

LAPORAN PRAKTIKUM ALGORITMA DAN STRUKTUR DATA
MODUL 10
”ANALISIS ALGORITMA”



Oleh:

NAMA : Daffa Putra Alwansyah
NIM : L200190031
KELAS : B
PRODI : Informatika

Fakultas Komunikasi dan Informatika
Universitas Muhammadiyah Surakarta

LATIHAN

10.1 Sebuah Contoh #####
#####

```
import time
```

```
def jumlahkan_cara_1(n):  
    hasilnya=0  
    for i in range (1,n+1):  
        hasilnya+=i  
    return hasilnya
```

```
def jumlahkan_cara_2(n):  
    return (n*(n+1))/2
```

```
print("cara 2",jumlahkan_cara_2(1000000))
```

```
for i in range(5):  
    awal = time.time()  
    h = jumlahkan_cara_2(1000000)  
    akhir = time.time()  
    print("Jumlah adalah %d,memerlukan waktu %9.8f detik" % (h,akhir-awal))
```

```
= RESTART: D:\Kuliah\Semester 4\Praktikum Algoritma dan Strukt  
atihan_Modul10.py  
cara 2 500000500000.0  
Jumlah adalah 500000500000,memerlukan waktu 0.000000000 detik  
Jumlah adalah 500000500000,memerlukan waktu 0.000000000 detik  
Jumlah adalah 500000500000,memerlukan waktu 0.000000000 detik  
Jumlah adalah 500000500000,memerlukan waktu 0.000000000 detik  
Jumlah adalah 500000500000,memerlukan waktu 0.000000000 detik  
>>> |
```

10.3 Kasus terburuk,rata-rata dan terbaik #####
#####

```
import time  
import random
```

```
def insertionsort(a):  
    for i in range(1,len(a)):  
        nilai = a[i]  
        b = i  
        while b > 0 and nilai < a[b - 1]:  
            a[b]=a[b-1]  
            b -=1  
        a[b]=nilai
```

```
print("=====Average Case=====")
```

```
for i in range (5):  
    L = list(range(3000))  
    random.shuffle(L)
```

```

awal = time.time()
U = insertionsort(L)
akhir = time.time()
print("mengurutkan %d bilangan,memerlukan waktu %8.7f detik" % (len(L),akhir-awal))

print("=====Worst Case=====")
for i in range (5):
    L = list(range(3000))
    L = L[::-1]
    awal = time.time()
    U = insertionsort(L)
    akhir = time.time()
    print("mengurutkan %d bilangan,memerlukan waktu %8.7f detik" % (len(L),akhir-awal))

print("=====Best Case=====")
for i in range (5):
    L = list(range(3000))
    awal = time.time()
    U = insertionsort(L)
    akhir = time.time()
    print("mengurutkan %d bilangan,memerlukan waktu %8.7f detik" % (len(L),akhir-awal))

```

```

= RESTART: D:\Kuliah\Semester 4\Praktikum Algoritma dan Struktur
atihan_Modul10.py
=====Average Case=====
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 0.9730554 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 1.0310593 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 1.0940626 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 1.0150583 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 1.0110576 detik
=====Worst Case=====
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 1.7511001 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 1.9051089 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 2.0011146 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 1.8041034 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 1.9031086 detik
=====Best Case=====
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 0.0009999 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 0.0020001 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 0.0009999 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 0.0009999 detik
mengurutkan 3000 bilangan,memerlukan waktu 0.0010002 detik
>>> |

```

10.4 Menganalisis Kode Python

#####

```

x = 5
y = x
z = x + y*8
d = x > 0 and x < 100
f = [3,2,4,5]
v = f[0:2]

```

i = 32

```

while i >= i:
    count += 1
    i = 1//2
    print('i =',i,' ','count =', count)

```

```

>>> x = 5
>>> y = x
>>> z = x + y*8
>>> d = x > 0 and x<100
>>> f = [3,2,4,5]
>>> v = f[0:2]
>>> print('x=',x)
Traceback (most recent call last):
  File "<pyshell#44>", line 1, in <module>
    print('x=',x)
TypeError: 'builtin_function_or_method' object is
>>> print('x=',x)
x= 5
>>> print('z=',z)
z= 45
>>> print('d=',d)
d= True
>>> print('v=',v)
v= [3, 2]
>>> print('f=',f)
f= [3, 2, 4, 5]
>>> count=0
>>> i=32
>>> while i >= i:
    count += 1
    i = 1//2
    print('i =',i,' ','count =', count)|

```

```

i = 0    count = 499
i = 0    count = 500
i = 0    count = Traceback (most recent call last):
  File "<pyshell#54>", line 4, in <module>
    print('i =',i,' ','count =', count)
KeyboardInterrupt
>>> print(count)
501
>>>

```

10.5 Analisis pewaktuan menggunakan timeit

#####

from timeit import timeit

timeit('sqrt(2)','from math import sqrt',number = 10000)

timeit('sqrt(2)','from math import sqrt',number = 100000)

timeit('sqrt(2)','from math import sqrt',number = 1000000)

timeit("1+2")

timeit("sin (pi/3)", setup = "from math import sin,pi")

```
timeit("sin (1.047)", setup = "from math import sin")
```

```
>>> from timeit import timeit
>>> timeit('sqrt(2)', 'from math import sqrt', number = 10000)
0.001599267999999654
>>> timeit('sqrt(2)', 'from math import sqrt', number = 100000)
0.012933273999999884
>>> timeit('sqrt(2)', 'from math import sqrt', number = 1000000)
0.286602586000000077
>>> timeit("1+2")
0.0237327269999998732
>>> timeit("sin (pi/3)", setup = "from math import sin,pi")
0.18431592700000001
>>> timeit("sin (1.047)", setup = "from math import sin")
0.188820237999999814
>>> |
```

#####10.5.1 Melihat $O(n^2)$ pada nested loop#####

#####

```
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

Ini fungsi nested loop yang akan diuji:

```
def kalangBersusah(n):
```

```
    for i in range(n):
        for j in range (n):
            i+j
```

Ini fungsi pengujinya:

```
def ujiKalangBersusah(n):
```

```
    ls=[]
    jangkauan=range(1,n+1)
    siap = "from __main__ import kalangBersusah"
    for i in jangkauan:
        print('i =',i) #baris ini bisa dihidupkan atau dimatikan
        t=timeit.timeit("kalangBersusah(" +str(i) +")",setup=siap,number=1)
        ls.append(t)
    return ls
```

Pemanggilan pengujian

