# Pracownia z analizy numerycznej

Sprawozdanie do zadania P2.8

Prowadzący pracownię: Paweł Woźny

Łukasz Klasiński

Wrocław, 17 grudnia 2017

### 1 Wstęp

Problem przybliżania funkcji może być rozwiązany między innymi dzięki użyciu interpolacji wielomianowej. Głównym celem niniejszego sprawozdania będzie testowanie kilku algorytmów do obliczania wielomianu **Lagrang'a**, którego postać wygląda następująco:

Wielomian  $L_n \in \Pi_n$ , spełniający dla danych parami różnych liczb  $x_0, x_1, \dots x_n$  oraz wartości funkcji f w tych punktach, taki że

$$L_n(x_k) = f(x_k), (k = 0, 1, \dots, n)$$

można zapisać w postaci

$$L_n(x) = \sum_{i=0}^{n} \lambda_i f(x_i) \prod_{i=0, i \neq i}^{n} (x - x_j)$$
 (1)

gdzie

$$\lambda_i = \prod_{j=0, j \neg i}^n \frac{1}{(t_i - t_j)} \tag{2}$$

Zbadana zostanie stabilność różnych algorytmów na wybór węzłów oraz jaki generują błąd dla danej ich ilości.

Wszystkie testy numeryczne przeprowadzono przy użyciu języka programowania **Julia v.0.6.1** w trybie podwójnej (**Double**) precyzji, czyli 64 bitowej dokładności.

### 2 Postać Barycentryczna

Weźmy równanie (1) i oznaczmy  $l_i$  jako  $\lambda_i * \prod_{j \neq i}^n = \prod_{j \neq i}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}$  z (2) Zauważmy, że licznik  $l_i$  może zostać zapisany jako równość

$$l(x) = (x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_n)$$

dzielony przez  $x - x_i$ . Wtedy  $\lambda_i = 1/l'(x_i)$ , więc  $l_i$  można zapisać jako

$$l_i(x) = l(x) \frac{\lambda_i}{(x-x_i)}$$

Zauważmy, że składniki sumy (1) zawierają l(x), który nie zależy od i. Dlatego go wyciągnąć przed sumę, aby otrzymać

$$L_n(x) = l(x) \sum_{i=0}^{n} \frac{\lambda}{x - x_i} f(x_i)$$
(3)

Teraz załózmy, że interpolujemy funkcję stała = 1. Wtedy wstawiając to do (3), otrzymamy równość

$$1 = \sum_{i=0}^{n} l_i(x) = l(x) \sum_{i=0}^{n} \frac{\lambda_i}{(x - x_i)}$$

Dzieląc to przez (3), otrzymamy barycentryczną formułę wielomianu (1)

$$L_n(x) = \frac{\sum_{i=0}^n \frac{\lambda}{x - x_i} f(x_i)}{\sum_{i=0}^n \frac{\lambda}{x - x_i}}$$
(4)

dla  $\lambda$  takiej samej jak (2). Dalej, przy testowaniu będziemy go nazywać wielomianem barycentrycznym.

Zauważmy, że dzięki takiej postaci  $\lambda_i$  nie korzysta ze zmiennej x. Dzięki temu dla zadanych węzłów wystarczy raz ją wyliczyć i przy wyznaczaniu wartości wielomianu używać tej stałem bez ponawiania obliczeń. Ponadto jeśli dodamy nowe wężły, to w celu wyliczenia nowej wartości  $\lambda_i$ , wystarczy przemnożyć ją przez odpowiedni iloraz  $\frac{1}{t_i-t_i}$ .

#### 2.1 Węzły Chebyszewa

Taka postać wielomianu ma również inną własność. Jeśli zaaplikujemy do niego węzły Chebyszewa pierwszego rodzaju:

$$x_i = \cos\frac{(2i+1)\pi}{2n+2}, \qquad (i=0,\dots n)$$
 (5)

to wzór na poszczególne wartości  $\lambda_i$  z (4) znacząco się upraszcza. Z własności  $\lambda_i = \frac{1}{l'(x)}$ , o której była mowa wcześniej, możemy uzyskać ogólną formułę na  $w_i$ . Po zaaplikowaniu do niej węzłów Chebyszewa i usunięciu czynników niezależnych od i otrzymamy

$$\lambda_i = (-1)^j \sin \frac{(2j+1)\pi}{2n+2} \tag{6}$$

Podobnie można postępować w przypadku węzłów Chebyszewa innego rodzaju.

