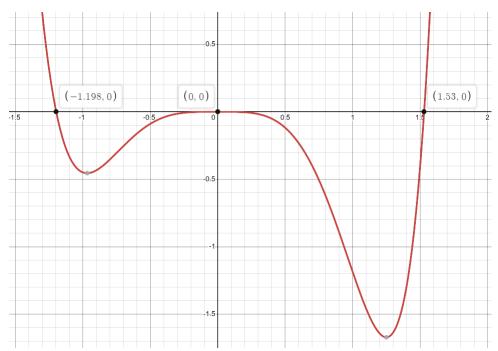
# 1η υποχρεωτική εργασία ΑΡΑΝ

## Καρυοφυλλιά Πριάχου

December 29, 2022

## 1 Bisection Method



Με την βοήθεια του γραφήματος οι ρίζες μου με ακρίβεια 5 δεκαδικών είναι οι  $x_0=-1.19762, x_1=0, x_2=1.53013$ 

Μεγαλύτερη ακρίβεια:  $\chi_0 = -1.19762372, \chi_1 = 0, \chi_2 = 1.5301335$ 

```
def f(x):
    result = math.e**((math.sin(x))**3) + (x**6) - (2*(x)**4) - (x**3) - 1
    return result
print(f(-2),' f(-2)')
print(f(2),' f(2)')
print(f(1),' f(1)')
```

```
39.471504353021075 f(-2)
25.12087119364365 f(2)
-1.1854758870945021 f(1)
```

• Μεταφέρω την συνάρτηση  $f(x)=e^{\sin x^3}+x^6-2x^4-x^3-1$  στο notebook σε μορφή function. Παρατηρώ ότι f(2) και f(-2) ομόσημα θετικά, άρα αναζητώ  $x\epsilon[-2,2]$  τέτοιο ώστε f(x)<0 για να σπάσω το διάστημα σε 2 υποδιαστήματα και να αναζητήσω ρίζες στο καθένα απαυτά.Με δοκιμή βρίσκω οτι για x=1 ισχύει f(1)<0. Στο 2ο διάστημα χάνω την ακρίβεια του 5ου δεκαδικού της ρίζας μου.

#### **Bisection Method**

```
Given initial interval [a,b] such that f(a)f(b) < 0

while (b-a)/2 > \text{TOL}

c = (a+b)/2

if f(c) = 0, stop, end

if f(a)f(c) < 0

b = c

else

a = c

end

The final interval [a,b] contains a root.

The approximate root is (a+b)/2.
```

```
In [64]: e = 1/2 * 10**-5
         def bisection_method(a,b,iterat):
             if f(a)*f(b)<0:
                 m = (a + b) / 2
                 if (np.abs(f(m)) < e):</pre>
                     m=m+e
                     return m, iterat
                 if f(a)*f(m)<0:
                     iterat=iterat+1
                     return bisection method(a,m,iterat)
                 else:
                     iterat=iterat+1
                     return bisection method(m,b,iterat)
In [65]: bisection_method(-2,1,0)
Out[65]: (-1.1976182528686523, 19)
In [66]: bisection_method(1,2,0)
Out[66]: (1.5301382473754883, 19)
```

Ο αριθμός επαναλήψεων μέχρι την σύγκλιση είναι 19 και για τα 2 διαστήματα που εφάρμοσα την μέθοδο.

# 2 Newton-Raphson Method

Μέθοδος εύρεσης ριζών με τετραγωνική σύγκληση. Αν η μέθοδος ξεκινήσει μακριά από την επιθυμητή λύση υπάρχει πιθανότητα να μην συγκλίνει. Με δεδομένη την συνάρτηση f(x) και την παράγωγό της f'(x), ξεκινώντας με ένα τυχαίο  $x_0$  μία καλύτερη προσέγγιση  $x_1$  δίνεται από την σχέση:

$$x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

. Η γενική αναδρομική σχέση της μεθόδου του Νεύτωνα είναι:

