

מבוא למדעי המחשב

Introduction to Computer Science

Lecture 8a

Complexity

הרצאה 8א

סיבוכיות

כמה זמן לוקח לחשב סכום של רשימה?

איך מודדים ביצועים של אלגוריתם? זמן?

measure_sum.py ×

```
1 import random
2 import timeit
3
4 def generate_random_ints(n):
5     return [random.randint(0, n) for _ in range(n)]
6
7 lst = generate_random_ints(20)
8 time = timeit.timeit(
9     lambda: sum(lst),
10    number=10000
11 )
12 print(time) # 0.0009647
```

זה טוב? לא טוב?

הביצועים על קלט יחיד לא נותנים מספיק מידע

יותר מעניין: איך הביצועים משתנים כאשר כמות המידע גדלה?

איך מודדים ביצועים של אלגוריתם?

זמן?

measure_sum.py ×

```
1 import random
2 import timeit
3
4 def generate_random_ints(n):
5     return [random.randint(0, n) for _ in range(n)]
6
7 time = [0]*100
8 for i in range(1, 100):
9     lst = generate_random_ints(i)
10    time_i = timeit.timeit(
11        lambda: sum(lst),
12        number=10000
13    )
14    time[i]=time_i
15
16 print(time)
17
```

```
[0,
0.0007682000286877155,
0.0005425999406725168,
0.0005770000922873616,
0.0006630000471189618,
0.000575600075534762,
0.0006232999730855227,
0.0006259001092985272,
0.0006594000151388897,
0.000659000018183887,
0.0006896000122651458,
0.0008490999462082982,
0.000748699966204166,
```

```
0.000735000022000000,
0.0007117999843500805,
0.0008289999095723033,
0.0008039000676944852,
0.0008288000244647264,
0.0008541999850422144,
0.0008666999638080597,
0.0008917000377550721,
0.0009617999894544482,
0.0009389000479131937,
0.0010174000635743141,
0.0009621999925002456,
0.0011297999881207943,
0.0011477000080049038,
0.0019256999948993325,
```

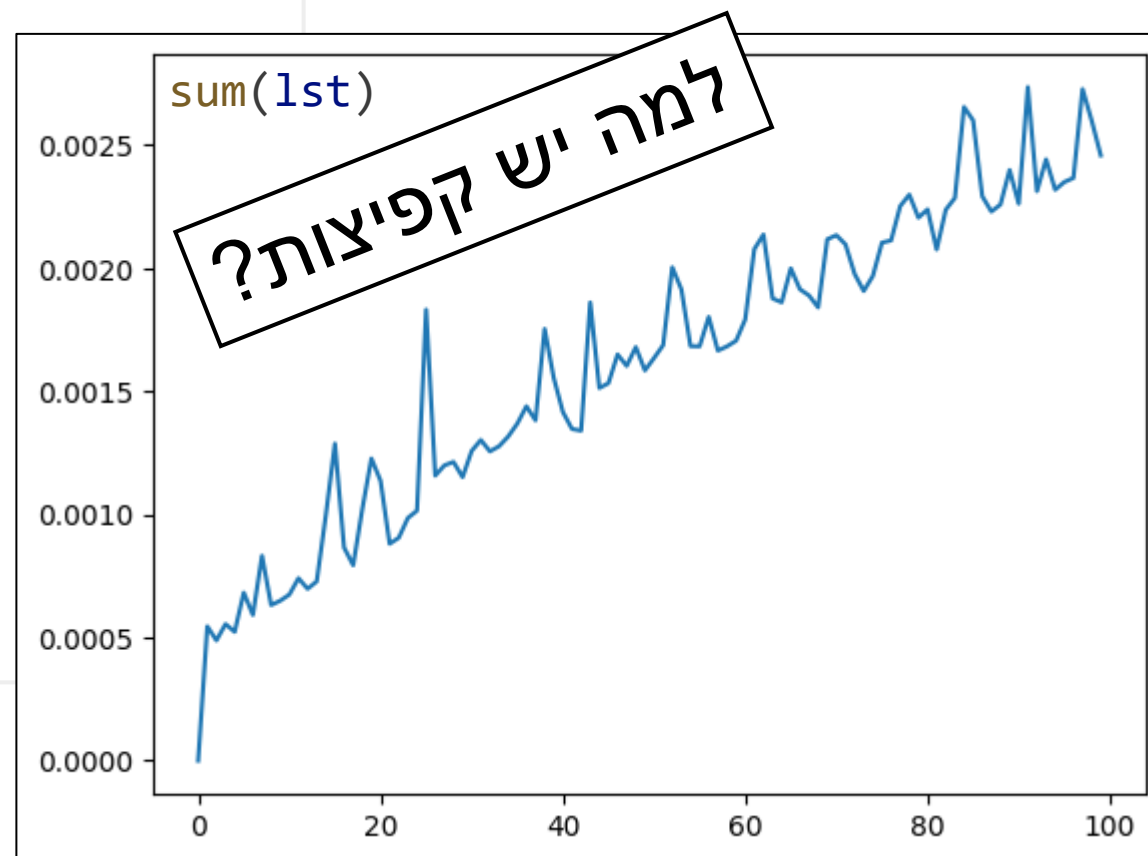
```
0.0008039000676944852,
0.0008288000244647264,
0.0008541999850422144,
0.0008666999638080597,
0.0008917000377550721,
0.0009617999894544482,
