Projekt Optymalizacja nieliniowa Cz 1 Optymalizacja jednowymiarowa

Krawiec Piotr Inżynieria i analiza danych, 3 Rok

01/12/2021

Wstęp

Celem pracy jest zaprezenowanie działania dwóch algorytmów optymalizacji - Metody Fibonacciego oraz Metody Bisekcji (gradientowa). Praca dostępna jest w dwóch wersjach - PDF oraz Rmarkdown.

Rmarkdown to wersja interaktywna, uruchamiana w RStudio, pozwalająca na zweryfikowanie poprawności działania prezentowanych algorytmów.

Problem

Dystans Ziemia-Mars zależy od ich pozycji na orbitach i zmienia się w czasie. Zadaniem jest obliczenie najmniejszego dystansu na jaki planety te zbliżą się. Dla ułatwienia orbity obu planet zostaną zamodelowane z pomocą elips i liczb zespolonych.

Pozycja planety w dowolnym punkcie czasu

Pozycje planet mogą być modelowane z pomocą liczb zespolonych 1 . Oto równanie pozwalające na symulację ruchu planety. Zostanie ono odpowienio przeskalowane poprzez dostosowanie parametru r. Model zakłada, że początkowy kąt między planetami wynosi 0 rad.

$$planet(t) = r * exp\left(2 \cdot \pi i r^{\frac{-3}{2}} t\right)$$

- r półoś wielka orbity planety (elipsy)
- AU jednostka astronomiczna 149 597 870 700 m
- $t czas^2$

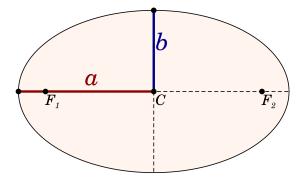
¹https://www.johndcook.com/blog/2015/10/24/distance-to-mars/

²jednostka nie ma znaczenia, ponieważ szukamy najmniejszej odległości

Elipsa

Oto model orbity. Dostosowując parametr r (na rys a), możemy modelować dowolną z planet.

- a półoś wielka elipsy
- *b* półoś mała elipsy



Równanie dla ziemi i marsa

Ponieważ półoś wielka orbity Ziemi wokół słońca to 1AU przyjmiemy parametr r=1AU.

$$earth(t) = exp(2 \cdot \pi \cdot i \cdot t)$$

Ponieważ półoś wielka orbity Marsa wokół słońca to 1.524AU przyjmiemy parametr r=1.524AU.

$$mars(t) = 1.524 * exp\left(2 \cdot \pi \cdot i \cdot (1.524)^{\frac{-3}{2}} \cdot t\right)$$

Równanie dla ziemi i marsa - kod w R

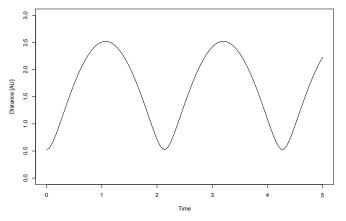
```
r = 1.524 # półoś wielka orbity Marsa w AU
earth <- function(t) { exp(2*pi*1i*t) }
mars <- function(t) { r*exp(2*pi*1i*(r**-1.5*t)) }</pre>
```

Odległość między planetami można wyznaczyć jako wartość bezwzględą z różnicy w ich pozycjach w czasie t.

$$f(t) = abs(mars(t) - earth(t))$$

f <- function(x) { abs(mars(x) - earth(x)) }

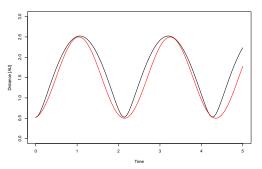
Wykres funkcji odległości planet



Rysunek 1: Wykres funkcji distance(t)

Wykres funkcji odległości planet - porównanie z sin

Przeskalowana funkcja sin(x) na czerwono. Funkcja dystansu przypomina funkcję sinus, ale jak widać na wykresie poniżej nie są identyczne.



