

אנליזה נומרית : מצגת מלאה #6

שיטות נומריות לפתרון משוואות לא לינאריות הקדמה ושיטת החツיה

גושאי המציגת:

1. הקדמה.
2. שיטת החツיה.

פתרונות המשוואות לא לינאריות

$$(1) \quad f(x) = 0$$

נתונה המשוואה

- אנו נחפש שורשים (פתרונות) ממשיים למשוואה (1).
- במקרה זה r הוא שורש של $f(x)$ (הפתרון של המשוואה $f(x) = 0$)
 - $f(r) = 0$
- היבט גרפי: r היא נקודת החיתוך של $f(x)$ עם ציר ה- x .

פתרון משוואות לא לינאריות, המשך

דוגמאות למשוואות לא לינאריות:

• משוואות אלגבריות :

$$(2) \quad P_n(x) = 0$$

$P_n(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots + a_nx^n$ פולינום מסדר n .
לא ידועה נוסחת למציאת שורשים של פולינום ממעלה ≤ 5 .

• משוואות טרנסצנדנטיות: למשל,

$$(3b) \quad \ln x = x$$
 או

$$(3a) \quad x \cdot e^{-x} = 0.25$$

אנליזה מתמטית לא נותנת שום אינפורמציה לגבי מספר השורשים של (3) ומיקומם. כדי לקבל הערכה על מיקום ומספר השורשים אלה נستخدم תחילה בתייאור גרפי של המשוואה. (או במשפט ערך הביניים/משפט לגרנג' מחדו...)

דוגמה לתיאור גרפי של משווה טרנסצנדנטית

“Matlab” ונתאר אותה גרפית באמצעות $xe^{-x} = 0.25$ נתיחס למשווה באופן הבא :

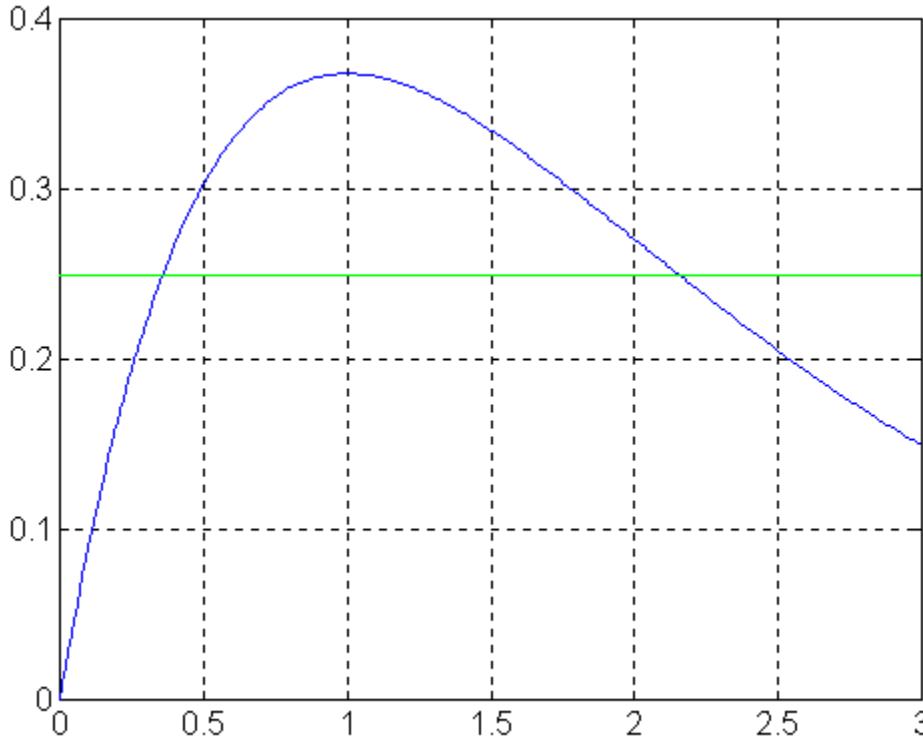
```
>> x=0 : 0.01 :3 ;  
>> y=x .* exp(-x) ;  
>> z= 0.25 .* ones(length (x)) ;  
>> plot (x,y,x,z), grid
```

- הנו אורך הווקטור x. $\text{length}(x)$

- הנו וקטור באורך x שכל אבריו = 1. $\text{ones}(\text{length}(x))$

.025.* ones(length (x)) - הנו וקטור באורך x שכל אבריו = 0.25.