0.0009389000479131937,
0.0010174000635743141,
0.0009621999925002456,
0.0011297999881207943,
0.0011477000080049038,
0.0019256999948993325,
```

```
0.0012887999182567,
0.001274300040671898,
0.001883000154048204,
0.001322499942034483,
0.0013067000545561314,
0.001318000128492713,
0.001800199978602982,
0.001991600031031583,
0.0016953999875113368,
0.001394400023855269,
0.0015122999902814627,
0.001474999939891506,
0.001453499981795218,
0.0014346999814733863,
0.001502200027904015,
0.0019739000126719475,
0.0018144999630740216,
0.0018523000180721283,
0.0018553000409156084,
0.001609700033441186,
0.0015662000514566898,
0.001634399988655125,
0.0016314000822603703,
0.0016632999759167433,
0.001719999267682433,
0.0017256999853998423,
0.00228379999059824,
0.001756899981413918,
0.001866700011305511,
0.0017844999674707651,
0.001808000360876322,
0.0018180999904870987,
0.0021365999709814787,
0.0019164999248459935,
0.0019429000094532967,
0.0019257999956607819,
0.0019351999508216077,
0.0019372000824660063,
0.0019335000542923808,
0.002050900016911328,
0.0025731000350788236,
0.0020831000292673787,
0.0021877000108361244,
0.0021283000241965055,
0.0021175999427214265,
0.0021268000127747655,
0.0021573000121861606,
0.0021190999541431665,
0.0024518000427633524,
0.002388299908488989,
0.002571400022134185,
0.0022959000472292304,
0.002174000022932887,
0.0022360999137163162,
0.002297499915584922,
0.0024196000304073095,
0.0029476999770849943,
0.002355200005695224,
0.002524100011214614,
0.00227119994815439,
0.0023153999354690813,
0.0024524000070616603,
0.002913400065153837,
0.002558400039561093,
0.0023277000291273,
0.0025741999270394444,
0.002517100074328482,
0.003014200017787516,
0.002748599974438548,
0.0027701000217348337,
0.0026307000080123544,
0.0027271000435575843]
```

