

יסודות האלגוריתמים והסיבוכיות

תרגיל 01 - ניתוח אסימפטוטי



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 לפתורן של משימה או בעיה.



מה זה אלגוריתם?

אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתורן של משימה או בעיה.

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



מה זה אלגוריתם?

אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתורן של משימה או בעיה.

סיבוכיות זמן - מספר הפעולות הבסיסיות שהאלגוריתם מבצע כתלות בגודל הקלט (עד כדי קבוע שתלו依 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	$N_6 + 4.19$	$N_6 + 6.29$

זמן ריצה של אלגוריתם עבור מהירות חישוב של מיליון פעולות בשנייה.
[1979 Computers and Intractability גاري ויזנסון]



אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתור של ממש או בעיה.

סיבוכיות זמן - מספר הפעולות הבסיסיות שהאלגוריתם מבצע כתלות בגודל הקלט (עד כדי קבוע שתלו依 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	2×10^8 centuries	1.3×10^{13} centuries

גודל הבעיה אשר ניתן לפתור בשעה של חישוב.

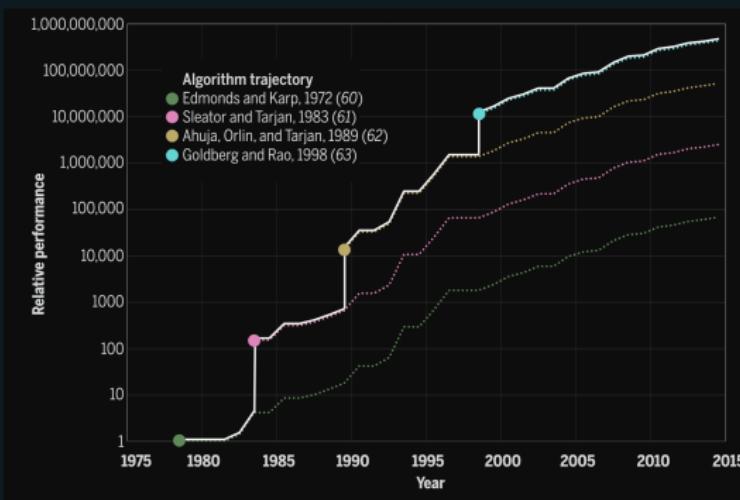
[1979 *Computers and Intractability*] גاري גיינסון



מה זה אלגוריתם?

אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתור של ממש או בעיה.

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



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

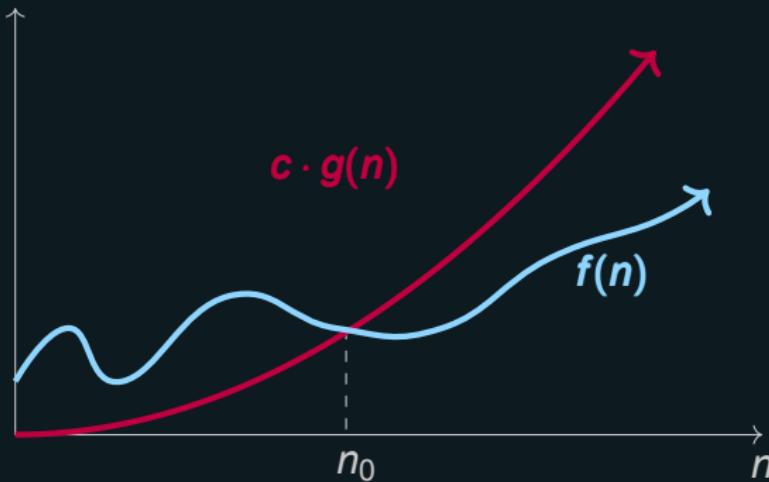


מה זה אלגוריתם?

אלגוריתם רצף צעדים המוגדרים היטב לפתורן של משימה או בעיה.

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

כדי לנתח זמן ריצה ללא תלות בחומרה ובתוכנה, נספר את מספר הפעולות הבסיסיות תוך הזנחה קבועים. כדי להזניח קבועים תוך התחשבות בערכי קלט גדולים, משתמש במתמטיקה אסימפטוטית.

