Miriam Jańczak

12 listopada 2017 numer albumu: 229761 prowadzący: dr hab. Paweł Zieliński

OBLICZENIA NAUKOWE

Lista 2

Iloczyn skalarny raz jeszcze 1

Opis problemu 1.1

Ponowne obliczenie iloczynu skalarnego z zadania 5 z listy 1 dla typów Float32 i Float64 po wprowadzeniu niewielkich zmian danych w wektorze x, tj. obcięciu ostatniej cyfry znaczącej współrzędnych x_4 i x_5 (9 dla x_4 , 7 dla x_5). W tym celu wykorzystano te same cztery algorytmy co w zadaniu z listy 1. Poniżej przedstawiono zmienione dane wejściowe:

$$\begin{split} \tilde{x} = & [2.718281828, -3.141592654, 1.414213562, 0.577215664, 0.301029995] \\ y = & [1486.2497, 878366.9879, -22.37492, 4773714.647, 0.000185049] \end{split}$$

1.2 Rozwiązanie

Iloczyn skalarny dla typów Float32 i Float64 obliczono za pomocą czterech algorytmów z programu z listy 1:

- (a) w przód,
- (b) w tyl,
- (c) od największego do najmniejszego,
- (d) od najmniejszego do największego.

1.3 Wyniki

Zestawienie wyników iloczynów skalarnych $x \cdot y$ (zadanie 5 z listy 1) oraz $\tilde{x} \cdot y$ przedstawia Tabela 1.

	Floa	at32	Float64		
Algorytm	$x \cdot y$ $\tilde{x} \cdot y$		$x \cdot y$	$ ilde{x}\cdot y$	
(a)	-0.4999443	-0.4999443	$1.0251881368296672\cdot 10^{-10}$	-0.004296342739891585	
(b)	-0.4543457	-0.4543457	$-1.5643308870494366 \cdot 10^{-10}$	-0.004296342998713953	
(c)	-0.5	-0.5	0.0	-0.004296342842280865	
(d)	-0.5	-0.5	0.0	-0.004296342842280865	

Tabela 1: Iloczyny skalarne $x \cdot y$ oraz $\tilde{x} \cdot y$ obliczone w arytmetykach Float32 i Float64 przy użyciu danych algorytmów.

Przeprowadzając analizę danych z tabeli (1) można łatwo zauważyć, że w arytmetyce Float32 zmiany dokonane w wektorze x nie miały wpływu na wyniki (pozostały one takie same). Jest to spowodowane stosunkowo niewielką precyzją tej arytmetyki, a co za tym idzie pewną niedokładnością w przechowywaniu poszczególnych składowych wektora. Ta niedokładność okazała się tutaj na tyle duża, że usunięcie $9 z x_4$ nie zmieniło w żaden sposób zapisu wartości w arytmetyce Float32, a zmiana w x_5 zaważyła jedynie na najmniej znaczącym bicie zapisu liczby. Nie należy się zatem dziwić że wyniki nie uległy zmianie, jednak to powinno raczej martwić niż cieszyć, gdyż są one bardzo dalekie od poprawnych. Zgoła odmienna sytuacja miała miejsce w arytmetyce Float64. Tutaj wprowadzenie niewielkich zmian rzutowało bardzo mocno na wyniki obliczeń iloczynu skalarnego. Pierwsza rzecza jaka można zauważyć jest to, że dane przy operacji obliczania iloczynu skalarnego sa bardzo wrażliwe na zmiany. Mogłoby się wydawać że dokonanie modyfikacji rzędu 10⁻⁹ nie wpłynie znacząco na otrzymane wyniki, te jednak bardzo się zmieniły. Z drugiej strony, można zauważyć, że rozbieżności pomiędzy iloczynami skalarnymi uzyskanymi z użyciem poszczególnych algorytmów znacznie się zmniejszyły, a nawet powiedzieć że w granicach pewnego dopuszczalnego błedu sa takie same, co pozwala z kolei wnioskować, że wynik iloczynu skalarnego w arytmetyce Float64 przy zmienionych danych jest w gruncie rzeczy wynikiem poprawnym. Usunięcie ostatnich cyfr po przecinku z x_4 i x_5 sprawiło że wektory zostały dokładniej zapisane (zmniejszyła się także ich ortogonalność) i arytmetyka okazała się wystarczająca do obliczenia iloczynu skalarnego. Widać zatem wyraźnie, że precyzja arytmetyki odgrywa kluczowa role wtedy, kiedy mamy do czynienia ze źle uwarunkowanym zadaniem, tj. wtedy kiedy niewielkie względne zmiany danych powodują duże względne odkształcenia wyników. Do rozwiązywania takich zadań należy zatem używać maksymalnej precyzji.

2 Nietypowa granica

2.1 Opis problemu

Porównanie wykresów funkcji

$$f(x) = e^x \ln(1 + e^{-x}) \tag{1}$$

(narysowanych w co najmniej dwóch programach do wizualizacji) z jej granicą $\lim_{x\to\infty}$, a następnie wyjaśnienie zaistniałego zjawiska.

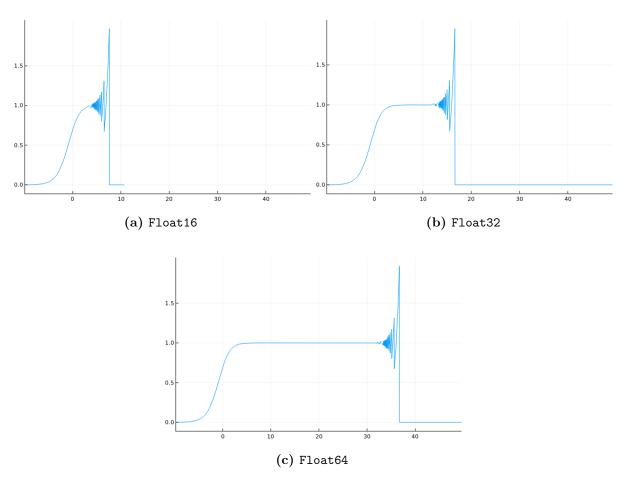
2.2 Rozwiązanie

Wykresy funkcji (1) wykonano za pomocą biblioteki Plotly (używając różnych typów zmiennopozycyjnych) w języku Julia, a także za pomocą pakietu matematycznego $Wolfram\ Alpha$. Granicę $\lim_{x\to\infty}$ funkcji (1) wyliczono za pomocą biblioteki SymPy w języku Julia oraz w sposób analityczny.