איך מודדים ביצועים של אלגוריתם? זמן?

נראה שיש קשר לינארי
בין הזמן לגודל הרשימה

```
1 import random
2 import timeit
3
4 def generate_random_ints(n):
5     return [random.randint(0, n) for _ in range(n)]
6
7 time = [0]*100
8 for i in range(1, 100):
9     lst = generate_random_ints(i)
10    time_i = timeit.timeit(
11        lambda: sum(lst),
12        number=10000
13    )
14    time[i]=time_i
15
16 import matplotlib.pyplot as plt
17 plt.plot(time)
```



איך מודדים ביצועים של אלגוריתם? זמן?

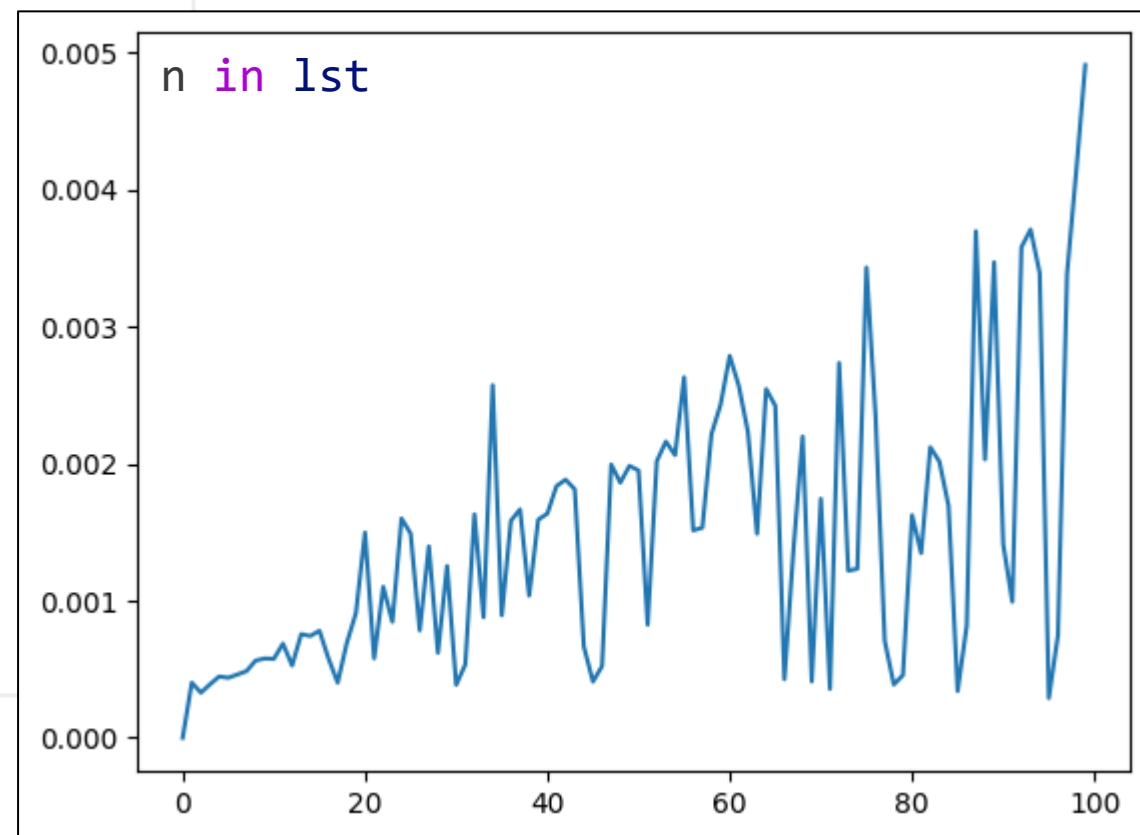
measure_sum.py ×

```
1 import random
2 import timeit
3
4 def generate_random_ints(n):
5     return [random.randint(0, n) for _ in range(n)]
6
7 time = [0]*100
8 for i in range(1, 100):
9     lst = generate_random_ints(i)
10    time_i = timeit.timeit(
11        lambda: sum(lst),
12        number=10000
13    )
14    time[i]=time_i
15
16 import matplotlib.pyplot as plt
17 plt.plot(time)
```

איך מודדים ביצועים של אלגוריתם? זמן?