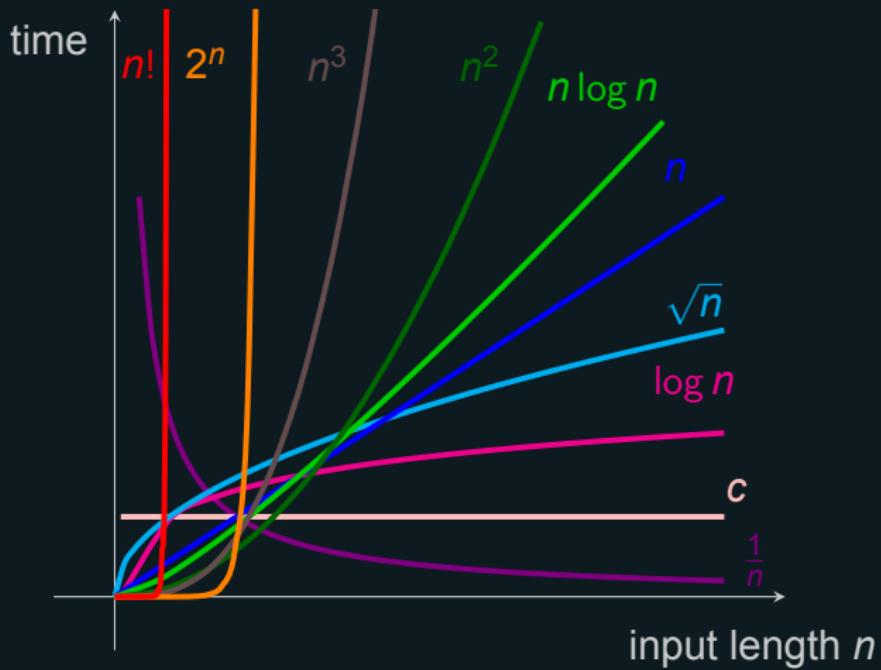


איור 1: הפונקציה g היא חסם עליון של f כי היא גדולה ממנה (עד כדי קבוע c) לכל ערך של n הגדל מהקבוע n_0 .



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

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



איור 2: פונקציות סיבוכיות נפוצות

תרגיל 1



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$
הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

תרגיל 1



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$
הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$ נתונה הפונקציה h
הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$
 נתונה הפונקציה $f(n) = 10n^2 + 5n$
 הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
 מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדירה הראשונה:

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



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$
 נתונה הפונקציה $f(n) = 10n^2 + 5n$
 הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
 מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדירה הראשונה:

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



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

נתונה הפונקציה $f(n) = 10n^2 + 5n$
הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
מצאו קבועים c ו- n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדירה הראשונה:

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



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

נתונה הפונקציה $f(n) = 10n^2 + 5n$
 הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
 מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדלה הראשונה:

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

תרגיל 1



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$ הינה הפונקציה h
הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

תרגיל 1



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

נתונה הפונקציה $f(n) = 10n^2 + 5n$.
הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$.
מצאו קבועים c ו- m_0 מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

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

תרגיל 1



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$
נותנה הפונקציה $h(n) = 10n^2 + 5n$
הראו כי $h(n) \in \mathcal{O}(n^2)$
מצאו קבועים c ו n_0 המתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

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

תרגיל 1



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$ נתונה הפונקציה h
. $f \in \mathcal{O}(n^2)$ הראו כי
מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדרה השנייה:

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

תרגיל 1



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$
הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדירה השנייה:

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

תרגיל 1



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

. $f(n) = 10n^2 + 5n$ נתונה הפונקציה h
. הראו כי $f \in \mathcal{O}(n^2)$
מצאו קבועים c ו n_0 מתאימים.