```
n = 1000
```

```
LS = ujiKalangBersusah(n)
```

LS adalah list hasil uji kecepatan, dari n sedikit ke banyak.

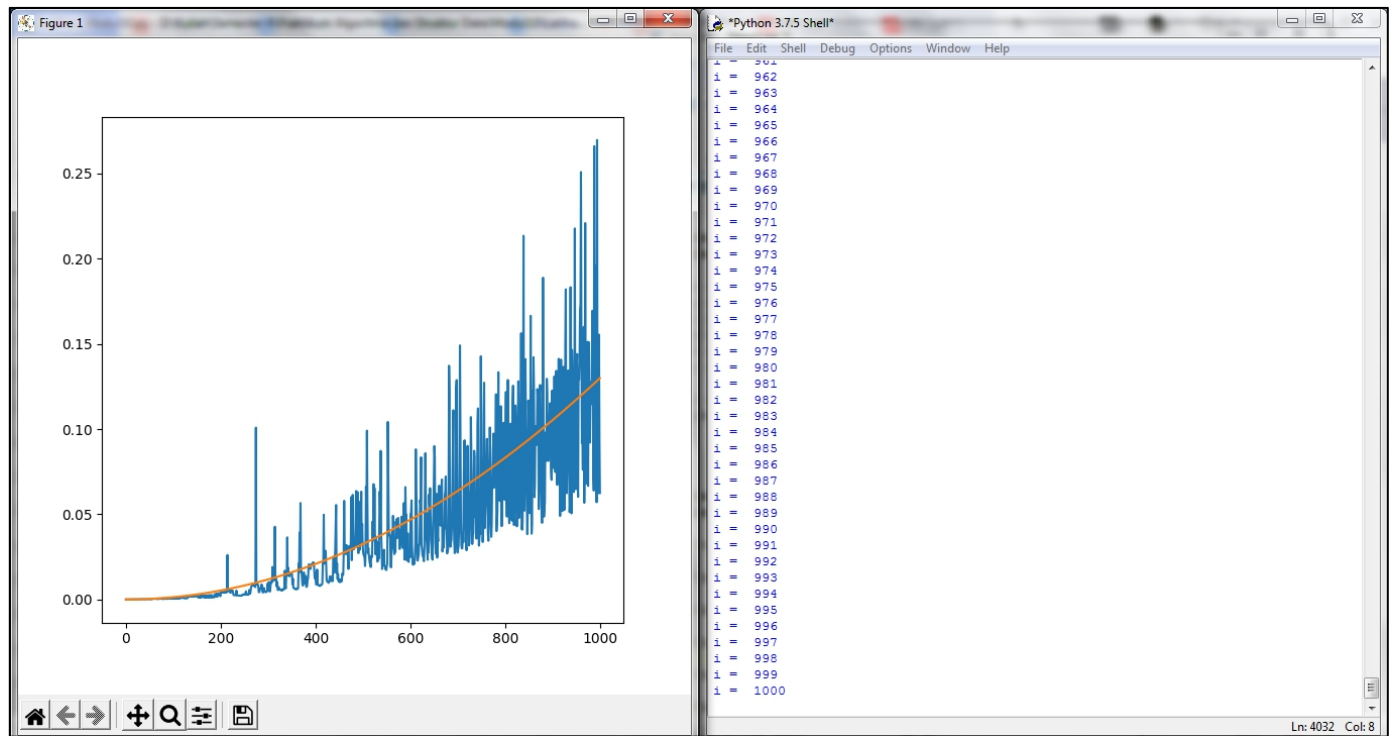
Menggambar grafik. dibawah ini saja yang diulang saat me-nyetel skala.

```
plt.plot(LS) # Mem-plot hasil uji
```

```
skala=7700000 # <-----setel skala ini sesuai hasilmu
```

```
plt.plot([x*x/skala for x in range (1,n+1)]) # Grafik  $x^2$  untuk pembanding
```

```
plt.show() # Tunjukkan plotnya
```



Modul 10 Analisis Algoritma

1. Kerjakan ulang contoh dan latihan di modul ini menggunakan modul timeit, yakni

```
#=====No 1=====
```

```
from timeit import timeit
import random
```

```
print("=====Jumlahkan Cara 1=====")
```

```
def jumlahkan_cara_1(n):
    hasilnya = 0
    for i in range(1, n+1):
        hasilnya = hasilnya + i
    return hasilnya
```

```
for i in range(5):
    siap = "from __main__ import jumlahkan_cara_1"
    h = jumlahkan_cara_1(1000000)
    t = timeit("jumlahkan_cara_1(1000000)", setup=siap, number=1)
    print("Jumlah adalah %d, memerlukan %.9f detik" % (h, t))
```

```
print("=====Jumlahkan Cara 2=====")
```

```
def jumlahkan_cara_2(n):
    return (n*(n+1))/2
```

```
for i in range(5):
    siap = "from __main__ import jumlahkan_cara_2"
    h = jumlahkan_cara_2(1000000)
    t = timeit("jumlahkan_cara_2(1000000)", setup=siap, number=1)
    print("Jumlah adalah %d, memerlukan %.9f detik" % (h, t))
```

```
print("====Insertion Sort====")
```

```
def insertionSort(A):
```

```
    n = len(A)
```

```
    for i in range(1, n):
```

```
        nilai = A[i]
```

```
        pos = i
```

```
        while pos > 0 and nilai < A[pos - 1]:
```

```
            A[pos] = A[pos - 1]
```

```
            pos = pos - 1
```

```
        A[pos] = nilai
```

```
for i in range(5):
```

```
    siap = "from __main__ import insertionSort,L"
```

```
    L = list(range(3000))
```

```
    random.shuffle(L)
```

```
    t = timeit("insertionSort(L)", setup=siap, number=1)
```

```
    print("Mengurutkan %d bilangan, memerlukan %8.7f detik" % (len(L), t))
```

```
= RESTART: D:/Kuliah/Semester 4/Praktikum Algoritma dan Struktur Data/Modul10/Modul 10.py
====Jumlahkan Cara 1====
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.19963375 detik
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.06569945 detik
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.12770126 detik
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.11026396 detik
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.07995871 detik
====Jumlahkan Cara 2====
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.00002490 detik
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.00000146 detik
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.00000146 detik
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.00000146 detik
Jumlah adalah 500000500000, memerlukan 0.00000146 detik
====Insertion Sort====
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 1.0060840 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.9908663 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 1.0547436 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 1.0358626 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 1.1298333 detik
>>> |
```

2. Python mempunyai perintah untuk mengurutkan suatu list yang memanfaatkan algoritma Timsort. Jika g adalah suatu list berisi bilangan, maka g.sort() kan mengurutkannya. Perintah yang lain sorted() mengurutkan list dan mengembalikan sebuah list baru yang sudah urut. Selidikilah fungsi sorted() ini menggunakan timeit:

- **Apakah yang merupakan best case dan average case bagi sorted() ?**

- **Confirm bahwa data input urutan terbalik bukan kasus terburuk bagi sorted(). Bahkan dia lebih cepat dalam mengurutkannya daripada data input random**

```
#=====No 2=====
```

```
from timeit import timeit
```

```
import random
```

```
print("====Sorted average case====")
```

```
for i in range(5):
```



```

g = list(range(3000))
random.shuffle(g)
t = timeit("sorted(g)", setup="from __main__ import g", number=1)
print("Mengurutkan %d bilangan, memerlukan %8.7f detik" % (len(g), t))

print("====Sorted best case====")

for i in range(5):
    g = list(range(3000))
    t = timeit("sorted(g)", setup="from __main__ import g", number=1)
    print("Mengurutkan %d bilangan, memerlukan %8.7f detik" % (len(g), t))

print("====Sorted worst case====")

for i in range(5):
    g = list(range(3000))
    g = g[::-1]
    t = timeit("sorted(g)", setup="from __main__ import g", number=1)
    print("Mengurutkan %d bilangan, memerlukan %8.7f detik" % (len(g), t))

```

```

= RESTART: D:/Kuliah/Semester 4/Praktikum Algoritma dan Struktur Data/Modul10/Modul 10.py
====Sorted average case====
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0005193 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0005126 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0005337 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0005436 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0327501 detik
====Sorted best case====
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000630 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000557 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000615 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000636 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000618 detik
====Sorted worst case====
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000609 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000641 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000706 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000615 detik
Mengurutkan 3000 bilangan, memerlukan 0.0000612 detik
>>>

```

Dapat dibuktikan bahwa data dengan inputan terbalik bukan kasus buruk bagi sorted(). Bahkan dia lebih cepat dalam mengurutkannya daripada data random.

3. Untuk tiap kode berikut, tentukan running time-nya $O(1)$, $O(\log n)$, $O(n)$, $O(n \log n)$, $O(n^2)$ atau $O(n^3)$ atau yang lain. Untuk memulai analisis, ambil suatu nilai n tertentu lalu ikuti apa yang terjadi di kode itu.