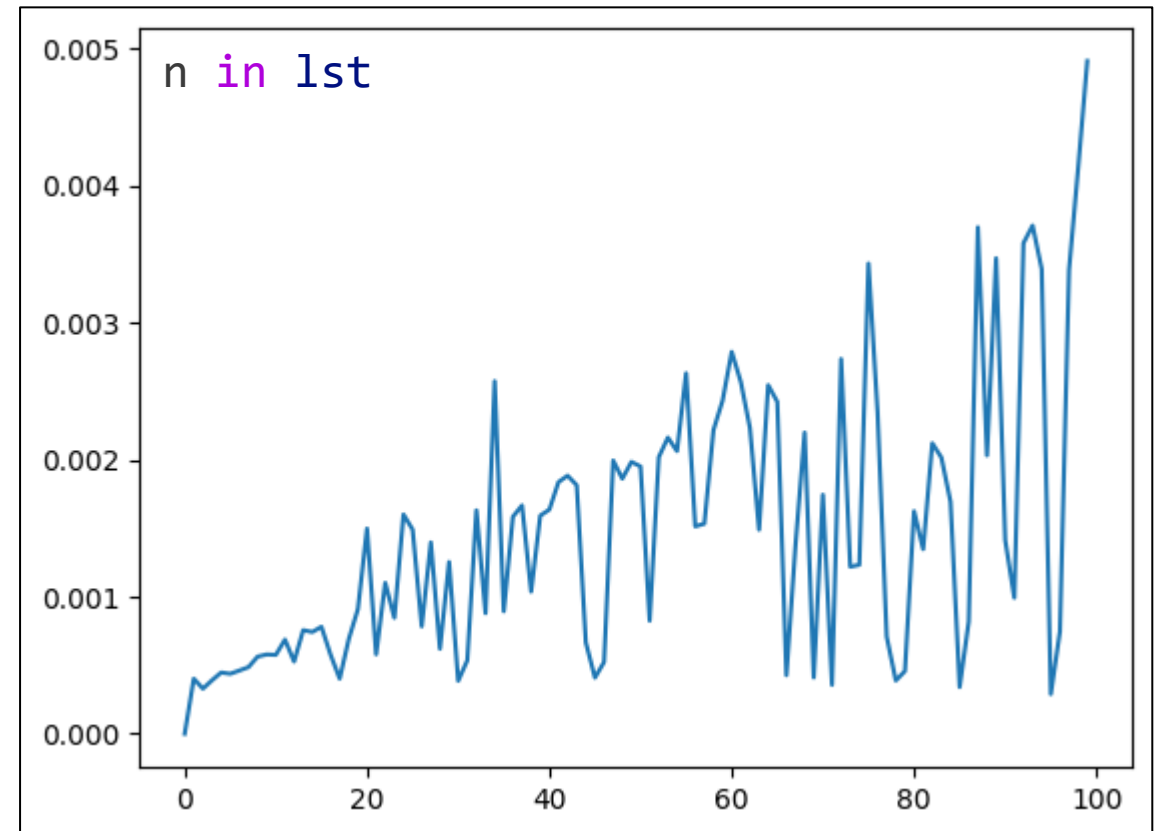
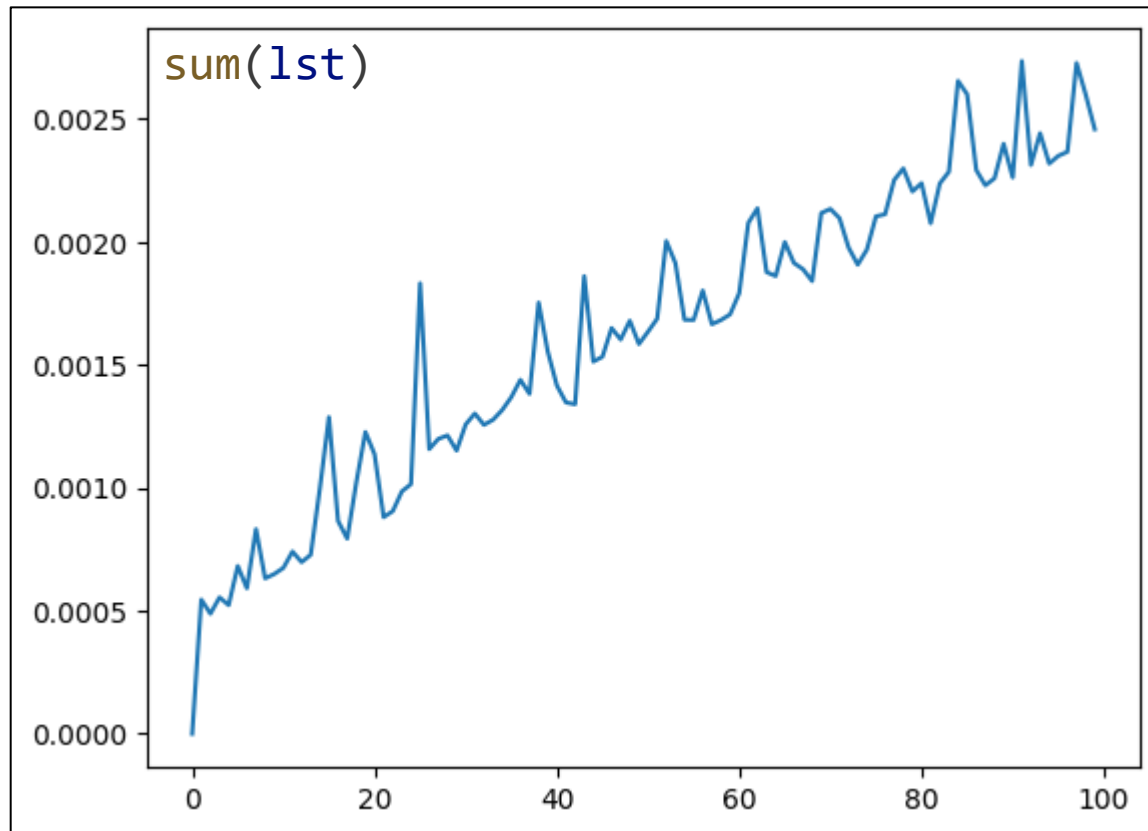
measure_sum.py ×

```
1 import random
2 import timeit
3
4 def generate_random_ints(n):
5     return [random.randint(0, n) for _ in range(n)]
6
7 time = [0]*100
8 for i in range(1, 100):
9     lst = generate_random_ints(i)
10    time_i = timeit.timeit(
11        lambda: n in lst,
12        number=10000
13    )
14    time[i]=time_i
15
16 import matplotlib.pyplot as plt
17 plt.plot(time)
```



איך מודדים ביצועים של אלגוריתם? זמן?

למה יש הבדל בזמנים?



איך מודדים ביצועים של אלגוריתם?

בלי למדוד זמנים, איזה פונקציה לוקחת פחות זמן?

כמה פעולות מבצעים?