Rysunek 2: Wykres funkcji distance(t)

Metody bezgradientowe

Zadanie zostanie roziwązane korzystając z metody Fibonacciego. Do jej implementacji będzie potrzebny *Ciąg Fibonacciego*, który zdefiniowany jest jako:

$$F(0) = 0, F(1) = 1, F_n = F_{n-1} + F_{n-2}$$

Obliczenie Ciągu Fibonacciego

```
# Obliczenie pierwszych 101 wyrazów ciągu fib
phil <- c(rep(0, 100))
phil[1:3] \leftarrow c(1,1,1)
for(i in c(3:length(phil))) {
  phil[i] = phil[i-1] + phil[i-2]
phi <- function(i) {</pre>
  if(i \le 0) \{return(0)\}; \# F(0) = 0
  # Obliczenie nowych elementów jeżeli wyjdziemy poza zakres
  if (i > length(phil)) {
    len <- length(phil)</pre>
    phil \leftarrow c(phil, rep(0, i - len))
    for(j in c(len:length(phil))) {phil[j] = phil[j-1]
      + phil[i-2]
  }
  return(phil[i])
```

Metoda Fibonacciego

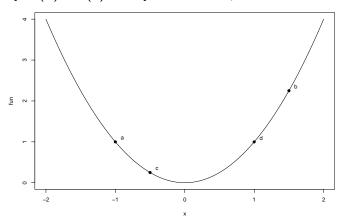
Metoda ta opiera się na metodzie zawężania początkowego przedziału poszukiwania. Zaczynamy od wybrania przedziału [a, b]. Nastepnie w każdej iteracji obliczamy punkty $c^{(i)}$ oraz $d^{(i)}$, tak aby spełniały:

$$b^{(i)} - d^{(i)} = c^{(i)} - a^{(i)}$$

oznacza to, że są równo oddalone od aktualnego przedziału przeszukiwań.

Jak działa zawężanie przedziału poszukiwań

- Gdy: f(c) < f(d), wtedy $a^{(i+1)} = a^{(i)}, b^{(i+1)} = d^{(i)}$
- Gdy: f(d) < f(c), wtedy $a^{(i+1)} = c^{(i)}$, $b^{(i+1)} = b^{(i)}$



Metoda Fibonacciego

Wyznaczanie punktów $c^{(i)}$ oraz $d^{(i)}$.

$$c^{(i)} = b^{(i)} - \alpha^{(i)} \cdot (b^{(i)} - a^{(i)})$$

$$d^{(i)} = a^{(i)} + b^{(i)} - c^{(i)}$$

$$\alpha^{(i)} = \frac{\phi_{k-i-1}}{\phi_{k-i}}$$

$$\phi_k = \min\{F(k) : F(k) > \frac{L}{\epsilon}\}$$

Gdzie: F(k) to k-ty wyraz Ciągu Fibonacciego, L=| a - b |, ϵ -zadana dokładność

Obliczenie ilości iteracji

Z kryterium obliczającego phi_k wiemy, że należy wykonać k-2 iteracji. Gdyż pierwsze wartości w ciągu fibonacciego są 1 i 0, więc wartość parametru alpha wyniesie 1 i 0 (dla iteracji k-1 i k), a więc nie dokona się już zawężenie przedziału. Ponadto ze względu na błędy zaokrągleń, zwiększam liczbę iteracji o 1.

```
phi_k <- function(a, b, tol) {
    i <- 1
    L <- b - a
    while(phi(i) < L / tol) {i <- i+1}
    return(i + 1) # Dodaję jedną iterację
}</pre>
```

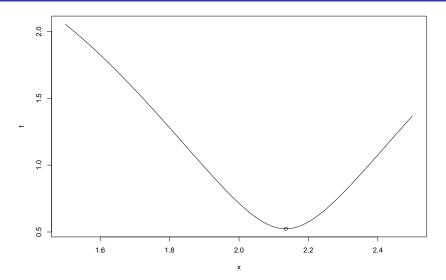
Metoda Fibonacciego implementacja - kod w R

```
fib <- function(f, a, b, tol) {
  k \leftarrow phi k(a, b, tol)
  for(i in c(0:(k-3))) {
      alpha <- phi(k-i-1)/phi(k-i)
      c \leftarrow b - alpha*(b - a)
      d \leftarrow a + b - c
      cat("iteracja=", i+1, "a=", a, "c=",c,"d=",d,"b=",
           b , "alpha=", alpha,"\n", sep=" ")
      if(f(c) < f(d)) {
        b <- d
      } else {
        a <- c
  return((a+b)/2)
```

