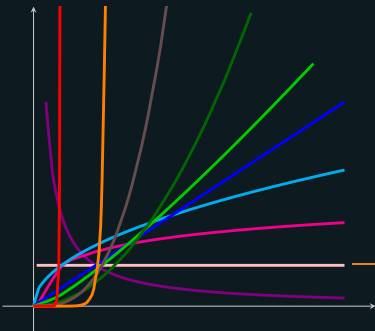


# יסודות האלגוריתמים והסיבוכיות

תרגול 01 - ניתוח אסימפטוטי





אוניברסיטת בן-גוריון בנגב  
جامعة بن غوريون في النقب  
Ben-Gurion University of the Negev

מה זה אלגוריתם?



אוניברסיטת בן-גוריון בנגב  
جامعة بن غوريون في النقب  
Ben-Gurion University of the Negev

מה זה אלגוריתם?

אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתרון של משימה או בעיה.



**אלגוריתם** רצף צעדים המוגדרים היטב לפתרון של משימה או בעיה.

**סיבוכיות זמן** - מספר הפעולות הבסיסיות שהאלגוריתם מבצע כתלות בגודל הקלט (עד כדי קבוע שתלוי בחומרה ובתוכנה).



אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתרון של משימה או בעיה.

סיבוכיות זמן - מספר הפעולות הבסיסיות שהאלגוריתם מבצע כתלות בגודל הקלט (עד כדי קבוע שתלוי בחומרה ובתוכנה).

Size of Largest Problem Instance Solvable in 1 Hour			
Time complexity function	With present computer	With computer 100 times faster	With computer 1000 times faster
$n$	$N_1$	$100 N_1$	$1000 N_1$
$n^2$	$N_2$	$10 N_2$	$31.6 N_2$
$n^3$	$N_3$	$4.64 N_3$	$10 N_3$
$n^5$	$N_4$	$2.5 N_4$	$3.98 N_4$
$2^n$	$N_5$	$N_5 + 6.64$	$N_5 + 9.97$
$3^n$	$N_6$	$N_6 + 4.19$	$N_6 + 6.29$

זמני ריצה של אלגוריתם עבור מהירות חישוב של מיליון פעולות בשנייה.  
[ *Computers and Intractability* גארי וג'ונסון 1979 ]



אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתרון של משימה או בעיה.

סיבוכיות זמן - מספר הפעולות הבסיסיות שהאלגוריתם מבצע כתלות בגודל הקלט (עד כדי קבוע שתלוי בחומרה ובתוכנה).

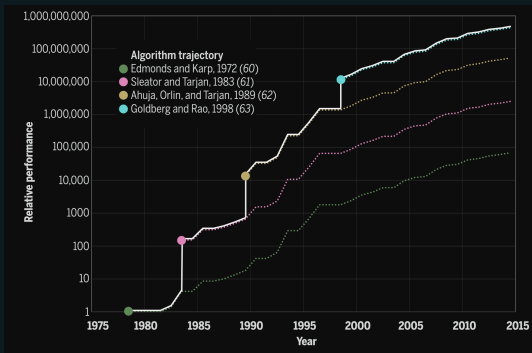
Time complexity function	Size $n$					
	10	20	30	40	50	60
$n$	.00001 second	.00002 second	.00003 second	.00004 second	.00005 second	.00006 second
$n^2$	.0001 second	.0004 second	.0009 second	.0016 second	.0025 second	.0036 second
$n^3$	.001 second	.008 second	.027 second	.064 second	.125 second	.216 second
$n^5$	.1 second	3.2 seconds	24.3 seconds	1.7 minutes	5.2 minutes	13.0 minutes
$2^n$	.001 second	1.0 second	17.9 minutes	12.7 days	35.7 years	366 centuries
$3^n$	.059 second	58 minutes	6.5 years	3855 centuries	$2 \times 10^8$ centuries	$1.3 \times 10^{13}$ centuries

גודל הבעיות אשר ניתן לפתור בשעה של חישוב.