```

#=====No 3a=====
import time
import random
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt

def a(n):
    test = 0

```



```

for i in range(n):
    for j in range(n):
        test = test + i * j

```

```

def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
    return ls

```

```

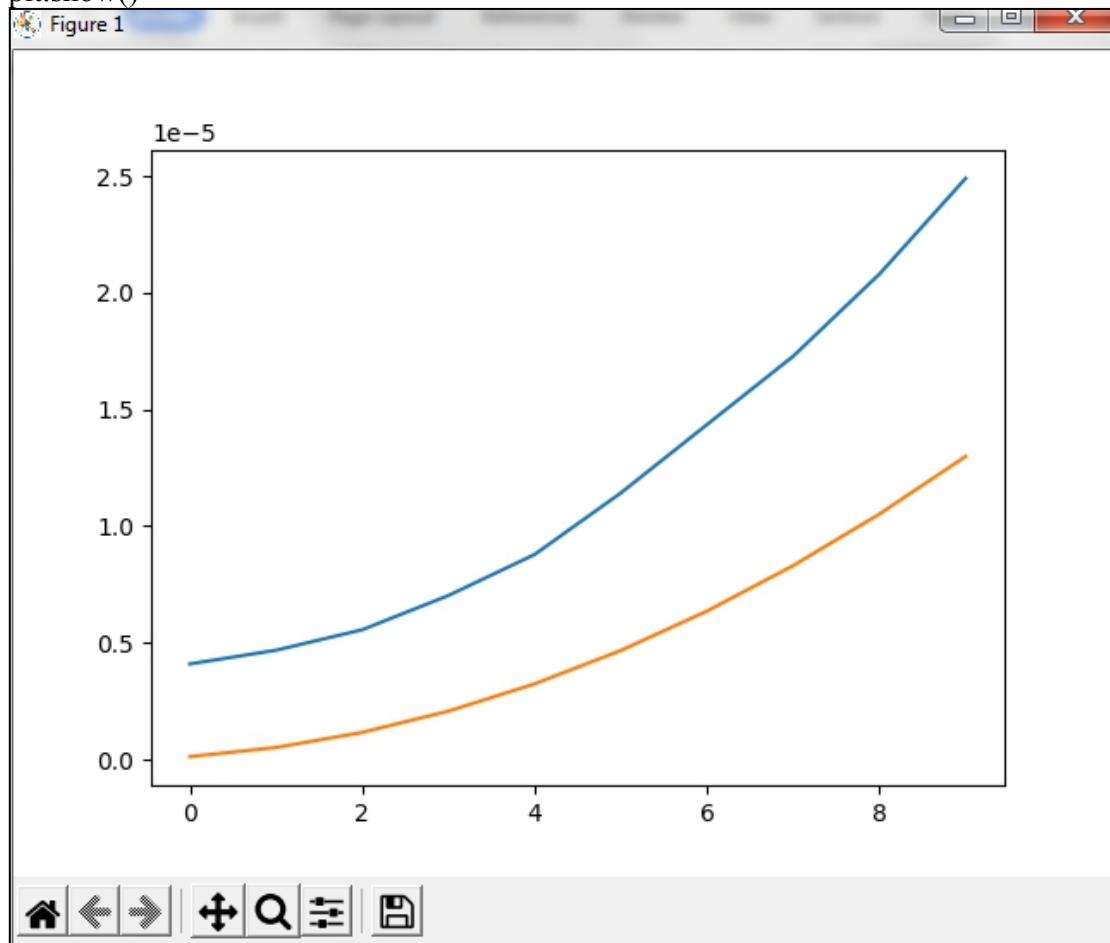
n = 10
LS = ujia(n)

```

```

plt.plot(LS)
skala = 7700000
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
plt.show()

```



$$T(n) = c_1 + n^2$$

$$T(n) = c_1 + n^2$$

$$O(n) \approx n^2$$

$O(n^2)$

#=====No 3b=====

```
import time
import random
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

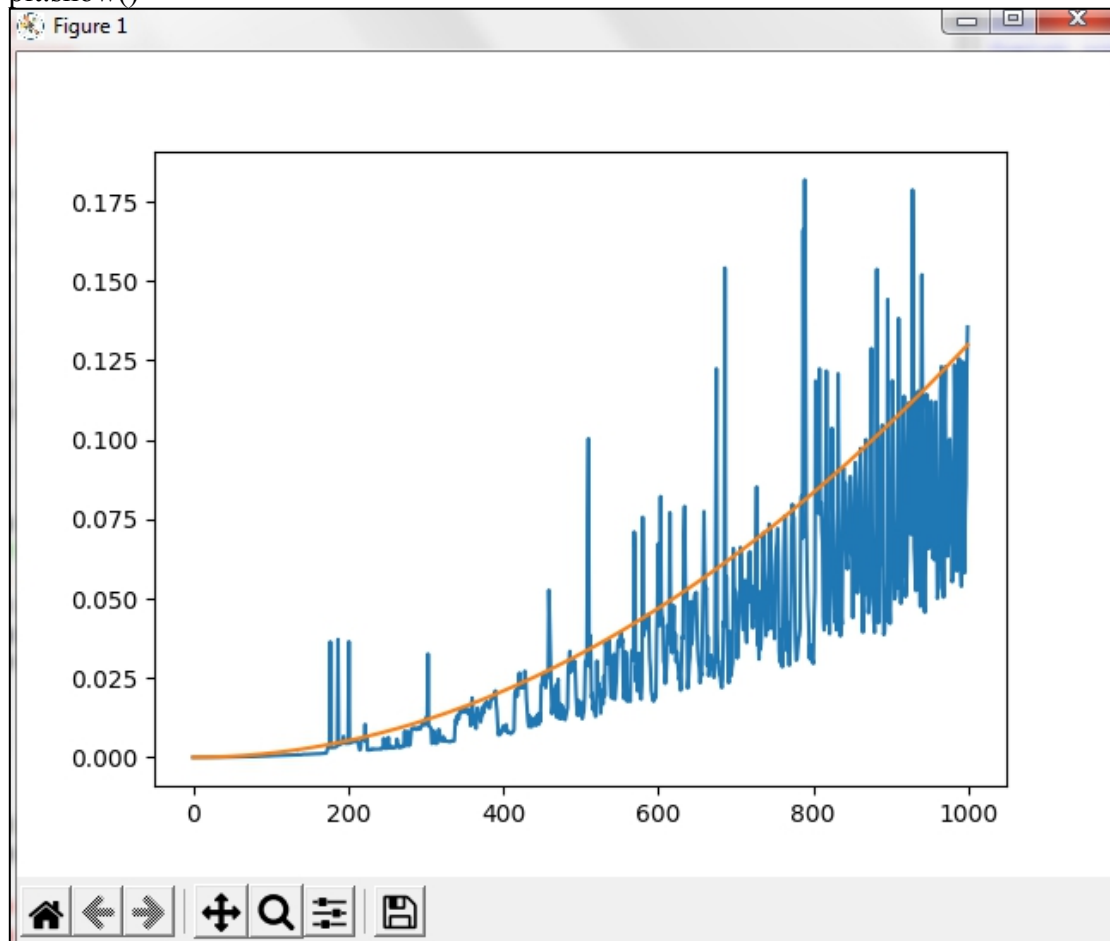
```
def a(n):
    test = 0
    for i in range(n):
        for j in range(i):
            test = test + i * j
```

```
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
    return ls
```

```
n = 1000
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
skala = 7700000
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
```

plt.show()



$T(n) = c1 + \log n$

$T(n) = c1 + \log n$

$O(n) \approx \log n$

$O(\log n)$

#=====No 3c=====

```
import time
import random
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

```
def a(n):
    test = 0
    for i in range(n):
        test = test + 1
    for j in range(n):
        test = test - 1
```