Rozwiązanie - metoda Fibonacciego - wynik

```
fib(f, 1.5, 2.5, 1e-3)
## iteracja= 1 a= 1.5 c= 1.881966 d= 2.118034 b= 2.5 alpha= 0.6180341
## iteracja= 2 a= 1.881966 c= 2.118034 d= 2.263932 b= 2.5 alpha= 0.6180338
## iteracja= 3 a= 1.881966 c= 2.027864 d= 2.118034 b= 2.263932 alpha= 0.6180344
## iteracja= 4 a= 2.027864 c= 2.118034 d= 2.173762 b= 2.263932 alpha= 0.6180328
## iteracja= 5 a= 2.027864 c= 2.083591 d= 2.118034 b= 2.173762 alpha= 0.6180371
## iteracja= 6 a= 2.083591 c= 2.118034 d= 2.139319 b= 2.173762 alpha= 0.6180258
## iteracja= 7 a= 2.118034 c= 2.139319 d= 2.152477 b= 2.173762 alpha= 0.6180556
## iteracja= 8 a= 2.118034 c= 2.131192 d= 2.139319 b= 2.152477 alpha= 0.6179775
## iteracja= 9 a= 2.118034 c= 2.126161 d= 2.131192 b= 2.139319 alpha= 0.6181818
## iteracja= 10 a= 2.126161 c= 2.131192 d= 2.134288 b= 2.139319 alpha= 0.6176471
## iteracja= 11 a= 2.131192 c= 2.134288 d= 2.136223 b= 2.139319 alpha= 0.6190476
## iteracja= 12 a= 2.131192 c= 2.133127 d= 2.134288 b= 2.136223 alpha= 0.6153846
## iteracja= 13 a= 2.133127 c= 2.134288 d= 2.135062 b= 2.136223 alpha= 0.625
## iteracja= 14 a= 2.133127 c= 2.133901 d= 2.134288 b= 2.135062 alpha= 0.6
## iteracia= 15 a= 2.133901 c= 2.134288 d= 2.134675 b= 2.135062 alpha= 0.6666667
## iteracja= 16 a= 2.134288 c= 2.134675 d= 2.134675 b= 2.135062 alpha= 0.5
## iteracja= 17 a= 2.134675 c= 2.134675 d= 2.135062 b= 2.135062 alpha= 1
## iteracja= 18 a= 2.134675 c= 2.135062 d= 2.134675 b= 2.135062 alpha= 0
## [1] 2.135062
```

Rozwiązanie - wykres

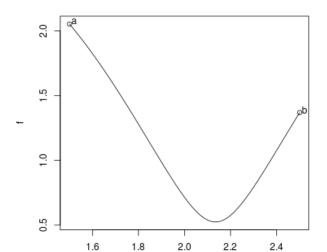


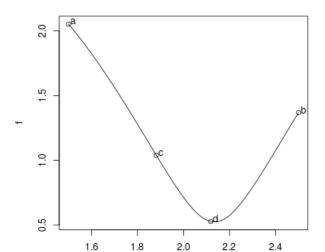
Wizualizacja

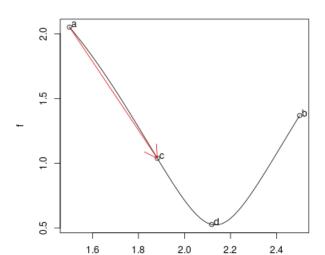
Aby pokazać jak dokładnie działa algorytm, na następnych slajdach umieściłem wizualizację. Krok po korku prześledzić można kolejne kroki algorytmu oraz to w jaki sposób wybiera punkt zawężający przedział. Ze względu na to iż ilość iteracji algorytmu może wynosić powyżej 6, gdzie przy takim zawężeniu zmiana wartości nie będzie widoczna na wykresie (przy xlim=c(a, b)), wprowadziłem parametr max_iter . Wszystkie wyresy zostały wygenerowane z pomocą kodu na następnym slajdzie.