המשד דוגמא



- ◻ ניתן לראות לפי הגרף כי למשווה יש שורש אחד בקטע $[0,0.5]$ ושורש נוסף בקטע $[2,2.5]$.
- ◻ מניתוח קיצון ומונוטוניות של $f(x) = x^x - e^{-x}$ ניתן להסיק כי למשווה $0.25 = x^x - e^{-x}$ אין עוד פתרונות ממשיים.

תזכורת: מהי שיטה איטרטיבית?

- בעикаה שיטה איטרטיבית היא תהליך של שימוש חוזר ונשנה בנוסחה מתמטית לצורך קבלת תיקו לפתרון מקרוב (כלומר לשפר את מידת הקירוב).
- בחישוב איטרטיבי אנו מתחילהים תמיד מקירוב התחלתי כלשהו x_0 , ובונים סדרת קרובים $\{x_n, \dots, x_2, x_1, x_0\}$ אשר תכנס לפתרון האמתי של הבעיה.
- במהלך החישובים משתמשים בקרובים הקודמים (לרוב בקירוב האחרון) וממשיכים באיטרציות עד להשגת הקירוב בדיקת הרצוי, שאותו הכתבו מראש.
- אנו יכולים להסתמך על ידיעותינו בנושא סדרות וגבולות כדי לקבוע אם הסדרה שנוצרה מתכנסת אם לאו.

גישה נומרית לפתרון משוואות

לא לינאריות

הreview המركזי בגישה הנומרית לפתרון משוואות לא לינאריות:

ל"ייצר" באמצעות נוסחה איטרטיבית ובחירה של x_0 התחלתי, סדרת מספרים

$f(x)$ שתכנס לפתרון המדויק של המשוואה $0 = f(x)$ (קירובים) $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$

כלומר $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = r$. (אשר מתקיים $f(r) = 0$)

נלמד בקורס ארבע שיטות:

