## Obliczanie wartości funkcji $\arctan tg x$ i $\arctan tg x$

#### Kamil Michalak

Analiza Numeryczna (M) - Zadanie P1.10

### 1 Wstęp

#### 1.1 Treść zadania

Wykorzystując jedynie podstawowe działania arytmetyczne (+, -, x, /), zaproponuj efektywne sposoby wyznaczania wartości funkcji  $f(x) = \operatorname{arc} \operatorname{tg} x$  i  $g(x) = \operatorname{arc} \operatorname{ctg} x$  z dokładnością bliską dokładności maszynowej. Opracowane algorytmy porównaj z funkcjami bibliotecznymi.

#### 1.2 Sposoby rozwiązania

Najoczywistszym rozwiązaniem wydaje się być rozwinięcie skorzystanie z Twierdzenia funkcji w szereg. Znamy wartość tych funkcji w zerze więc możemy znaleźć szereg potęgowy tych funkcji i policzyć ich wartości wykorzystując pewną liczbą początkowych składników szeregu.

#### 1.3 Dane techniczne

Wszystkie programy wykorzystywane w ekseperymentach zaprogramowałem w języku Julia, w wersji 1.0.1. Do obliczeń wykorzystywałem liczby zmiennoprzecinkowe o precyzji 1024 (1024 bity na mantysę). Obliczenia przeprowadziłem na komputerze z procesorem Intel Core i5 i 8 GB pamięci RAM.

## 2 Rozwinięcie funkcji w szereg Maclaurina

**Twierdzenie 1** (Taylora). Jeśli funkcja f ma n pochodnych w otoczeniu punktu a,wówczas dla każdego punktu z tego otoczenia spełniony jest wzór

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

Gdzie 
$$R_{n+1}(x) = \frac{f^{(n+1)}(c)}{(n+1)!}(x-a)^{(n+1)}$$

Dla a = 0 otrzymujemy szereg Maclaurina.

$$f(x) = f(0) + \frac{x}{1!}f^{(1)}(0) + \frac{x^2}{2!}f^{(2)}(0) + \dots + \frac{x^n}{n!}f^{(n)}(0) + R_{n+1}(x)$$

Rozwinięcie funkcji  $f(x) = \operatorname{arc} \operatorname{tg} x$ 

$$(\operatorname{arc}\operatorname{ctg} x)' = \frac{1}{1+x^2}$$

Policzmy szereg Maclaurina dla funkcji  $g(x) = \frac{1}{1+x^2}$ . Wykorzystamy do tego funkcję  $h(x) = \frac{1}{1-x}$ , a następnie w miejsce x wstawimy  $-x^2$ .

$$h'(x) = \frac{1}{(x-1)^2}, \ h''(x) = -\frac{2}{(x-1)^3}, \ h'''(x) = \frac{3*2}{(x-1)^4}$$

$$h^{(n)}(x) = \frac{(-1)^{n+1}n!}{(x-1)^{n+1}}$$

Stąd

$$h^{(n)}(0) = \frac{(-1)^{n+1}n!}{(-1)^{n+1}} = n!$$

Szereg Maclaurina funkcji h jest więc równy

$$\sum_{n=0}^{\infty} \frac{f^{(n)}(0)}{n!} x^n = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{n!}{n!} x^n = \sum_{n=0}^{\infty} x^n$$

Podstawiając  $-x^2$  w miejsce x otrzymujemy szereg funkcji  $g(x) = \frac{1}{1+x^2}$ .

$$\frac{1}{1+x^2} = \sum_{n=0}^{\infty} (-1)^n x^{2n}$$

Teraz, żeby obliczyć szereg funkcji  $\arctan tg x$ , posłużymy się twierdzeniem o całkowaniu szeregu potęgowego.

**Twierdzenie 2** (O całkowaniu szeregu potęgowego). Niech  $\sum_{n=0}^{\infty} c_n x^n$  będzie szeregiem potęgowym o promieniu zbieżności R (przy czym  $0 < R < \infty$ ) i niech S(x) oznacza sumę tego szeregu dla  $x \in (-R,R)$ :  $S(x) = \sum_{n=0}^{\infty} c_n x^n$ , Wówczas dla każdego  $x \in (-R,R)$  zachodzi równość

$$\int_{0}^{x} S(t)dt = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{c_n}{n+1} x^{n+1},$$

którą zapisujemy również w postaci

$$\int_0^x (\sum_{n=0}^\infty c_n t^n) dt = \sum_{n=0}^\infty \frac{c_n}{n+1} x^{n+1}$$

$$arc \operatorname{tg} x = \int \frac{1}{1+x^2} dx + C$$

więc

$$\int_0^x \frac{1}{1+t^2} dt = \operatorname{arc} \operatorname{tg} t|_0^x = \operatorname{arc} \operatorname{tg} x$$

zatem z twierdzenia o całkowaniu szeregu potęgowego

$$arc tg x = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{2n+1} x^{2n+1}$$