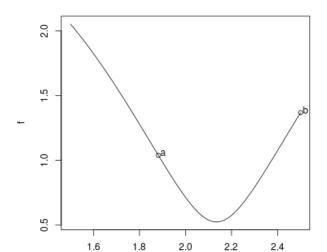
Wizualizacja - Fibonacci - kod

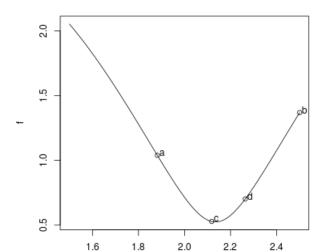
```
fib_anim <- function(f, a, b, tol, max_iter) {
  k <- phi_k(a, b, tol)
  lower <- a
  upper <- b
  for(i in c(0: min((k-3), max iter))) {
      alpha <- phi(k-i-1)/phi(k-i)
      # FTRST PLOT
      plot(f, xlim=c(lower, upper))
      points(xp <- c(a,b), yp <- f(xp))
      text(xp+0.02, yp+0.02, c("a", "b"))
      dev.print(png, paste("img/", 3*i + 1, ".png", sep=""), width = 400, height = 400)
      c \leftarrow b - alpha*(b - a)
      d \leftarrow a + b - c
      # SECOND PLOT
      plot(f, xlim=c(lower, upper))
      points(xp \leftarrow c(a,b,c, d), yp \leftarrow f(xp))
      text(xp+0.02, yp+0.02, c("a", "b", "c", "d"))
      dev.print(png, paste("img/", 3*i + 2, ".png", sep=""), width = 400, height = 400)
      # THIRD PLOT
      plot(f, xlim=c(lower, upper))
      points(xp \leftarrow c(a,b,c,d), yp \leftarrow f(xp))
      text(xp+0.02, yp+0.02, c("a", "b", "c", "d"))
      if(f(c) < f(d))
        arrows(b, f(b), d, f(d), col="red")
        h <- d
      } else {
        arrows(a, f(a), c, f(c), col="red")
        a <- c
      dev.print(png, paste("img/", 3*i + 3, ".png", sep=""), width = 400, height = 400) }
  return((a+b)/2)
```

