Metoda Dekkera

Implementacja algorytmu w języku Julia

Spis treści

1	Opis projektu	- 3
•		
	1.1 Ogólny opis metody	3
	1.2 Opis algorytmu A	3
	1.2.1 Przykład	
	1.2.2 Własności	4
	1.3 Opis algorytmu M	5
	1.3.1 Przykład	5
	1.4 Opis algorytmu R	6
	1.4.1 Przykład	6
2	Kody	6
3	Harmonogram	6
	Literatura	
•		

1 Opis projektu

1.1 Ogólny opis metody

Metoda Dekkera została zaproponowana przez Theodorusa Dekkera w 1969r. Bazuje ona na połączeniu metody równego podziału (bisekcji) z metodą siecznych. Podobnie jak w metodzie bisekcji rozwiązując równanie f(x)=0 musimy zainicjować metodę Dekkera dwoma punktami, np. x_0 i x_1 takimi, że $f(x_0)$ i $f(x_1)$ mają różne znaki. Jeśli funkcja f jest ciągła na przedziale $[x_0, x_1]$ wtedy twierdzenie Darboux gwarantuje, że zero leży pomiędzy x_0 i x_1 .

1.2 Opis algorytmu A

W każdej iteracji zaangażowane są trzy punkty:

- b ostatnie przybliżenie wyniku
- c kontrapunkt b, czyli taki punkt, w którym funkcja f ma przeciwny znak
 niż w punkcie b
- a poprzednia wartość punktu a, używany jest on do wyliczania następnego punktu metodą siecznych

Metoda bisekcji natomiast używa punktów b i c tworząc punkt m pomiędzy nimi na środku przedziału. Wyliczany jest ciąg xi, którego ostatni element oznaczany jest przez x, a poprzedni przez xp. Oprócz tego jest punkt xk, który jest ostatnim punktem w ciągu, który ma różny znak niż x. Następny punkt x wyliczany jest dwoma metodami : siecznych i bisekcji i wybierany jest ten obliczony z metody siecznych jeśli leży pomiędzy punktem b (ze względów dokładnościowych z pewną poprawką) a punktem m wyliczonym z bisekcji.

Następnie badanie czy f(x) czy f(xk) leży bliżej zera i jeśli f(x) leży bliżej zera wtedy b ma wartość x a c xk, w przeciwnym razie zamiana.

1.2.1 Przykład

Funkcja
$$f(x) = \frac{1}{x-3} - 6$$
 osiąga + ∞ w punkcie 3.0 i zero w $x = 3\frac{1}{6}$ a1=3.01 b1 = 4, f(a1) = 94 f(b1) = -5 obliczamy c1 = 3.01

a2 = 4.000000000000	b2 = 3.950000000000	c2 = 3.010000000000
a3 = 3.950000000000	b3 = 3.480000000000	c3 = 3.010000000000
a4 = 3.480000000000	b4 = 3.245000000000	c4 = 3.010000000000
a5 = 3.245000000000	b5 = 3.127500000000	c5 = 3.245000000000
a6 = 3.127500000000	b6 = 3.185075000000	c6 = 3.127500000000
a7 = 3.185075000000	b7 = 3.170992625000	c7 = 3.127500000000
a8 = 3.170992625000,	b8 = 3.166188864569	c8 = 3.170992625000
a9 = 3.166188864569	b9 = 3.166679068378	c9 = 3.166188864569
a10 = 3.166679068378	b10 = 3.166666702220	c10 = 3.166188864569
a11 = 3.166666702220	b11 = 3.16666666664	c11 = 3.166666702220
a12 = 3.16666666664	b12 = 3.166666666667	c12 = 3.166666702220
a13 = 3.166666666667	b13 = 3.166666666667	c13 = 3.166666666667

1.2.2 Własności

Dla funkcji $f(x)=(x+3)(x-1)^2$ mającej zera w punktach -3 i 1. szukając na przedziale [-4, 4/3] występują kłopoty: b zbliża się powoli jednostronnie do zera, a c ma cały czas wartość -4 jeszcze w 74- tej pętli, aż dopiero w następnej (dla double) b osiąga wartość dokładnie 1. f(b) osiąga zero, i c staje s równe b.

Innym problemem jest przypadek, gdy w pobliżu pierwiastka pochodne dążą do zera, co powoduje bardzo powolną zbieżność. Brent podaje taką funkcję: $f(x) = x * \exp(-x^{-2}) \quad \text{jeśli} \times \text{różne od zera i zero dla zera}.$

1.3 Opis algorytmu M

W tej metodzie bada się to kiedy ostatnio przedział |b-c| został zmniejszony o połowę. Tutaj ustawiana jest zmienna age. Dodatkowo, gdy age=3, wtedy wołana jest funkcja rfun, która umożliwia zbieżność szybciej niż lfun.

1.3.1 Przykład

Funkcja $f(x)=(x+3)(x-1)^2$ posiada zera w punktach 3 oraz 1, będziemy szukać na przedziale [4, 4/3].

```
a0 = -4.000000000000
                                 age = 1 lfun a2 = 1.3333333333333
                                 age = 2 lfun a3 = 1.232558139535
                                 age = 3 rfun a4 = 1.141223295850
                                 age = 4 bisekcja a5 = 1.070756096437 b5 = -1.464621951782 c5 = -4.0000000000000
   age = 1 lfun a6 = -1.464621951782,
                                 b6 = -2.732310975891 c6 = -4.000000000000
   age = 1 lfun a7 = -3.366155487945
                                 b7 = -2.732310975891  c7 = -3.366155487945
   age = 1 lfun a8 = -2.732310975891
                                 b8 = -2.953018236685 c8 = -3.366155487945
   age = 2 \text{ lfun a} 9 = -2.953018236685 b9 = -3.007123150382 c9 = -2.953018236685
   age = 1 lfun a10 = -3.007123150382 b10 = -2.999830139829 c10 = -3.007123150382
   age = 1 lfun a11 = -2.999830139829 b11 = -2.999999396604, c11 = -3.007123150382
   age = 2 lfun a12 = -2.999999396604 b12 = -3.000000000051 c12 = -2.999999396604
   age = 1 lfun a13 = -3.000000000051 b13 = -3.00000000000 c13 = -3.00000000051
Funkcja f(x) = \frac{1}{x-3} - 6 na przedziale [3,01; 4] potrzeba 12 kroków.
```

1.4 Opis algorytmu R

Identyczny jak Algorytm M z wyjątkiem fragmentu wyliczania x.

1.4.1 Przykład

2 Kody

https://pl.wikibooks.org/wiki/Kody_%C5%BAr%C3%B3d%C5%82owe/Metoda_Dekkera

3 Harmonogram

Cel	Data
Specyfikacja projektu	17-05-2019
Wykonanie połowy projektu – zaimplementowanie algorytmu A	31-05-2019
Ukończenie projektu – zaimplementowanie algorytmów M i R	14-06-2019

4 Literatura

http://oai.cwi.nl/oai/asset/20561/20561A.pdf

https://blogs.mathworks.com/cleve/2015/10/12/zeroin-part-1-dekkers-algorithm/ https://en.wikipedia.org/wiki/Brent%27s_method#Dekker's_method