Ten szereg jest zbieżny dla  $x \in (-1,1)$ , więc umożliwi nam obliczenie wartości funkcji tylko w tym przedziale.

Nie możemy liczyć kolejnych wyrazów szeregu nieskończoność, dlatego zamienimy wzór na

$$arc \operatorname{tg} x = \sum_{n=0}^{k} \frac{(-1)^n}{2n+1} x^{2n+1}$$

i sprawdzimy jego dokładność dla różnych wartości k

#### Rozwinięcie funkcji $g(x) = \operatorname{arc} \operatorname{ctg} x$

Wiemy, że  $\arctan \operatorname{tg} x + \operatorname{arc} \operatorname{ctg} x = \frac{\pi}{2}$ , więc  $\operatorname{arc} \operatorname{ctg} x = \frac{\pi}{2} - \operatorname{arc} \operatorname{tg} x$ . Zatem nasz wzór będzie miał postać:

$$\operatorname{arc} \operatorname{ctg} x = \frac{\pi}{2} + \sum_{n=0}^{k} \frac{(-1)^{n+1}}{2n+1} x^{2n+1}$$

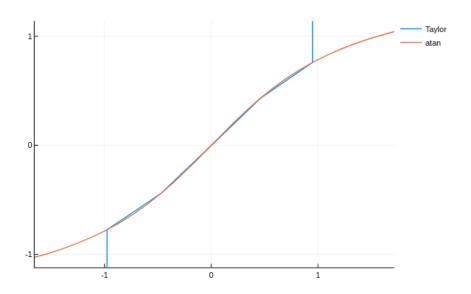
## 3 Implementacja szeregu Maclaurina w Julii

#### 3.1 funkcja arctg(x)

Poniższy program wylicza arc $\operatorname{tg} x,$ wykorzystując wzór Taylora i wykonując k iteracji.

```
arctg_taylor(x,k)
    sum := 0
    power := x
    for i = 0,1,...,k
        if i mod 2 = 0:
            sum := sum + power/(2*i+1)
        else
            sum := sum - power/(2*i+1)
        power := power*x^2
    return sum
```

Na poniższym rysunku widnieją wykresy funkcji  $arctg_taylor(x,50)$ , oraz bibliotecznej funkcji atan(x) wyliczającej arctg x.



Rysunek 1: Wykres funkcji  $arctg\_taylor(x, 50)$  i atan(x)

Jak można zauważyć, nasz szereg faktycznie daje w przybliżeniu dobre wyniki jedynie dla przedziału (-1,1). Widać również, że dla niektórych x nasz szereg nie jest do końca dokładny. Powinniśmy sprawdzić jak rośnie  $arctg\_taylor(x,k)$  dokładność szeregu wraz ze zwiększaniem wartości k. Można to zrobić w następujący sposób - dla danego k:

- 1. Policzyć wartość arctg-taylor(x,k) dla x=-0.99;-0.98;...;0.99.
- 2. Dla każdej z tych wartości obliczyć błąd względny, uznając za wartość dokładną wynik funkcji bibliotecznej atan.
- 3. Obliczyć średni błąd, ze wszystkich błędów z kroku 2.

Funkcja licząca nasz średni błąd wygląda następująco

```
avg_error(k)
  error_sum := 0
  iterations := 0
  for i = -0.99,-0.98,...,0.99
    iterations := iterations+1
    taylor := arctg_taylor(i, k)
    arctg := atan(i)
    error_sum := error_sum + abs((x-y)/y)
  return error_sum/iterations
```

Wyniki obliczeń prezentuje poniższa tabela.

k	Średni błąd rzędu
5	$10^{-3}$
10	$10^{-5}$
50	$10^{-5}$
100	$10^{-6}$
500	$10^{-9}$
1000	$10^{-15}$
5000	$10^{-50}$
10000	$10^{-94}$
100000	$10^{-308}$
1000000	$10^{-308}$