מספר פעולות לא תלוי ב- n

מספר פעולות לינארי ב- n

מספר פעולות ריבועי ב- n

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):  
2     for i in range(100000):  
3         print("*")  
4  
5  
6  
7 def print_stars_linear(n):  
8     for i in range(n):  
9         print("*")  
10  
11  
12 def print_stars_quadratic(n):  
13     for i in range(n):  
14         for j in range(n):  
15             print("*")
```

Complexity

סיבוכיות

מדד אבסטרקטי לביצועים של אלגוריתם

סיבוכיות זמן: מספר הפעולות הבסיסיות שמבצע אלגוריתם כתלות בגודל הקלט

סיבוכיות מקום: כמות הזיכרון שאלגוריתם דורש כתלות בגודל הקלט

איך נגדיר סיבוכיות?

מדד אבסטרקטי לביצועים של אלגוריתם

איך נגדיר סיבוכיות?

מה חשוב לנו?

1. המקרה הגרוע ביותר

2. אי תלות במחשב

3. קצב גדילה עבור קלטים גדולים

Complexity

סיבוכיות

מדד אבסטרקטי לביצועים של אלגוריתם

איך נגדיר סיבוכיות?

מה חשוב לנו?

1. המקרה הגרוע ביותר

2. אי תלות במחשב

3. קצב גדילה עבור קלטים גדולים ~~אסימפטוטי~~

Big O Notation

סימון O גדול

סימון O גדול

אינטואיציה

כמה פעולות מבצעים?

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):  
2     for i in range(10000):  
3         print("*")  
4  
5 def print_stars_linear(n):  
6     for i in range(n):  
7         print("*")  
8  
9 def print_stars_quadratic(n):  
10    for i in range(n):  
11        for j in range(n):  
12            print("*")
```

מספר פעולות לא תלוי ב-n

מספר פעולות לינארי ב-n

מספר פעולות ריבועי ב-n

סימון O גדול

אינטואיציה

כמה פעולות מבצעים?

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):  
2     for i in range(10000):  
3         print("*")  
4  
5 def print_stars_linear(n):  
6     for i in range(n):  
7         print("*")  
8  
9 def print_stars_quadratic(n):  
10    for i in range(n):  
11        for j in range(n):  
12            print("*")
```

$O(1)$

מספר פעולות לינארי ב-n

מספר פעולות ריבועי ב-n

סימון O גדול

אינטואיציה

כמה פעולות מבצעים?

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):  
2     for i in range(10000):  
3         print("*")  
4  
5 def print_stars_linear(n):  
6     for i in range(n):  
7         print("*")  
8  
9 def print_stars_quadratic(n):  
10    for i in range(n):  
11        for j in range(n):  
12            print("*")
```

$O(1)$

$O(n)$

מספר פעולות ריבועי ב-n

סימון O גדול

אינטואיציה

כמה פעולות מבצעים?

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):  
2     for i in range(10000):  
3         print("*")
```

$O(1)$

```
5 def print_stars_linear(n):  
6     for i in range(n):  
7         print("*")
```

$O(n)$

```
9 def print_stars_quadratic(n):  
10     for i in range(n):  
11         for j in range(n):  
12             print("*")
```

$O(n^2)$

סימון O גדול

אינטואיציה

כמה פעולות מבצעים?

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):
2     for i in range(10000):
3         print("*")
4
5 def print_stars_linear(n):
6     for i in range(n):
7         print("*")
8
9 def print_stars_quadratic(n):
10    for i in range(n):
11        for j in range(n):
12            print("*")
```

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):
2     for i in range(10000):
3         print("*")
4         print("*")
```

$O(1)$

$O(n)$

$O(1) = O(2) = O(c)$

$O(n^2)$

בסימון O גדול
מתעלמים מקבועים

סימון O גדול

אינטואיציה

כמה פעולות מבצעים?

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):  
2     for i in range(10000):  
3         print("*")  
4  
5 def print_stars_linear(n):  
6     for i in range(n):  
7         print("*")  
8  
9 def print_stars_quadratic(n):  
10    for i in range(n):  
11        for j in range(n):  
12            print("*")
```

$O(1)$

compare3.py ×

```
1 def print_stars_linear(n):  
2     for i in range(n+100):  
3         print("*")
```

$O(n + 100) = O(n)$

מתעלמים מקבועים!

$O(n^2)$

סימון O גדול

אינטואיציה

כמה פעולות מבצעים?

compare.py ×

```
1 def print_stars_const(n):
2     for i in range(10000):
3         print("*")
4
5 def print_stars_linear(n):
6     for i in range(n):
7         print("*")
8
9 def print_stars_quadratic(n):
10    for i in range(n):
11        for j in range(n):
12            print("*")
```

compare4.py ×

```
1 def print_stars_quadratic(n):
2     for i in range(n):
3         print("*")
4     for i in range(n):
5         for j in range(n):
6             print("*")
```

$$O(n^2 + n) = O(n^2)$$

$$O(n^2)$$

משאירים רק את
הגורם הכי גדול

סימון O גדול אינטואיציה

תרגיל

כמה פעולות מבצעים?

compare5.py ×

```
1 def print_stars_4(n):  
2     m = 1  
3     for i in range(n):  
4         m *= 2  
5         for j in range(m):  
6             print("*")
```

$$O(2^n)$$

מה יהיה m באיטרציה
האחרונה של i?

