

Sprawozdanie Obliczenia Naukowe Lista 1

Kamil Włodarski, 261739

23 października 2022

1 Zadanie 1

1.1 wstęp

Epsilonem maszynowym *macheps* (ang. machine epsilon) nazywamy najmniejszą liczbę $macheps > 0$ taką, że $fl(1.0 + macheps) > 1.0$ i $fl(1.0 + macheps) = 1 + macheps$. Innymi słowy *macheps* jest odległością 1.0 od kolejnej liczby $x, x > 1$, reprezentowanej w arytmetyce zmiennopozycyjnej (kolejnej liczby maszynowej). Liczbą maszynową *eta* nazywamy liczbę maszynową taką, że $eta > 0.0$.

1.2 wyniki

| źródło | Float 16 | Float 32 | Float 64 |
|-----------|----------|---------------|------------------------|
| Obliczone | 0.000977 | 1.1920929e-7 | 2.220446049250313e-16 |
| Julia | 0.000977 | 1.1920929e-7 | 2.220446049250313e-16 |
| C | — | 1.1920929e-07 | 2.2204460492503131e-16 |

Tabela 1: Epsilon maszynowy.

| źródło | Float 16 | Float 32 | Float 64 |
|-----------|----------|----------|----------|
| Obliczone | 6.0e-8 | 1.0e-45 | 5.0e-324 |
| Julia | 6.0e-8 | 1.0e-45 | 5.0e-324 |

Tabela 2: Liczba Eta.

| Float 32 | Float 64 |
|---------------|-------------------------|
| 1.1754944e-38 | 2.2250738585072014e-308 |

Tabela 3: Wyniki floatmin().

| źródło | Float 16 | Float 32 | Float 64 |
|-----------|----------|--------------|------------------------|
| Obliczone | 6.55e4 | 3.4028235e38 | 1.7976931348623157e308 |
| Julia | 6.55e4 | 3.4028235e38 | 1.7976931348623157e308 |
| Z raportu | — | 3.4e38 | 1.8e308 |

Tabela 4: Wartości floatmax.

1.3 wnioski

Obliczony epsilon maszynowy (tabela 1) pokrywa się z epsilonem maszynowym zawartym w bibliotekach standardowych julii i c (za wyjątkiem float 16 w przypadku c który nie jest obsługiwany w moim systemie).

Liczba *eta* wyliczona przeze mnie (tabela 2) odpowiada wartością wskazywanym przez julię z po użyciu funkcji: `nextfloat(Float16(0.0))`, `nextfloat(Float32(0.0))`, `nextfloat(Float64(0.0))`.

Epsilon maszynowy to podwojona wartość precyzji arytmetyki.

Liczba *eta* odpowiada liczbie MIN_{sub} omawianej na wykładzie czyli najmniejszej zdenormalizowanej liczbie dodatniej reprezentowanej w danej arytmetyce zmiennopozycyjnej.

Wartości zwracane przez funkcję `floatmin(Float32)`, `floatmin(Float64)` (tabela 3) odpowiadają wartości MIN_{nor} omawianej na wykładzie czyli najmniejszej dodatniej liczbie znormalizowanej reprezentowanej w danej arytmetyce zmiennopozycyjnej.

Liczba MAX wyliczona przeze mnie (tabela 4) odpowiada wartością z biblioteki standardowej julii oraz z grubsza odpowiada wartością teoretycznym zawartym w raporcie dołączonym do listy zadań.

2 Zadanie 2

2.1 Wstęp

Kahan stwierdził, że epsilon maszynowy można otrzymać obliczając wyrażenie $3 * (\frac{4}{3} - 1) - 1$. Celem zadania jest sprawdzenie eksperymentalnie tego twierdzenia.

2.2 Wyniki

| źródło | Float 16 | Float 32 | Float 64 |
|--------|-----------|--------------|------------------------|
| Kahan | -0.000977 | 1.1920929e-7 | -2.220446049250313e-16 |
| julia | 0.000977 | 1.1920929e-7 | 2.220446049250313e-16 |

Tabela 5: Porównanie wartości *macheps* z przybliżeniem otrzymanym metodą Kahan’a

2.3 Wnioski

Możemy zauważyć, że wartości otrzymane tą metodą są zgodne z wartościami z biblioteki standardowej julii z dokładnością do znaku. Przeciwny znak w przypadku 16 i 64 bitów może wynikać z parzystej ilości bitów mantysy oraz z tego że rozwinięciem ułamka $\frac{4}{3}$ jest $1.(10)$.

