# תרגיל בית 2 – מודלים לא לינאריים בחקר ביצועים

## : מגישים

#### אלעד בוכריס – 206202426

#### משה דידי – 311395834

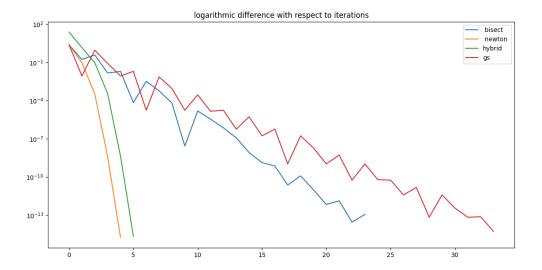
#### : 1 שאלה

Bisect - התכנסנו תוך 24 צעדים. פירוט: תוך איטרציה אחת לספרה הראשונה, 5 איטרציות לספרה שניה ושלישית, ומשם בין 2-3 איטצריות לדיוק נוסף לספרה.

-Newton ההתכנסות הסתיימה לאחר 4 איטרציות.

hybrid - נדרשו 5 איטרציות על מנת להגיע להתכנסות, נשים לב כי מכיוון שהערך ההתחלתי רחוק יותר מהאופטימלי, נדרשות יותר איטרציות ביחס לשיטת ניוטון הסטנדרטית.

התכנסות לאחר 33 איטרציות. - Golden section



ניתן לראות על פי הגרף את ההבדל בין קצב ההתכנסות בין השיטות, כאשר שיטת newton מתכנסת בקצב הכי מהיר ( קצב ריבועי ), אחריה ההיברידית מכיוון שהערך ההתחלתי שונה, לאחר מכן שיטת החציה ולבסוף שיטת חתך הזהב, אשר משתמש בערכי הפונקציה בלבד.

: קוד

```
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt
import Validation

def f(x):
    """Calculating f(x) """
    return np.square(x) + (np.square(x) - 3 * x + 10) / (2 + x)

def df(x):
    """Calculating the derivative for f(x)"""
    return 2 * x + (np.square(x) + 4 * x - 16) / np.square(2 + x)

def ddf(x):
    """Calculating the second derivative for f(x)"""
    return 2 + 2 / (2 + x) - 2 * (2 * x - 3) / np.square(2 + x) + 2 * (np.square(x) - 3 * x + 10) / np.power(2 + x, 3)

def generic_gs(f, 1, u, eps, k):
    """Running the golden section algorithm """
    Validation.validation(k,1, u, eps)
    fv = [1
```

#### <u>שאלה 2:</u>

 $a \neq 0 \in \mathbb{R}^n$  נתונה מטריצה סימטרית ומוגדרת אי סימטרית  $Q \in \mathbb{R}^{n \times n}$  נתונה

$$f: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$$
  
$$f(\mu) = a^{T} (Q + \mu I_{n})^{-1} a$$

 $\mu > 0$  א. יש להוכיח כי f מוגדרת לכל

: הוכחה

: -ש כך של G כך הוייע אל שעמודותיה של ערתונורמלית של ערתונורמלית מטריצה אורתונורמלית פיימת מטריצה אורתונורמלית Q

$$Q = Udiag(\lambda_1, \dots, \lambda_n)U^T$$

: בנוסף, מכיוון ש  $UU^T=I$  מתקיים גם  $\mu I=U\mu IU^T$ 

$$\mu I = U \mu I U^T$$

$$Q+\mu I_n=Udiag(\lambda_1,\dots,\lambda_n)U^T+U\mu I_nU^T=U(diag(\lambda_1,\dots,\lambda_n)+\mu I_n)U^T$$
 כך ש-  $i$  העייע ה יו של . $Q$ 

נתון כי עם מטי מוגדרת חיובית, לכן כל ער אי שלילית ולכן פל ער אי עלילית ולכן ער מוגדרת  $Q+\mu I>0$  מכיוון ש-I מוגדרת אי שלילית ולכן . הפיכה  $Q+\mu I$  לכן .  $\lambda_i+\mu>0$  הפיכה

 $\mu>0$  עבור כל  $(Q+\mu I_n)^{-1}$  כלומר קיימת מטריצה

לכן, f מוגדרת בתחום זה.