```
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
```

```
return ls
```

```
n = 10
```

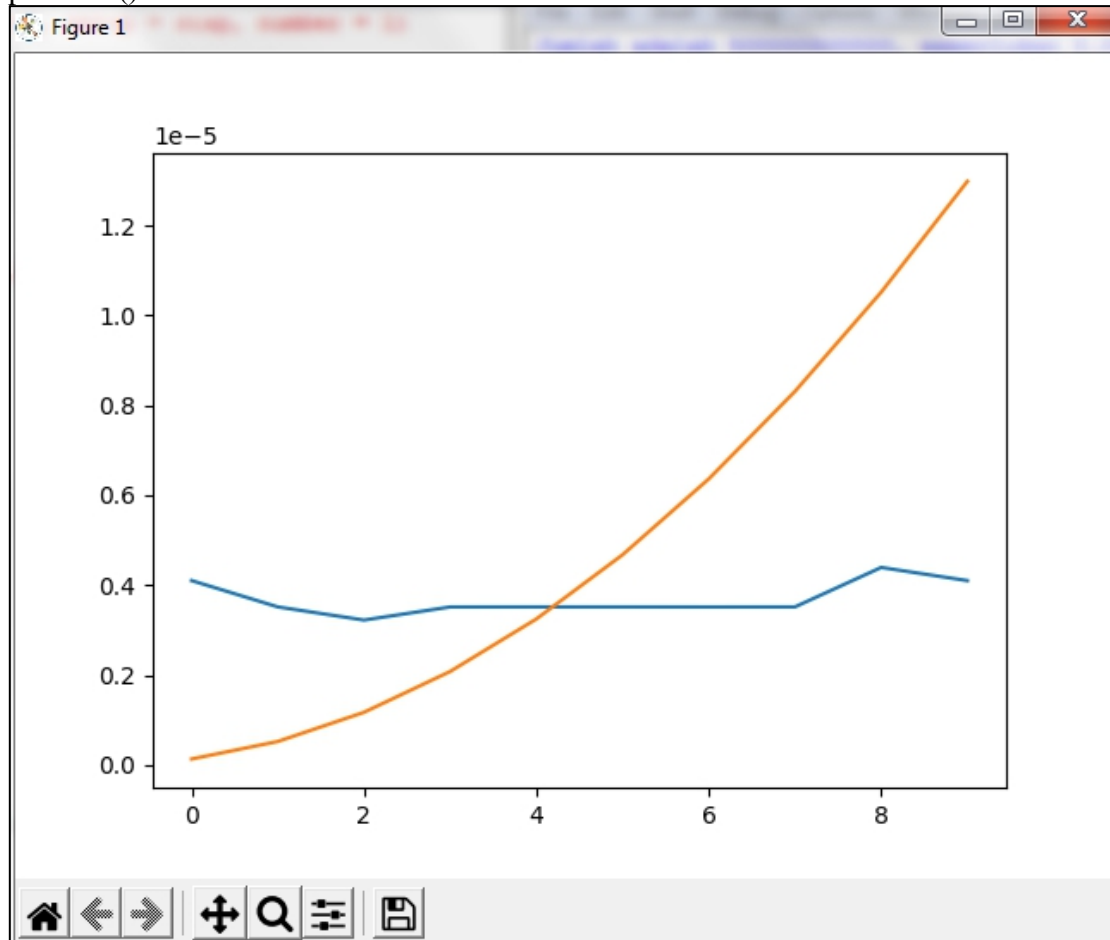
```
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
```

```
skala = 7700000
```

```
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
```

```
plt.show()
```



```
T(n) = c1(n) + c2(n)
```

```
T(n) = n + n
```

```
O(n) ≈ n
```

```
O(n)
```

```
=====No 3d=====
```

```
import time
```

```
import random
```

```
import timeit
```

```
import matplotlib.pyplot as plt
```

```
def a(n):
```

```
    i = n
```

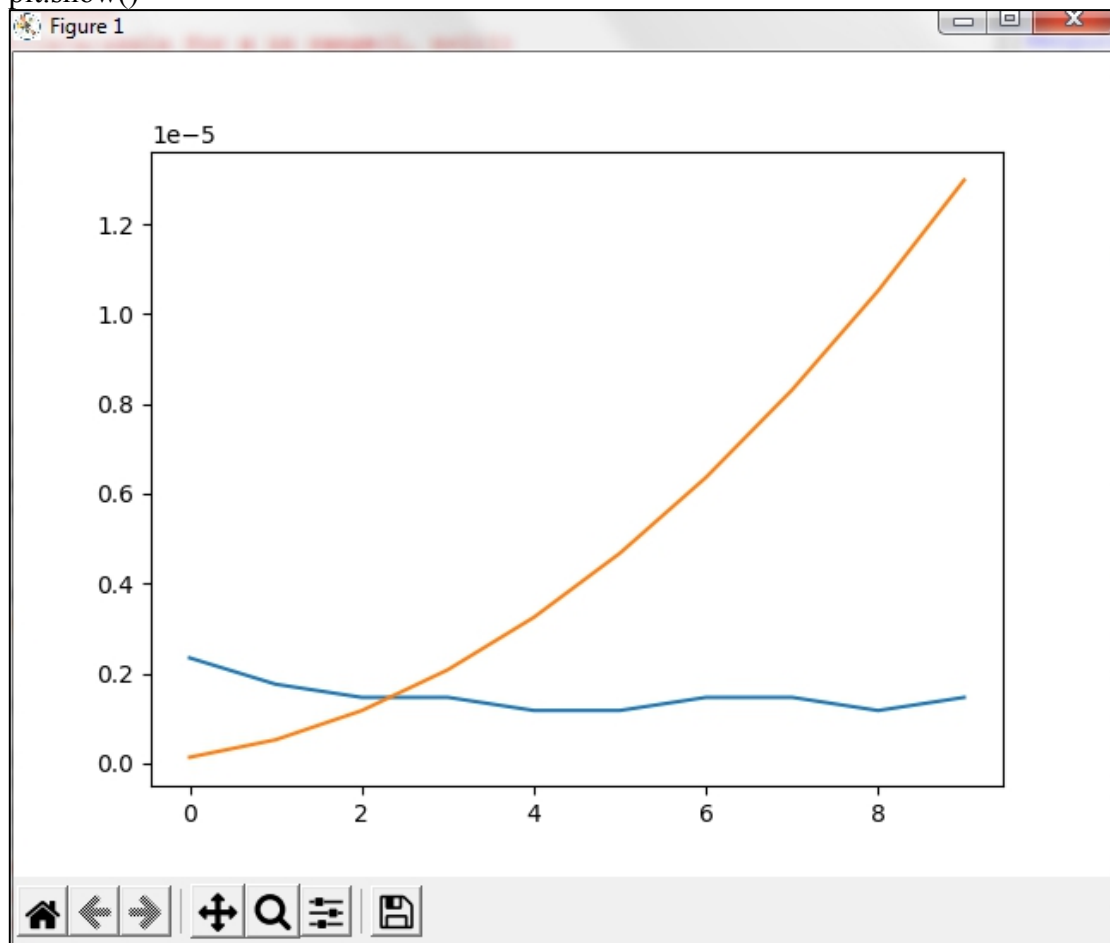
```
    while i > 0:
```