3 Zadanie 3

3.1 Wstęp

Sprawdź eksperymentalnie że w arytmetyce Float64 liczby zmiennopozycyjne są równomiernie rozmieszczone w przedziale $[1, 2]$. Jak rozmieszczone są liczby zmiennopozycyjne w przedziale $[\frac{1}{2}, 1]$, jak w przedziale $[2, 4]$ i jak mogą być przedstawione dla rozpatrywanego przedziału?

3.2 Rozwiązanie

Do rozwiązania tego zadania możemy albo wykorzystać metodę manualną (brute-force) lub spojrzeć na eksponentę reprezentacji bitowej liczb z przedziału. Jeśli najmniejsza i największa liczba z przedziału mają taką samą eksponentę to znaczy że wszystkie liczby w przedziale są rozłożone równomiernie.

3.3 Wnioski

Nasze sprawdzenie potwierdza że liczby w przedziale $[1, 2]$ są rozłożone równomiernie ze skokiem 2^{-52} . W pozostałych przedziałach liczby również są rozłożone równomiernie ze skokami odpowiednio $1.110e - 16$ dla $[\frac{1}{2}, 1]$ oraz $4.441e - 16$ dla przedziału $[2, 4]$.

4 Zadanie 4

4.1 Wstęp

Szukamy liczby x takiej że $x * (\frac{1}{x}) \neq 1$. Znajdziemy od razu najmniejszą taką liczbę idąc od dołu przedziału czyli od 1.

4.2 Wyniki

Znaleziona przeze mnie liczba to: 1.000000057228997.

4.3 Wnioski

Jak możemy zauważyć liczba taka istnieje co świadczy o tym że należy być ostrożnym wykonując działania w arytmetyce zmiennopozycyjnej gdyż każde działanie może wprowadzić błąd nawet gdy w zwykłej arytmetyce nie miało by one żadnego wpływu na wynik.

5 Zadanie 5

5.1 Wstęp

Zadanie to polega na mnożeniu dwóch wektorów x i y różnymi algorytmami i porównanie otrzymanych wyników.

5.2 Wyniki

| algorytm | Float 32 | Float 64 |
|------------|-------------|-------------------------|
| a) | -0.4999443 | 1.0251881368296672e-10 |
| b) | -0.4543457 | -1.5643308870494366e-10 |
| c) | -0.5 | 0.0 |
| d) | -0.5 | 0.0 |
| biblioteka | -0.34720382 | 1.0251881368296672e-10 |

Tabela 6: Porównanie wyników otrzymanych różnymi algorytmami

5.3 Wnioski

Poprawna wartość wynosi $1.00657107000000 \cdot 10^{-11}$. Żaden z algorytmów nie oblicza dokładnie wartości. Dodatkowo sprawdziłem obliczenia wykonywane przez bibliotekę LinearAlgebra w julii która otrzymała wyniki lepsze dla 32 bitowej precyzji (możliwe że w procesie obliczeniowym wykorzystywała rozszerzenie do 64 bitowej precyzji) natomiast takie same jak algorytm a dla Float 64.

6 Zadanie 6

6.1 Wstęp

Zadanie polega na porównaniu dwóch funkcji $g(x)$ i $f(x)$ które są sobie równe w sensie matematycznym ale wykonują różne działania podczas obliczeń na komputerze.

6.2 Wyniki

patrz tabela 7.

6.3 Wnioski

Obie funkcje dają zbliżone do siebie wyniki natomiast jednak funkcja f bardzo szybko zbiega do 0. Funkcja g radzi więc sobie lepiej podając dokładniejsze wyniki.

7 Zadanie 7

7.1 Wstęp

W zadaniu 7 wyliczamy przybliżoną wartość pochodnej w sposób numeryczny i porównujemy ją z wartością oczekiwaną.

7.2 Wyniki

patrz tabela [8](#).

7.3 Wnioski

Możemy zauważyć że najlepsze przybliżenie otrzymujemy dla $h = 1.4901161193847656e-8$ a więc nie dla minimalnej wielkości h . Wynika to z tego że wraz z tym jak maleje h maleje też liczba cyfr znaczących w zapisie liczby zmiennoprzecinkowej co wpływa na to że obliczenia wykonywane na takich liczbach szybko tracą precyzję.