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}$$

όπου  $x_{n+1}$  η προσεγγιστική τιμή της ρίζας της συνάρτησης f(x) μετά από n+1 επαναλήψεις.

```
def derf(x):
    result = 3*math.e**((math.sin(x))**3)*math.cos(x)*(math.sin(x))**2 + 6*x**5 -8*x**3 - 3*x**2
    return result

def newton_raphson_method(x):
    iterat=0
    while (np.abs(f(x)) > e):
        iterat=iterat+1
            x = x - f(x)/derf(x)
        return x, iterat

newton_raphson_method(2)

(1.530133508276014, 6)

newton_raphson_method(-2)

(-1.1976237963358904, 7)

newton_raphson_method(0)

(0, 0)
```

Ο αριθμός επαναλήψεων μέχρι την σύγκλιση είναι  $\bf 6$  για  $\bf x=2$ ,  $\bf 7$  για  $\bf x=-2$  και  $\bf 0$  για  $\bf x=0$ .

Για να βρώ και τις 3 ρίζες της συνάρτησης, πρέπει να τρέξω τον newton raphson για τα δύο άκρα του διαστήματος [-2,2] και το 0 ξεχωριστά. Επιτυγχάνεται η επιθυμητή ακρίβεια 5 δεκαδικών.

#### 3 Secant Method

Η μέθοδος τέμνουσας είναι ένας αλγόριθμος εύρεσης ρίζας που χρησιμοποιεί μία διαδοχή ριζών τμηματκών γραμμών για να προσεγγίσει την ρίζα. Η επαναληπτική σχέση που χρησιμοποιεί είναι:

$$x_n = x_{n-1} - f(x_{n-1}) \frac{x_{n-1} - x_{n-2}}{f(x_{n-1}) - f(x_{n-2})} = \frac{x_{n-2} f(x_{n-1}) - x_{n-1} f(x_{n-2})}{f(x_{n-1}) - f(x_{n-2})}$$

```
In [50]: def secant_method(a,b):
    iterat=0
    while (np.abs(f(a)- f(b)) > e):
        iterat=iterat+1
        temp=a
        a = a - (a-b) * f(a)/(f(a)-f(b))
        b= temp
    return a,iterat

In [51]: secant_method(-2,2)
Out[51]: (-1.1976237221339254, 14)

In [52]: secant_method(-2,0)
Out[52]: (0.0, 2)
```

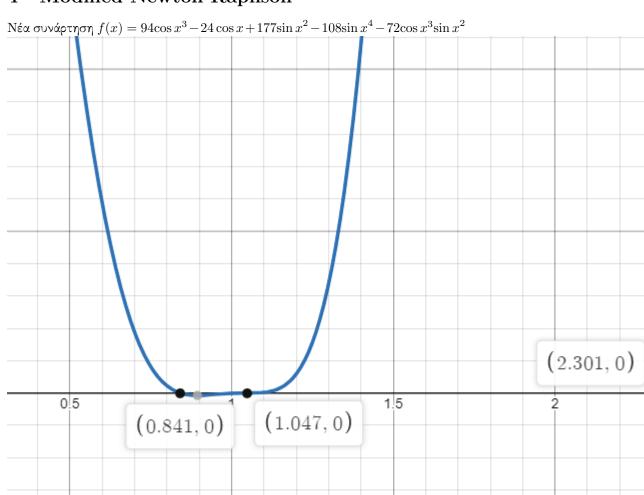
Ο αριθμός επαναλήψεων μέχρι την σύγκλιση είναι 14 για a=-2 και b=2, και 2 για x=0.

Μπόρεσα να βρώ 2 ρίζες. με επιτυχής αχρίβεια.

Παρατηρώ οτι γρηγορότερα συγκλίνει ο αλγόριθμος newton-raphson. Αυτό είναι κάτι που περιμέναμε καθώς γνωρίζουμε οτι η μέθοδος συγκλίνει τετραγωνικά. Οι περιπτώσεις για τις οποίες δεν συγκλίνει τετραγωνικά είναι:

- 1. Zero derivative: Αν η πρώτη παράγωγος είναι 0 στην ρίζα, τότε η σύγκλιση δεν είναι τετραγωνική. Πχ  $f(x)=x^2$  όπου  $f'(x)=2\chi$  άρα  $x-\frac{f(x)}{f'(x)}=\frac{x}{2}$ . Στην περίπτωση μας  $f'(x)=3\mathrm{e}^{\sin^3(x)}\cos(x)\sin^2(x)+x^2\cdot\left(6x^3-8x-3\right)$  όπου f'(0)!= 0
- 2. **No second derivative**: Αν δεν υπάρχει 2η παράγωγος στην ρίζα, τότε πάλι δεν συγκλίνει τετραγωνικά.