```
k = 2 + 2
i = i // 2
```

```
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
    return ls
```

```
n = 10
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
skala = 7700000
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
plt.show()
```



$T(n) = c_1(1) + c_2(1)$

$O(n) \approx 1$

$O(1)$

#=====No 3e=====

import time

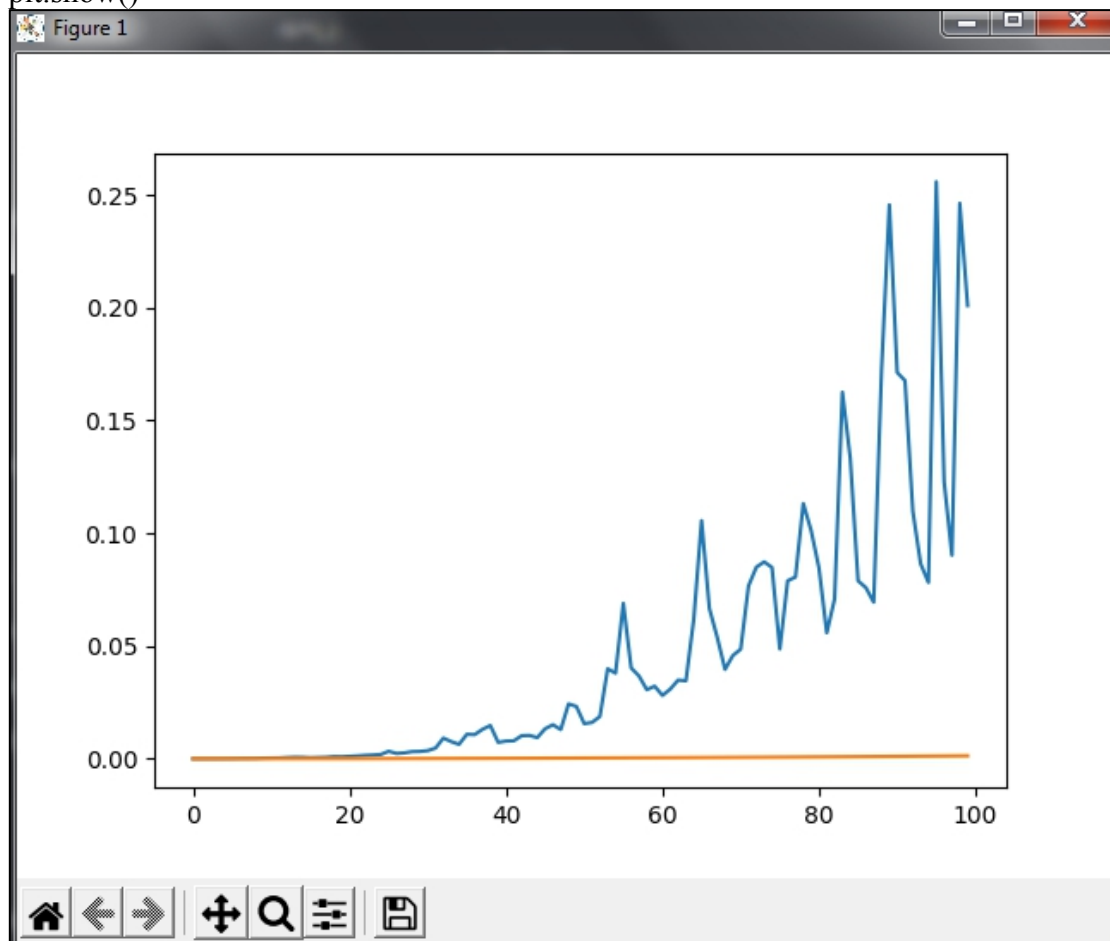
import random

```
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

```
def a(n):
    for i in range(n):
        for j in range(n):
            for k in range(n):
                m = i + j + k + 2019
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
    return ls
```

```
n = 100
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
skala = 7700000
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
plt.show()
```



$T(n) = n \cdot (n \cdot (n))$

$T(n) = n^3$

$O(n) \approx n^3$

$O(n^3)$

~~=====No 3f=====~~

```
import time
import random
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

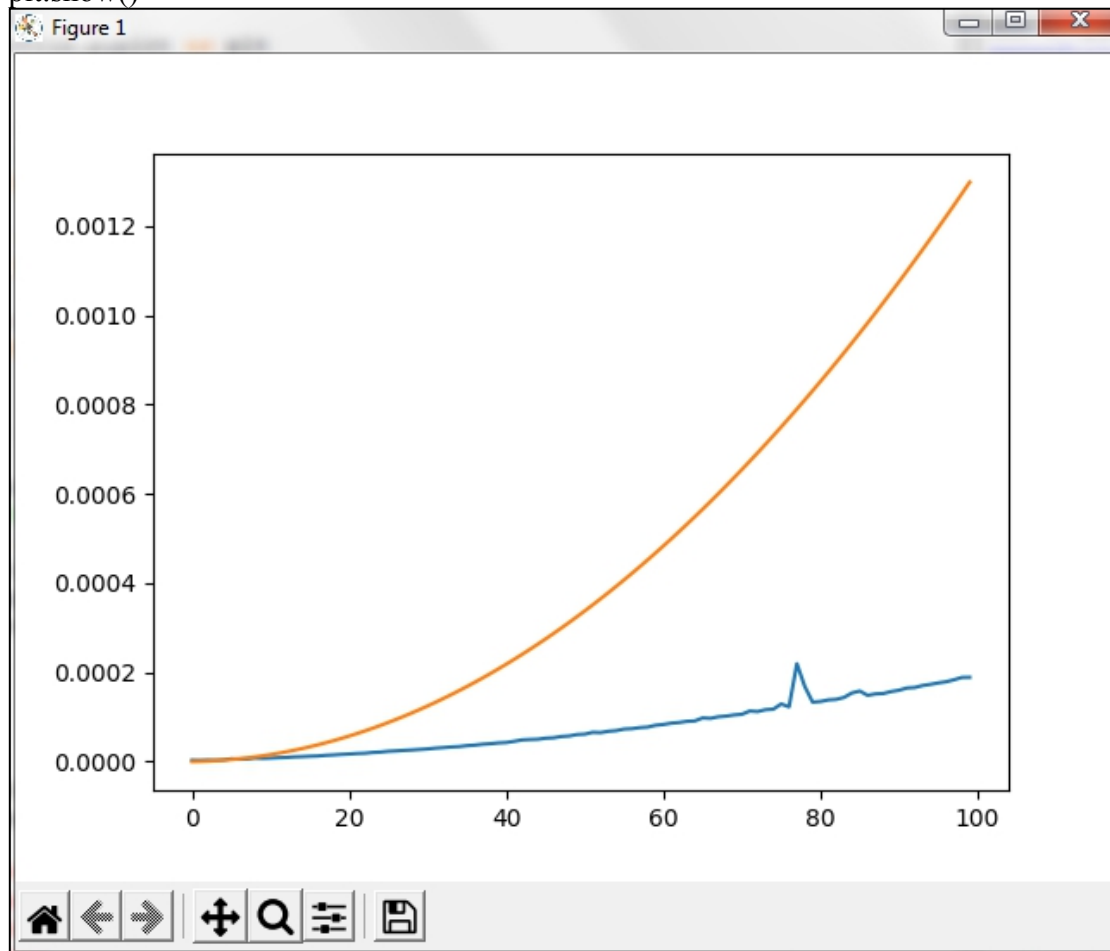
```
def a(n):
    for i in range(n):
        if i % 3 == 0:
            for j in range(n // 2):
                j+=j
        elif i % 2 == 0:
            for j in range(5):
                j+=j
        else:
            for j in range(n):
                j+=j
```