1. שיטת החצייה
2. שיטת נקודת שבת
3. שיטת ניוטון רפסון
4. שיטת המיתר

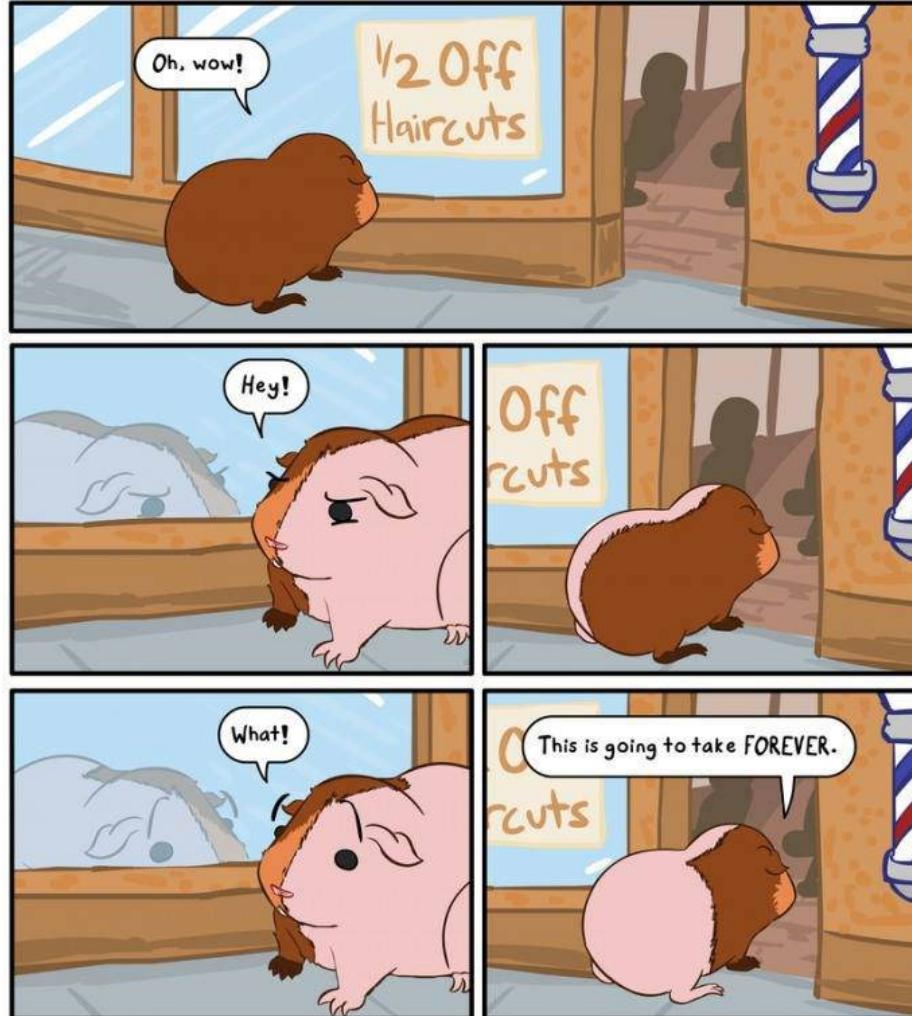
גישה נומרית לפתרון משוואות לא לינאריות: הערות

1. כל שיטה נומרית לפתרון משווה לא לינארית מוגדרת ע"י נוסחה איטרטיבית שונה.
2. אפשרויות לבחירת α ההתחלתי:
 - גישה תיאורטית: על סמך ניתוח מתמטי אנליטי
 - גישה נומרית: על סמך ניסוי וטעייה (trial & error)
3. סדרת הקירובים המתקבלת (על סמך הנוסחה האיטרטיבית ובחירה α ההתחלתי) עשויה להכנס או להתבדר.
4. אנו מעוניינים בשיטות שעבורם יש הוכנסות תיאורטית לפתרון המשווה אך למעשה עוצרים את התהליך אחרי מספר סופי של צעדים כאשר מתבלט רמת הדיווק המבוקשת.
5. קритריון ההוכנסות ϵ נקבע ע"י מגדר הבעה או שנקבע ע"י פוטר הבעה באמצעות ניתוח רגישות הפתרון ל ϵ כפרמטר נומי.

קריטריונים לעצירת התהיליך עבור רמת דיוק ε

Theoretical	Practical
$f(r) = 0$	$ f(x_n) < \varepsilon$
$x_n \rightarrow r$	$\begin{cases} x_n - x_{n-1} < \varepsilon \\ \frac{ x_n - x_{n-1} }{ x_n } < \varepsilon \end{cases}$ <p><u>שגיאה מוחלטת</u></p> <p><u>שגיאה יחסית</u></p>

שיטת החציה Bisection Method



תזכורת מחדו"א – משפט ערך הביניים

משפט ערך הביניים

תהי $f(x)$ רציפה בקטע $[a,b]$ כך ש- $f(a) \cdot f(b) < 0$

אז קיימת נקודת ביניים $f(r) = 0$ כך ש- $a < r < b$

שימוש

משפט זה מאפשר לנו למצוא קטע $[a,b]$ בו למשווה $0 = f(x)$ יש לפחות פתרון אחד.

