Michał Bronikowski Deklaruję zadania numer: 1,2,3,4,5,6

1. Wiadomo, że rozwiązaniem równania kwadratowego

$$ax^2 + bx + c = 0 (a \neq 0)$$

są liczby:

(a)
$$\frac{-b+\sqrt{b^2-4ac}}{2a}$$

(a)
$$\frac{-b+\sqrt{b^2-4ac}}{2a}$$
(b)
$$\frac{-b-\sqrt{b^2-4ac}}{2a}$$

Pokaż na kilku przykładach, że bezpośrednie stosowanie tych wzorów może być niebezpieczne.

Odp:

Rozwiązanie: zad1.rbDane: $zad1_dane.txt$

2. Użyj komputera do wyznaczania wartości numerycznych kolejnych elementów ciągu (x_n) . Zdefiniowanego rekurencyjnie w następujący sposób:

$$\begin{array}{l} x_0 = 1 \\ x_1 = \frac{1}{5} \\ x_{n+2} = \frac{26}{5} x_{n+1} - x_n \end{array}$$

Skomentuj otrzymane wynikii. Czy są one wiarygodne?

Rozwiązanie:

Zastanówmy się jaki jest wzór jawny tego ciągu.

Niech

$$x_{n+2} = r^{n+2}$$

Wtedy:

$$r^{n+2} = \frac{26}{5}r^{n+1} - r^n //: r^n$$

$$r^2 = \frac{26}{5}r^1 - 1$$

$$r^2 - \frac{26}{5}r^1 + 1 = 0$$

Skorzystamy ze wzorów Viete'a:

$$\begin{array}{l} r_1 + r_2 = \frac{26}{5} \\ r_1 \times r_2 = 1 \end{array}$$

Więc $r_1 = \frac{1}{5}$ a $r_2 = 5$.

Przedstawmy naszą zależność rekurencyjną dla 2 i 3 elementu naszego ciągu w postaci równania:

$$x_2 = \frac{1}{25} = A \times (\frac{1}{5})^2 + B \times 5^2$$

$$x_3 = \frac{1}{125} = A \times (\frac{1}{5})^3 + B \times 5^3$$

Wnioskujemy z tego, że:

$$A = 1$$

$$B = 0$$

Mamy więc doczynienia z ciagiem o postaci:

 $x_n = (\frac{1}{5})^n$ Można zauważyć, że ciąg ten jest malejący. Przejdźmy do wyznaczenia wartości tego ciągu przy użyciu komputera.

Plik:zad2.rb

Po wypisaniu 30 pierwszych elementów tego ciągu mogę stwierdzić, że otrzymane przeze mnie wynikii nie sa wiarygodne, ponieważ przekazywane na wyjście elementy nie sa w porządku malejącym, a wręcz w pewnym momencie zaczynaja rosnać, a wykazałem, że ciąg powinien byc malejący.

3. Wykorzystując własności szeregów naprzemiennych, ustal ilu teoretycznie wyrazów szeregu:

$$\pi = 4\sum_{k=0}^{\infty} \frac{(-1)^k}{2k+1}$$

Należy użyć do obliczenia wartości π z błędem mniejszym niż 10^{-7}

Z kryterium **Leibniza**

Jeśli ciąg a_n jest malejący i zbieżny do zera to szereg $\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n a_n$ jest malejący. Nasz ciąg a_n jest

$$a_k = \frac{1}{2k+1}$$

(a) Czy ciąg jest zbieżny

$$\lim_{k \to \infty} \frac{1}{2k+1} = 0$$

Ciąg jest więc zbieżny.

(b) Czy ciąg jest malejący?

$$\frac{1}{2k+1} < \frac{1}{2k+2}$$

Ciag jest malejący.

Skoro wiem, że szereg jest zbieżny skorzystam z własności:

$$|S_{k+1} - S_k| = a_{k+1}$$

Zależy nam na tym, aby błąd był mniejszy od 10^{-7} więc:

$$|S_{k+1} - S_k| = a_{k+1} < 10^{-7}$$

Dalej:

$$\frac{\frac{1}{2(k+1)+1} < 10^{-7}//\times (2k+1)}{1 < 10^{-7} \times (2k+3)}$$

$$k = 5000000 - 3$$

$$k = 4999997$$

Teraz wykonałem odpowiedni eksperyment z wykorzystaniem komputera.

Źródło: zad3.rb, testzad3.rb

Wynika z niego, że dla k = 4999997 program nie wyznacza π z błędem mniejszym niż 10^{-7} . Bład jest mniejszy od 10^{-7} dla k = 5000000.

4. Wykorzystując własności szeregów naprzemiennych, sprawdź,
że do obliczenia ln 2 z błedem mniejszym niż $\frac{1}{2} \times 10^{-6}$ trzeba użyc ok. 2 milionów wyrazów szeregu:

$$\ln x = \sum_{k=1}^{\infty} (-1)^{k-1} \frac{(x-1)^k}{k}$$

Z kryterium **Leibniza**

Jeśli ciąg a_n jest malejący i zbieżny do zera to szereg $\sum_{n=1}^{\infty} (-1)^n a_n$ jest malejący. Nasz ciąg a_n i dla x = 2 jest postaci:

$$a_k = \frac{1}{k}$$

(a) Czy ciąg jest zbieżny

$$\lim_{k \to \infty} \frac{1}{k} = 0$$

Ciąg jest więc zbieżny.