סימון O גדול

אינטואיציה

תרגיל

כמה פעולות מבצעים?

compare5.py ×

```
1 def print_stars_4(n):
2     m = 1
3     for i in range(n):
4         m *= 2
5         for j in range(m):
6             print("*")
```

$$O(2^n)$$

compare6.py ×

```
1 def print_stars5(n):
2     while n > 1:
3         print("*")
4         n = n // 2
```

n=2 -> *

n=3 -> *

n=4 -> **

n=8 -> ***

n=16 -> ****

n=32 -> *****

$$O(\log_2 n)$$

סימון O גדול

הגדרה פורמלית

בהינתן שתי פונקציות (חיוביות ומונוטוניות), $f(n), g(n)$
נאמר ש-

$$f(n) = O(g(n)), n \rightarrow \infty \quad \text{או} \quad f \text{ היא } O \text{ של } g(n) \text{ במילים}$$

אם החל מ- N מסוים, קיים c כך ש-

$$f(n) \leq c \cdot g(n), \quad n > N$$

סימון O גדול הגדרה פורמלית

בהינתן שתי פונקציות (חיוביות ומונוטוניות), $f(n), g(n)$
נאמר ש-

$$f(n) = O(g(n)), n \rightarrow \infty \quad \text{או} \quad f \text{ היא } O \text{ של } g(n) \text{ במילים}$$

אם החל מ- N מסוים, קיים c כך ש-

$$f(n) \leq c \cdot g(n), \quad n > N$$

$f(n)$ חסום אסימפטוטית מלמעלה ע"י $c \cdot g(n)$

סימון O גדול הגדרה פורמלית

$$f(n) = O(g(n)) \text{ if } f(n) \leq c \cdot g(n), \quad n > N$$

דוגמאות

$$n = O(n) \quad \text{because} \quad n \leq c \cdot n, c = 1, n \geq 0$$

$$20n = O(n) \quad \text{because} \quad n \leq c \cdot n, c = 20, n \geq 0$$

$$n = O(n^2) \quad \text{because} \quad n \leq c \cdot n^2, c = 1, n \geq 0$$

$$n^2 \neq O(n) \quad \text{because}$$

for every N and every c there is an $n > N$ such that

סימון O גדול

הגדרה פורמלית

$$f(n) = O(g(n)) \text{ if } f(n) \leq c \cdot g(n), \quad n > N$$

דוגמאות

$$n = O(n) \quad \text{because} \quad n \leq c \cdot n, c = 1, n \geq 0$$

$$20n = O(n) \quad \text{because} \quad n \leq c \cdot n, c = 20, n \geq 0$$

$$n = O(n^2) \quad \text{because} \quad n \leq c \cdot n^2, c = 1, n \geq 0$$

$$n^2 \neq O(n) \quad \text{because}$$

for every N and every c there is an $n > N$ such that

$$n^2 > c \cdot n$$

סימון O גדול הגדרה פורמלית

$$f(n) = O(g(n)) \text{ if } f(n) \leq c \cdot g(n), \quad n > N$$

דוגמאות

for every N and every c there is an $n > N$ such that

$$n^2 > c \cdot n$$

הוכחה:

נבחר N ו- c כלשהם. אז $n = \max\{N + 1, c + 1\}$ מקיים ש- $n > N$ ו-

$$n^2 = n \cdot n > c \cdot n$$

סימון O גדול

טענה: לכל k קבוע, מתקיים ש

$$f(n) = a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n + a_0 = O(n^k)$$

הוכחה: נגדיר

$$a_{\max} = \max\{a_0, \dots, a_k\}$$

$$\Rightarrow f(n) \leq a_{\max} n^k + a_{\max} n^{k-1} + \dots + a_{\max} n + a_{\max}$$

$$= a_{\max} (n^k + n^{k-1} + \dots + n + 1)$$

$$= a_{\max} \left(\frac{n^{k+1} - 1}{n - 1} \right)$$

סכום של טור הנדסי

סימון O גדול

טענה: לכל k קבוע, מתקיים ש

$$f(n) = a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n + a_0 = O(n^k)$$

הוכחה:

$$= a_{\max} \left(\frac{n^{k+1} - 1}{n - 1} \right)$$

$$= a_{\max} \left(n^k \frac{n}{n-1} - \frac{1}{n-1} \right) \leq a_{\max} (n^k 2 - 0)$$

$$\boxed{n > 2 \implies}$$

$$\boxed{\leq 2}$$

$$\boxed{\text{שלילי}}$$

$$= 2a_{\max} n^k$$

סימון O גדול

טענה: לכל k קבוע, מתקיים ש

$$f(n) = a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n + a_0 = O(n^k)$$

הוכחה:

$$= a_{\max} \left(\frac{n^{k+1} - 1}{n - 1} \right)$$

$$= a_{\max} \left(n^k \underbrace{\frac{n}{n-1}}_{\leq 2} \underbrace{- \frac{1}{n-1}}_{\text{שלילי}} \right) \leq 2a_{\max} n^k$$

כלומר...

סימון O גדול

טענה: לכל k קבוע, מתקיים ש

$$f(n) = a_k n^k + a_{k-1} n^{k-1} + \dots + a_1 n + a_0 = O(n^k)$$

הוכחה:

$$f(n) \leq 2a_{\max} n^k$$

או

$$f(n) \leq c \cdot n^k$$

עבור $c = 2a_{\max}$ וגם $n > 2$

סימון O גדול

הערה

הסימון $f(n) = O(g(n))$ עם סימן $=$ הוא מטעה!