| x | $f(x)$ | $g(x)$ |
|------------------------|------------------------|------------------------|
| 0.125 | 0.0077822185373186414 | 0.0077822185373187065 |
| 0.015625 | 0.00012206286282867573 | 0.00012206286282875901 |
| 0.001953125 | 1.9073468138230965e-6 | 1.907346813826566e-6 |
| 0.000244140625 | 2.9802321943606103e-8 | 2.9802321943606116e-8 |
| 3.0517578125e-5 | 4.656612873077393e-10 | 4.6566128719931904e-10 |
| 3.814697265625e-6 | 7.275957614183426e-12 | 7.275957614156956e-12 |
| 4.76837158203125e-7 | 1.1368683772161603e-13 | 1.1368683772160957e-13 |
| 5.960464477539063e-8 | 1.7763568394002505e-15 | 1.7763568394002489e-15 |
| 7.450580596923828e-9 | 0.0 | 2.7755575615628914e-17 |
| 9.313225746154785e-10 | 0.0 | 4.336808689942018e-19 |
| 1.1641532182693481e-10 | 0.0 | 6.776263578034403e-21 |
| 1.4551915228366852e-11 | 0.0 | 1.0587911840678754e-22 |
| 1.8189894035458565e-12 | 0.0 | 1.6543612251060553e-24 |
| 2.2737367544323206e-13 | 0.0 | 2.5849394142282115e-26 |
| 2.842170943040401e-14 | 0.0 | 4.0389678347315804e-28 |
| 3.552713678800501e-15 | 0.0 | 6.310887241768095e-30 |
| 4.440892098500626e-16 | 0.0 | 9.860761315262648e-32 |
| 5.551115123125783e-17 | 0.0 | 1.5407439555097887e-33 |
| 6.938893903907228e-18 | 0.0 | 2.407412430484045e-35 |
| 8.673617379884035e-19 | 0.0 | 3.76158192263132e-37 |
| 1.0842021724855044e-19 | 0.0 | 5.877471754111438e-39 |
| 1.3552527156068805e-20 | 0.0 | 9.183549615799121e-41 |
| 1.6940658945086007e-21 | 0.0 | 1.4349296274686127e-42 |
| 2.117582368135751e-22 | 0.0 | 2.2420775429197073e-44 |
| 2.6469779601696886e-23 | 0.0 | 3.503246160812043e-46 |
| 3.308722450212111e-24 | 0.0 | 5.473822126268817e-48 |
| 4.1359030627651384e-25 | 0.0 | 8.552847072295026e-50 |
| 5.169878828456423e-26 | 0.0 | 1.3363823550460978e-51 |
| 6.462348535570529e-27 | 0.0 | 2.088097429759528e-53 |
| 8.077935669463161e-28 | 0.0 | 3.2626522339992623e-55 |
| 1.0097419586828951e-28 | 0.0 | 5.0978941156238473e-57 |
| 1.262177448353619e-29 | 0.0 | 7.965459555662261e-59 |
| 1.5777218104420236e-30 | 0.0 | 1.2446030555722283e-60 |
| 1.9721522630525295e-31 | 0.0 | 1.9446922743316068e-62 |
| 2.465190328815662e-32 | 0.0 | 3.0385816786431356e-64 |
| 3.0814879110195774e-33 | 0.0 | 4.7477838728798994e-66 |
| 3.851859888774472e-34 | 0.0 | 7.418412301374843e-68 |
| 4.81482486096809e-35 | 0.0 | 1.1591269220898192e-69 |
| 6.018531076210112e-36 | 0.0 | 1.8111358157653425e-71 |
| 7.52316384526264e-37 | 0.0 | 2.8298997121333476e-73 |
| 9.4039548065783e-38 | 0.0 | 4.421718300208356e-75 |
| 1.1754943508222875e-38 | 0.0 | 6.908934844075556e-77 |
| 1.4693679385278594e-39 | 0.0 | 1.0795210693868056e-78 |
| 1.8367099231598242e-40 | 0.0 | 1.6867516709168837e-80 |
| 2.2958874039497803e-41 | 0.0 | 2.635549485807631e-82 |
| 2.8698592549372254e-42 | 0.0 | 4.118046071574423e-84 |
| 3.587324068671532e-43 | 0.0 | 6.434446986835036e-86 |
| 4.484155085839415e-44 | 0.0 | 1.0053823416929744e-87 |
| 5.605193857299268e-45 | 0.0 | 1.5709099088952725e-89 |
| 7.006492321624085e-46 | 0.0 | 2.4545467326488633e-91 |
| 8.758115402030107e-47 | 0.0 | 3.835229269763849e-93 |
| 1.0947644252537633e-47 | 0.0 | 5.992545734006014e-95 |

Tabela 7: Porównanie funkcji f i g .

