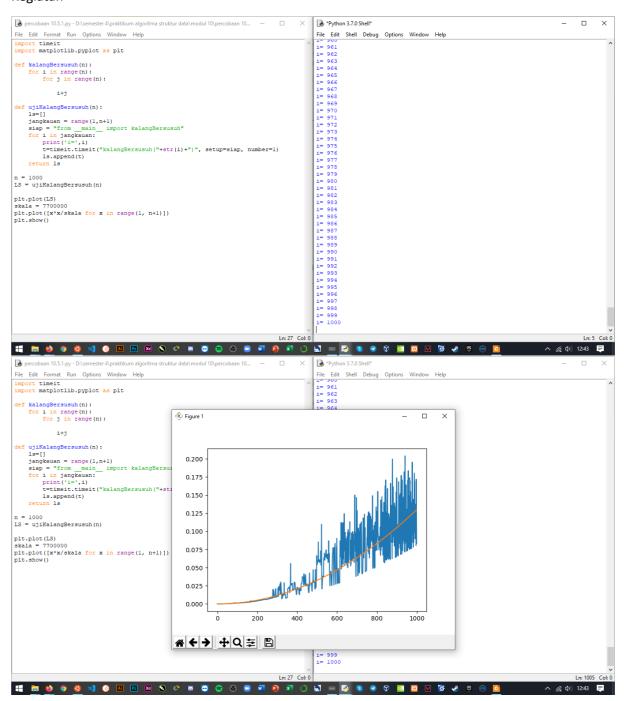
Nama: Maulana Alhif Ikhsan

NIM : L200180120

Kelas : E

Modul 10

Kegiatan



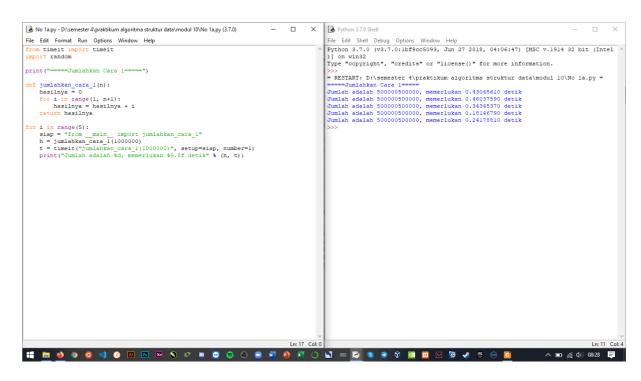
```
- o ×
praktikum_5.py - D:\semester 4\praktikum algoritma struktur data\modul 10\praktikum_5.py (3.7.0)
(∰ praktikum_kpy. D\semester A\praktikum algoritma s
File Edit Format Run Options Window Help
File f swap (A, p, q):
tmp = A[p]
A[p] = A[q]
A[q] = tmp
 def cariPosisiTerkecil(A, dariSini, sampaiSini):
   posisiTerkecil = dariSini
   for i in range(dariSini+1, sampaiSini):
        if A[i] < A[posisiTerkecil]:
            posisiTerkecil = i</pre>
 return posisiTerkecil
A = [18, 13, 44, 25, 66, 107, 78, 89]
 j = cariPosisiTerkecil(A, 2, len(A))
 L = [10, 51, 2, 18, 4, 31, 13, 5, 23, 64, 29]
def bubbleSort(A):
L = [10, 51, 2, 18, 4, 31, 13, 5, 23, 64, 29]

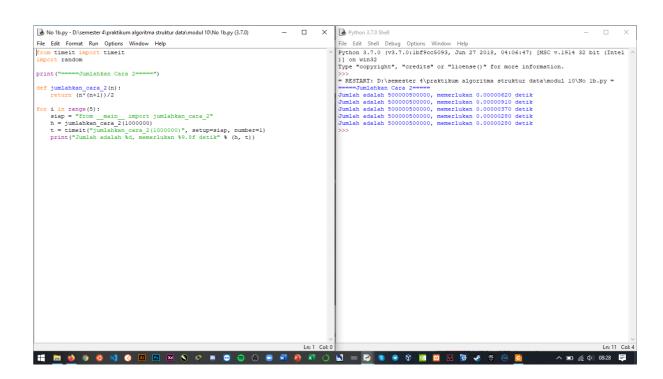
def selectionSort(A):
n = len(A)
for i in range(n-1):
    indexKecil = carlPosisiTerkecil(A, i, n)
    if indexKecil != i:
    swap(A, i, indexKecil)

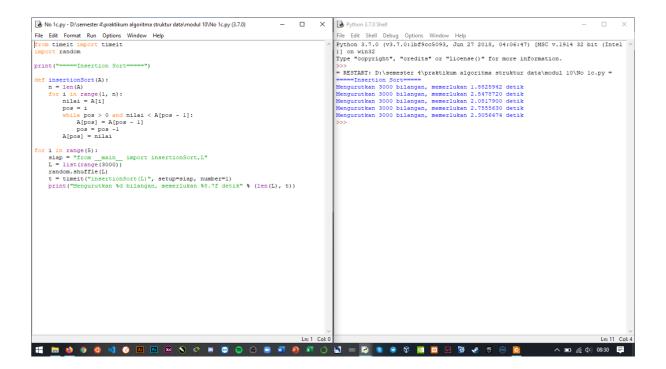
selectionSort(L)
L = [10, 51, 2, 18, 4, 31, 13, 5, 23, 64, 29]

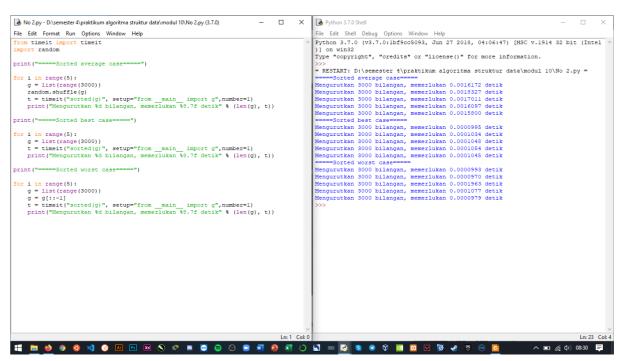
def insertionSort(A):
    n = len(A)
    for i in range(1, n):
        nilai = A[i]
        pos = i
        while pos > 0 and nilai < A[pos -1]:
へ 偏 (4))12:43 🏺
percobaan 10.py - D:\semester 4\praktikum algoritma struktur data\modul 10\percobaan 10.py (3.7.0)
 File Edit Format Run Options Window Help
File Edit Format Run Options Window
##def jumlahkan_cara_i(n):
## hasilnya = 0
## for i in range(1, n+1):
## hasilnya = hasilnya + i
## return hasilnya
##
 ##print(jumlahkan_cara_1(10))
##print(jumlahkan_cara_1(100))
##import time
## ##idef jumlahkan_cara_l(n):
## hasilnya = 0
## for i in range(l, n+1):
## hasilnya = hasilnya + i
## return hasilnya
## return hasilnya
##
##for i in range(5):
## awal = time.time()
## h = jumlahkan_cara_1(1000000)
## akhir = time.time()
## print('Jumlah adalah %d, memerlukan %9.8f detik' %(h, akhir-awal))
##
```