Jak widać w tabeli, dla  $k=10^5$  i  $k=10^6$  uzyskaliśmy identyczny średni błąd. Oznacza, to że od pewnego momentu kolejne składniki sumy zaokroglają się do zera, nie ma więc sensu uruchamiać funkcji dla k większych od pewnego  $k_0$ . Doświadczalnie sprawdziłem, że  $k_0=34700$ .  $10^{-308}$  to błąd rzędu precyzji arytmetyki  $(2^{-1024})$ 

Na wykresie (1) możemy zauważyć, że dokładność naszej funkcji jest lepsza dla x bliskich 0 a gorsza na krańcach przedziału (-1,1). Ma to oczywiście sens - dla x bliskiego zeru, kolejne składniki sumy szybciej dążą do zera, więc kolejne sumy szybciej dążą do dokładnej wartości arctg(x). Warto sprawdzić jaka jest różnica w dokładności funkcji arctg\_taylor(x,k) między argumentami bliższymi i dalszymi od zera. W tym celu można przerobić funkcję avg\_error(k) tak by policzyła średni błąd dla mniejszych przedziałów.

Wyniki dla k=1000

Przedział	Średni błąd rzędu
[0, 0.2]	$10^{-308}$
[0.2, 0.4]	$10^{-308}$
[0.4, 0.6]	$10^{-308}$
[0.6, 0.8]	$10^{-199}$
[0.8, 0.99]	$10^{-14}$

Dla przedziałów z lewej strony zera uzyskujemy identyczne wyniki. Jak widać dokładność jest bardzo duża dla większej części przedziału ale od pewnego  $x_0$  zaczyna szybko maleć (doświadczalnie sprawdziłem, że  $x_0 \approx \pm 0.7$ )

#### 3.2 Funkcja $\operatorname{arcctg}(x)$

W języku Julia nie ma funkcji blibliotecznej obliczającej  $\operatorname{arc} \operatorname{ctg} x$ , można ją obliczyć za pomocą wyrażenia  $\operatorname{pi/2-atan}(x)$ . Wyrażenie  $\operatorname{pi/2-arctg\_taylor}(x,k)$  oblicza  $\operatorname{arc} \operatorname{ctg} x$  używając tylko czterech podstawowych działań. Przeprowadzając te same eksperymenty co dla funkcji  $\operatorname{arc} \operatorname{tg} x$  uzyskałem identyczne wyniki.

# 4 Obliczanie wartości funkcji poza przedziałem (- 1,1)

Do obliczania wartości arc tgx możemy, wykorzystać zależność, że arc tg $x=y\Leftrightarrow$  tgy=x. Jeśli będziemy potrafili obliczyć tgy używając jedynie 4 podstawowych działań, będziemy mogli znaleźć taki y, że tgy=x za pomocą metod numerycznych (np. bisekcji lub Newtona), będziemy tylko musieli je lekko zmodyfikować, tak żeby znajdowały odpowiedni y dla różnych wartości x, nie tylko dla zera.

#### 4.1 Obliczanie wartości funkcji tgx

Wiemy, że t<br/>g $x=\frac{\sin x}{\cos x},$ znajdźmy więc szeregi Maclaurina dla funkcji sinus i cosinus.

$$\sin x = \sin 0 + \frac{x}{1!}\cos 0 - \frac{x^2}{2!}\sin 0 - \frac{x^3}{3!} + \frac{x^4}{4!}\sin 0 - \dots = 0 + \frac{x}{1!} * 1 - \frac{x^2}{2!} * 0 - \frac{x^3}{3!} * 1 + \dots = \frac{x}{1!} - \frac{x}{3!} + \frac{x}{5!} - \dots$$

$$= \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{(2n+1)!} x^{2n+1}$$

$$\cos x = \cos 0 - \frac{x}{1!} \sin 0 - \frac{x^2}{2!} \cos 0 + \dots = 1 - \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} - \dots =$$
$$= \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-1)^n}{(2n)!} x^{2n}$$

Do obliczania wartości  $\sin x, \cos x, \operatorname{tg} x$  wykorzystamy poniższe funkcje.

```
for i = 0, 1, ..., k
        if i \mod 2 = 0
            sum := sum + power/fact
        else
            sum := sum - power/fact
        power = := power*x^2
        fact = := fact*(2*(i+1))*(2*(i+1)+1)
    return sum
cos_taylor(x,k)
    sum := 0
    power := 1
    fact := 1
    for i = 0, 1, ..., k
        if i \mod 2 = 0
            sum := sum + power/fact
        else
            sum := sum - power/fact
        power = := power*x^2
        fact = := fact*(2*(i+1)-1)*(2*(i+1))
    return sum
tg_taylor(x,k)
    if x = 0 return 0
    else return sin_taylor(x,k)/cos_taylor(x,k)
```

Funkcja tg\_taylor(x,k) ma największą dokładność (rzędu 10<sup>-305</sup>), dla k=200. Zwiększanie k powyżej tej wartości nie poprawia dokładności funkcji.