| h | pochodna | różnica |
|------------------------|---------------------|------------------------|
| 1.0 | 2.0179892252685967 | 1.9010469435800585 |
| 0.5 | 1.8704413979316472 | 1.753499116243109 |
| 0.25 | 1.1077870952342974 | 0.9908448135457593 |
| 0.125 | 0.6232412792975817 | 0.5062989976090435 |
| 0.0625 | 0.3704000662035192 | 0.253457784514981 |
| 0.03125 | 0.24344307439754687 | 0.1265007927090087 |
| 0.015625 | 0.18009756330732785 | 0.0631552816187897 |
| 0.0078125 | 0.1484913953710958 | 0.03154911368255764 |
| 0.00390625 | 0.1327091142805159 | 0.015766832591977753 |
| 0.001953125 | 0.1248236929407085 | 0.007881411252170345 |
| 0.0009765625 | 0.12088247681106168 | 0.0039401951225235265 |
| 0.00048828125 | 0.11891225046883847 | 0.001969968780300313 |
| 0.000244140625 | 0.11792723373901026 | 0.0009849520504721099 |
| 0.0001220703125 | 0.11743474961076572 | 0.0004924679222275685 |
| 6.103515625e-5 | 0.11718851362093119 | 0.0002462319323930373 |
| 3.0517578125e-5 | 0.11706539714577957 | 0.00012311545724141837 |
| 1.52587890625e-5 | 0.11700383928837255 | 6.155759983439424e-5 |
| 7.62939453125e-6 | 0.11697306045971345 | 3.077877117529937e-5 |
| 3.814697265625e-6 | 0.11695767106721178 | 1.5389378673624776e-5 |
| 1.9073486328125e-6 | 0.11694997636368498 | 7.694675146829866e-6 |
| 9.5367431640625e-7 | 0.11694612901192158 | 3.8473233834324105e-6 |
| 4.76837158203125e-7 | 0.1169442052487284 | 1.9235601902423127e-6 |
| 2.384185791015625e-7 | 0.11694324295967817 | 9.612711400208696e-7 |
| 1.1920928955078125e-7 | 0.11694276239722967 | 4.807086915192826e-7 |
| 5.960464477539063e-8 | 0.11694252118468285 | 2.394961446938737e-7 |
| 2.9802322387695312e-8 | 0.116942398250103 | 1.1656156484463054e-7 |
| 1.4901161193847656e-8 | 0.11694233864545822 | 5.6956920069239914e-8 |
| 7.450580596923828e-9 | 0.11694231629371643 | 3.460517827846843e-8 |
| 3.725290298461914e-9 | 0.11694228649139404 | 4.802855890773117e-9 |
| 1.862645149230957e-9 | 0.11694222688674927 | 5.480178888461751e-9 |
| 9.313225746154785e-10 | 0.11694216728210449 | 1.1440643366000813e-9 |
| 4.656612873077393e-10 | 0.11694216728210449 | 1.1440643366000813e-9 |
| 2.3283064365386963e-10 | 0.11694192886352539 | 3.5282501276157063e-9 |
| 1.1641532182693481e-10 | 0.11694145202636719 | 8.296621709646956e-9 |
| 5.820766091346741e-11 | 0.11694145202636719 | 8.296621709646956e-9 |
| 2.9103830456733704e-11 | 0.11693954467773438 | 2.7370108037771956e-9 |
| 1.4551915228366852e-11 | 0.116943359375 | 1.0776864618478044e-9 |
| 7.275957614183426e-12 | 0.1169281005859375 | 1.4181102600652196e-9 |
| 3.637978807091713e-12 | 0.116943359375 | 1.0776864618478044e-9 |
| 1.8189894035458565e-12 | 0.11688232421875 | 5.9957469788152196e-9 |
| 9.094947017729282e-13 | 0.1168212890625 | 0.0001209926260381522 |
| 4.547473508864641e-13 | 0.116943359375 | 1.0776864618478044e-9 |
| 2.2737367544323206e-13 | 0.11669921875 | 0.0002430629385381522 |
| 1.1368683772161603e-13 | 0.1162109375 | 0.0007313441885381522 |
| 5.684341886080802e-14 | 0.1171875 | 0.0002452183114618478 |
| 2.842170943040401e-14 | 0.11328125 | 0.003661031688538152 |
| 1.4210854715202004e-14 | 0.109375 | 0.007567281688538152 |
| 7.105427357601002e-15 | 0.109375 | 0.007567281688538152 |
| 3.552713678800501e-15 | 0.09375 | 0.023192281688538152 |
| 1.7763568394002505e-15 | 0.125 | 0.008057718311461848 |
| 8.881784197001252e-16 | 0.0 | 0.11694228168853815 |
| 4.440892098500626e-16 | 0.0 | 0.11694228168853815 |

Tabela 8: Wyniki zadanie 7