[ *Computers and Intractability* גארי וג'ונסון 1979 ]



אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתרון של משימה או בעיה.  
סיבוכיות זמן - מספר הפעולות הבסיסיות שהאלגוריתם מבצע כתלות בגודל הקלט (עד כדי קבוע שתלוי בחומרה ובתוכנה).



מספר הבעיות שניתן לפתור ב"זמן סביר" באמצעות המחשב הכי חזק בתקופה.  
[There's plenty of room at the Top, Science 2020 ]

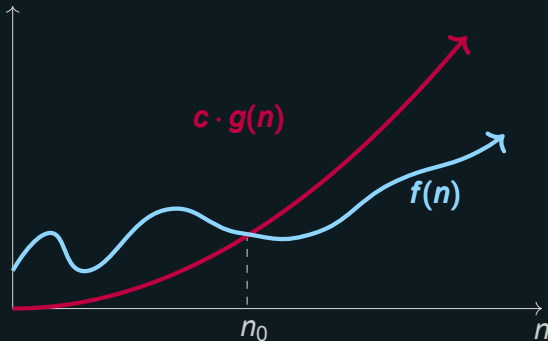


**אלגוריתם** רצף צעדים המוגדרים היטב לפתרון של משימה או בעיה.

**סיבוכיות זמן** - מספר הפעולות הבסיסיות שהאלגוריתם מבצע כתלות בגודל הקלט (עד כדי קבוע שתלוי בחומרה ובתוכנה).

כדי לנתח זמני ריצה ללא תלות בחומרה ובתוכנה, נספור את מספר הפעולות הבסיסיות תוך הזנחת קבועים. כדי להזניח קבועים תוך התחשבות בערכי קלט גדולים, נשתמש במתמטיקה אסימפטוטית.



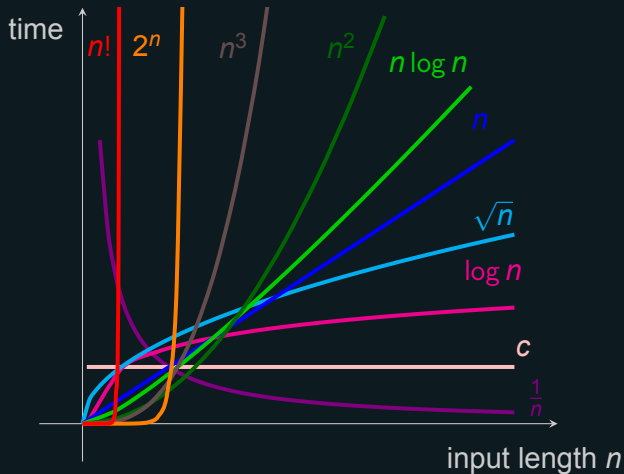


**איור 1:** הפונקציה  $g$  היא חסם עליון של  $f$  כי היא גדולה ממנה (עד כדי קבוע  $c$ ) לכל ערך של  $n$  הגדול מהקבוע  $n_0$ .



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in o(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$	$f(n) < c \cdot g(n)$
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$
$f \in \omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} = 0$	$f(n) > c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$

כאשר  $n_0 \in \mathbb{N}$  כמו גם  $c, c' \in \mathbb{Q}^+$  והתנאי מתקיים לכל  $n > n_0$ .



איור 2: פונקציות סיבוכיות נפוצות



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{10n^2 + 5n}{n^2}$$



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{10n^2 + 5n}{n^2} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2(10 + \frac{5}{n})}{n^2}\end{aligned}$$



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{10n^2 + 5n}{n^2} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2(10 + \frac{5}{n})}{n^2} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} 10 + \frac{5}{n}\end{aligned}$$





סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{10n^2 + 5n}{n^2} \\&= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2(10 + \frac{5}{n})}{n^2} \\&= \lim_{n \rightarrow \infty} 10 + \frac{5}{n} \\&= 10\end{aligned}$$



