_{j}, \quad r = 0, \dots, m; b_{j} = 0 \text{ dla } j > k$$
(27)

Jeśli ten układ N+1 równań liniowych dla N+1 niewiadomych ma rozwiązanie, to daje ono szukane przybliżenie w postaci

$$R_{mk}(x) = \frac{P_m(x)}{Q_k(x)} \tag{28}$$



Rys. 1: Aproksymacja Padé funkcji wykładniczej



Koniec? :-(

# Koniec wykładu 7