

Sprawozdanie

Metody numeryczne 2

2. Interpolacja

Temat 21:

Interpolacja funkcjami kwadratowymi na kwadracie podzielonym na $2n^2$ trójkątów przystających. Tablicowanie funkcji, przybliżenia i błędu w środkach ciężkości trójkątów. Obliczenie błędu średniokwadratowego w tych punktach.

Opis problemu:

Szukamy funkcji $w(x, y)$ interpolującej funkcję $f(x, y)$ na kwadracie o podanych wierzchołkach.

Funkcja w składa się z $2n^2$ funkcji postaci $a + b \cdot x + c \cdot y + d \cdot x^2 + e \cdot y^2 + g \cdot x \cdot y$, gdzie $a, b, c, d, e, g \in \mathbb{R}$, interpolujących funkcję f na $2n^2$ trójkątach przystających, na które dzielimy podany kwadrat.

Szukamy także wartości funkcji $w - f$ w środkach ciężkości tych trójkątów oraz błędu średniokwadratowego w tych punktach.

Opis metody:

Na początek tworzymy macierz wektorów współczynników $M \in M_{6 \times 2 \times n \times n}(\mathbb{R})$, używając funkcji $makeM(n, f, Z)$, gdzie $Z \in M_{2 \times 2 \times 2}(\mathbb{R})$, jest macierzą wierzchołków kwadratu, taką że $Z = \begin{bmatrix} W_1 & W_2 \\ W_3 & W_4 \end{bmatrix}$, $W_i = [w_{ix}, w_{iy}]$ i wierzchołki W_1 i W_4 leżą na tej samej przekątnej.

współrzędne x i y

Funkcja $makeM(n, f, Z)$

Jeżeli $n \notin \mathbb{N}_+$ lub rozmiar macierzy Z jest inny od oczekiwanego, to wypisujemy komunikat o niepoprawności podanych argumentów i kończymy funkcję.

Jeśli z podanych wierzchołków nie powstaje prostokąt, wypisujemy odpowiedni komunikat i kończymy funkcję.

Jeśli ten prostokąt nie jest kwadratem wypisujemy odpowiedni komunikat i dajemy wywołującemu możliwość kontynuowania funkcji, ponieważ opisywana metoda działa na wszystkich prostokątach.

Tworzymy macierze współrzędnych węzłów X i Y .

Dla każdego z n^2 trójkątów:

- tworzymy wektor jego 6 węzłów $nodes$.
- Tworzymy macierz A o i -tym wierszu $[1, x, y, x^2, y^2, x \cdot y]$, gdzie x, y są współrzędnymi i -tego węzła z $nodes$.
- Tworzymy wektor $fn = f(nodes)$.
- Rozwiązujemy układ równań z macierzą współczynników A i wektorem danych fn używając funkcji $A \setminus fn$.
Macierz A może być bardzo źle uwarunkowana (np. dla dużych $|x|, |y|$ lub dla bliskich sobie węzłów).
Otrzymany wektor współczynników wsp' może się wtedy znacznie różnić od dokładnego wektora współczynników wsp , ale nie ma to znaczenia, bo stworzony na podstawie tych współczynników wielomian w' przy danej precyzji obliczeń i tak przecina funkcję f w określonych węzłach. Jeśli A jest osobiwa to rozwiązanie wyznaczamy wolniejszą funkcją $pinv(A) \cdot fn$.
- Wynik wpisujemy do odpowiedniej części macierzy M .

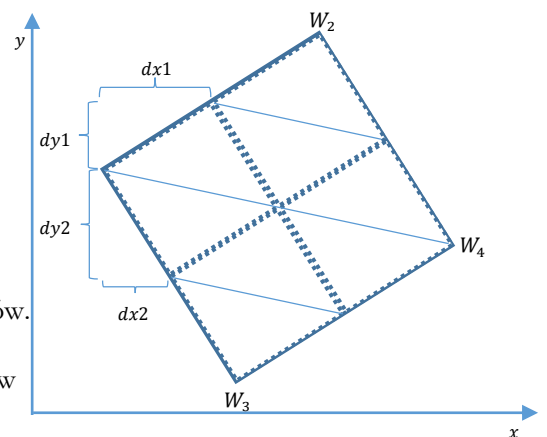
Zwracamy macierz M .