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{10n^2 + 5n}{n^2} \\&= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2(10 + \frac{5}{n})}{n^2} \\&= \lim_{n \rightarrow \infty} 10 + \frac{5}{n} \\&= 10 < \infty\end{aligned}$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$f(n) = 10n^2 + 5n$$

$$= c \cdot g(n)$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$f(n) = 10n^2 + 5n \leq 10n^2 + 5n^2 = c \cdot g(n)$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$f(n) = 10n^2 + 5n \leq 10n^2 + 5n^2 = 15n^2 = c \cdot g(n)$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$f(n) = 10n^2 + 5n \leq 10n^2 + 5n^2 = 15n^2 = 15 \cdot g(n)$$



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

נתונה הפונקציה  $f(n) = 10n^2 + 5n$ .

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n^2)$ .

מצאו קבועים  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$f(n) = 10n^2 + 5n \leq 10n^2 + 5n^2 = 15n^2 = 15 \cdot g(n)$$

ולכן אי השוויון מתקיים עבור כל  $n$  (ניקח למשל  $n_0 = 1$ ) כש  $c = 15$ .





הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2}{n}$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2}{n} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} n\end{aligned}$$



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned}\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2}{n} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} n \\ &= \infty\end{aligned}$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned}
 \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2}{n} \\
 &= \lim_{n \rightarrow \infty} n \\
 &= \infty < \infty \quad \text{סטירה} \quad \text{⚡}
 \end{aligned}$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) \leq c \cdot g(n)$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) \leq c \cdot g(n)$$
$$n^2 \leq c \cdot n$$



הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) \leq c \cdot g(n)$$

$$n^2 \leq c \cdot n \quad | \quad \text{נחלק את שני הצדדים ב } n$$





הגדרה 2	הגדרה 1	סימון
$f(n) \leq c \cdot g(n)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f \in \mathcal{O}(g)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) \leq c \cdot g(n)$$

$$n^2 \leq c \cdot n \quad | \quad \text{נחלק את שני הצדדים ב } n$$

$$n \leq c$$



סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$

הוכיחו את הטענה  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) \leq c \cdot g(n)$$

$$n^2 \leq c \cdot n \quad | \quad \text{נחלק את שני הצדדים ב } n$$

$$n \leq c$$

זוהי כמובן סתירה משום ש  $n$  אינו מוגבל ואילו  $c$  קבוע. גם אם אי השוויון מתקיים עבור  $n_0$  כלשהו, הוא לא מתקיים עבור  $c + n_0 = n$  לכן  $n^2 \notin \mathcal{O}(n)$ .



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

נתחיל עם חישוב עזר קצר:

$$20 \log(n) + 55 \log_{20}(n)$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

נתחיל עם חישוב עזר קצר:

$$20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) = \frac{20 \lg n}{\lg 10} + \frac{55 \lg n}{\lg 20}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

נתחיל עם חישוב עזר קצר:

$$20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) = \frac{20 \lg n}{\lg 10} + \frac{55 \lg n}{\lg 20} = \left( \frac{20}{\lg 10} + \frac{55}{\lg 20} \right) \lg n$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

נתחיל עם חישוב עזר קצר:

$$20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) = \frac{20 \lg n}{\lg 10} + \frac{55 \lg n}{\lg 20} = \left( \frac{20}{\lg 10} + \frac{55}{\lg 20} \right) \lg n$$

נגדיר אם כך  $c' = \frac{20}{\lg 10} + \frac{55}{\lg 20}$

( הביטוי  $c'$  קבוע ואינו תלוי ב  $n$  ).