2.3 Wyniki

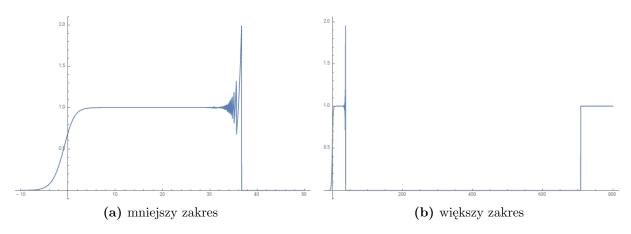
Poniżej przedstawiono (Rysunek 1, Rysunek 2) otrzymane wykresy funkcji (1). Obliczona przez program granica $\lim_{x\to\infty}$ funkcji (1) wynosi 1. Taki sam wynik został uzyskany przez rozwiązanie analityczne:

$$\lim_{x \to \infty} f(x) = \lim_{x \to \infty} e^x \ln(1 + e^{-x}) = \lim_{x \to \infty} \frac{\ln(1 + e^{-x})}{e^{-x}} = \left[\frac{0}{0}\right] \stackrel{H}{=} \lim_{x \to \infty} \frac{(\ln(1 + e^{-x}))'}{(e^{-x})'} = \lim_{x \to \infty} \frac{\frac{1}{1 + e^{-x}} \cdot -e^{-x}}{-e^{-x}} = \lim_{x \to \infty} \frac{1}{1 + e^{-x}} = 1.$$



Rysunek 1: Wykresy wykonane za pomocą biblioteki Plotly

Z analitycznego punktu widzenia oczywistym jest, że dla x dażącego do nieskończoności granica funkcji (1) jest równa jeden. Dużo trudniej natomiast podobnego wyniku dopatrzyć się na wykresach. Na każdym z nich pojawia się bowiem nietypowe zaburzenie, oscylacja niewłaściwa dla funkcji, po której wartości funkcji są równe zero. Na wykresach które przedstawia Rysunek 1, można zaobserwować, że moment pojawienia się owej oscylacji zależny jest od precyzji arytmetyki. Obserwowane zaburzenia wywołane są poprzez dodanie bardzo małej wartości e^{-x} do, w stosunku do niej dużej, jedynki przez co następuje utrata cyfr znaczących. Kluczowe jest jednak pomnożenie logarytmu tak przybliżonej wartości przez bardzo duże e^x , co potęguje względnie niewielki początkowy błąd i przez co można zaobserwować niepokojące zmiany na wykresie. Łatwo można wnioskować dalej że w momencie kiedy $1 + e^{-x} = 1$ (e^{-x} zostaje całkowicie pochłonięte przez 1), to $\ln(1+e^{-x})=0$, co tłumaczy pojawienie się wartości 0 na wykresie. W wielu programach wykres funkcji w pewnym momencie się kończy. Wynika to z przepełnienia (overflow) dla e^x , wtedy pojawia się mnożenie $\infty \cdot 0$ co przyjmuje wartość **NaN**. Na wykresie 2b w momencie wystąpienia overflow zaobserwować można "oszustwo" jakiego dokonuje program Wolfram Alpha podstawiając po prostu wyliczoną analitycznie granicę równą jeden. W tym zadaniu przedstawiona jest sytuacja gdzie małe zmiany danych spowodowały duże odchylenia co pozwala stwierdzić że jest ono źle uwarunkowane.



Rysunek 2: Wykresy wykonane za pomocą programu Wolfram Alpha

3 Układ równań i wskaźnik uwarunkowania

3.1 Opis problemu

Rozwiązanie układu równań liniowych $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ dla danej macierzy współczynników $\mathbf{A} \in \mathbb{R}^{n \cdot n}$ i wektora prawych stron $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^n$.

Macierz A zadana była w następujący sposób:

- (a) macierz Hilberta \mathbf{H}_n stopnia n,
- (b) $macierz losowa \mathbf{R}_n^c$ stopnia n o danym wskaźniku uwarunkowania c.

Wektor **b** natomiast jako **b** = $\mathbf{A}\mathbf{x}$, gdzie \mathbf{A} jest wygenerowaną macierzą, a $\mathbf{x} = (1, \dots, 1)^T$, tak aby było znane dokładne rozwiązanie dla \mathbf{A} i **b**.

Układ równań $\mathbf{A}\mathbf{x} = \mathbf{b}$ należało rozwiązać za pomocą dwóch algorytmów:

- (i) $metodq \ eliminacji \ Gaussa: \mathbf{x} = \mathbf{A} \backslash \mathbf{b}$,
- (ii) $metodq\ macierzy\ odwrotnej: \mathbf{x} = \mathbf{A}^{-1}\mathbf{b}.$

Obliczone rozwiązania $\tilde{\mathbf{x}}$ dla różnych macierzy wejściowych należało porównać z rozwiązaniem dokładnym $\mathbf{x} = (1, \dots, 1)^T$ oraz obliczyć błędy względne.

3.2 Rozwiązanie

Macierz Hilberta \mathbf{H}_n z rosnącym stopniem n>1 wygenerowano za pomocą funkcji hilb(n), natomiast losową macierz \mathbf{R}_n^c , n=5,10,20, z rosnącym wskaźnikiem uwarunkowania $c=1,10,10^3,10^7,10^{12},10^{16}$ stworzono przy użyciu funkcji matcond(n,c). Dla każdej wygenerowanej macierzy rozwiązano układ równań metodą eliminacji Gaussa i macierzy odwrotnej, a także policzono błędy względne $\frac{||x-\tilde{x}||}{||x||}$ obu tych metod, wskaźniki uwarunkowania i rzędy macierzy.