```
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
    return ls
```

```
n = 100
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
skala = 7700000
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
```

plt.show()



$T(n) = c1(n) + c2(n) + c3(n)$

$T(n) = n + n + n$

$O(n) \approx n$

$O(n)$

#####No 3g#####

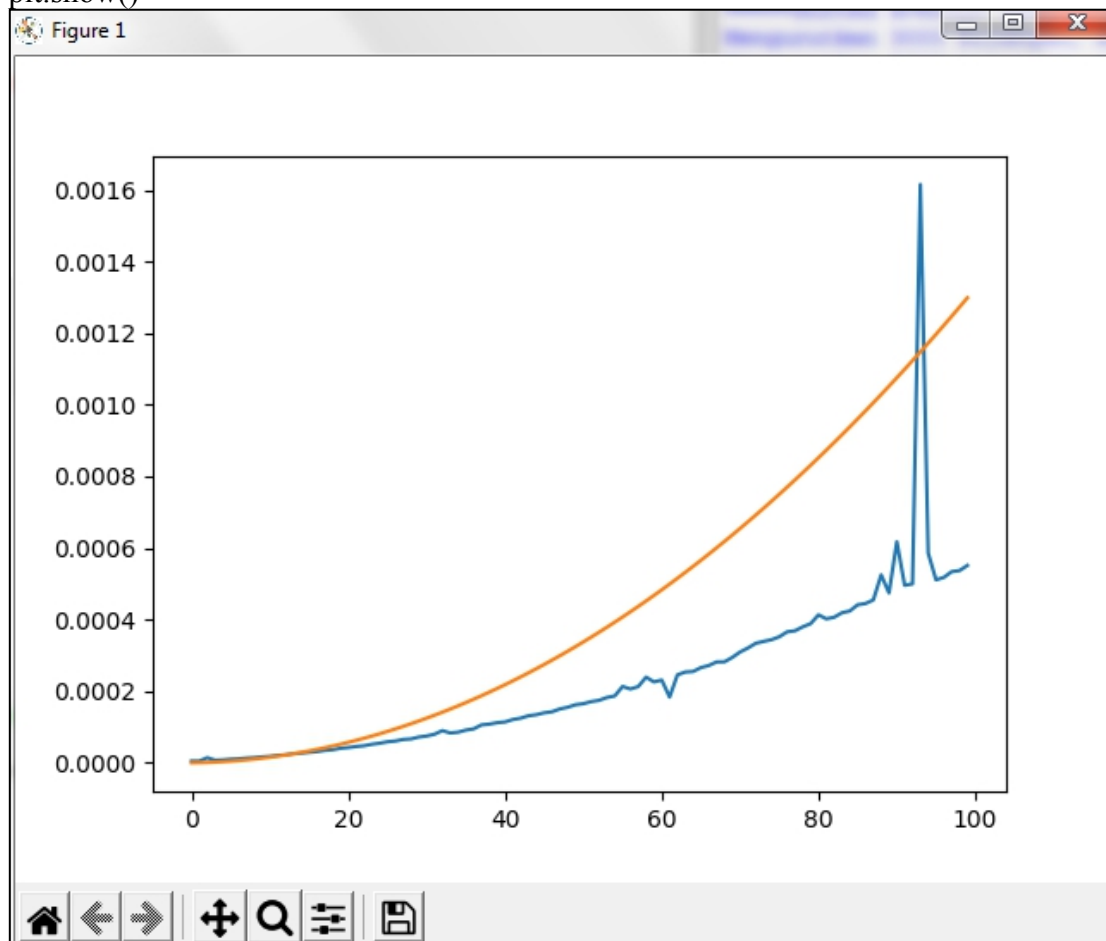
```
import time
import random
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

```
def a(n):
    for i in range(n):
        if i % 3 == 0:
            for j in range(n // 2):
                j+=j
        elif i % 2 == 0:
            for j in range(5):
                j+=j
        else:
            for j in range(n):
                j+=j
```

```
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
    return ls
```

```
n = 100
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
skala = 7700000
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
plt.show()
```



$O(n \log n)$

4. Urutkan dari yang pertumbuhan kompleksitasnya lambat ke yang cepat:

$\log 4n < 10 \log 2n < n \log 2n < 2 \log 2n < 5n^2 < n^3 < 12n^6 < 4n$

5. Tentukan $O(\cdot)$ dari fungsi-fungsi berikut yang mewakili banyaknya langkah yang dilakukan untuk beberapa algoritma

(a) $T(n) = n^2 + 32n + 8 = O(n^2)$ (b) $T(n) = 87n + 8n = O(n)$

(c) $T(n) = 4n + 5n \log n + 102 = O(n \log n)$

- (d) $T(n) = \log n + 3n^2 + 88 = O(n^2)$
- (e) $T(n) = 3(2^n) + n^2 + 647 = O(2^n)$
- (f) $T(n, k) = kn + \log k = O(kn)$
- (g) $T(n, k) = 8n + k \log n + 800 = O(n)$
- (h) $T(n, k) = 100kn + n = O(kn)$

6. Carilah di internet, kompleksitas metode pada object list di python.

-Google python list method complexity. Lihat juga bagian “Images” nya

The screenshot shows a Google search for "python list methods complexity". The search results include several image thumbnails:

- sorting algorithms**: A table comparing various sorting algorithms (Copy, Append, Insert, Get Item, Set Item, Delete Item, Iteration, Get Slice, Set Slice, Extend, Sort, Multiply, In-place, Merge Sort, Counting Sort, Get Length) with their time and space complexities.
- big o notation**: A diagram illustrating the growth of different Big O notations (O(1), O(n), O(n^2), O(2^n), O(n!)).
- extend**: A diagram showing the process of extending a list.
- linked**: A diagram of a linked list structure.
- cheat sheet**: A comprehensive table of time and space complexities for various algorithms and data structures.
- append**: A diagram showing an element being added to the end of a list.
- array**: A diagram showing an array structure.
- analysis**: A diagram showing the analysis of an algorithm's complexity.

Below the search bar, there are several image results with captions:

- What is the cost/ complexity of insert i...** from stackoverflow.com
- Runtime Complexity of Python...** from blog.finxter.com
- Understanding time complexity with Python ...** from towardsdatascience.com
- Understanding time complexity with Python example...** from towardsdatascience.com
- Time and Space complexity analysis of P...** from thecodingbot.com

At the bottom, there are more image results:

- Big-O Complexity Chart**: A chart showing the growth of different Big O notations.
- Python complexities**: A table comparing the complexities of various Python operations (Copy, Append, Insert, Get Item, Set Item, Delete Item, Iteration, Get Slice, Set Slice, Extend, Sort, Multiply, In-place, Merge Sort, Counting Sort, Get Length).
- Big O Notation**: A table summarizing the complexities of various Python operations.
- Methods**: A table summarizing the complexities of various Python methods.

-Kunjungi <https://wiki.python.org/moin/TimeComplexity>

Operation	Average Case	 Amortized Worst Case
Copy	$O(n)$	$O(n)$
Append[1]	$O(1)$	$O(1)$
Pop last	$O(1)$	$O(1)$
Pop intermediate[2]	$O(n)$	$O(n)$
Insert	$O(n)$	$O(n)$
Get Item	$O(1)$	$O(1)$
Set Item	$O(1)$	$O(1)$
Delete Item	$O(n)$	$O(n)$
Iteration	$O(n)$	$O(n)$
Get Slice	$O(k)$	$O(k)$
Del Slice	$O(n)$	$O(n)$
Set Slice	$O(k+n)$	$O(k+n)$
Extend[1]	$O(k)$	$O(k)$
 Sort	$O(n \log n)$	$O(n \log n)$
Multiply	$O(nk)$	$O(nk)$
x in s	$O(n)$	
$\min(s)$, $\max(s)$	$O(n)$	
Get Length	$O(1)$	$O(1)$

7. Buatlah suatu ujicoba untuk mengkonfirmasi bahwa metode `append()` adalah $O(1)$. Gunakan `timeit` dan `matplotlib` seperti sebelumnya.