משייל. נשים לב כי העייע של המטריצה ההופכית הינם  $rac{1}{\mu+\lambda_i}$ : נכי העייע של המטריצה החופכית הינם הינם

- $a \neq \vec{0}$  עבור f( $\mu$ ) > 0  $\forall \mu$  > 0 עבור מתקיים מוגדרת חיובית ולפי הגדרה מתקיים
- מכיוון ש- $Q + \mu I$  סימטרית אז גם  $A = (Q + \mu I)^{-1}$  סימטרית א סימטרית אז גם  $A = (Q + \mu I)^{-1}$

$$f(\mu) = a^T M \left( diag\left(\frac{1}{\mu + \lambda_1}, ..., \frac{1}{\mu + \lambda_n}\right) \right) M^T a \overset{like\ hw1}{=} \sum_{k=1}^n \frac{1}{\mu + \lambda_k} \left(\sum_{i=1}^n a_i m_{ik}\right)^2$$
נגזור לפי  $\mu$  ונקבל :

$$f'(\mu) = \sum_{k=1}^{n} \frac{-1}{(\mu + \lambda_k)^2} \left( \sum_{i=1}^{n} a_i m_{ik} \right)^2 < 0 \quad \forall \mu > 0$$

הנגזרת קטנה מאפס ולכן הפונקציה יורדת בתחום זה.

-ד. יש למצוא  $\alpha$  כך ש

$$.f(\mu) = \alpha$$

: נפעיל את שיטת החציה על הפונקציה

$$g(\mu) = f(\mu) - \alpha$$

.המקיים את הדרישה  $\mu$  נמצא ל-g, נמצא שורש למצא אם נמצא שורש ל

בתרגיל בית 1, הראנו כי תבנית ריבועית \*של מטריצה סימטרית\* בעלת פירוק ספקטרלי חסומה מלמעלה על ידי

$$\frac{1}{\mu + \lambda_{min}} \|a\|^2$$

$$\frac{1}{\mu + \lambda_{max}} ||a||^2$$

לכן,f, חסומה על ידיהם

A של הערכים המינימליים המינימליים הערכים של

$$\frac{1}{\mu + \lambda_{max}} \|a\|^2 \le \alpha \le \frac{1}{\mu + \lambda_{min}} \|a\|^2$$
 פסאדו קוד למציאת קצוות קטע התחלתי : פסאדו

- 1. initiate some random t > 0
- 2. if g(t) < 0:
- $u \leftarrow t$
- 2.3 while g(t) < 0:

- 2.4  $l \leftarrow t$
- 3. *else*:
- 3.1  $l \leftarrow t$
- while g(t) > 0: 3.2
- $t \leftarrow 2t$ 3.2.1
- 3.3  $u \leftarrow t$

ה. כאשר מצאנו קטע התחלתי  $[l_0,u_0]$ , ניתן לראות כי בכל איטרציה אנו חותכים את אורך הקטע ה.

יהיה kיהיה ה-כלומר, אורך הקטע באיטרציה

$$u_k - l_k = \left(\frac{1}{2}\right)^k (u_0 - l_0)$$

arepsilon אנו עוצרים ברגע שאורך הקטע קטן או שווה לשגיאה

: כלומר, כאשר

$$\left(\frac{1}{2}\right)^k (u_0 - l_0) \le \varepsilon$$

: נכתוב בצורה הבאה

$$2^{-k} \le \frac{\varepsilon}{(u_0 - l_0)}$$

על שני האגפים ונקבל  $\log_2(x)$  נפעיל

$$-k \leq \log_2 \frac{\varepsilon}{(u_0 - l_0)} \rightarrow k \geq \log_2 \frac{u_0 - l_0}{\varepsilon}$$

ניתן לראות כי ככל שאורך הקטע ההתחלתי גדל כך גם מספר האיטרציות וככל ש-arepsilon גדל גם כך מספר האיטרציות גדל.