שיטת החציה Bisection Method

רעיון השיטה:

בהינתן קטע $[a,b]$ בו קיים שורש ייחודי r של $f(x)$ ומתקיימים בו התנאי $: f(a) \cdot f(b) < 0$

$f(m)$ ונחשב את $(m = \frac{a+b}{2})$ **(mid point)** נמצא את נקודת האמצע

• אם $f(m) = 0$, אז m הוא השורש המבוקש וסיימנו.

• אחרת $f(m) \neq 0$ וاز יתכנו שני מקרים:

. [a,m] א) $f(m) \cdot f(a) < 0$ או

. [m,b] ב) $f(m) \cdot f(b) < 0$

שיטת החצייה, המשך

רעיון השיטה, המשך:

- באופן דומה ממשיכים בתהליך החצייה של תת הקטע בו נמצא השורש או $[a, m]$ או $[m, b]$ לשניים ואיתור חצי הקטע בו נמצא השורש.

בכל שלב אנו מציבעים על קטע חדש של חיפוש שאורכו מחצית אורך קטע החיפוש הקודם.

- בדרך זו אנו "מייצרים" סדרת קירובים המתכנסת לפתרונו

$$root = r = \lim_{n \rightarrow \infty} (m_n)$$

שיטת החציה, המשך

רעיון השיטה, המשך:

באופן מעשי אין אפשרות ביצוע את התהליך האיטרטיבי אינסוף פעמים ולכן אנו מוצרים אחרי מספר סופי של צעדים ומקבלים **קירוב**

לשורש r , כלומר:

$$r \cong m_n = \frac{a_n + b_n}{2}$$

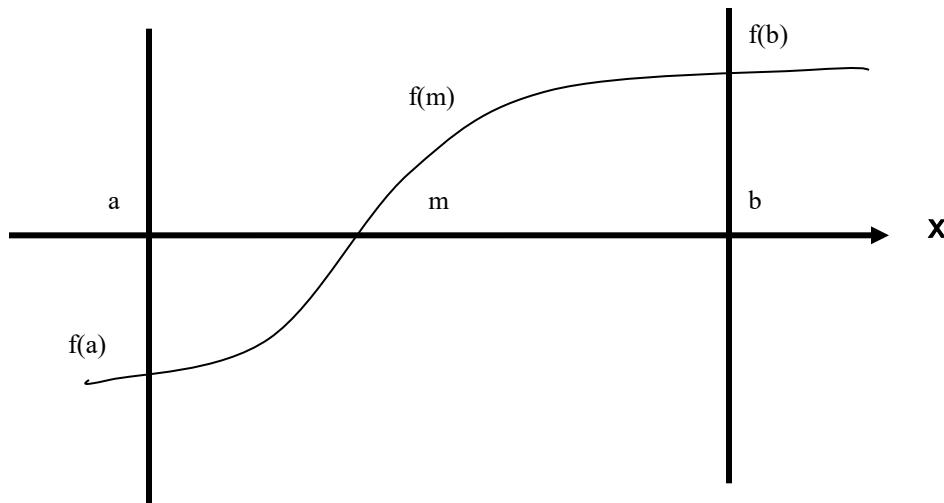
מתי מוצרים את התהליך?

נחזור על התהליך עד שנגיע לקטע קטן דיו, (בדי"כ לפי מידת הדיווק שהגדכנו) שבו הקירוב לשורש חסום ברמת הדיווק הנדרשת ϵ ,

כלומר כאשר $|f(m_n)| < \epsilon$ ו/או $|m_n - m_{n-1}| < \epsilon$.