## 4.2 Wykorzystanie metody bisekcji do obliczania wartość arctgx

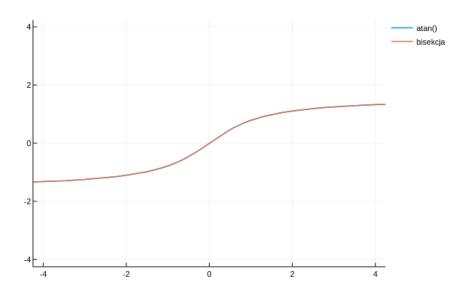
Zmodyfikowana wersja algorytmu bisekcji, znajdująca argument o wartości y, dla funkcji f, na przedziale [a,b], z zadaną dokładnością.

```
bisect(f,y,a,b, epsilon)
   while (abs(a-b)>epsilon)
      s := (a+q)/2.0
      if abs(f(s)-y) <= epsilon
            break
   else if (f(s)-y) * (f(a)-y) < 0
            b := s
   else</pre>
```

$$a := s$$
 end return  $(a+q)/2$ 

Funkcję obliczającą arc t<br/>gxmożemy zapisać następująco (dla zadanych <br/>  $k \in N$ iepsilon > 0).

Wykres funkcji arctgx(x), dla k=100 i  $epsilon=10^{-16}$ , i bibliotecznej funkcji atan(x) wygląda następująco. Różnice są na tyle małe, że nie widać ich na wykresie.



Rysunek 2: Wykres funkcji arctg(x) i atan(x)

Dla k=200 i  $\epsilon=2^{-1023}$  (błąd rzędu precyzji arytmetyki) funkcja bisekcji wykonuje się ok. 2,16 s.

#### 4.3 Funkcja arcctgx

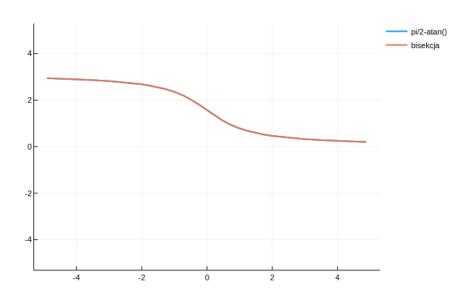
Przy obliczaniu funkcji arc ct<br/>gxskorzystamy z faktu, że ct<br/>g $x=\frac{\cos x}{\sin x}.$  Więc funkcja licząca ct<br/>gxze wzoru Taylora wygląda następująco.

```
else return cos_taylor(x,k)/sin_taylor(x,k)
```

Identycznie jak dla funkcji  $tg_taylor(x,k)$ , dokładność funkcji  $ctg_taylor(x,k)$  jest największa dla k = 200 i nie poprawia się dla większych k. Możemy z jej pomocą policzyć arc ctg x.

```
ctg(x) = tg_taylor(x,k)
arcctg(x) = bisect(ctg,x,0,pi,epsilon)
```

Wykres funkcji arctgx(x), dla k = 100 i  $epsilon = 10^{-16}$ , i funkcji pi/2 - atan(x):



Rysunek 3: Wykres funkcji arcctg(x) i pi/2 - atan(x)

#### 5 Wnioski

Wartości arc tgx i arc ctgx dla  $x \in (-1,1)$  najlepiej liczyć ze wzoru Taylora. Dla liczb spoza tego przedziału trzeba korzystać z innych metod. Metoda zaprezentowana przeze mnie - wykorzystująca bisekcję na funkcji tgy/ctgy do znalezienia argumentu o wartości równej arc tgx/arc ctgx nie jest szczególnie szybka ale umożliwia obliczenie szukanej wartości z dużą dokładnością. Nadaje się do obliczania wartości funkcji dla niewielkiej liczby argumentów.

## 6 Źródła

• http://prac.im.pwr.wroc.pl/ kajetano/AM2/