Koniec funkcji $makeM(n, f, Z)$

Aby wyznaczyć wartość funkcji $w(x, y)$ używamy funkcji $findTriangle(x, y, Z, n)$ do znalezienia odpowiedniego wektora w macierzy M , a następnie wywołujemy funkcję $valueW(x, y, wsp)$ która zwraca szukaną wartość.

Funkcja $findTriangle(x, y, Z, n)$

- Tworzymy zmienne $dx1, dy1, dx2, dy2$.
- Z użyciem wyszukiwania binarnego, wyznaczamy mały kwadrat, w którym znajduje się punkt (x, y) .
- Wybieramy jeden z 2 trójkątów w tym kwadracie na podstawie odległości punktu (x, y) od niewspólnych wierzchołków tych trójkątów.
- Zwracamy 3 indeksy opisujące położenie wektora współczynników odpowiadającego temu trójkątowi w macierzy M .



Koniec funkcji $findTriangle(x, y, Z, n)$

Funkcja *valueW*(*x*, *y*, *wsp*)

Zwracamy wartość wyrażenia $[1, x, y, x^2, y^2, x \cdot y] \cdot \text{wsp}$.

Koniec funkcji *valueW*(*x*, *y*, *wsp*)

Do tablicowania funkcji, przybliżenia, błędu w środkach ciężkości trójkątów i obliczania błędu średniokwadratowego w tych punktach używamy funkcji *tab*(*f*, *M*, *Z*).

Funkcja *tab*(*f*, *M*, *Z*)

- Tworzymy macierz wszystkich wierzchołków trójkątów.
- Tworzymy macierz $B \in M_{2 \cdot n^2 \times 5}(\mathbb{R})$, gdzie *i*-ty wiersz macierzy *B* ma postać $[x, y, f(x, y), w(x, y), f(x, y) - w(x, y)]$, gdzie *x*, *y* są współrzędnymi *i*-tego środka ciężkości.

Współrzędne środka ciężkości trójkąta o współrzędnych wierzchołków *C*, *D*, *E* wyznaczamy ze wzoru $\frac{C+D+E}{3}$.

Do obliczania *w*(*x*, *y*) wykorzystujemy tylko funkcję *valueW* ponieważ przeglądamy środki ciężkości w ustalonej kolejności. Dzięki temu tworzymy wiersze macierzy *B* ze złożonością $O(1)$ zamiast $O(\log(n))$.

- Wyznaczamy błąd średniokwadratowy $sk = \sqrt{\frac{\sum_{i=1}^{2 \cdot n^2} B(i, 5)^2}{n}}$.
- Zwracamy *B* i *sk*.

Koniec funkcji *tab*(*f*, *M*, *Z*)

Złożoność używanych funkcji:

<i>tab</i>	$O(n^2)$
<i>valueW</i>	$O(1)$
<i>makeM</i>	$O(n^2)$
<i>findTriangle</i>	$O(\log(n))$

Wyznaczenie *w*(*x*, *y*) w *k* losowych punktach używając opisanej metody ma złożoność $O(n^2 + k \cdot \log(n))$.

Tworzymy macierz *M* ze złożonością $O(n^2)$ i wyznaczamy *w*(*x*, *y*) ze złożonością $O(\log(n))$.

Przykłady i wnioski:

Skrypty przykładów ustawiają zmienne *f*, *M*, *B*, *sk* i używają zmiennych *n* (domyślnie 20) i *Z* (domyślnie $\begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$).

Przedstawione pod przykładami 1-4 wykresy są rysowane dla domyślnych *Z* i *n*.

Przykłady 1-4 podają czas wykonania i wypisują *sk*.

Dla $n \leq 8$ dodatkowo wypisują *B*.

Dla $n \leq 4$ dodatkowo wypisują *M*.

Funkcja *draw*(*Z*, *M*, *f*, *i*) rysuje funkcje *w* i *f* dla punktów o współrzędnych z przedziału *i* (argument opcjonalny).

Funkcja *w* jest rysowana w 2500 równoodległych punktach.

Wartości *w* dla punktów należących do kwadratu *Z* są rysowane na niebiesko, a dla pozostałych na czerwono.

Funkcja ta jest wywoływana na koniec przykładów.