3.3 Wyniki

Otrzymane wyniki dla macierzy Hilberta \mathbf{H}_n prezentuje Tabela 2, natomiast dla macierzy losowej \mathbf{R}_n^c Tabela 3, metoda eliminacji Gaussa jest oznaczona przez GE, a metoda macierzy odwrotnej przez INV.

Macierz Hilberta \mathbf{H}_n						
Rozmiar Rząd		COND	Błędy względne			
Roziiiai	nząd	COND	GE	INV		
1x1	1	1.0	0.0	0.0		
2x2	2	$1.928147006790397\cdot 10^{1}$	$5.661048867003676\cdot 10^{-16}$	$1.124015143811696\cdot 10^{-15}$		
3x3	3	$5.240567775860644\cdot 10^2$	$8.022593772267726\cdot 10^{-15}$	$9.825526038180824\cdot10^{-15}$		
4x4	4	$1.551373873892924\cdot 10^4$	$4.451545960181209\cdot 10^{-13}$	$2.950477637286781\cdot 10^{-13}$		
5x5	5	$4.766072502425943\cdot 10^5$	$1.682842629922719\cdot 10^{-12}$	$8.500055777753297\cdot 10^{-12}$		
6x6	6	$1.495105864225467\cdot 10^7$	$2.618913302311624\cdot 10^{-10}$	$3.347413507036174 \cdot 10^{-10}$		
7x7	7	$4.753673565831290\cdot 10^{8}$	$1.260686722417155\cdot 10^{-8}$	$5.163959183577243\cdot 10^{-9}$		
8x8	8	$1.525757553806004\cdot 10^{10}$	$1.026543065687064\cdot 10^{-7}$	$2.698715074276819\cdot 10^{-7}$		
9x9	9	$4.931537564468762\cdot 10^{11}$	$4.832357120502150\cdot 10^{-6}$	$9.175846868614517\cdot 10^{-6}$		
10x10	10	$1.602441699254171\cdot 10^{13}$	$6.329153722983848\cdot 10^{-4}$	$4.552142251740885\cdot 10^{-4}$		
11x11	11	$5.222677939280335\cdot 10^{14}$	$1.154395859612211\cdot 10^{-2}$	$8.044466773431160\cdot 10^{-3}$		
12x12	11	$1.751473190709146\cdot 10^{16}$	$2.975640310734787\cdot 10^{-1}$	$3.439293709120522\cdot 10^{-1}$		
13x13	11	$3.344143497338461\cdot 10^{18}$	2.375017867706776	5.585796893150773		
14x14	12	$6.200786263161444\cdot10^{17}$	5.281004646755168	4.800641929017436		
15x15	12	$3.674392953467974\cdot 10^{17}$	1.177294734836712	4.827357721257648		
16x16	12	$7.865467778431645\cdot 10^{17}$	$2.056465582380410\cdot 10^{1}$	$3.173646749626613\cdot 10^{1}$		
17x17	12	$1.263684342666052\cdot 10^{18}$	$1.774221463517907\cdot 10^{1}$	$1.591033596260414\cdot 10^{1}$		
18x18	12	$2.244630992918913\cdot 10^{18}$	4.276456441115942	6.281223433472033		
19x19	13	$6.471953976541591\cdot 10^{18}$	$2.211993729264891\cdot 10^{1}$	$2.292561401563632\cdot 10^{1}$		
20x20	13	$1.355365790868823\cdot 10^{18}$	$1.493006966929400\cdot 10^{1}$	$2.153949860251383\cdot 10^{1}$		

Tabela 2: Wyniki obliczeń dla macierzy Hilberta \mathbf{H}_n

Macierz losowa \mathbf{R}_n^c						
Rozmiar	Rząd	COND	Błędy względne			
Tozimai			GE	INV		
5x5	5	1	$1.404333387430680\cdot 10^{-16}$	$1.790180836524724\cdot 10^{-16}$		
5x5	5	10	0.0	$9.930136612989092\cdot 10^{-17}$		
5x5	5	1000	$6.467561325518618\cdot 10^{-15}$	$6.138840652485208\cdot 10^{-15}$		
5x5	5	10^{7}	$2.932858554206356\cdot 10^{-10}$	$2.541421917682778\cdot 10^{-10}$		
5x5	5	10^{12}	$2.431174605159248\cdot 10^{-5}$	$2.445937707560239\cdot 10^{-5}$		
5x5	4	10^{16}	$9.228482506511224\cdot 10^{-2}$	$1.358024596793109\cdot 10^{-1}$		
10x10	10	1	$2.328823463338184\cdot 10^{-16}$	$2.302207463925367\cdot 10^{-16}$		
10x10	10	10	$5.324442579404919\cdot 10^{-16}$	$5.916561726981507\cdot 10^{-16}$		
10x10	10	1000	$7.659734318226236\cdot 10^{-16}$	$1.167815308046354\cdot 10^{-14}$		
10x10	10	10^{7}	$2.568414379855613\cdot10^{-10}$	$2.258463845088549\cdot 10^{-10}$		
10x10	10	10^{12}	$1.951994704671510\cdot 10^{-5}$	$2.174813032517800\cdot 10^{-5}$		
10x10	9	10^{16}	$3.178399241163815\cdot 10^{-1}$	$3.516778693816187 \cdot 10^{-1}$		
20x20	20	1	$5.495323605393213\cdot10^{-16}$	$4.557326905135503\cdot10^{-16}$		
20x20	20	10	$5.087681048627601\cdot 10^{-16}$	$4.071658748137585\cdot 10^{-16}$		
20x20	20	1000	$5.808917732317164\cdot 10^{-15}$	$3.747228857827342\cdot 10^{-15}$		
20x20	20	10^{7}	$1.511216720479130\cdot 10^{-10}$	$1.241078754561024\cdot 10^{-10}$		
20x20	20	10^{12}	$4.740084259557948\cdot 10^{-5}$	$4.819264617327459\cdot 10^{-5}$		
20x20	19	10^{16}	$8.613420159130484\cdot 10^{-1}$	$8.466277602660599\cdot 10^{-1}$		