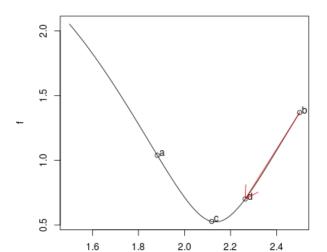


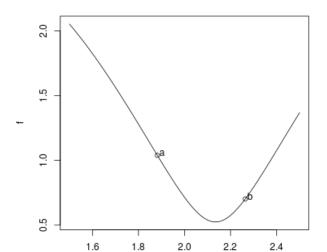


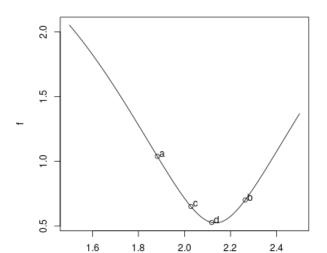


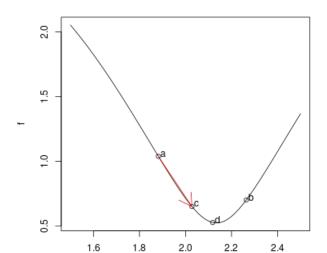


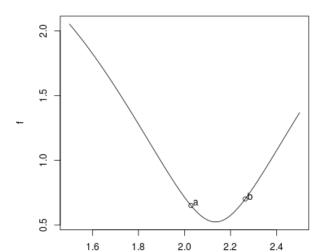


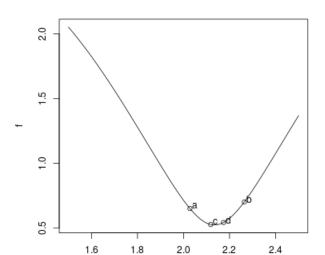


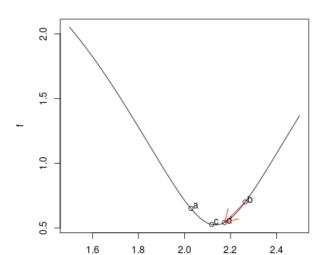


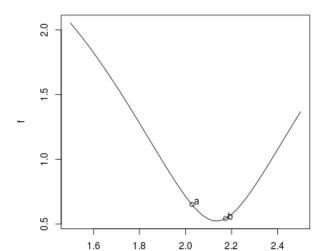


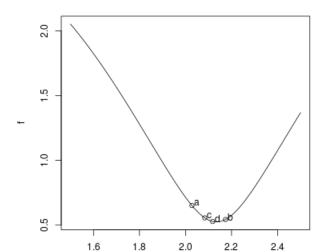


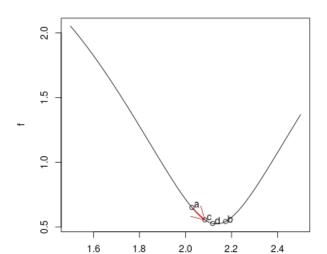












Metoda bisekcji

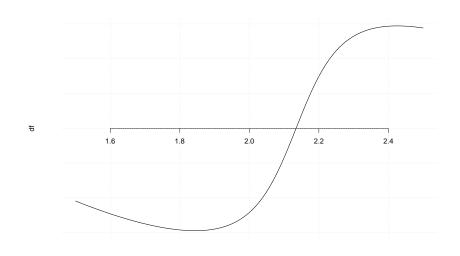
Metoda ta do znalezienia minimum/maximum wykorzystuje alborytm bisekcji. Algorytm bisekcji znajduje miejsce zerowe dowolnej ciągłej funkcji. Wykorzystuje on fakt, że funkcja zmienia znak po przejściu przez miejsce zerowe. Mając dane punkty początkowe [a, b] oraz f(a) i f(b). W każdej iteracji **algorytmu bisekcji** wybieramy punkt $m = \frac{a+b}{2}$, oraz obliczamy $f_m = f(m)$. Następnie wybieramy ten z przedziałów [a, m], [m, b], dla których iloczyn f(a) * f(m) lub f(b) * f(m) jest ujemny (co oznacza, że miejsce zerowe jest w wybranym przedziale). Możemy wykorzystać ten fakt, aby znajdować minima/maxima funkcji, gdyż maximum/minimum funkcji może znajdować się w miejscu gdzie pochodna wynosi 0. Wymaga to jednak obliczenia *pochodnej**.

Poszukiwanie pochodnej funkcji

Ponieważ funkcja odległości korzysta z *abs*, R nie pozwala na analityczne obliczenie jej pochodnej. Należy więc to zrobić numerycznie:

```
library(numDeriv)
df <- function(x) {grad(f, x)}</pre>
```

Wykres pochodnej funkcji na przedziale [1.5, 2.5]



Metoda bisekcji - kod w R

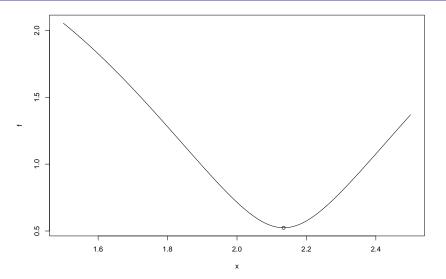
```
bisect <- function(df, a, b, tol) {
  iter <- ceiling(log2((b-a)/tol))</pre>
  for(i in c(1:iter)) {
    m < - (a+b)/2
    df.m \leftarrow df(m)
    cat("iteracja=", i, "a=", a, "b=",b,
        "m=",m, "znak=", sign(df.m * df(a)), "\n", sep=" ")
    if(df.m * df(a) < 0) {
     b <- m
    } else {
      a <- m
  (a+b)/2
```