Przykład 1

$$f(x, y) = 3 + 7x^2 + 4y - 3xy$$

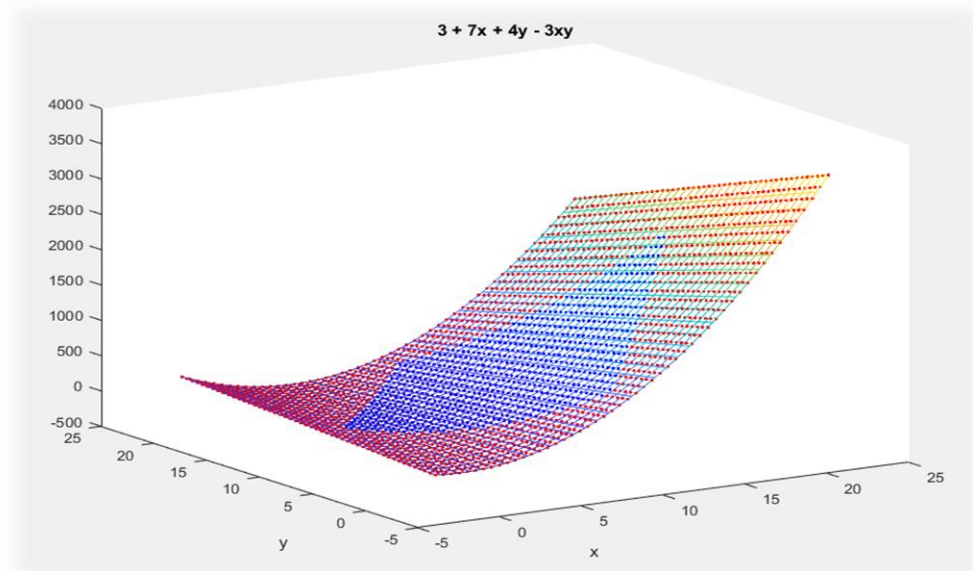
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 20$	program podaje $sk = 1.3552 \cdot 10^{-14}$	w $\sim 0.02s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [10,0] & [20,10] \\ [0,10] & [10,20] \end{bmatrix}$, $n = 20$	program podaje $sk = 1.3262 \cdot 10^{-14}$	w $\sim 0.02s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,5] & [5,5] \\ [0,0] & [5,0] \end{bmatrix}$, $n = 10$	program podaje $sk = 4.8761 \cdot 10^{-15}$	w $\sim 0.01s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,5] & [5,5] \\ [0,0] & [5,0] \end{bmatrix}$, $n = 4$	program podaje $sk = 3.9752 \cdot 10^{-15}$	w $\sim 0.001s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,5] & [5,5] \\ [0,0] & [5,0] \end{bmatrix}$, $n = 2$	program podaje $sk = 0$	w $\sim 0.001s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,5] & [5,5] \\ [0,0] & [5,0] \end{bmatrix}$, $n = 40$	program podaje $sk = 5.0041 \cdot 10^{-15}$	w $\sim 0.08s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,5] & [5,5] \\ [0,0] & [5,0] \end{bmatrix}$, $n = 200$	program podaje $sk = 1.2919 \cdot 10^{-14}$	w $\sim 1.68s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,500] & [500,500] \\ [0,0] & [500,0] \end{bmatrix}$, $n = 200$	program podaje $sk = 3.1902 \cdot 10^{-11}$	w $\sim 1.68s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,500] & [500,500] \\ [0,0] & [500,0] \end{bmatrix}$, $n = 4$	program podaje $sk = 3.4091 \cdot 10^{-11}$	w $\sim 0.002s$.

Dla dowolnych Z i n wszystkie wektory macierzy M są równe $[3,0,4,7,0,-3]^T$, więc $w = f$.

$w = f$ także poza interpolowanym przedziałem, co można zobaczyć używając funkcji **draw**.

$sk \neq 0$ z powodu błędów zaokrągleń, które są większe dla większych $f(x, y)$, więc sk jest większy dla większych $f(x, y)$.

Czas wykonania programu jest proporcjonalny do n^2 .