# 4 Modified Newton-Raphson



Τροποποιημένη μέθοδος Newton-Raphson.

```
#ASKISI 2 #A
def modified_NR(f2,derf2,dderf2,x):
    iterat=0
    while (np.abs(f2(x)) > e):
        iterat=iterat+1
        x= x - 1/((derf2(x)/f2(x)) - 1/2*(dderf2(x)/derf2(x))) #modified
        #print(iterat, x)
    return x,iterat
modified_NR(f2,derf2,dderf2,1)
```

```
(1.0388850369295233, 243)

modified NR(f2.derf2.dderf2.3)
```

```
modified_NR(f2,derf2,dderf2,3)
(2.300523985643211, 6)
```

```
modified_NR(f2,derf2,dderf2,2)
(5.2442785114121895, 294)
```

Παρατηρώ οτι επιτυγχάνεται ακρίβεια 1, 2 και 1 δεκαδικών αντίστοιχα (για x=1, x=3 και x=2) με αρκετά μεγάλο αριθμό επαναλήψεων (143,6 και 294).

## 5 Modified Bisection Method

Τροποποιημένη Bisection Method όπου αντί για την χρήση του μέσου για την εύρεση της ρίζας επιλέγεται ένα τυχαίο σημείο  $(import\ random)$ .

```
#B
def modified_BM(a,b,iterat):

if f2(a)*f2(b)<0:
    m = random.uniform(a,b) #modified
    if (np.abs(f2(m)) < e):
        m= m + e
        return m, iterat

if f2(a)*f2(m)<0:
        iterat=iterat+1
        return modified_BM(a,m,iterat)
    else:
        iterat=iterat+1
        return modified_BM(m,b,iterat)</pre>
```

```
modified_BM(0.9,2,0)
```

(1.046039061301219, 6)

Παρατηρώ ότι η σύκλιση είναι γρήγορη (6 iterations) με ακρίβεια 2 δεκαδικών.

## 6 Modified Secant Method

```
def modified_SM(x1,x2,x3):
    iterat=0
    q=f2(x1)/f2(x2)
    r=f2(x3)/f2(x2)
    s=f2(x3)/f2(x1)
    while (np.abs(f2(x3)) > e):
        iterat=iterat+1
        x4 = x3 - (r*(r-q)*(x3-x2)+(1-r)*s*(x3-x1))/((q-1)*(r-1)*(s-1))
        x1=x2
        x2=x3
        x3=x4
    return x3,iterat
```

```
modified_SM(0,1,3)
```

```
(1.0391315493829685, 291)
```

Παρατηρώ αργή σύγκλιση (291 iterations) με ακρίβεια 1ος δεκαδικού.

# 7 Επίλυση γραμμικού συστήματος Ax=b με την μορφή PA=LU

Σπάω τον πίνακα A σε γινόμενο Lower Upper δηλ. A=LU. Γνωρίζω οτι Ax=b-; LUx=b θέτω Ux=y, οπότε λύνω:

- Ly= b
- Ux=y

Δημιουργώ αρχικά συνάρτηση  $\mathbf{findLPU}(\mathbf{A})$  που δέχεται ως όρισμα τον πίνακα  $\mathbf{A}$  και επιστρέφει τους πίνακες  $\mathbf{L}$ ,  $\mathbf{P}$ ,  $\mathbf{U}$ . Ο πίνακας  $\mathbf{L}$  είναι η αποθηκευμένες τιμές με τις οποίες πολλαπλασιάζεται κάθε γραμμή κατα την μέθοδο  $\mathbf{Gauss}$ . Ο πίνακας  $\mathbf{U}$  είναι ο πίνακας  $\mathbf{A}$  μετά απο  $\mathbf{Gauss}$  και ο πίνακας  $\mathbf{P}$  είναι ο μοναδιαίος πίνακας τροποποιημένος με βάση τον πίνακα  $\mathbf{A}$ .

```
#evresi x me methodo PA=LU
def find_LPU(A):
    L = np.zeros((A.shape[0],A.shape[1])) #arxikopoiw me midenika
    P= np.diag(np.ones(A.shape[0]))
                                             #arxikopoiw me 1 diagwnio 0 allou
    for j in range(A.shape[0]-1):
             if (A[j][1]==0 \text{ or } A[j][1] < A[j+1][1]):
                Pnew= np.diag(np.ones(A.shape[0]))
                A[[j+1,j],:]=A[[j,j+1],:] #vazw ta midenika kai tous mikroterous arithmous katw
                \label{eq:pnew} \mbox{Pnew}[[j+1,j],:] = \mbox{Pnew}[[j,j+1],:] \; \mbox{\#gia kathe allagi grammis tou A, allazw kai ton P}
                P = np.dot(Pnew,P)
                                                   #gia kathe allagi pollaplasiazetai o kainourgios me ton palio P
    for i in range(0, A.shape[0]):
        L[i][i]=1
        for j in range(i + 1, A.shape[0]): #Gauss
             if (A[i][j]):
                 l=A[j][i]/A[i][i]
                 A[j] = A[j] - A[i] * (A[j][i]/A[i][i])
                L[j][i] = 1
        U=A
    return L,P,U
```

Η τελική μου συνάρτηση είναι η PALU(A,b) η οποία λύνει το σύστημα εξισώσεων και επιστρέφει τον πίνακα x.

```
def PALU(A,b):
    L,P,U= find_LPU(A)
    b = np.dot(P,b)
    #print("L\n",L)
    #print("P\n",P)
    #print("U\n",U)
    #print(b)
    y = solve(L,b) #Ly=b
    print("y= ",y)
    x=solve(U,y) #Ux=y
```

 $\Delta$ οχιμάζω για πίνακα A=[[2,1,5],[4,4,-4],[1,3,1]] και πίνακα b=[5,0,6]

## 8 Αποσύνθεση Cholesky

Έστω A (nxn) συμμετρικός και θετικά ορισμένος πίνακας. Τότε υπάρχει μοναδικός κάτω τριγωνικός πίνακας L με θτεικά διαγώνια στοιχεία (όχι αναγκαστικά μονάδες) τέτοιος ώστε  $A=LL^T$ 

Γενικά ισχύει:

$$\alpha_{ij} = \sum_{k=1}^{n} l_{ik} l_{jk} = \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} l_{jk} + l_{ij} l_{jj}$$

Οπότε για i=1,...,n και j=1,...,i-1:

$$l_{ii} = \sqrt{a_{ii} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik}^2}$$

$$l_{ij} = \frac{1}{l_{jj}} \left( a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} l_{jk} \right)$$

```
def cholesky(A):
    L = np.array([[0.0] * A.shape[0] for i in range(A.shape[0])])
    for i in range(A.shape[0]):
        for j in range(i+1):
            sum_ch = sum(L[i][k] * L[j][k]  for k in range(j))
            if (i == j):
                L[i][j] = math.sqrt(A[i][i] - sum_ch)
                L[i][j] = (1.0 / L[j][j] * (A[i][j] - sum_ch))
    return L
\Deltaοχιμή για A=[[6, 3, 4, 8], [3, 6, 5, 1], [4, 5, 10, 7], [8, 1, 7, 25]]
A = np.array([[6, 3, 4, 8], [3, 6, 5, 1], [4, 5, 10, 7], [8, 1, 7, 25]])
L = cholesky(A)
print("A:\n",A)
print("L:\n",L)
Α:
 [[6 3 4 8]
 [3 6 5 1]
 [4 5 10 7]
 [8 1 7 25]]
L:
 [[ 2.44948974 0.
                             0.
                                         0.
 [ 1.22474487 2.12132034 0.
                                        0.
 [ 1.63299316  1.41421356  2.30940108  0.
 [ 3.26598632 -1.41421356 1.58771324 3.13249102]]
```