Rozwiązanie - metoda bisekcji

[1] 2.1350098 0.5240023

```
xr \leftarrow bisect(df, 1.5, 2.4, 1e-3)
## iteracja= 1 a= 1.5 b= 2.4 m= 1.95 znak= 1
## iteracja= 2 a= 1.95 b= 2.4 \text{ m}= 2.175 \text{ znak}= -1
## iteracja= 3 a= 1.95 b= 2.175 m= 2.0625 znak= 1
## iteracja= 4 a= 2.0625 b= 2.175 m= 2.11875 znak= 1
## iteracja= 5 a= 2.11875 b= 2.175 m= 2.146875 znak= -1
## iteracja= 6 a= 2.11875 b= 2.146875 m= 2.132812 znak= 1
## iteracja= 7 a= 2.132812 b= 2.146875 m= 2.139844 znak= -:
## iteracja= 8 a= 2.132812 b= 2.139844 m= 2.136328 znak= -:
## iteracja= 9 a= 2.132812 b= 2.136328 m= 2.13457 znak= 1
## iteracja= 10 a= 2.13457 b= 2.136328 m= 2.135449 znak= -:
c(xr, f(xr))
```

Rozwiązanie - metoda bisekcji - wykres

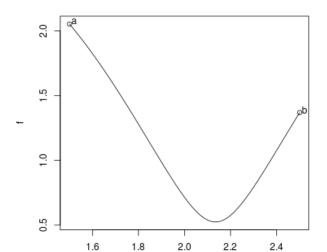


Metoda bisekcji - wizualizacja

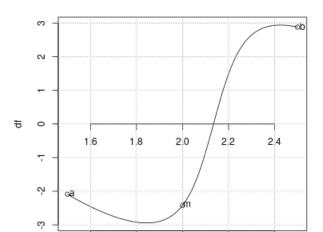
Podobnie jak dla poprzedniego algorymu dokonałem wizualizacji tego jak działa. W każdym kroku algorytmu pokazane mamy jak poszukiwane jest miejsce zerowe pochodnej. Algorytm sprawdza, w którym z przedziałów iloczyn wartości na krawędziach będzie ujemny. Poniższy kod automatycznie generuje wszystkie wykresy i umieszcza je w folderze odpowiednio nazywając.

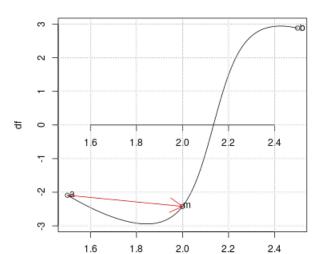
Metoda bisekcji - wizualizacja

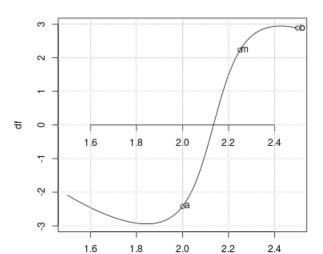
```
bisect_plot <- function(f, df, a, b, tol) {
 iter <- ceiling(log2((b-a)/tol)); lower <- a; upper <- b;
  # FTRST PLOT
 plot(f, xlim=c(lower, upper))
 points(xp <- c(a,b), yp <- f(xp))
 text(xp+0.02, yp+0.02, c("a", "b"))
 dev.print(png, paste("img/bi/", 0, ".png", sep=""), width = 400, height = 400)
 for(i in c(1:iter)) {
   m < - (a+b)/2
    df.m \leftarrow df(m)
    # SECOND PLOT
    plot(df, xlim=c(lower, upper))
    points(xp \leftarrow c(a,b, m), yp \leftarrow df(xp))
    text(xp+0.02, yp+0.02, c("a", "b", "m"))
    axis(1, pos=0);axis(2, pos=0); grid(); # Ostylowanie
    dev.print(png, paste("img/bi/", 2*(i-1) + 1, ".png", sep=""), width = 400, height = 400)
    # THIRD PLOT
    plot(df, xlim=c(lower, upper))
    points(xp \leftarrow c(a,b, m), vp \leftarrow df(xp))
    text(xp+0.02, yp+0.02, c("a", "b", "m"))
    axis(1, pos=0);axis(2, pos=0); grid(); # Ostylowanie
    if(df.m * df(a) < 0)  {
      arrows(b, df(b), m, df(m), col="red")
      h <- m
    } else {
      arrows(a, df(a), m, df(m), col="red")
      a <- m
    dev.print(png, paste("img/bi/", 2*(i-1) + 2, ".png", sep=""), width = 400, height = 400)
```