Tabela 3: Wyniki obliczeń dla macierzy losowej \mathbf{R}_n^c

W problemie rozwiązywania układu równań liniowych decydujący wpływ na wielkość błędu względnego ma wskaźnik uwarunkowania macierzy. Obserwując wielkości błędów dla macierzy losowej \mathbf{R}_n^c (Tabela 3) zauważyć można że zgodnie z powyższym stwierdzeniem, że wielkości błędów zależą głównie od wskaźnika uwarunkowania (\mathbf{cond}) i im większy wskaźnik uwarunkowania macierzy tym większy błąd względny. Problemy, w których pojawiają się macierze o dużym wskaźniku uwarunkowania, są źle uwarunkowane. Wyjątkowo kłopotliwe są zadania które sprowadzają się do obliczeń z macierzą Hilberta, ponieważ macierz ta jest bardzo źle uwarunkowana, co można zauważyć analizując otrzymane wartości " \mathbf{cond} ", które przedstawia Tabela 2. Wraz ze wzrostem rozmiaru macierzy rośnie wskaźnik uwarunkowania macierzy Hilberta. Można więc sobie wyobrazić, że zadanie w którym pojawia się taka macierz o dużym rozmiarze może być bardzo ciężko poprawnie rozwiązać. Z danych w tabeli można również wnioskować, że lepszym algorytmem w przypadku macierzy Hilberta jest eliminacja Gaussa (metoda macierzy odwrotnej nie jest zalecana z numerycznego punktu widzenia).

4 "Złośliwy wielomian" Wilkinsona

4.1 Opis problemu

Obliczenie dwudziestu zer wielomianu Wilkinsona p, tj. $p(x) = (x-20)(x-19)\dots(x-2)(x-1)$ w postaci naturalnej P i sprawdzenie otrzymanych pierwiastków z_k poprzez obliczenie $|P(z_k)|$, $|p(z_k)|$ i $|z_k-k|$ dla $1 \le x \le 20$. Powtórzenie eksperymentu Wilkinsona, tj. zmiana współczynnika -210 przy x^{19} na $-210-2^{-23}$ i wyjaśnienie zaistniałego zjawiska.

4.2 Rozwiązanie

Do rozwiązania zadania użyto pakietu Polynomials. Miejsca zerowe wielomianu P utworzonego z danych współczynników za pomocą funkcji Poly obliczono przy użyciu funkcji roots. Za pomocą funkcji poly stworzono natomiast wielomian p. Funkcja polyval posłużyła do obliczenia wartości wielomianów P i p w zadanych punktach. Obliczony został również błąd bezwzględny obliczonych pierwiastków wielomianu P. Podobne operacje zostały wykonane dla wielomianu P z zaburzonym współczynnikiem przy x^{19} .

4.3 Wyniki

Tabela 4 przedstawia obliczone pierwiastki wielomianu P oraz $|P(z_k)|$, $|p(z_k)|$ i $|z_k-k|$, natomiast Tabela 5 prezentuje te wartości dla wielomianu P z zaburzonym współczynnikiem.

4.4 Wnioski

W uproszczeniu można powiedzieć że zadanie polegało na policzeniu dwudziestu pierwiastków a następnie wykonaniu klasycznego "sprawdzenia" obliczając wartości funkcji w otrzymanych zerach. Tabela 4 pokazuje jednak że ta kontrola wyników się nie powiodła. Można by powiedzieć że pierwiastki wcale nie są źle obliczone, z otrzymanych danych wynika przecież, że odchylenia były niewielkie. Można by powiedzieć że odchylenie rzędu 10^{-13} jest bardzo niewielkie i zignorować taki błąd. Jednak przy zagadnieniu wielomianu Wilkinsona takie drobne odchylenie pierwiastka powoduje że zamiast oczekiwanego zera pojawia się około 20000, dla nieco większych odchyleń błędy rosną lawinowo i sięgają nawet bilionów. Dzieje się tak ponieważ w tym konkretnym wielomianie drobny błąd w wartości pierwiastka mnożony jest przez czynnik rzędu 19!. Wpływ na błędy przy obliczeniach miejsc zerowych mają współczynniki wielomianu P, które nie są dokładnie reprezentowane w arytmetyce Float64. Widać to wyraźniej w próbie powtórzenia eksperymentu Wilkinsona, gdzie celowo został zaburzony jeden ze współczynników. Tabela 5