## 3 Algorytm Wernera

Przytoczmy wielomian w postaci Newtona. Wyraża się on wzorem

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^n a_i p_i(x) \tag{7}$$

gdzie  $p_i$  jest wielomianem węzłowym

$$p_i(x) = (x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{i-1})$$

natomiast współczynniki  $a_i$  obliczamy za pomocą ilorazu różnicowego

$$a_i = f[x_0, x_1 \dots x_i]$$

Główną zaletą tej formy jest mniejsza ilość operacji do wyliczenia wartości wielomianu w porównaniu do postaci Lagrang'a. Użyjemy tą postać do wyznaczenia algorytmu wyliczającego  $\lambda_i$  w wielominie barycentrucznym z (4). Biorąc (1) oraz podstawiając za f funkcję stałą f(x) = 1, otrzymamy

$$1 = \sum_{i=0}^{n} \lambda_i \prod_{j=0, j \neq i}^{n} (x - x_i)$$
 (8)

Jeśli rozważymy lewą stronę równania (8) jako wielomian w formie Newtona, to mamy

$$P_n(x) = \sum_{i=0}^n \lambda_i \prod_{j=0, j\neq i}^n (x - x_i)$$

Możemy teraz rozwiązać ten wielomian metodą Newtona. Po przekształceniach tego równania otrzymujemy

$$a_k = \sum_{i=0}^k \lambda_i \prod_{j=k+1}^n (x_i - x_j),$$
  $(k = 0, \dots n)$ 

Zatem problem ogranicza się do rozwiązania układów równań:

$$\begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_{n-1} \\ a_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \prod_{j=1}^n (x_0 - x_j) & 0 & 0 & \dots & 0 \\ \prod_{j=2}^n (x_0 - x_j) & \prod_{j=2}^n (x_1 - x_j) & 0 & \dots & 0 \\ \prod_{j=3}^n (x_0 - x_j) & \prod_{j=3}^n (x_1 - x_j) & \prod_{j=3}^n (x_2 - x_j) & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ x_0 - x_n & x_1 - x_n & x_2 - x_n & \dots & 0 \\ 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda_0 \\ \lambda_1 \\ \lambda_2 \\ \vdots \\ \lambda_{n-1} \\ \lambda_n \end{pmatrix}$$

$$(9)$$

Może on być rozwiązany za pomocą metody eliminacji Gauss'a, który zastosujemy w innej kolejności niż zwykle:

1. Podzielmy pierwsze równanie z (9) przez  $x_0 - x_1$ , oznaczmy

$$a_0^{(1)} := a_0/(x_0 - x_1)$$

2. Odejmijmy pierwsze równianie od drugiego, oznaczmy

$$a_1^{(1)} := a_1 - a_0^{(1)}$$

3. Podzielmy pierwsze równianie przez  $x_0 - x_2$ , oznaczmy

$$a_0^{(2)} := a_0^{(1)}/(x_0 - x_2)$$

4. Odejmijmy pierwsze równianie od trzeciego, oznaczmy

$$a_2^{(1)} := a_2 - a_0^{(2)}$$

5. Podzielmy drugie równanie przez  $x_1 - x_2$ , oznaczmy

$$a_1^{(2)} := a_1^{(1)}/(x_1 - x_2)$$

6. Odejmijmy drugie równanie od trzeciego, oznaczmy

$$a_2^{(2)} := a_2^{(1)} - a_1^{(2)}$$

Kontynując w ten sposób otrzymujemy algorytmu

$$a_k^{(0)} := a_k, (k = 0, ..., n)$$

$$a_k^i := a_k^{(i-1)} / (x_k - x_i)$$

$$a_i^{(k+1)} := a_i^{(k)} - a_k^{(i)}$$

$$\lambda_i := a_i^{(n)}, (i = 0, ..., n)$$

$$(10)$$

Po zastosowaniu go do (8) dostajemy algorytm na wydajne obliczanie wartości  $\lambda_i$  z (4)

$$a_0^{(0)} := 0, a_k^{(0)} := 0, \qquad (k = 1, ..., n)$$

$$a_k^i := a_k^{(i-1)} / (x_k - x_i)$$

$$a_i^{(k+1)} := a_i^{(k)} - a_k^{(i)}$$

$$\lambda_i := a_i^{(n)}, \qquad (i = 0, ..., n)$$

$$(11)$$

Zatem otrzymaliśmy algorytm Wernera, który pozwala na szybsze obliczenie wagi barycentrycznej niż w przypadku standardowego wyrażenia. Dzięki temu wykonujemy mniejsza operacji i otrzymujemy mniejszy błąd przez utratę cyfr znaczących.