## <u>: 3 שאלה</u>

 $.p:\mathbb{R} o\mathbb{R}$  נתון פולינום

$$p(x) = -3.55x^3 + 1.1x^2 + 0.765x - 0.74$$

 $.x^0 = 0.5554$  ונתונה

א. ניתן לראות כי

$$\lim_{x\to\infty}f(x)=-\infty$$

וכי

$$\lim_{x\to -\infty} f(x) = \infty$$

. אחד. שורש לפחות שורש p-ולכן ל

ניתן לראות כי

$$f(-1) = 3.15 > 0$$
$$f(-0.5) = -0.404 < 0$$

ולכן

ב.

$$f(-0.5) \cdot f(-1) < 0$$

pושרש שורש המכיל ואלו (-1, -0.5) ואלו הקטע הקטע כקצוות הקטע ואלו

 $p(x) = -3.55x^3 + 1.1x^2 + 0.765x - 0.74$ 

$$p'(x) = -10.65x^2 + 2.2x + 0.765$$
$$p''(x) = -21.3x + 2.2$$

<u>שלוש איטרציות</u>

.1

$$x^{1} = x^{0} - \frac{p(x^{0})}{p'(x_{0})} = 0.5554 - \frac{-0.5840}{-1.2983} = 0.1056$$

.2

$$x^2 = 0.1056 - \frac{-0.6511}{0.8785} = 0.8467$$

.3

$$x^3 = 0.8467 - \frac{-1.4585}{-5.0072} = 0.5554$$

על מנת שהסדרה  $\{x^n\}_{(n\in\mathbb{N}\}}$  תתכנס ראינו כי צריך להתקיים כי

$$\forall x \in I, p'(x) \ge m : m > 0, I = [x^* - \delta, x^* + \delta]$$

 $x^* \in [-1, -0.5]$  אנו יודעים כי

ניתן לראות כי

$$p'(-1) = -12.1$$
$$p'(-0.5) = -2.99$$

וכי p'(x) מונוטונית עולה בתחום זה (פרבולה קעורה לפני נקודת הקיצון) מתקיים כי

$$p'(x) < 0 \ \forall x \in [-1, -0.5]$$

ולכן לא קיימת סביבה I עבורה התנאי מתקיים.

 $-10.65x^2+2.2x+0.765=0 
ightarrow x_1=-0.$  **184** ,  $x_2=0.$  **391** הסיבה שלא כל האיטצריות בוודאות מוגדרות היטב היא מכיוון שקיימות הנקודות הסטציונריות בהן p'(x)=0 ולכן, אם "ניפול" בנקודות אלו,  $x^{k+1}$  לא מוגדר.

ד. באיטרציות בהן שיטת ניוטון לא מוגדרת ,השיטה ההיברידית משתמשת בשיטת החציה, אשר תמיד מוגדרת, לכן שיטה זו תמיד מוגדרת. מכיוון שהאיטרציות תמיד מוגדרות שיטת החציה תמיד מוגדרת היטב, אזי בהינתן והתחלנו בקטע המכיל את השורש השיטה תמיד תתכנס.

קוד :

: השורש המתקבל

r = -0.6081345342894493

## <u>שאלה 4 :</u>

א. מוגדרת הפונקציה:

$$\phi: \mathbb{R} \to \mathbb{R}$$

$$\phi_k(t) = f(\mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_{k-1}, t, \mathbf{x}_{k+1}, \dots, \mathbf{x}_n)$$