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$





$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lg(n)}{20 \log(n) + 55 \log_{20}(n)}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lg(n)}{20 \log(n) + 55 \log_{20}(n)} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lg(n)}{c' \cdot \lg(n)} \end{aligned}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lg(n)}{20 \log(n) + 55 \log_{20}(n)} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lg(n)}{c' \cdot \lg(n)} \\ &= \frac{1}{c'} \end{aligned}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lg(n)}{20 \log(n) + 55 \log_{20}(n)} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{\lg(n)}{c' \cdot \lg(n)} \\ &= \frac{1}{c'} < \infty \end{aligned}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) = c' \lg n = c' \cdot g(n)$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) = c' \lg n = c' \cdot g(n)$$

אם ניקח את  $c = c'$  אז  $f(n) = c \cdot g(n)$  לכל  $n$ .

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) = c' \lg n = c' \cdot g(n)$$

אם ניקח את  $c = c'$  אז  $f(n) = c \cdot g(n)$  לכל  $n$ . בכך הוכחנו ש  
 $f(n) \in \Omega(g(n))$  וגם ש  $g(n) \in \Omega(f(n))$ . למעשה הוכחנו משהו הרבה  
 יותר חזק:  $f(n) \in \Theta(g(n))$ .

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$$

הראה כי  $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\forall n > n_0 : f(n) = c' \lg n = c' \cdot g(n)$$

אם ניקח את  $c = c'$  אז  $f(n) = c \cdot g(n)$  לכל  $n$ . בכך הוכחנו ש  
 $f(n) \in \Omega(g(n))$  וגם ש  $g(n) \in \Omega(f(n))$ . למעשה הוכחנו משהו הרבה  
 יותר חזק:  $f(n) \in \Theta(g(n))$ .

שימו לב שההוכחה תקפה כל עוד בסיס הלוגריתם קבוע ולכן  
 $\log_a n \in \Theta(\log_b n)$  לכל  $a$  ו- $b$  קבועים.

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \Omega(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty$	$f(n) \geq c \cdot g(n)$





$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n \log(n^5) + 6n}{n \log(n)}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n \log(n^5) + 6n}{n \log(n)} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{5n \log(n)}{n \log(n)} + \frac{6n}{n \log(n)} \end{aligned}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n \log(n^5) + 6n}{n \log(n)} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{5n \log(n)}{n \log(n)} + \frac{6n}{n \log(n)} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} 5 + \frac{6}{\log(n)} \end{aligned}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\begin{aligned} \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n \log(n^5) + 6n}{n \log(n)} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{5n \log(n)}{n \log(n)} + \frac{6n}{n \log(n)} \\ &= \lim_{n \rightarrow \infty} 5 + \frac{6}{\log(n)} \\ &= 5 < \infty \end{aligned}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

$$5n \log(n) + 6n - c \cdot n \log(n) \leq 0$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$





$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

$$5n \log(n) + 6n - c \cdot n \log(n) \leq 0$$

$$n(5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n)) \leq 0$$

נניח ש  $n_0 > 0$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

$$5n \log(n) + 6n - c \cdot n \log(n) \leq 0$$

$$n(5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n)) \leq 0$$

$$5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n) \leq 0$$

נניח ש  $n_0 > 0$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

$$5n \log(n) + 6n - c \cdot n \log(n) \leq 0$$

$$n(5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n)) \leq 0$$

נניח ש  $n_0 > 0$

$$5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n) \leq 0$$

$$\log(n)(5 - c) + 6 \leq 0$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

$$5n \log(n) + 6n - c \cdot n \log(n) \leq 0$$

$$n(5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n)) \leq 0$$

נניח ש  $n_0 > 0$

$$5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n) \leq 0$$

$$\log(n)(5 - c) + 6 \leq 0$$

כדי לפשט את אי השוויון נוכל לחפש  $c$  שיקיים אותו בהנחה ש  $n_0 = 2$   
(אנחנו יודעים שפונקציית הלוגריתם היא מונוטונית, כלומר לא יורדת).