$O(g(n))$ היא למעשה קבוצה

קבוצת כל הפונקציות $f(n)$ כך ש...

לכן, הסימון היותר נכון הוא

$$f(n) \in O(g(n))$$

אבל כבר התרגלנו לסימן $=$...

סימון O גדול

סדרי גודל

סיבוכיות פולינומיאלית
Polynomial complexity

$O(1)$

$O(n)$

$O(n^2)$

$O(n^3)$

$O(n^k)$

Lower complexity

Higher complexity

סימון O גדול

סדרי גודל

סיבוכיות אקפוננציאלית
Exponential complexity

$O(2^n)$ $O(3^n)$

$O(1)$

$O(n^k)$

$O(n!)$

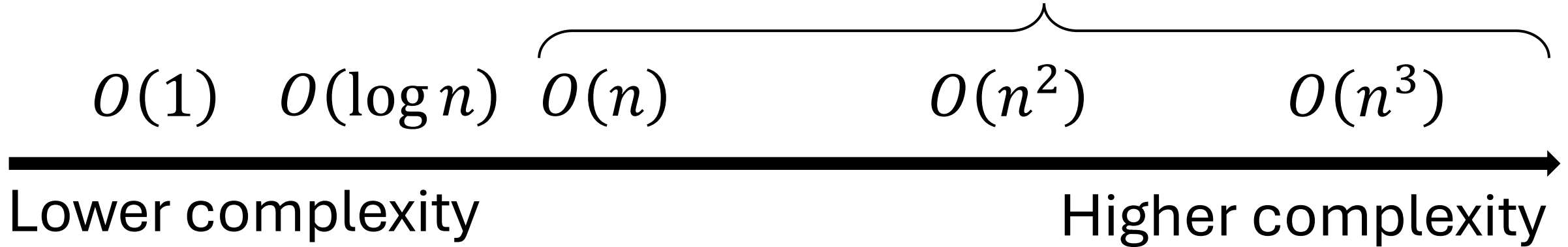
Lower complexity

Higher complexity

סימון O גדול

סדרי גודל

סיבוכיות פולינומילית
Polynomial complexity



סימון O גדול

סדרי גודל

סיבוכיות לוגריתמית
Logarithmic complexity

$O(1)$ $O(\log n)$ $O(n)$

$O(n^2)$

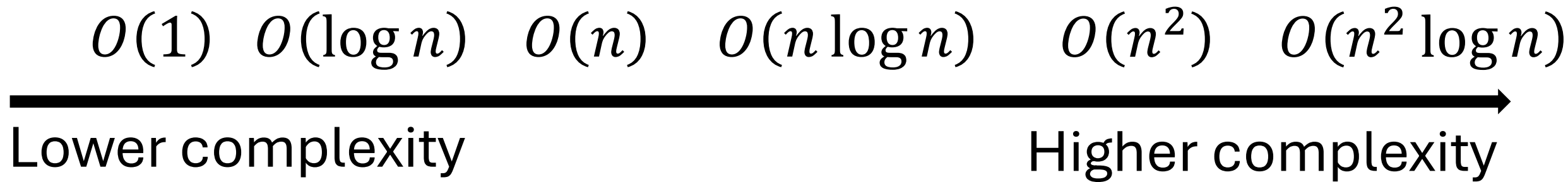
$O(n^3)$

Lower complexity Higher complexity

סיבוכיות תת לינארית
Sublinear complexity

סימון O גדול

סדרי גודל



סימון O גדול

סדרי גודל

$O(1)$

$O(\log \log n)$

$O(\log n)$

$O(n)$

Lower complexity

Higher complexity

סימון O גדול

סדרי גודל

$O(1)$

$O(\log^* n)$

$O(\log \log n)$

$O(\log n)$

Lower complexity

Higher complexity

סימונים אחרים

סימון O גדול

$$f(n) = O(g(n)) \quad \text{if} \quad f(n) \leq c \cdot g(n), \quad n > N$$

סימון Ω גדול

$$f(n) = \Omega(g(n)) \quad \text{if} \quad f(n) \geq c \cdot g(n), \quad n > N$$

$$f(n) = n^4 + n + \log n$$

דוגמא

$$f(n) = O(n^4)$$

$$f(n) = \Omega(\log n)$$

$$f(n) = O(n^5)$$

$$f(n) = \Omega(n^4)$$

$$f(n) \neq O(n)$$

$$f(n) \neq \Omega(n^5)$$

סימונים אחרים

סימון Θ גדול

$$f(n) = \Theta(g(n)) \quad \text{if} \quad f(n) = O(g(n)) \\ \text{and} \quad f(n) = \Omega(g(n))$$

איך מודדים ביצועים של אלגוריתם?