את שני תנאי עצרה ולווצר כאשר הראשון מתקיים)

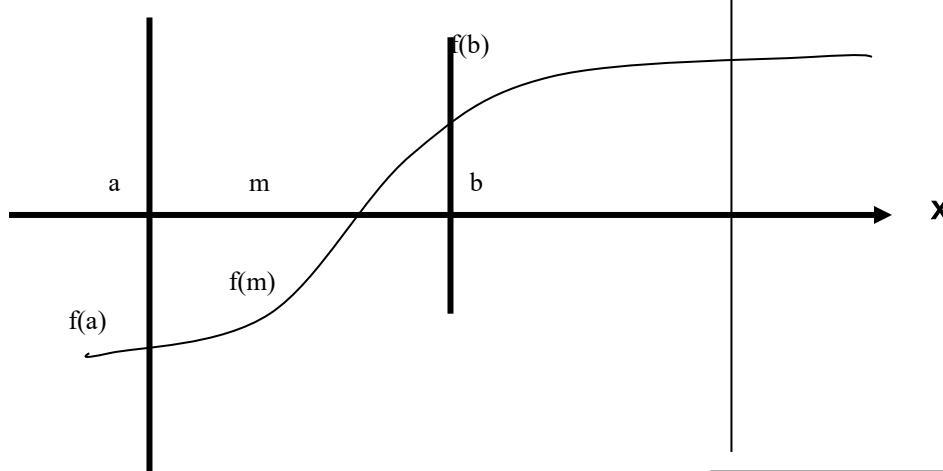
רעיון השיטה – היבט גיאומטרי



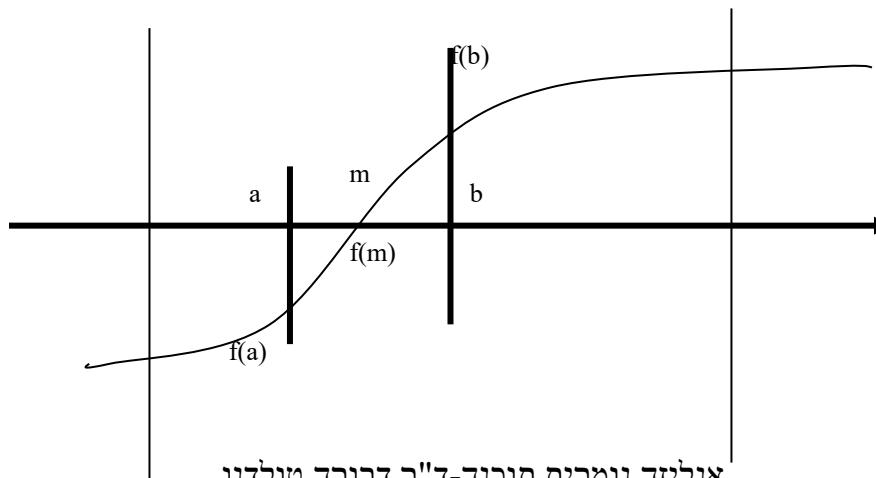
בהתאם לסימן של $f(m)$ (בהתאמה עם הסימנים של $f(a)$ ו- $f(b)$)
ממשיכים לטפל בתת - הקטע הימני או השמאלי:

היבט גיאומטרי, המשך

$$b = m, f(b) = f(m)$$



$$a = m, f(a) = f(m)$$



אנליזה נומרית תוכנה-7"ר דבורה טולדנו
קטעי

שיטת החצייה-דוגמא

לפונקציה $f(x) = (x+1)^2 e^{(x^2-2)} - 1$ יש שורש בקטע $[0,1]$, מאחר ו- $f(1) > 0$ ו- $f(0) < 0$.

. $f(0.5) = -0.609009$ כאשר $m = 0.5$ נבודד האמצע של הקטע הנה $m = 0.5$, נמצאים את חיפוש השורש לקטע $[0.5,1]$.