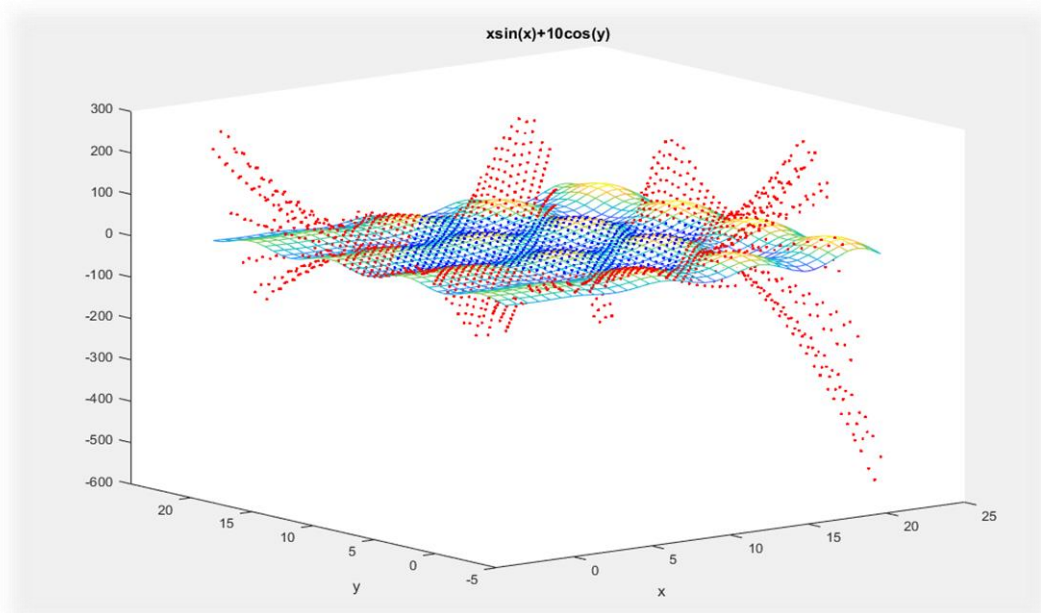


Przykład 2

$$f(x, y) = x \cdot \sin x + 10 \cdot \cos y$$

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 4$	program podaje $sk = 1.7794$	w $\sim 0.03s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 10$	program podaje $sk = 6.9489 \cdot 10^{-2}$	w $\sim 0.01s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 20$	program podaje $sk = 6.4771 \cdot 10^{-3}$	w $\sim 0.03s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 100$	program podaje $sk = 4.3987 \cdot 10^{-5}$	w $\sim 0.5s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 200$	program podaje $sk = 5.4642 \cdot 10^{-6}$	w $\sim 1.75s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 400$	program podaje $sk = 6.8195 \cdot 10^{-7}$	w $\sim 6.7s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,5] & [5,5] \\ [0,0] & [5,0] \end{bmatrix}$, $n = 20$	program podaje $sk = 7.7037 \cdot 10^{-4}$	w $\sim 0.04s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,100] & [5,100] \\ [0,95] & [5,95] \end{bmatrix}$, $n = 20$	program podaje $sk = 7.9651 \cdot 10^{-4}$	w $\sim 0.04s$.
Dla $Z = \begin{bmatrix} [95,5] & [100,5] \\ [95,0] & [100,0] \end{bmatrix}$, $n = 20$	program podaje $sk = 6.0737 \cdot 10^{-3}$	w $\sim 0.04s$.

Błąd średniokwadratowy zwiększa się ze wzrostem odległości między węzłami (dla mniejszych n i dla większych kwadratów). Ponadto sk jest większy dla dużych co do modułu współrzędnych x . Dzieje się tak dlatego, że $f''_{xx}(x, y)$ szybko się zmienia dla dużych $|x|$, a w każdym trójkącie $w''_{xx}(x, y)$ jest stała. Czas wykonania programu jest proporcjonalny do n^2 .



Przykład 3

$$f(x, y) = (x \cdot y)^2$$

Dla $Z = \begin{bmatrix} [10,0] & [20,10] \\ [0,10] & [10,20] \end{bmatrix}$, $n = 10$ program podaje $sk = 2.3992$ w $\sim 0.01s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 20$ program podaje $sk = 3.00001 \cdot 10^{-1}$ w $\sim 0.02s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 50$ program podaje $sk = 1.9202 \cdot 10^{-2}$ w $\sim 0.1s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 2.4003 \cdot 10^{-3}$ w $\sim 0.4s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 200$ program podaje $sk = 3.0003 \cdot 10^{-4}$ w $\sim 1.65s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 500$ program podaje $sk = 1.9202 \cdot 10^{-5}$ w $\sim 10s$.