(b) Czy ciąg jest malejący?

$$\frac{1}{k} < \frac{1}{k+1}$$

Ciąg jest malejący.

Skoro wiem, że szereg jest zbieżny skorzystam z własności:

$$|S_{k+1} - S_k| = a_{k+1}$$

Zależy nam na tym, aby błąd był mniejszy od $\frac{1}{2}\times 10^{-6}$ więc:

$$|S_{k+1} - S_k| = a_{k+1} < \frac{1}{2} \times 10^{-6}$$

Dalej

$$\frac{1}{k+1}<\frac{1}{2}\times 10^{-6}//\times 2$$

$$\frac{2}{k+1} < 10^{-6}$$

$$k + 1 = 2 \times 10^6$$

$$k = 2 \times 10^6 - 1$$

Dalej wykaż, że wykorzystanie prostego związku

$$\ln 2 = \ln[e \times \frac{2}{e}]$$

może znacznie przyśpieszyć obliczenia. Odp:

$$\ln[e \times \frac{2}{e}] = \ln e + \ln \frac{2}{e} = 1 + \ln \frac{2}{e}$$

Sprawdźmy teraz ilu elementów ciągu musimy użyć aby obliczyć ln $\frac{2}{e}$ z błędem mniejszym niż $\frac{1}{2} \times 10^{-6}$. Podstawny do naszego szeregu za x = $\frac{2}{e}$. Otrzymujemy:

$$\ln x = \sum_{k=1}^{\infty} (-1)^{k-1} \frac{(\frac{2}{e} - 1)^k}{k}$$

Dalej:

$$a_k = \frac{(\frac{2}{e} - 1)^k}{k}$$

Więc:

$$\frac{(\frac{2}{e}-1)^k}{k} < \frac{1}{2} \times 10^{-6} / / \times 2$$

$$\frac{2(\frac{2}{e}-1)^k}{k} < 10^{-6}$$

Jedyne sensowne wytłumaczenie jakie przychodzi mi do głowy jest takie, że w porównaniu do ciągu $\frac{2}{k}$ ten maleje szybciej ponieważ w liczniku mamy $2(\frac{2}{e}-1)^k$, które dla nieparzystych k jest ujemne.

5. Wykorzystując pomysł z poprzedniego zadania zaproponuj szybki algorytm do wyznaczania ln bardzo dużych liczb.

```
def calc(x,k)
    sum = 0
    for i in 1..k
        sum+=(((-1) ** (i-1)) * (((x-1) ** i) / i))
    end
    sum
end

def ln x
    if x > 5
    temp = x / Math::E
    return 1 + 1 + ln(temp/Math::E)
    else
    return 1 + calc((x / Math::E),30)
    end
end
```

Listing 1: Algorytm do wyznacznia logarytmu naturalnego

Opis:

Na początku sprawdzam czy \mathbf{x} jest większy od 5, aby podczas dzielenia przez \mathbf{e} wynik nie był większy od 2. Następnie wyciągam z tej liczby \mathbf{e} i do wyniku dodaje $\mathbf{1}$ i rekurencyjnie wywołuję funkcję \mathbf{ln} z tym co mi zostało po wyciągnięciu e. Jeżeli argument funkcji \mathbf{ln} jest mniejszy równy 5 to postępuje zgodnie z pomysłem z poprzedniego zadania.

Test: testzad5.rb

- 6. W języku **PWO** ++ funkcja **ATAN** oblicza arc tgz bardzą dużą dokłądnością, ale tylko wtedy gdy $|x| \le 1$. Zaproponuj algorytm wyznaczający w jęzuku **PWO** ++ arc tg z dużą dokładnością dla |x| > 1.
- 7. Wykorzystując pomysł z poprzedniego zadania zaproponuj szybki algorytm do wyznaczania ln bardzo dużych liczb.

```
def ATan(x)
      return Math.atan(x) if x.abs <= 1</pre>
       print "Wywolano funkcja ATan z |x| > 1"
  end
4
5
  def FATan(x)
6
      if x < 0
          a = - (Math :: PI / 2.0)
       return a - ATan(1.0/x)
9
10
          a = (Math :: PI / 2.0)
11
       return a - ATan(1.0/x)
12
14 end
```

Listing 2: Kod w Ruby

Korzystam z faktu, że gdy x >= 0 to:

$$\operatorname{arctg}(x) + \operatorname{arctg}(\frac{x}{2}) = \frac{\pi}{2}$$

A gdy x < 0 to:

$$\operatorname{arctg}(x) + \operatorname{arctg}(\frac{x}{2}) = -\frac{\pi}{2}$$