###=====No 7=====

```
import time
import random
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

```
def a(n):
    L = list(range(30))
    L = L[:-1]
    for i in range(n):
        L.append(n)
```

```
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
```

```
return ls
```

```
n = 10
```

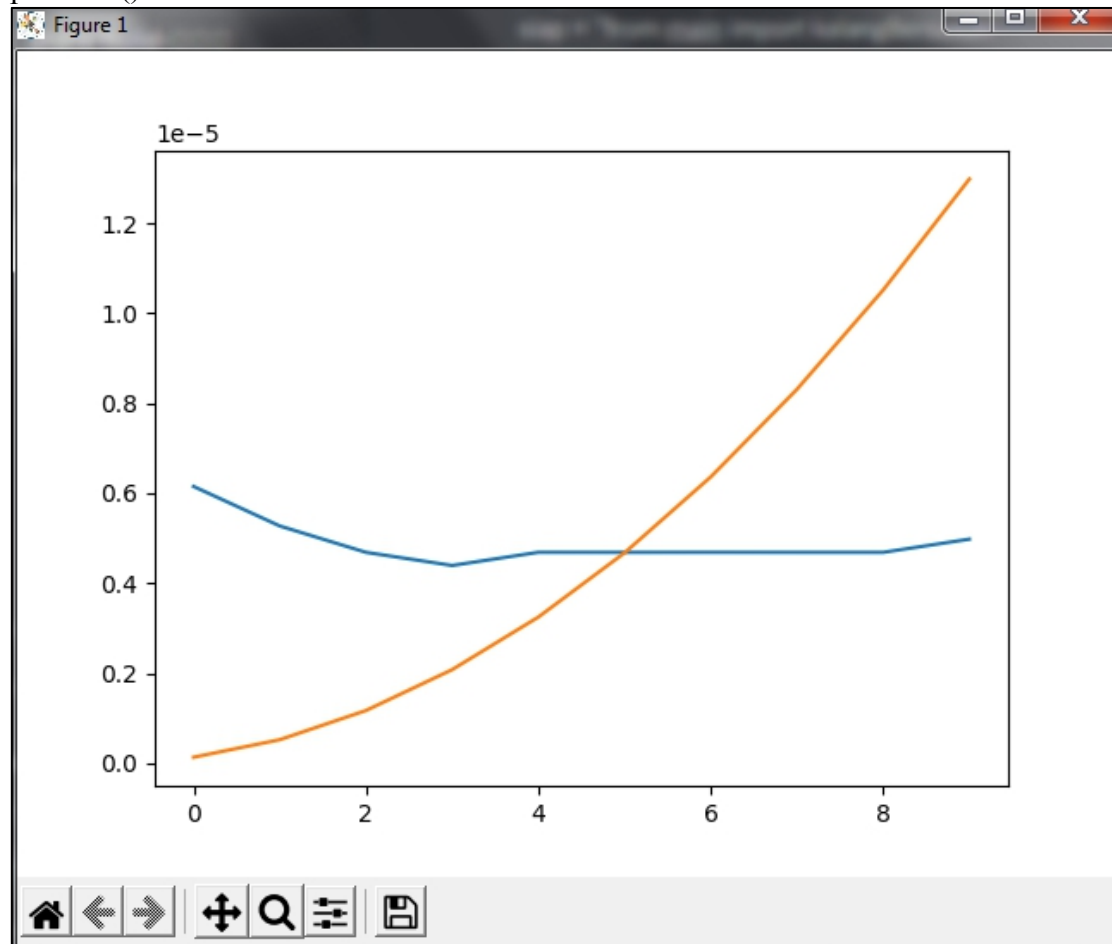
```
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
```

```
skala = 7700000
```

```
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
```

```
plt.show()
```



8. Buatlah suatu ujicoba untuk mengkonfirmasi bahwa metode insert() adalah $O(n)$. Gunakan timeit dan matplotlib seperti sebelumnya.

####=====No 8=====

```
import time
import random
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

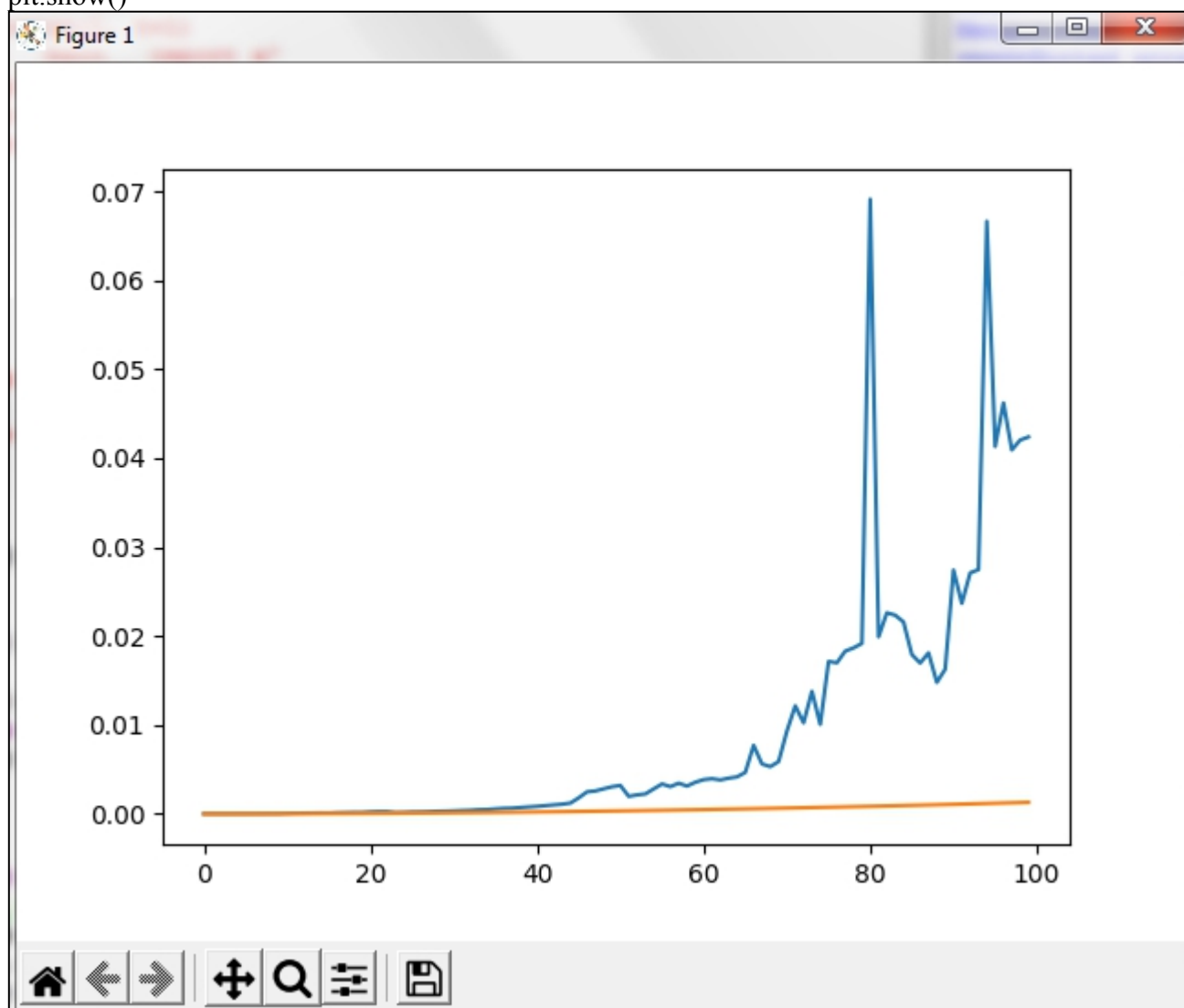
```
def a(n):
    L = list(range(30))
    L = L[::-1]
    for i in range(n):
        for b in range(n):
            L.insert(i,b)
```

```
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
    return ls
```

```
n = 100
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
skala = 7700000
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
```

plt.show()