## 4 Testy i analiza

w pierwszym doświadczeniu sprawdzono jak zachowują się poszczególne algorytmy kiedy zostaną one użyte do interpolacji funkcji wielomianowej. W teori jako, że same zwracają wielomian, to powinny interpolować ją bezbłędnie. Ale oczywiście jako że działamy na liczbach maszynowych, to zwykle otrzymujemy wynik z pewnym błędem. Ten test pokaże, które algorytmy są na nie bedziej podatne.

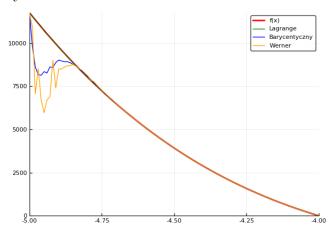
Interpolujemy funkcję 
$$f(x) = x(x-3)(x-2)^2(x-1)(x+4)$$
  
na przedziale  $[a,b] = [-5,5]$ , dla  $10 \le n \le 500$  węzłów

Poniższa tabelka pokazuje maksymalne błędy bezwzględne w zależności od użytego algorytmu oraz rodzaju węzłów.

TABLICA 1.

| n   | Węzły        | Wielomian<br>Lagrang'a | Postać<br>barycentryczna | Algorytm<br>Wernera |
|-----|--------------|------------------------|--------------------------|---------------------|
| 10  | równoodległe | 5.456968e-12           | 1.273293e-11             | 1.818989e-11        |
| 30  | równoodległe | 2.235829e-07           | 8.321922e-06             | 2.038176e-05        |
| 50  | równoodległe | 8.546869e-02           | 5.386728e+00             | 3.851245e+00        |
| 70  | równoodległe | 4.502152e + 04         | 2.142437e + 06           | 4.819431e + 06      |
| 10  | losowe       | 1.545959e-08           | 1.545959e-08             | 5.140609e-05        |
| 30  | losowe       | 5.193228e+00           | 3.389305e-07             | 2.355376e+01        |
| 50  | losowe       | 1.828060e + 05         | 7.248581e + 03           | 5.629404e + 05      |
| 10  | Chebyszew    | 5.456968e-12           | 5.456968e-12             | 9.094947e-12        |
| 30  | Chebyszew    | 7.275958e-12           | 5.456968e-12             | 7.275958e-12        |
| 50  | Chebyszew    | 1.637090e-11           | 5.456968e-12             | 3.829205e-06        |
| 70  | Chebyszew    | 2.000888e-11           | 5.456968e-12             | 7.281773e + 03      |
| 500 | Chebyszew    | 5.275069e-11           | 9.094947e-12             | -                   |

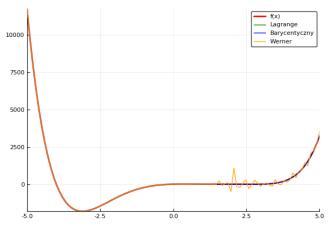
Jak można zauważyć, w przypadku węzłów równoodległych najlepiej poradził sobie wielomian Lagrang'a obliczany w standardowy sposób. Jest to prawdopodobnie spowodowane tym, że jest to "pierwotny" algorytm na znalezienie takiego wielomianu bez żadnych modyfikacji, dzieki czemu wylicza najlepiej. Widać również, zależność między ilością węzłów a błęde. Od 10 węzłów wzwyż wszystkie trzy algorytmy zaczęły być obarczone coraz większym błędem. Jest on największy przy krańcach przedziału, co widać na poniższym wykresie:



Rysunek 1. n = 60, [-5, -4], węzły równoodległe

Przy węzłach losowych widać, że najmniejszy błąd ma postać barycentryczna. Uwidacznia także, że branie losowych węzłów nie jest najlepszym pomysłem, ponieważ już przy 50 węzłach osiągamy wyniki o wiele gorsze niż

w przypadku równoodległych. Podobnie jak wcześniej tutaj też problemy występują na krańcach przedziału. Z kolei węzły Chebyszewa, jak można się było spodziewać powodują w przypadku wielomianu Lagrang'a oraz jego barycentrycznej postaci minimalne błędy nawet przy bardzo dużej ilości węzłów. Z drugiej strony algorytm Wernera okazuje się znacząco pogarszać powyżej 30 węzłów.



Rysunek 2. n = 60, [-5, 5], węzły Chebyszewa

Można zauważyć, że największe błędy algorytmu Wernera są skumulowane po prawej stronie wykresu.