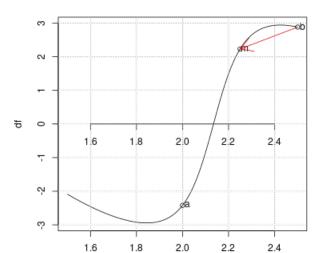


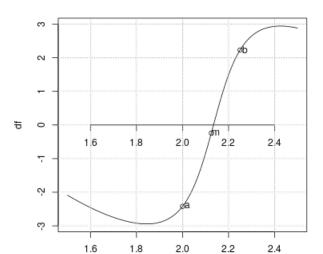
W celu lepszej wizualizacji, przejdziemy na pochodną:

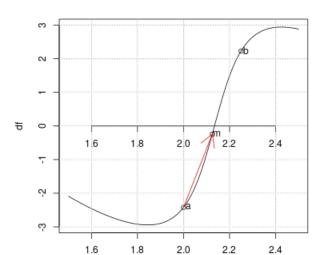


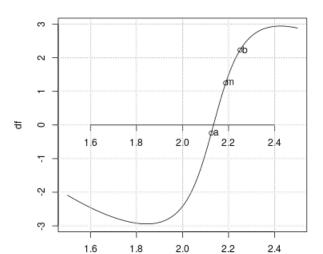


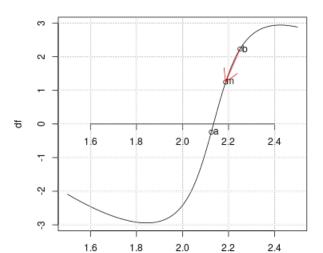


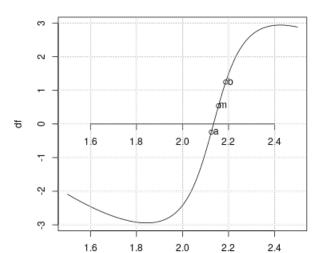


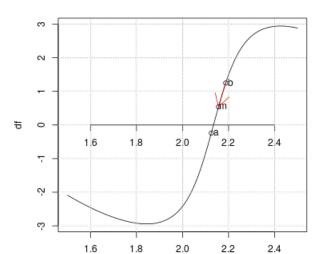


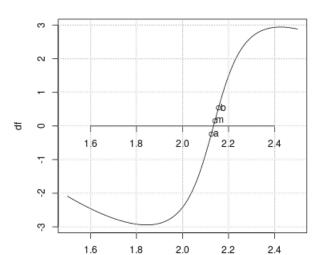


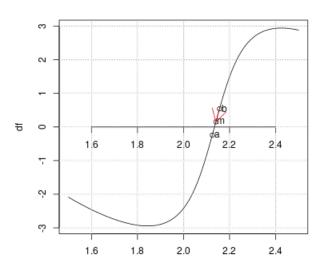


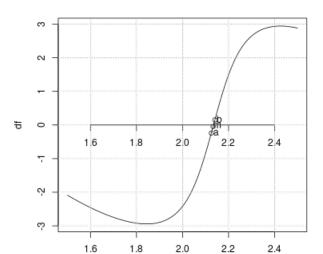


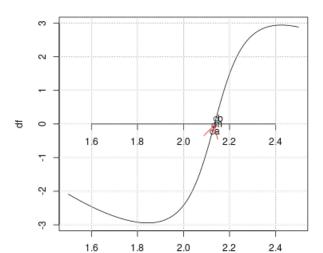












Podsumowanie

Oba algorytmy znalazły minimum w zadanym przedziale z zadaną dokładnością. Ich porównanie znajduje się poniżej:

Algorytm	Х	f(X)	Iteracje
Fibonacci	2.134868	0.5240011	16
Bisection	2.13501	0.5240023	10

Metoda Fibonacciego osiągnęła lepszą dokładność, ale kosztem wykonania większej ilości iteracji. Jednak mimo tego, Algorytm Fibonacciego będzie w przypadku tej funkcji lepszy, gdyż nie musimy obliczać jej pochodnej.

W przypadku algorytmu Bisekcji można by go przyspieszyć, obliczając wsześniej pochodną metodą analityczną.