נגדיר

$$t = x_k$$

$$C = 1$$

$$\mu = \alpha$$

$$b = x_{k-1}$$

$$c = x_{k+1}$$

$$a = s_k$$

$$D = \sum_{i=2}^{k-1} |x_i - x_{i-1}| + \sum_{i=k+2}^{n} |x_i - x_{i-1}| + \alpha \left(\sum_{i=1}^{k-1} (x_i - s_i)^2 + \sum_{i=k+1}^{n} (x_i - s_i)^2\right)$$

 $n\in\{1,N\}$  עבור המקרים בהם

$$\mu = 2\alpha$$
 ,  $b = c$  ,  $C = \frac{1}{2}$ 

: ונקבל את הביטוי

$$, \phi_k(t) = C\left(\mu(t-a)^2 + |t-b| + |t-c|\right) + D$$

 $arphi\colon\mathbb{R} o\mathbb{R}$  ב. נתונה הפונקציה

$$.\varphi(t) = \mu(t-a)^2 + |t-b| + |t-c|$$

 $u = \max\{a, b, c\} + 1$  ו  $l = \min\{a, b, c\} - 1$  נגדיר

: כאשר  $\varphi$  כאשר מינימום גלובלי ל

$$argmin \varphi(t) = t^*$$

: אזי

$$\varphi(t^*) \le \varphi(t) \ \forall t \in \mathbb{R}$$

נתסכל כעת על  $l \leq l$  עבורו מתקיים כי

$$t - b < 0$$
,  $t - c < 0 \rightarrow |t - b| = b - t$ ,  $|t - c| = c - t$ 

: ולכן

$$\varphi(t) = \mu(t-a)^2 + b - t + c - t$$
  
$$\varphi'(t) = 2\mu(t-a) - 2$$

.  $\varphi'(t) < 0 \ \forall t \leq l$  ולכן ו $\mu = \alpha > 0$  בסעיף הקודם הגדרנו ולכן הפונקציה יורדת בתחום זה.

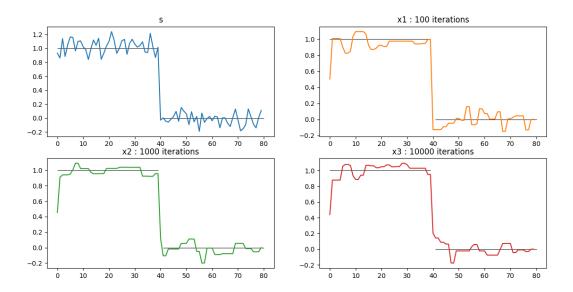
לפי הנתון כי קיים מינימום גלובלי, אז מכיוון שהפונקציה יורדת לפני l ועולה אחרי  $\mu$ , המינימום חייב להתקבל בתחום [l,u].

#### : קוד

ניתן להפעיל את השיטה מכיוון ש-  $\varphi$  רציפה בקטע (סכום של פונקציות רציפות). מובטחת התכנסות מהסיבה שהיא יונימודלית (נתון כי קיים מינימום יחיד בקטע).

```
def gs_denoise(s, alpha, N):
    x = s
    for i in range(N):
        x[0] = (gs_denoise_step(2 * alpha, s[0], x[1], x[1])) / 2
        for k in range(1, len(s) - 1):
              x[k] = gs_denoise_step(alpha, s[k], x[k - 1], x[k + 1])
        x[len(x) - 1] = (gs_denoise_step(2 * alpha, s[len(x) - 1],
        x[len(x) - 1], x[len(x) - 1])) / 2
    return x
```

ה.



ניתן לראות כי אין הבדל מהותי באיכות הקירוב לפי כמות האיטרציות.

.s מכיוון ש-x חלק יותר אז לדעתנו הקירוב שלו לאות האמיתי טוב יותר מאשר הקירוב

מכיוון שאנו יודעים כי האות המקורי בדיד וניתן לראות הבדל משמעותי בין ערכי f סביב 0 לבין ערכי f סביב 1, ניתן לשחזר את האות הבדיד בקלות ובקירוב טוב.

לכן, לדעתנו הקירוב שהאלגוריתם מצב הוא קירוב טוב של האות.