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

$$\log(n)(5 - c) + 6 \leq 0$$

$$| \log(2) \cong 0.301$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

$$\log(n)(5 - c) + 6 \leq 0$$

$$| \log(2) \cong 0.301$$

$$24.93 \leq c$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$n \log(n^5) + 6n \leq c \cdot n \log(n)$$

$$\log(n)(5 - c) + 6 \leq 0 \quad | \quad \log(2) \cong 0.301$$

$$24.93 \leq c$$

לכן אי השוויון מתקיים עבור  $c = 25$  ו  $n_0 = 2$ .

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$





$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

$$n \log(n^5) + 6n = 5n \log(n) + 6n \cdot 1$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

$$\begin{aligned} n \log(n^5) + 6n &= 5n \log(n) + 6n \cdot 1 \\ &\leq 5n \log(n) + 6n \log(n) \end{aligned}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

$$n \log(n^5) + 6n = 5n \log(n) + 6n \cdot 1$$

$$\leq 5n \log(n) + 6n \log(n) \quad | \quad n > 10 \quad \log n \geq 1$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

$$\begin{aligned} n \log(n^5) + 6n &= 5n \log(n) + 6n \cdot 1 \\ &\leq 5n \log(n) + 6n \log(n) \quad | \log n \geq 1 \text{ עבור } n > 10 \\ &= 11n \log(n) \end{aligned}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



$$\log(n^c) = c \log(n)$$

נתונה הפונקציה

$$f(n) = n \log(n^5) + 6n$$

הראו כי  $f \in \mathcal{O}(n \log(n))$

ע"פ ההגדרה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

$$n \log(n^5) + 6n = 5n \log(n) + 6n \cdot 1$$

$$\leq 5n \log(n) + 6n \log(n) \quad | \quad n > 10 \quad \log n \geq 1$$

$$= 11n \log(n)$$

לכן נוכל לקחת כקבועים גם את  $n_0 = 10$  ואת  $c = 11$ .

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$



נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$



נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$





נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2 + 5}{n^2}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$



נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2 + 5}{n^2} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2}{n^2} + \frac{5}{n^2}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$



נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2 + 5}{n^2} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2}{n^2} + \frac{5}{n^2} = 3 < \infty$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$



נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2 + 5}{n^2} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2}{n^2} + \frac{5}{n^2} = 3 < \infty$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$



נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2 + 5}{n^2} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2}{n^2} + \frac{5}{n^2} = 3 < \infty$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2}{3n^2 + 5}$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$



נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $c$  ו  $n_0$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2 + 5}{n^2} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{3n^2}{n^2} + \frac{5}{n^2} = 3 < \infty$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^2}{3n^2 + 5} = \frac{1}{3} < \infty$$

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$



נתונה הפונקציה  $f(n) = 3n^2 + 5$  הראו כי  $f \in \Theta(n^2)$  מצאו  $n_0$  ו  $c$  מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

$$\begin{aligned} c_1 \cdot g(n) &\leq f(n) \leq c_2 \cdot g(n) \\ c_1 \cdot n^2 &\leq 3n^2 + 5 \leq c_2 \cdot n^2 \\ 1 \cdot n^2 &\leq 3n^2 + 5 \leq 8 \cdot n^2 \end{aligned}$$

ניתן לראות כי התנאים מתקיימים לכל  $n > n_0 = 1$  עבור הקבועים  $c_1 = 1$  ו  $c_2 = 8$ .

סימון	הגדרה 1	הגדרה 2
$f \in \mathcal{O}(g)$	$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty$	$f(n) \leq c \cdot g(n)$
$f \in \Theta(g)$	$f \in \mathcal{O}(g)$ וגם $g \in \mathcal{O}(f)$	$c \cdot g(n) \leq f(n) \leq c' \cdot g(n)$



הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .  
זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .





הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .

זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .

נראה כי עבור  $n = 1$  מתקיים  $\log(n) \leq n$ . (הנחת האינדוקציה):

$$\log(1) = 0 < 1$$



הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .

זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .

נראה כי עבור  $n = 1$  מתקיים  $\log(n) \leq n$ . (הנחת האינדוקציה):

$$\log(1) = 0 < 1$$

כעת נוכיח זאת עבור  $n + 1$  (צעד האינדוקציה).



הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .

זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .

נראה כי עבור  $n = 1$  מתקיים  $\log(n) \leq n$ . (הנחת האינדוקציה):

$$\log(1) = 0 < 1$$

כעת נוכיח זאת עבור  $n + 1$  (צעד האינדוקציה).

$$\log(n + 1) \leq \log(10n) \quad | \quad \text{ידוע כי } 1 < 9n \text{ עבור כל } n \geq 1$$



הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .

זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .

נראה כי עבור  $n = 1$  מתקיים  $\log(n) \leq n$ . (הנחת האינדוקציה):

$$\log(1) = 0 < 1$$

כעת נוכיח זאת עבור  $n + 1$  (צעד האינדוקציה).

$$\begin{aligned} \log(n+1) &\leq \log(10n) & | \quad n \geq 1 \text{ עבור כל } 1 < 9n < 10n \\ &= \log(10) + \log(n) \end{aligned}$$



הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .

זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .

נראה כי עבור  $n = 1$  מתקיים  $\log(n) \leq n$ . (הנחת האינדוקציה):

$$\log(1) = 0 < 1$$

כעת נוכיח זאת עבור  $n + 1$  (צעד האינדוקציה).

$$\begin{aligned} \log(n+1) &\leq \log(10n) & | \quad & \text{ידוע כי } 1 < 10n \text{ עבור כל } n \geq 1 \\ &= \log(10) + \log(n) \\ &= 1 + \log(n) \end{aligned}$$



הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .

זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .

נראה כי עבור  $n = 1$  מתקיים  $\log(n) \leq n$ . (הנחת האינדוקציה):

$$\log(1) = 0 < 1$$

כעת נוכיח זאת עבור  $n + 1$  (צעד האינדוקציה).

$$\begin{aligned} \log(n+1) &\leq \log(10n) & | & \text{ידוע כי } 1 < 9n \text{ עבור כל } n \geq 1 \\ &= \log(10) + \log(n) \\ &= 1 + \log(n) \\ &\leq 1 + n & | & \text{נשתמש בהנחת האינדוקציה} \end{aligned}$$



הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .

זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .

נראה כי עבור  $n = 1$  מתקיים  $\log(n) \leq n$ . (הנחת האינדוקציה):

$$\log(1) = 0 < 1$$

כעת נוכיח זאת עבור  $n + 1$  (צעד האינדוקציה).

$$\begin{aligned} \log(n+1) &\leq \log(10n) & | & \text{ידוע כי } 1 < 9n \text{ עבור כל } n \geq 1 \\ &= \log(10) + \log(n) \\ &= 1 + \log(n) \\ &\leq 1 + n & | & \text{נשתמש בהנחת האינדוקציה} \\ &\leq 2n \end{aligned}$$



הוכיחו באינדוקציה כי  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ .

זכרו!  $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$ .

נראה כי עבור  $n = 1$  מתקיים  $\log(n) \leq n$ . (הנחת האינדוקציה):

$$\log(1) = 0 < 1$$

כעת נוכיח זאת עבור  $n + 1$  (צעד האינדוקציה).

$$\begin{aligned} \log(n+1) &\leq \log(10n) & | & \text{ידוע כי } 1 < 9n \text{ עבור כל } n \geq 1 \\ &= \log(10) + \log(n) \\ &= 1 + \log(n) \\ &\leq 1 + n & | & \text{נשתמש בהנחת האינדוקציה} \\ &\leq 2n \end{aligned}$$

ראינו שהנחת האינדוקציה מתקיימת עבור 1, ועל פי צעד האינדוקציה היא מתקיימת לכל  $n$  טבעי. אם כך  $\log(n) \leq 2n$  עבור כל  $n$  טבעי ולכן  $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$  עבור  $c = 2$ ,  $n_0 = 1$ .