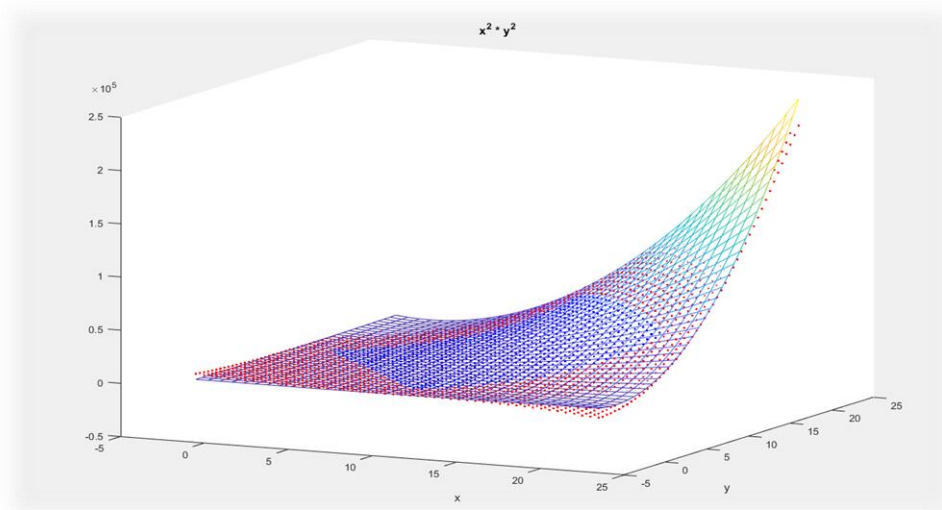
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,5] & [5,5] \\ [0,0] & [5,0] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 2.5003 \cdot 10^{-5}$ w $\sim 0.42s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,100] & [5,100] \\ [0,95] & [5,95] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 4.6306 \cdot 10^{-4}$ w $\sim 0.42s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [95,5] & [100,5] \\ [95,0] & [100,0] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 4.6306 \cdot 10^{-4}$ w $\sim 0.42s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [95,100] & [100,100] \\ [95,95] & [100,95] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 9.0283 \cdot 10^{-4}$ w $\sim 0.42s$.

Błąd średniokwadratowy zwiększa się ze wzrostem odległości między węzłami (dla mniejszych n i dla większych kwadratów). Ponadto sk jest większy dla dużych co do modułu współrzędnych x, y . Dzieje się tak dlatego, że $f''_{xy}(x, y)$ szybko się zmienia dla dużych $|x|, |y|$, a w każdym trójkącie $w''_{xy}(x, y)$ jest stała. Czas wykonania programu jest proporcjonalny do n^2 .



Przykład 4

$$f(x, y) = \frac{\ln(x+1)}{\ln(y+2)}$$

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 10$ program podaje $sk = 1.3273 \cdot 10^{-3}$ w $\sim 0.01s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,10] & [10,20] \\ [10,0] & [20,10] \end{bmatrix}$, $n = 20$ program podaje $sk = 1.8196 \cdot 10^{-4}$ w $\sim 0.02s$.