ע"פ ההגדירה השנייה:

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

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

תרגיל 2



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

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

תרגיל 2



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

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

ע"פ ההגדלה הראשונה:

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



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

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

ע"פ ההגדלה הראשונה:

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



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

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

ע"פ ההגדלה הראשונה:

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



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

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

ע"פ ההגדלה הראשונה:

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

מתירה



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

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

ע"פ ההגדעה השנייה:

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



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

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

ע"פ ההגדעה השנייה:

$$\begin{aligned} \forall n > n_0 : f(n) &\leq c \cdot g(n) \\ n^2 &\leq c \cdot n \end{aligned}$$



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

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

ע"פ ההגדעה השנייה:

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

$$n^2 \leq c \cdot n \quad |$$



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

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

ע"פ ההגדעה השנייה:

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

$$n^2 \leq c \cdot n \quad |$$

$$n \leq c$$



$$\frac{\text{הגדה 2}}{f(n) \leq c \cdot g(n)} \quad \frac{\text{הגדה 1}}{\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} < \infty} \quad \frac{\text{סימן}}{f \in \mathcal{O}(g)}$$

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

ע"פ ההגדה השנייה:

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

$$n^2 \leq c \cdot n \quad |$$

$$n \leq c$$

זהי כמובן סתירה משומם ש c אינו מוגבל ואילו n קבוע. גם אם אי השווין

מתקיים עבור n_0 כלשהו, הוא לא מתקיים עבור $n_0 + n = n$ שכן

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



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a} \quad 20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$$

סימן הגדרה 2

$$f(n) \geq c \cdot g(n) \quad \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty \quad f \in \Omega(g)$$



$$\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a} \quad 20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$$

נתחיל עם חישוב עזר קצר:

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

הגדירה 2

הגדירה 1

סימן

$$\frac{f(n) \geq c \cdot g(n)}{\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{g(n)}{f(n)} < \infty} \quad f \in \Omega(g)$$



הראה כי $\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$ $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

נתחיל עם חישוב עזר קצר:

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

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



הראה כי $\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$ $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

נתחיל עם חישוב עזר קצר:

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

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



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

נתחיל עם חישוב עזר קצר:

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

נגיד אם $c' = \frac{20}{\lg 10} + \frac{55}{\lg 20}$
(הביטוי ' c' קבוע ואינו תלוי ב n).

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

הראה כי $\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$ $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

על פ' הגדירה הראשונה:

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

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

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

על פ' הגדירה הראשונה:

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

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

הראה כי $\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$ $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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

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

על פ' הגדירה הראשונה:

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

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



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

על פ' הגדירה הראשונה:

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

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

הראה כי $\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$ $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$ ע"פ ההגדירה השנייה:

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

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

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

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

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

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



הראה כי $\log_a b = \frac{\log_c b}{\log_c a}$ $20 \log(n) + 55 \log_{20}(n) \in \Omega(\lg(n))$ ע"פ ההגדרה השנייה:

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

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

שים לב שההוכחה תקפה כל עוד בסיס הלוגריתם קבוע ולבן $\log_a n \in \Theta(\log_b n)$.

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



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

נתונה הפונקציה

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

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

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

על פ' ההגדרה הראשונה:

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

הגדרה 2

הגדרה 1

סימול

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

הגדירה 2

הגדירה 1

סימול

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

הגדרה 2

הגדרה 1

סימול

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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

תרגיל 4



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

נתונה הפונקציה

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

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

ע"פ ההגדרה השנייה:

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

הגדרה 2

הגדרה 1

סימול

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



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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (ע"פ ההגדרה השנייה):

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

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

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

תרגיל 4



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

נתונה הפונקציה

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

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

ע"פ ההגדרה השנייה:

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

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

$$n(5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n)) \leq 0 \quad | \quad n_0 > 0$$

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

תרגיל 4



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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (ע"פ ההגדרה השנייה):

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

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

$$n(5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n)) \leq 0 \quad | \quad n_0 > 0$$

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

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

על פ' ההגדירה השנייה:

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

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

$$n(5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n)) \leq 0 \quad | \quad n_0 > 0$$

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

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

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



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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (ע"פ ההגדרה השנייה):

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

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

$$n(5 \log(n) + 6 - c \cdot \log(n)) \leq 0 \quad | \quad n_0 > 0$$

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

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

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

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (ע"פ ההגדרה השנייה):

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

הגדרה 2

הגדרה 1

סימול

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (ע"פ ההגדרה השנייה):

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

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

הגדרה 2

הגדרה 1

סימול

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (ע"פ ההגדרה השנייה):

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

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

$$24.93 \leq c$$

הגדירה 2

הגדירה 1

סימול

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (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 $n_0 = 2$ ו- $c = 25$.