צעד זה וצעדים נוספים בשיטת החצייה יניבו את התוצאות המפורטות בטבלה הבאה :

שיטת החצייה, המשך דוגמא

n	a	b	m	f (m)
0	0	1	0.5	-0.609009
1	0.5	1	0.75	-0.272592
2	0.75	1	0.875	0.023105
3	0.75	0.875	0.8125	-0.139662
4	0.8125	0.875	0.84375	-0.062448
5	0.84375	0.875	0.859375	-0.020775
6	0.859375	0.875	0.867188	0.000883
7	0.859375	0.867188	0.863282	-0.010015
8	0.863282	0.867188	0.865235	-0.004584
9	0.865235	0.867188	0.866212	-0.001854
10	0.866212	0.867188	0.866700	-0.000487
11	0.866700	0.867188	0.866944	0.000198
12	0.866700	0.866944	0.866822	-0.000145
13	0.866822	0.866944	0.866883	0.000027
14	0.866822	0.866883	0.866853	-0.000058
15	0.866853	0.866883	0.866868	-0.000016
16	0.866868	0.866883	0.866876	0.000007

שיטת החצייה, המשך דוגמא

$$\left[\overbrace{0.866868}^{a_{17}}, \overbrace{0.866876}^{b_{17}} \right]$$

קטע החיפוש הבא באיטרציה ה-18 יהיה

מכאן ניתן להסיק כי השורש המדויק $\sqrt{0.866872}$ של הפונקציה בקטע $[0,1]$

$$\frac{\underbrace{0.866872}_{\frac{a_{17}+b_{17}}{2}} \pm \underbrace{0.000004}_{\frac{b_{17}-a_{17}}{2}}}{\text{חסום ע''י}}$$

נקודות אמצע הקטע באיטרציה ה- 18

אורך מחצית הקטע באיטרציה ה - 18

לפונקציה הנתונה יש שורש נוסף בקטע $[1 - 2, -]$. נסו למצוא לו הערכה באופן דומה.

BISECTION ALGORITHM

Function root=Bisect (f, a, b, eps1,eps2, maxiter, flag, niter)

1. Set fa=f(a); fb=f(b);
2. flag=0;
3. If sign(fa) = sign (fb) then stop
4. For iter=1 to maxiter
5. m=(a+b)/2;
6. fm=f(m);
7. If (|fm|<eps2 or (b-a) < eps1)
8. root=(a+b)*0.5
9. flag=1
10. niter=iter;
11. break;
12. end

BISECTION ALGORITHM

```
13.      If sign (fm) <> sign (fa) then  
14.          b=m;  
15.          fb=fm;  
16.      else  
17.          a=m;  
18.          fa=fm;  
19.      end  
26. End
```

בסוף התהליך הקירוב לשורש הוא הערך .root

- ◆ if flag=1 the procedure succeeded. The root had been found, and the number of iteration is "niter".
- ◆ If flag=0 the desired accuracy is not achieved.

הערות לאלגוריתם שיטת החצייה

- 1) האלגוריתם המעשֵי לשיטת החצייה , כפי שהוזג לעיל, מציב תנאי נוסף לעצירה שהוא מספר מקסימלי של איטרציות לביצוע. תנאי זה מונע מצב שבו המחשב יכנס לתהליך ארוך מדי או אפילו לולאה אינסופית. לתהליך ארוך מדי ניתן להיכנס אם רמת הדיווק הנדרשת גבוהה , ככלומר ϵ_2 / ϵ_1 הנדרשים קטנים מדי ושיירות עיגול לא מאפשרת לקבל את הפתרון המקורי ברמת הדיווק הניל.
- מצב של לולאה אינסופית אפשרי כאשר סדרת הקירובים מתבדרת . (בשל אי רציפות בקטע ו/או כתיבה שגויה של קטע הקוד).
- 2) אפשרויותiae הצלחה של האלגוריתם ($flag = 0$) :
- * לא הגענו לרמת הדיווק הדרישה ϵ_2 / ϵ_1 .
 - * a_0 ו- b_0 בעלי אותו סימן. (זה קורה אם בקטע המקורי יש מספר זוגי של שורשים או שורש מריבובי זוגי)

יתרונות וחסרונות של שיטת החצייה

חסרונות של שיטת החצייה

□ $|m_n - r| \leq 0.5 |m_{n-1} - r|$ זו נקראת **שיטת מסדר ראשון**.