9. Buatlah suatu ujicoba untuk mengkonfirmasi bahwa untuk memeriksa apakah suatu nilai berada di suatu list mempunyai kompleksitas $O(n)$. Gunakan timeit dan matplotlib seperti sebelumnya.

```
###=====No 9a=====
```

```
import timeit
import time
import matplotlib.pyplot as plt
```

```
def carilurus(wadah, target):
    n = len(wadah)
    for i in range(n):
        if wadah[i] == target:
            return True
    return False
```

```
def tim():
    z=100
    a = [8, 7, 2, 1, 3, 2, 10]
    awal = time.time()
    U = carilurus(a, z)
    akhir=time.time()
    print("Worst case")
    print("mengurutkan %d bilangan, memerlukan %8.7f detik" %(U,akhir-awal))
```

```
tim()
```

```
###=====No 9b=====
```

```
import time
import random
import timeit
import matplotlib.pyplot as plt
```

```
def carilurus(wadah, target):
    n = len(wadah)
    for i in range(n):
        if wadah[i] == target:
            return True
    return False
```

```
def tim():
    z=100
    a = [8, 7, 2, 1, 3, 2, 10]
    awal = time.time()
    U = carilurus(a, z)
    akhir=time.time()
    print("Worst case")
    print("mengurutkan %d bilangan, memerlukan %8.7f detik" %(U,akhir-awal))
```

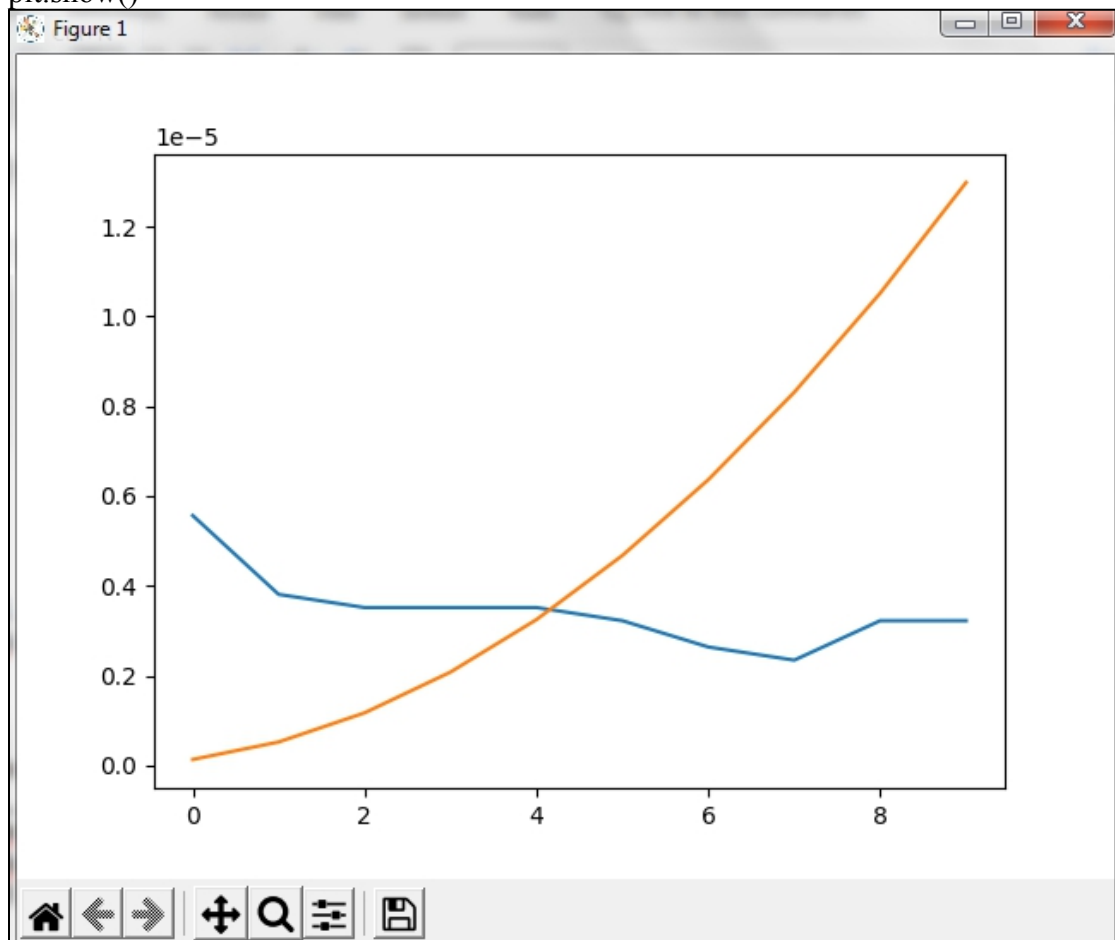
```
tim()
```

```
def a(n):
    z=100
    a = [8, 7, 2, 1, 3, 2, 10]
    U = carilurus(a, n)
```

```
def ujia(n):
    ls = []
    jangkauan = range(1, n+1)
    siap = 'from __main__ import a'
    for i in jangkauan:
        t = timeit.timeit('a(' + str(i) + ')', setup = siap, number = 1)
        ls.append(t)
    return ls
```

```
n = 10
LS = ujia(n)
```

```
plt.plot(LS)
skala = 7700000
plt.plot([x*x/skala for x in range(1, n+1)])
plt.show()
```



```
= RESTART: D:/Kuliah/Semester 4/Praktikum Algoritma
dul 10.py
Worst case
mengurutkan 0 bilangan, memerlukan 0.0000000 detik
>>>
```

10. Carilah di internet, kompleksitas metode pada object dict di python.

Operation	Average Case	Amortized Worst Case
k in d	$O(1)$	$O(n)$
Copy[2]	$O(n)$	$O(n)$
Get Item	$O(1)$	$O(n)$
Set Item[1]	$O(1)$	$O(n)$
Delete Item	$O(1)$	$O(n)$
Iteration[2]	$O(n)$	$O(n)$

11.Selain notasi big-O $O(.)$ ada pula notasi big-Theta $\Theta(.)$ dan notasi big-Omega $\Omega(.)$ Apakah beda diantara ketiganya?

==> Big O dilambangkan dengan notasi $O(...)$ merupakan keadaan terburuk (worst case). Kinerja sebuah algoritma biasanya diukur menggunakan patokan keadaan Big-O ini. Merupakan notasi asymptotic untuk batas fungsi dari atas dan bawah dengan Berperilaku mirip dengan \leq operator untuk tingkat pertumbuhan.

==> Big Theta dilmbangkan dengan notasi $\Theta(...)$ merupakan notasi asymptotic untuk batas atas dan bawah dengan keadaan terbaik (best case). Menyatakan persamaan pada pertumbuhan $f(n)$ hingga faktor konstan (lebih lanjut tentang ini nanti). Berperilaku mirip dengan $=$ operator untuk tingkat pertumbuhan.

==> Big Omega dilambangkan dengan notasi $\Omega(...)$ merupakan notasi asymptotic untuk batas bawah dengan keadaan rata-rata(average case) yang berperilaku mirip dengan \geq operator untuk tingkat pertumbuhan.

12. Apa yang dimaksud dengan amortized analysis dalam analisis algoritma?

Jawab: Amortized analysis adalah metode untuk menganalisis kompleksitas algoritma yang diberikan, atau berapa banyak resource nya terutama waktu atau memori yang diperlukan untuk mengeksekusi. Dapat ditunjukkan dengan waktu rata-rata yang diperlukan unyuk melakukan satu urutan operasi pada struktur data terhadap keseluruhan operasi yang dilakukan