מה הסיבוכיות O פה? $O(n)$

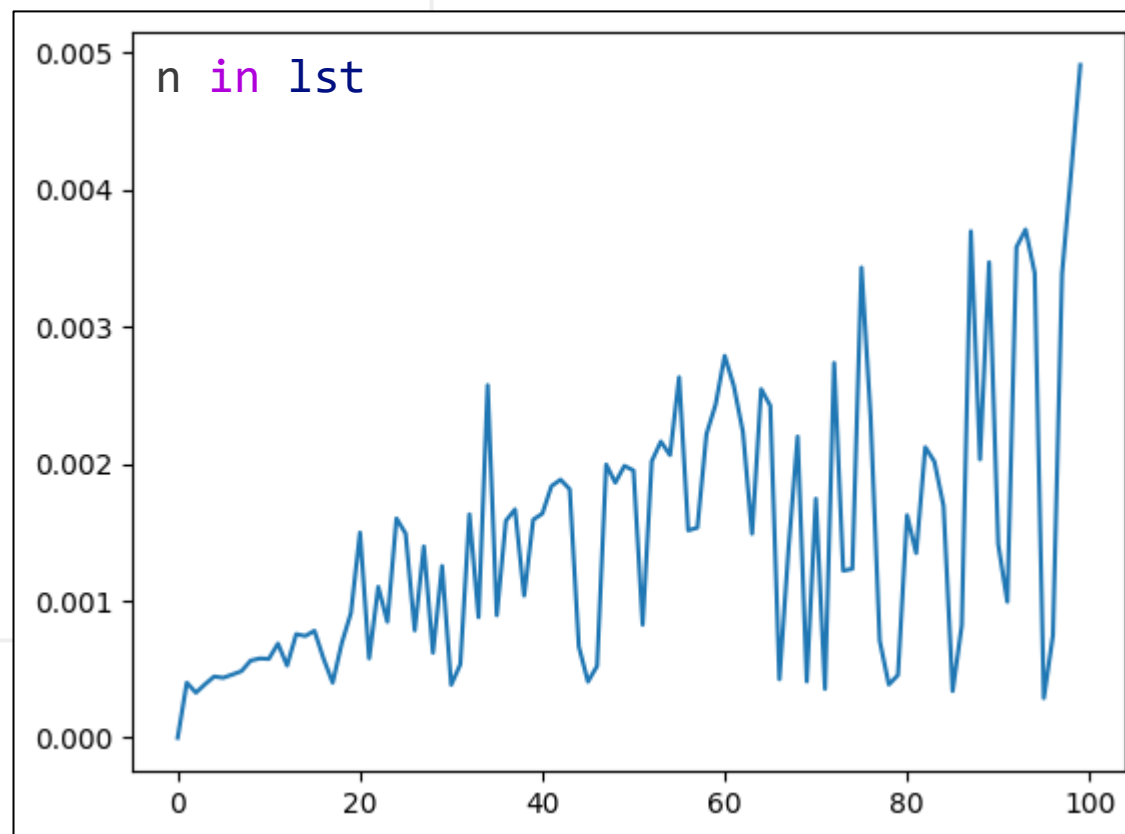
למרות שלפעמים מוצאים

את n מוקדם, אנחנו

בוחנים את המקרה הגרוע!

measure_sum.py ×

```
1 import random
2 import timeit
3
4 def generate_random_ints(n):
5     return [random.randint(0, n) for _ in range(n)]
6
7 time = [0]*100
8 for i in range(1, 100):
9     lst = generate_random_ints(i)
10    time_i = timeit.timeit(
11        lambda: n in lst,
12        number=10000
13    )
14    time[i]=time_i
15
16 import matplotlib.pyplot as plt
17 plt.plot(time)
```



תרגיל

רשימה של מספרים בגודל נקראת מושלמת אם היא מכילה כל מספר פעם אחת בדיוק

יש לממש תכנית המקבלת רשימה של מספרים ומחזירה True אם היא מושלמת ו-False אם לא

loop_in_loop.py ×

```
1 def perfect_list(A):
2     for i in range(len(A)):
3         for j in range(i+1, len(A)):
4             if A[i] == A[j]:
5                 return False
6     return True
```

סיבוכיות זמן

$$1 + 2 + \dots + n \\ = O(n^2)$$

סיבוכיות מקום

$$O(1)$$

תרגיל

רשימה של מספרים בגודל נקראת מושלמת אם היא מכילה כל מספר פעם אחת בדיוק

יש לממש תכנית המקבלת רשימה של מספרים ומחזירה True אם היא מושלמת ו-False אם לא

סיבוכיות זמן

$$O(n)$$

סיבוכיות מקום

$$O(n)$$

memoization.py ×

```
1 def all_unique(lst):
2     memory = [False]*len(lst)
3     for i in lst:
4         if memory[i]:
5             return False
6         memory[i] = True
```