(סביר: מתקיים $|e_n| \leq 0.5 |e_{n-1}|$ ולכן התכנסות לינארית)

□ אם בקטע $[a,b]$ יש מספר זוגי של שורשים או שורש אחד מריבוי זוגי האלגוריתם ייכשל כי במצב זה אין חילופי סימן.

יתרונות וחסרונות, המשך

יתרונות של שיטת החצייה

- פשוטות. (שיטה קלה לתכננות)
- אם הפונקציה $f(x)$ רציפה בקטע $[a,b]$ ויש לה שורש פשוט (שורש מריבוי 1) בקטע ההתכנסות אליו מובטחת.

מסקנה

ניתן להשתמש בשיטת החצייה על מנת למצוא קירוב גס לשורש ולאחר מכן לנצל שיטה יותר עילית.

הערכת מספר האיטרציות

בשיטת החצייה

נניח שביצעו n איטרציות של שיטת החצייה וקבלו פתרון מוקרב m_n :

$$a_0 \quad b_0 \quad \rightarrow \quad m_0$$

$$a_1 \quad b_1 \quad \rightarrow \quad m_1$$

$$a_2 \quad b_2 \quad \rightarrow \quad m_2$$

⋮

$$a_{n-1} \quad b_{n-1} \quad \rightarrow \quad m_{n-1}$$

$$a_n \quad b_n$$



$$root \approx \frac{a_n + b_n}{2} = m_n$$

מספר האיטרציות בשיטת החצייה , המשך

□ כזכור, בכל שלב אנו מציבים על קטע חדש של חיפוש שאורכו ממחצית

$$b_{k+1} - a_{k+1} = \frac{1}{2}(b_k - a_k) \text{ : כולם מתקיים}$$

□ בפרט, $|r - m_n| \leq \frac{1}{2}(b_n - a_n)$ אשר גורר :

$$|r - m_n| \leq \frac{1}{2} \cdot (b_n - a_n) = \frac{1}{2^2} \cdot (b_{n-1} - a_{n-1}) = \frac{1}{2^3} \cdot (b_{n-2} - a_{n-2}) = \dots = \frac{1}{2^{n+1}}(b_0 - a_0)$$

$$|r - m_n| \leq \frac{b_0 - a_0}{2^{n+1}}$$

□ לאחר $1 + n$ איטרציות מקבלים אם כן :

(למעשה, בכל שלב אנו מחלקים את הקטע ל-2 ולכן גודל אינטראול

$$\text{הchiposh לאחר } 1+n \text{ איטרציות יהיה } \frac{b_0 - a_0}{2^{n+1}}$$

מספר האיטרציות בשיטת החצייה , המשך

$$\frac{b_0 - a_0}{2^{n+1}} < \varepsilon$$

↓

$$2^{n+1} > \frac{b_0 - a_0}{\varepsilon}$$

↓

$$(n + 1) \cdot \log 2 > \log(b_0 - a_0) - \log \varepsilon$$

↓

$$n > -1 + \frac{\log(b_0 - a_0) - \log \varepsilon}{\log 2}$$

הערה : הפונקציה הלוגריתמית
מחושבת בסיס 10. ניתן גם
לחשב בסיס e וואז לרשום \ln
בכל מקום.

מספר האיטרציות בשיטת החצייה , המשך

דוגמה

$$f(x) = x^2 - 2$$

$$[a,b] = [1,2]$$

$$\varepsilon = 0.01$$

↓

$$n > -1 + \frac{\log(2-1) - \log 0.01}{\log 2} = -1 + \frac{2}{0.301} = 5.6$$

↓

$$n \geq 6$$

הערה:

שימוש לב Ci רמת הדיווק איננה תלואה כלל בפונקציה (ובכך טמונה חסרוןה)