k	$ P(z_k) $	$ p(z_k) $	$ z_k - k $
1	$3.635200000000\cdot 10^4$	$3.840000000000\cdot 10^4$	$3.010924842783\cdot 10^{-13}$
2	$1.817600000000\cdot 10^5$	$1.981440000000\cdot 10^5$	$2.831823664451\cdot 10^{-11}$
3	$2.094080000000\cdot 10^5$	$3.015680000000\cdot 10^5$	$4.079034887638\cdot 10^{-10}$
4	$3.106816000000\cdot 10^6$	$2.844672000000\cdot 10^6$	$1.626246826092\cdot 10^{-8}$
5	$2.411468800000\cdot 10^7$	$2.334668800000\cdot 10^{7}$	$6.657697912971 \cdot 10^{-7}$
6	$1.201520640000\cdot 10^{8}$	$1.188249600000\cdot 10^{8}$	$1.075417522678\cdot 10^{-5}$
7	$4.803983360000\cdot 10^{8}$	$4.782909440000\cdot 10^{8}$	$1.020027930076\cdot 10^{-4}$
8	$1.682691072000 \cdot 10^9$	$1.678497280000\cdot 10^9$	$6.441703922384 \cdot 10^{-4}$
9	$4.465326592000\cdot10^9$	$4.457859584000\cdot 10^9$	$2.915294362053\cdot10^{-3}$
10	$1.270712678400\cdot 10^{10}$	$1.269690726400\cdot 10^{10}$	$9.586957518275\cdot 10^{-3}$
11	$3.575989555200\cdot 10^{10}$	$3.574346905600\cdot 10^{10}$	$2.502293290932\cdot 10^{-2}$
12	$7.216771584000\cdot 10^{10}$	$7.214665062400\cdot 10^{10}$	$4.671674615314\cdot 10^{-2}$
13	$2.157236290560\cdot 10^{11}$	$2.156963307520\cdot10^{11}$	$7.431403244734\cdot 10^{-2}$
14	$3.653832509440\cdot 10^{11}$	$3.653447936000\cdot 10^{11}$	$8.524440819787\cdot 10^{-2}$
15	$6.139877534720\cdot 10^{11}$	$6.139384156160\cdot 10^{11}$	$7.549379969948\cdot 10^{-2}$
16	$1.555027751936\cdot 10^{12}$	$1.554961097216\cdot 10^{12}$	$5.371328339203\cdot 10^{-2}$
17	$3.777623778304 \cdot 10^{12}$	$3.777532946944\cdot 10^{12}$	$2.542714623741\cdot 10^{-2}$
18	$7.199554861056\cdot10^{12}$	$7.199447475200\cdot 10^{12}$	$9.078647283520\cdot10^{-3}$
19	$1.027837616282\cdot 10^{13}$	$1.027823565670\cdot 10^{13}$	$1.909818299438\cdot 10^{-3}$
20	$2.746295274547\cdot 10^{13}$	$2.746278890701\cdot 10^{13}$	$1.907087633626 \cdot 10^{-4}$

Tabela 4: Obliczone wartości dla wielomianu P

k	z_k	$ P(z_k) $	$ p(z_k) $	$ z_k-k $
1	0.9999999999836	$2.099200000000\cdot 10^4$	$2.201600000000\cdot 10^4$	$1.643130076445\cdot 10^{-13}$
2	2.00000000055037	$3.491840000000\cdot 10^5$	$3.655680000000\cdot 10^5$	$5.503730804435\cdot 10^{-11}$
3	2.99999996603420	$2.221568000000\cdot 10^6$	$2.295296000000\cdot 10^6$	$3.396579906223\cdot 10^{-9}$
4	4.000000089724362	$1.046784000000\cdot 10^7$	$1.072998400000\cdot 10^{7}$	$8.972436216226\cdot 10^{-8}$
5	4.999998573887910	$3.946393600000\cdot 10^7$	$4.330393600000\cdot 10^7$	$1.426112089753\cdot 10^{-6}$
6	6.000020476673031	$1.291484160000\cdot 10^{8}$	$2.061204480000\cdot 10^{8}$	$2.047667303096\cdot 10^{-5}$
7	6.999602070422420	$3.881231360000\cdot 10^{8}$	$1.757670912000\cdot 10^{9}$	$3.979295775798\cdot 10^{-4}$
8	8.007772029099446	$1.072547328000\cdot 10^9$	$1.852548659200\cdot 10^{10}$	$7.772029099446\cdot 10^{-3}$
9	8.915816367932559	$3.065575424000\cdot 10^9$	$1.371743170560\cdot 10^{11}$	$8.418363206744\cdot 10^{-2}$
10	10.095455630535774 - 0.644932823624069i	$7.143113638036\cdot 10^9$	$1.491263381675\cdot 10^{12}$	$6.519586830380\cdot 10^{-1}$
11	10.095455630535774 + 0.644932823624069i	$7.143113638036\cdot 10^{9}$	$1.491263381675\cdot 10^{12}$	1.110918027272
12	11.793890586174369 - 1.652477136407579i	$3.357756113172 \cdot 10^{10}$	$3.296021414130\cdot 10^{13}$	1.665281290598
13	11.793890586174369 + 1.652477136407579i	$3.357756113172 \cdot 10^{10}$	$3.296021414130\cdot 10^{13}$	2.045820276678
14	$13.992406684487216 - 2.518824425710844\mathrm{i}$	$1.061206453308\cdot 10^{11}$	$9.545941595184\cdot 10^{14}$	2.518835871191
15	$13.992406684487216 + 2.518824425710844\mathrm{i}$	$1.061206453308\cdot 10^{11}$	$9.545941595184\cdot 10^{14}$	2.712880531285
16	$16.730744879792670 - 2.812624896721978\mathrm{i}$	$3.315103475982\cdot 10^{11}$	$2.742089401676\cdot 10^{16}$	2.906001873538
17	$16.730744879792670+2.812624896721978\mathrm{i}$	$3.315103475982\cdot 10^{11}$	$2.742089401676\cdot 10^{16}$	2.825483521350
18	$19.502442368818102 - 1.940331978642903\mathrm{i}$	$9.539424609818\cdot 10^{12}$	$4.252502487993\cdot 10^{17}$	2.454021446313
19	$19.502442368818102 + 1.940331978642903\mathrm{i}$	$9.539424609818\cdot 10^{12}$	$4.252502487993\cdot 10^{17}$	2.004329444310
20	20.846910215194789	$\left 1.114453504512\cdot 10^{13} \right $	$1.374373319725\cdot 10^{18}$	$8.469102151948\cdot 10^{-1}$

Tabela 5: Obliczone wartości dla wielomianu Pz zaburzonym współczynnikiem przy \boldsymbol{x}^{19}

prezentuje dane dla tego eksperymentu. Można zauważyć, że w wielomianie, który ma miejsca zerowe rzeczywiste pojawiają się pierwiastki zespolone. Ze względu na tak duże odkształcenia wyników wynikłe z zaburzenia współczynników przy niewielkich zmianach danych można mówić o tym, że zadanie to jest źle uwarunkowane.