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



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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (ע"פ ההגדרה השנייה):

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

הגדרה 2

הגדרה 1

סימול

$$\frac{f(n)}{g(n)} < \infty \quad f \in \mathcal{O}(g)$$



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

נתונה הפונקציה

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

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

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

על ידי הגדירה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

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

הגדירה 2

הגדירה 1

סימול

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



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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי (ע"פ ההגדרה השנייה):

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

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

הגדרה 2

הגדרה 1

סימול

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

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

נתונה הפונקציה

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

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

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

על פ' הגדירה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

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

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

הגדירה 2

הגדירה 1

סימול

$$\frac{f(n)}{g(n)} < \infty \quad f \in \mathcal{O}(g)$$



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

נתונה הפונקציה

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

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

הראו כי ע"פ ההגדרה השנייה:

הנה דרך נוספת להוכיח את החסם

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

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

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

הגדירה 2

הגדירה 1

סימול

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

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

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

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

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

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

תרגיל 5



נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f נמצא $\Theta(n)$ מתאים.

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



נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f מצאו c ו- n_0 מתאים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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



נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f מџאו n_0 ו-
מתאיםים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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



נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f מџאו n_0 ו-
מתאיםים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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



נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f מџא n_0 ו-
מתאיםים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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



נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f מџא n_0 ו-
מתאיםים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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

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



נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f מџא n_0 ו- c מתאים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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

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



נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f מџא n_0 ו-
מתאיםים.

ע"פ ההגדרה הראשונה:

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

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

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

נתונה הפונקציה $f(n) = 3n^2 + 5$ הראו כי f נמצא n_0 כך ש $f(n) \leq c_1 \cdot n^2 + c_2 \cdot n$ מתאים.

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- $c_2 = 8$.

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

תרגיל 6



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

תרגיל 6



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

זכרו! $\log(xy) = \log(x) + \log(y)$.

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

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

תרגיל 6



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

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

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

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

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



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

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

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

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

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



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

נראה כי עבור $1 + n \leq n \log(n)$. (הנחה האינדוקציה):

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

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

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



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

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

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

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

$$\begin{aligned}
 \log(n+1) &\leq \log(10n) && | \quad n \geq 1 \\
 &= \log(10) + \log(n) \\
 &= 1 + \log(n) \\
 &\leq 1 + n && | \quad \text{נשתמש בהנחה האינדוקציה}
 \end{aligned}$$



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

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

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

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

$$\begin{aligned}
 \log(n+1) &\leq \log(10n) && | \quad n \geq 1 \\
 &= \log(10) + \log(n) \\
 &= 1 + \log(n) \\
 &\leq 1 + n && | \quad \text{נשתמש בהנחה האינדוקציה} \\
 &\leq 2n
 \end{aligned}$$



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

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

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

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

$$\begin{aligned}
 \log(n+1) &\leq \log(10n) && | \quad n \geq 1 \\
 &= \log(10) + \log(n) \\
 &= 1 + \log(n) \\
 &\leq 1 + n && | \quad \text{נשתמש בהנחה האינדוקציה} \\
 &\leq 2n
 \end{aligned}$$

ראינו שהנחה האינדוקציה מתקיימת עבור 1, ועל פי צעד האינדוקציה היא מתקיימת לכל n טבעי. אם $c < 2$ ו- $\log(n) \leq cn$ עבור כל n טבעי ולכן $\log(n) \in \mathcal{O}(n)$ עבור $n \geq 1$.