#### 4.1 funkcja Rungego

Kolejny test został przeprowadzony na znanej funkcji Rungego, danej wzorem:

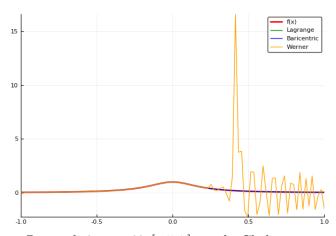
$$f(x) = \frac{1}{(1+25x^2)}$$
 
$$[a,b] = [-1,1], 10 \le n \le 80$$

Poniżej wyniki:

TABLICA 2.

| n            | Węzły        | Wielomian<br>Lagrang'a | Postać<br>barycentryczna | Algorytm<br>Wernera |
|--------------|--------------|------------------------|--------------------------|---------------------|
| 10           | równoodległe | 1.915643e+00           | 1.915643e+00             | 1.915643e+00        |
| 30           | równoodległe | 2.277742e + 03         | 2.277742e+03             | 2.278585e+03        |
| 50           | równoodległe | 4.712420e + 06         | 4.712025e+06             | 4.712548e + 06      |
| 80           | równoodległe | 10                     | losowe                   | 5.477561e+01        |
| 5.477561e+01 | 5.477561e+01 |                        | •                        |                     |
| 30           | losowe       | 2.380647e + 06         | 2.382197e + 06           | 2.905441e+06        |
| 10           | Chebyszew    | 1.089290e-01           | 1.089290e-01             | 1.089290e-01        |
| 30           | Chebyszew    | 2.061544e-03           | 2.061544e-03             | 2.061544e-03        |
| 50           | Chebyszew    | 3.885790e-05           | 3.885790e-05             | 3.885790e-05        |
| 70           | Chebyszew    | 7.376980e-07           | 7.376980e-07             | 7.367889e+01        |
| 1000         | Chebyszew    | 1.788379e + 03         | 2.553513e-15             | -                   |

Tutaj podobnie jak wcześniej widać przewagę węzłów Czebyszewa. Jednak w tym przykładzie wszystkie algorytmy miały zbliżone błędy oraz zachowanie w stosunku do ilośco węzłów nawet przy losowych. Wyjątkiem jest znowu algorytm Wernera, który dla dużej wartości n podobnie jak wcześniej generuje błędy po prawej stronie wykresu:



Rysunek 3. n=60, [-5,5], węzły Chebyszewa

Jak widać w rozdziale (3) algorytm jest wyznaczony z odpowiednio zbudowanej macierzy. Zatem jest on podatny na błąd spowodowany zbyt dużym wyznacznikiem zadania. Zatem błąd jest prawtopodobnie spowodowany tym, że dla zbyt dużej ilości węzłów rośnie on na tyle, ze powoduje takie zabużenia, które widać na wykresie.

#### 4.2 funkcja trygonometryczna

W następnym doświadczeniu wypróbowano interpolacji na funkcji trygonometrycznej

$$f(x) = arctg(x)$$
 
$$[a, b] = [-5, 5], 10 \le n \le 70$$

TABLICA 3.

| n   | Węzły        | Wielomian<br>Lagrang'a | Postać<br>barycentryczna | Algorytm<br>Wernera |
|-----|--------------|------------------------|--------------------------|---------------------|
| 10  | równoodległe | 2.026094e-01           | 2.026094e-01             | 2.026094e-01        |
| 30  | równoodległe | 6.617643e + 01         | 6.617643e + 01           | 6.621559e + 01      |
| 50  | równoodległe | 7.602352e + 04         | 7.599844e+04             | 7.602236e+04        |
| 10  | losowe       | 1.780903e+00           | 1.209930e+01             | 2.001605e-01        |
| 30  | losowe       | 5.587935e + 06         | 1.195152e + 02           | 1.416674e + 06      |
| 10  | Chebyszew    | 6.221038e-02           | 6.221038e-02             | 6.221038e-02        |
| 30  | Chebyszew    | 5.819183e-04           | 5.819183e-04             | 5.819183e-04        |
| 70  | Chebyszew    | 9.971887e-08           | 9.971887e-08             | 2.000006e+00        |
| 800 | Chebyszew    | 1.398002e+03           | 3.387095e-08             | -                   |

Zatem dla funkcji arctg(x) algorytmy zachowują się konsekwentnie jak w poprzednich testach.

#### 4.3 funkcja nieciągła

Tym razem zastosowano interpolację dla funkcji, która dla danego przedziału nie jest ciągła.