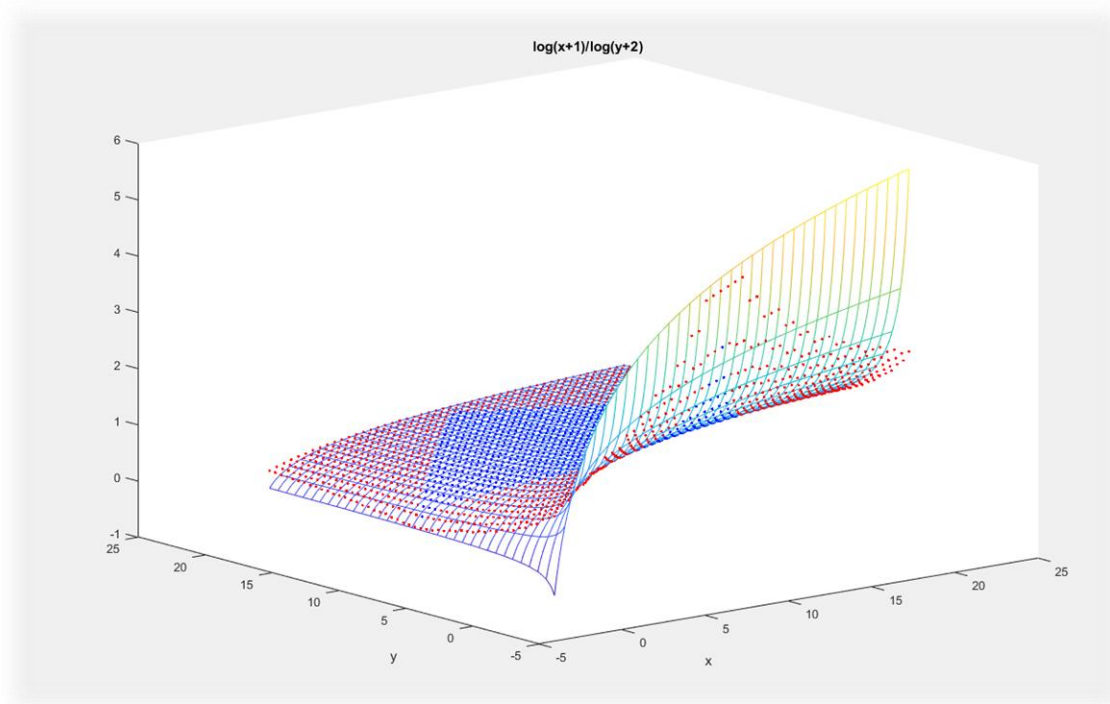
Dla $Z = \begin{bmatrix} [0,5] & [5,5] \\ [0,0] & [5,0] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 1.1107 \cdot 10^{-6}$ w $\sim 0.45s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [15,20] & [20,20] \\ [15,15] & [20,15] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 1.5051 \cdot 10^{-10}$ w $\sim 0.45s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [10^{10}, 20] & [10^{10} + 5, 20] \\ [10^{10}, 15] & [10^{10} + 5, 15] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 1.4089 \cdot 10^{-6}$ w $\sim 1.9s$.

Dla $Z = \begin{bmatrix} [-0.5, 4.5] & [4.5, 4.5] \\ [-0.5, -0.5] & [4.5, -0.5] \end{bmatrix}$, $n = 100$ program podaje $sk = 1.0617 \cdot 10^{-5}$ w $\sim 0.45s$.

Błąd średniokwadratowy zwiększa się ze wzrostem odległości między węzłami (dla mniejszych n i dla większych kwadratów). Ponadto sk jest większy dla x lub y bliskim -1 . Dzieje się tak dlatego, że f''_{xx}, f''_{xy} szybko się zmieniają dla x lub y bliskim -1 , a w każdym trójkącie w''_{xx}, w''_{xy} są stałe. $f''_{yy} = \frac{\ln(x+1) \cdot (\ln(y+2)+2)}{(y+2)^2 \cdot (\ln(y+2))^3}$ szybko się zmienia nie tylko dla y bliskim $-1, -2$, ale też dla $x \gg y$, więc sk jest większy także w tym przypadku. Czas wykonania programu jest proporcjonalny do n^2 . Przy $x \gg y$ czas wykonania programu znacznie się wydłużył. Jest to spowodowane osobliwością macierzy A w funkcji *makeM* przy używanej precyzji obliczeń. W takim przypadku korzystamy z metody *pinv*, która jest wolniejsza.



Przykład 5

$$f(x, y) = \frac{x}{e^{x^2+y^2}}$$

Przykład używa zmiennej n (domyślnie 10). Dla $Z = \begin{bmatrix} [-2.5, 2.5] & [2.5, 2.5] \\ [-2.5, -2.5] & [2.5, -2.5] \end{bmatrix}$, $\begin{bmatrix} [-2, 0] & [0, 2] \\ [0, -2] & [2, 0] \end{bmatrix}$, $\begin{bmatrix} [-3, 0] & [0, 3] \\ [0, -3] & [3, 0] \end{bmatrix}$ tworzy macierz M i wywołuje funkcję $\text{draw}(Z, M, f)$. Przykład służy graficznemu przedstawieniu działania programu.

$n = 1$

$n = 8$