5 Model wzrostu populacji

5.1 Opis problemu

Zbadanie modelu wzrostu populacji (model logistyczny)

$$p_{n+1} := p_n + rp_n(1 - p_n), \text{ dla } n = 0, 1, \dots,$$
 (2)

gdzie r jest pewną daną stałą, $r(1-p_n)$ jest czynnikiem wzrostu populacji, a p_0 jest wielkością populacji stanowiącą procent maksymalnej wielkości populacji dla danego stanu środowiska.

W tym celu należało przeprowadzić następujące eksperymenty.

- (i) Wykonanie 40 iteracji wyrażenia (2) w arytmetyce Float32 dla danych $p_0 = 0.01$ i r = 3. Ponowne wykonanie 40 iteracji wyrażenia (2) z niewielką modyfikacją tj. wykonanie 10 iteracji, zatrzymanie, zastosowanie obcięcia wyniku odrzucając cyfry po trzecim miejscu po przecinku (daje to liczbę 0.722) i kontynuowanie dalej obliczenia (do 40-stej iteracji) tak, jak gdyby był to ostatni wynik na wyjściu. Porównanie wyników obu iteracji.
- (ii) Wykonanie 40 iteracji wyrażenia (2) dla danych $p_0 = 0.01$ i r = 3 w arytmetyce Float32 i Float64. Porównanie wyników iteracji dla obu arytmetyk.

5.2 Rozwiązanie

Zaimplementowano podany model wzrostu populacji (2) i za pomocą stworzonej funkcji obliczono wyniki dla odpowiedniej liczby iteracji.

5.3 Wyniki

Zestawienie wyników dla obu eksperymentów prezentują odpowiednio Tabela 6 oraz Tabela 7.

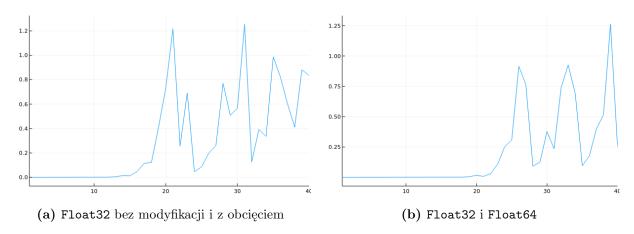
Iteracja	Bez modyfikacji	Z modyfikacją	
1	0.0397	0.0397	
2	0.15407173	0.15407173	
3	0.5450726	0.5450726	
4	1.2889781	1.2889781	
5	0.1715188	0.171 518 8	
10	0.7229306	0.722	
11	1.3238364	1.3241479	
12	0.037716985	0.036488414	
15	1.2704837	1.2572169	
17	0.7860428	0.9010855	
19	0.16552472	0.577893	
20	0.5799036	1.3096911	
25	1.0070806	1.0929108	
30	0.7529209	1.3191822	
35	1.021099	0.034241438	
40	0.25860548	1.093568	

Tabela 6: Wybrane wyniki kolejnych iteracji modelu logistycznego w arytmetyce Float32 bez modyfikacji i z obcięciem wyniku 10 iteracji od 3 miejsca po przecinku

Dla lepszego ukazania rozbieżności pomiędzy kolejnymi iteracjami w eksperymentach zostały narysowane wykresy (Rysunek 3) przedstawiające wartość bezwzględną różnic otrzymanych wyników.

Iteracja	Float32	Float64	
1	0.0397	0.0397	
2	0.15407173	0.15407173000000002	
3	0.5450726	0.5450726260444213	
4	1.288 978 1	1.288 978 001 188 800 6	
5	0.171 518 8	0.17151914210917552	
10	0.7229306	0.722914301179573	
15	1.2704837	1.2702617739350768	
20	0.5799036	0.5965293124946907	
25	1.0070806	1.315588346001072	
26	0.9856885	0.07003529560277899	
27	1.0280086	0.26542635452061003	
30	0.7529209	0.37414648963928676	
35	1.021 099	0.9253821285571046	
39	1.2652004	0.002 909 156 902 851 206 5	
40	0.25860548	0.011 611 238 029 748 606	

Tabela 7: Wybrane wyniki kolejnych iteracji modelu logistycznego w arytmetyce Float32 i Float64



Rysunek 3: Wykresy przedstawiają różnicę pomiędzy kolejnymi wynikami iteracji

Przeprowadzone w zadaniu eksperymenty są przykładami sprzężenia zwrotnego, czyli procesu, w którym dane wyjściowe jednego problemu są wejściem kolejnych obliczeń. Można zatem podejrzewać, że jeżeli w pierwszym eksperymencie wynik w dziesiątej iteracji jest zgodny tylko do trzeciego miejsca po przecinku, to w dalszych iteracjach też będzie istniała różnica między wynikami. Dziwić może jednak, że wyniki wyższych iteracji wydają się zupełnie nieskorelowane. Wskazuje to na istnienie pewnego chaosu w systemie, czy też, mówiąc inaczej niemożności przewidywania (sformułowanie Lorenza). Można jednak powiedzieć, że w pierwszym eksperymencie wprowadzony błąd był zbyt duży i postawić tezę, że jeżeli błąd ten zostanie zmniejszony, to dziwne zachowanie iteracji zniknie. W tym celu przeprowadzono drugi eksperyment. Dane nie zostały w żaden sposób zaburzone, jednak do wykonywania obliczeń zostały zastosowane różne precyzje. Również tutaj widać jednak, że małe odchylenie pojawiające się w pewnym momencie jest w dalszym etapie potęgowane i znów powoduje to nieskorelowanie wyników dla późniejszych iteracji. Mogłoby się wydawać że bardziej wiarygodne są obliczenia wykonane w arytmetyce Float64, jednak nie jest to do końca prawdziwy wniosek, gdyż jej precyzja jest ograniczona. Można zauważyć, że w każdej kolejnej iteracji rośnie liczba cyfr znaczących pozwalających na