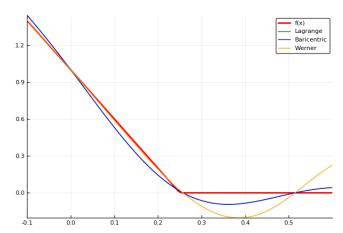
$$f(x) = max(0, 1 - 4x)$$
$$[a, b] = [-5, 5], 10 \le n \le 70$$

Przez to interpolacja będzie miała problemy w przybliżeniu funkcji właśnie w punkcie, gdzie nie istnieje pochodna. W tym przypadku  $x=\frac14$ 

TABLICA 4.

| n   | Węzły        | Wielomian<br>Lagrang'a | Postać<br>barycentryczna | Algorytm<br>Wernera |
|-----|--------------|------------------------|--------------------------|---------------------|
| 10  | równoodległe | 3.915349e+00           | 3.915349e+00             | 3.915349e+00        |
| 30  | równoodległe | 1.591061e + 05         | 1.591061e + 05           | 1.592003e+05        |
| 50  | równoodległe | 4.237167e+10           | 4.235769e+10             | 4.036184e + 10      |
| 10  | Chebyszew    | 4.753480e-01           | 4.753480e-01             | 4.753480e-01        |
| 30  | Chebyszew    | 3.225152e-01           | 3.225152e-01             | 3.225152e-01        |
| 50  | Chebyszew    | 1.091766e-01           | 1.091766e-01             | 2.927421e+00        |
| 70  | Chebyszew    | 6.761971e-02           | 6.761971e-02             | 6.681778e + 04      |
| 700 | Chebyszew    | 6.744000e+04           | 7.081382e+00             | -                   |

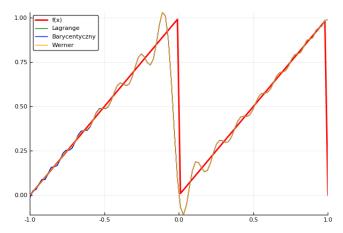
Przez to, że funkcja nie jest ciągła, to nawet węzły Chebyszewa nie były w stanie osiągnąć błędu mniejszego niż 0.07. Poza tym spowodowało to, że znacznie szybciej niż w poprzednich doświadczeniach węzły równoległe zaczęły generować szybko rosnący błąd. Poniżej wykres przedstawiający interpolację wokół punktu nieciągłości:



Rysunek 4. n = 60, [-0.1, 0.6], węzły Chebyszewa

Widać z niego, że nasz największy błąd był właśnie na prawo od miejsca, gdzie nie istnieje pochodna. Pokazuje to zatem, że bardzo ciężko jest interpolować takiego typu funkcji, które nie są ciągłe na danym przedziale. Poniżej inny ciekawy przykład interpolowania po części ułamkowej  $\boldsymbol{x}$ :

$$f(x) = x - floor(x)$$



Rysunek 5. n = 40, [-1, 1], węzły Chebyszewa

#### 5 Podsumowanie

Po przeprowadzonych eksperymentach, można wywnioskować, że o ile interpolacja wielomianem Lagrang'a nie jest najepszą metodą interpolacji funkcji - można to zrobić z bardzo dobrym przybliżeniem np. funkcjami sklejanymi, to przy odpowiednio dobranych wezłach oraz ich ilości, można otrzymać całkiem zadowalające rezultaty. Widać to w tablicy (1), (2) oraz (3). Udało się uzyskać błąd maksymalny nawet rzędu  $10^{-11}$ . Niestety w przypadku funkcji, które nie są ciągłe nie jesteśmy już w stanie uzyskać dobrego przybliżenia, co zostało pokazane w (4.3). Poza tym postać Lagrang'a szybciej od postaci barycentrycznej zaczyna zwiększać błąd związany ze zbyt dużą liczbą wezłów, w szczególności w postaci Chebyszewa. Widać to w każdej tabelce, różnią się tylko wartością n, dla której różnica zaczyna być zauważalna. Natomiast algorytm Wernera szybko przestawał polepszać przybliżenie funkcji gdy zaaplikowaliśmy do niego więcej niż 50 węzłów. Powoduje to, że ma on najlepsze zastosowanie, kiedy nie zależy nam na bardzo precyzyjnych wynikach, ale na szybkości, ponieważ jak pozaliśmy w rodziale 3, wykonuje się on znacznie szybciej w porównaniu do postaci barycentrycznej, a już tym bardziej niż postać Lagrang'a. W przypadku kiedy chcemy najlepsze przybliżenie, to nalezy zastosować algorytm barycentryczny, ponieważ jest szybszy od Lagrang'a a uzyskuje podobne badź lepsze rezultaty.

## Literatura

- $[1]\,$  C. Schneider and W. Werner, Some New Aspects of Rational Interpolation 1986
- [2] J. Berrut and L. N. Trefethen, Baricentric Lagrange Interpolation 2004
- [3] W. Werner, Polynomial Interpolation: Lagrange versus Newton 1984