dokładne zapisanie wyniku. W pewnym momencie zatem precyzja arytmetyki Float64 staje się niewystarczająca. Widać zatem, że niezależnie od tego, jak małe odchylenie od wartości początkowych zostanie wybrane, na skutek przeniesienia błędu jako wejście do kolejnej iteracji, a potem następnej, itd., będzie on gwałtownie rósł, tak że po stosunkowo niewielu iteracjach przewidywanie za pomocą komputera stanie się bezwartościowe. Zaobserwowana tutaj numeryczna niestabilność jest ciężka do uniknięcia, ponieważ nie istnieje arytmetyka o nieskończonej precyzji, która byłaby w stanie wykonać wszystkie obliczenia poprawnie, można jedynie przez wybór odpowiednio dużej precyzji opóźnić zjawisko niemożności przewidywania.

6 Iterowanie funkcji kwadratowej

6.1 Opis problemu

Zbadanie zachowania równania rekurencyjnego

$$x_{n+1} := x_n^2 + c$$
, dla $n = 0, 1, \dots$, (3)

gdzie c jest pewną daną stałą, dla następujących danych:

- (i) $c = -2 i x_0 = 1$
- (ii) $c = -2 i x_0 = 2$
- (iv) $c = -1 i x_0 = 1$
- (v) c = -1 i $x_0 = -1$
- (vi) c = -1 i $x_0 = 0.75$
- (vii) c = -1 i $x_0 = 0.25$

W tym celu należało wykonać 40 iteracji wyrażenia (3) i zaobserwować zachowanie generowanych ciągów, a także przeprowadzić iterację graficzną (3).

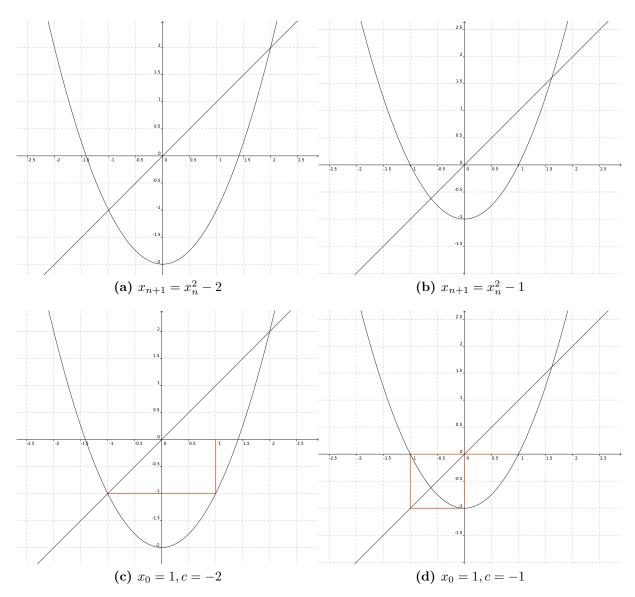
6.2 Rozwiązanie

Zaimplementowano wyrażenie (3) i za pomocą stworzonej w programie funkcji dla danych parametrów wejściowych x_0 i c wykonano zadaną liczbę iteracji.

6.3 Wyniki

Wyniki kolejnych iteracji wyrażenia (3) dla różnych danych wejściowych przedstawia Tabela 8. W celu lepszego przedstawienia wyników metodą iteracji graficznej zostały stworzone wykresy, które przedstawia Rysunek 4.

6.4 Wnioski

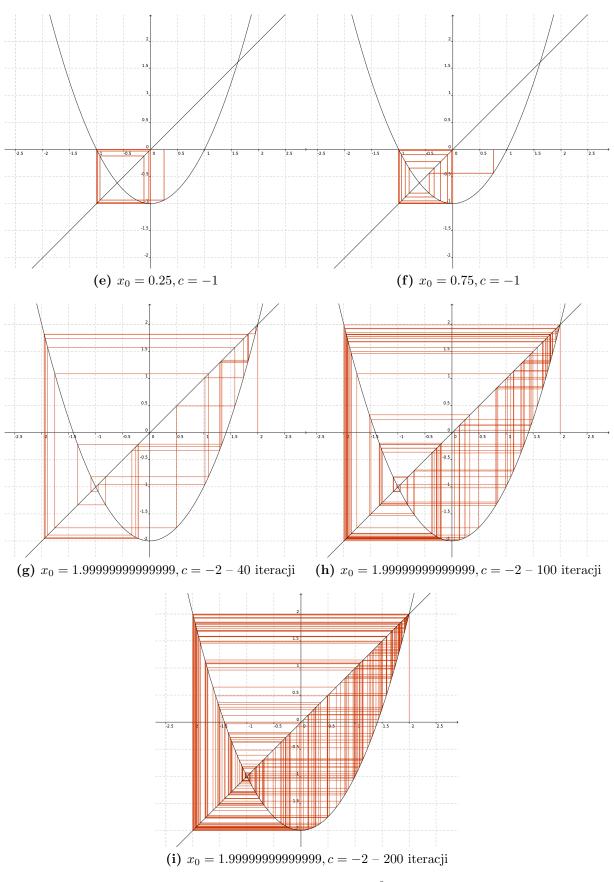


Rysunek 4: Iteracje graficzne wyrażenia $x_{n+1} = x_n^2 + c$ dla wybranych x_0 i c

posiada dwa punkty stałe (tzn. takie x dla których $\phi(x)=x)-1$, 2, co pokazuje wykres 4a. Wartości początkowe dla których $\phi(x)$ jest zbieżna do tych punktów prowadzą do stabilnych rozwiązań. Eksperymentalne sprawdzenie za pomocą iteracji graficznej pokazało jednak że w dużej mierze $\phi(x)$ jest rozbieżna. Zbieżność została zaobserwowana dla pojedynczych wartości x_0 takich jak: -2, -1, 0, 1, 2. Obserwacje te pokazują, że analiza błędu nie jest łatwa do przeprowadzenia, co staje się jeszcze bardziej widoczne kiedy wartość c=-2 została zamieniona na c=-1. Dla tak zdefiniowanej funkcji $\phi(x)$ otrzymano punkty stałe $\frac{1-\sqrt{5}}{2}$ i $\frac{1+\sqrt{5}}{2}$. Zaobserwować można jednak inną ciekawą rzecz. Startując od x_0 równego 1, -1, 0.75 czy 0.25 po pewnej liczbie iteracji proces ustala się i powtarzają się tylko dwie wartości: 0 i -1. Do takiego efektu doprowadza również wybranie wielu innych wartości początkowych. Dla takich wartości x_0 układ sprzężenia zwrotnego jest w stanie idealnie stabilnym, co obrazują wykresy 4d, 4f i 4e. Dla tak przewidywalnych procesów niewielkie błędy podczas przebiegu zanikają lub ulegają redukcji, mogą więc zostać pominięte. Można posłużyć się zatem arytmetyką o skończonej precyzji, która staje się narzędziem jak najbardziej zdatnym do analizy i nie może zawieść.

It.	c = -2				c = -1			
It.	$x_0 = 1$	$x_0 = 2$	$x_0 = 1.99999999999999999999999999999999999$	$x_0 = 1$	$x_0 = -1$	$x_0 = 0.75$	$x_0 = 0.25$	
1	-1.0	2.0	1.999 999 999 999 96	0.0	0.0	-0.4375	-0.9375	
2	-1.0	2.0	1.999 999 999 999 840 1	-1.0	-1.0	-0.80859375	-0.12109375	
3	-1.0	2.0	1.999 999 999 999 360 5	0.0	0.0	-0.3461761474609375	-0.9853363037109375	
4	-1.0	2.0	1.999 999 999 997 442	-1.0	-1.0	-0.8801620749291033	-0.029112368589267135	
5	-1.0	2.0	1.999 999 999 989 768 2	0.0	0.0	-0.2253147218564956	-0.9991524699951226	
6	-1.0	2.0	1.999 999 999 959 072 7	-1.0	-1.0	-0.9492332761147301	-0.0016943417026455965	
7	-1.0	2.0	1.999 999 999 836 291	0.0	0.0	-0.0989561875164966	-0.9999971292061947	
8	-1.0	2.0	1.999 999 999 345 163 8	-1.0	-1.0	-0.9902076729521999	$-5.741579369278327\cdot 10^{-6}$	
9	-1.0	2.0	1.999 999 997 380 655 3	0.0	0.0	-0.01948876442658909	-0.9999999999670343	
10	-1.0	2.0	1.999 999 989 522 621	-1.0	-1.0	-0.999620188061125	$-6.593148249578462\cdot 10^{-11}$	
11	-1.0	2.0	1.999 999 958 090 484 1	0.0	0.0	-0.0007594796206411569	-1.0	
12	-1.0	2.0	1.999 999 832 361 938 3	-1.0	-1.0	-0.9999994231907058	0.0	
13	-1.0	2.0	1.999 999 329 447 781 4	0.0	0.0	$-1.1536182557003727 \cdot 10^{-6}$	-1.0	
14	-1.0	2.0	1.999 997 317 791 574 9	-1.0	-1.0	-0.9999999999986692	0.0	
15	-1.0	2.0	1.999 989 271 173 493 7	0.0	0.0	$-2.6616486792363503 \cdot 10^{-12}$	-1.0	
16	-1.0	2.0	1.999 957 084 809 082 6	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
17	-1.0	2.0	1.999 828 341 078 044	0.0	0.0	0.0	-1.0	
18	-1.0	2.0	1.999 313 393 778 961 3	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
19	-1.0	2.0	1.997 254 046 543 948 1	0.0	0.0	0.0	-1.0	
20	-1.0	2.0	1.989 023 726 436 175 2	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
21	-1.0	2.0	1.956 215 384 326 048 6	0.0	0.0	0.0	-1.0	
22	-1.0	2.0	1.826 778 629 873 91	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
23	-1.0	2.0	1.337 120 162 563 999 7	0.0	0.0	0.0	-1.0	
24	-1.0	2.0	-0.21210967086482313	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
25	-1.0	2.0	-1.9550094875256163	0.0	0.0	0.0	-1.0	
26	-1.0	2.0	1.822 062 096 315 173	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
27	-1.0	2.0	1.319 910 282 828 443	0.0	0.0	0.0	-1.0	
28	-1.0	2.0	-0.2578368452837396	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
29	-1.0	2.0	-1.9335201612141288	0.0	0.0	0.0	-1.0	
30	-1.0	2.0	1.738 500 213 821 510 9	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
31	-1.0	2.0	1.022 382 993 457 438 9	0.0	0.0	0.0	-1.0	
32	-1.0	2.0	-0.9547330146890065	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
33	-1.0	2.0	-1.0884848706628412	0.0	0.0	0.0	-1.0	
34	-1.0	2.0	-0.8152006863380978	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
35	-1.0	2.0	-1.3354478409938944	0.0	0.0	0.0	-1.0	
36	-1.0	2.0	-0.21657906398474625	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
37	-1.0	2.0	-1.953093509043491	0.0	0.0	0.0	-1.0	
38	-1.0	2.0	1.814 574 255 067 817 4	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	
39	-1.0	2.0	1.292 679 727 154 924 4	0.0	0.0	0.0	-1.0	
40	-1.0	2.0	-0.3289791230026702	-1.0	-1.0	-1.0	0.0	

Tabela 8: Kolejne iteracje funkcji $x_{n+1} = x_n^2 + c$ dla danych x_0 i \boldsymbol{c}



Rysunek 4: Iteracje graficzne wyrażenia $x_{n+1}=x_n^2+c$ dla wybranych x_0 i c