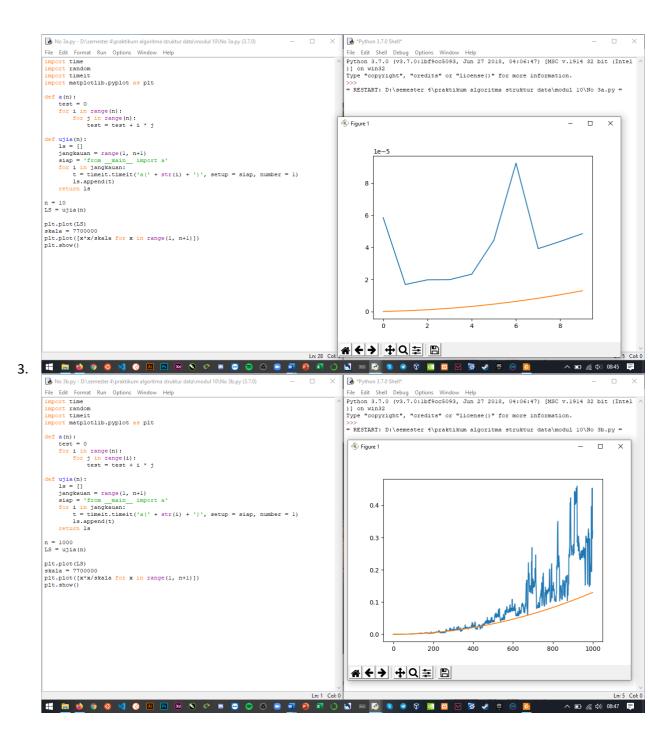
Latihan

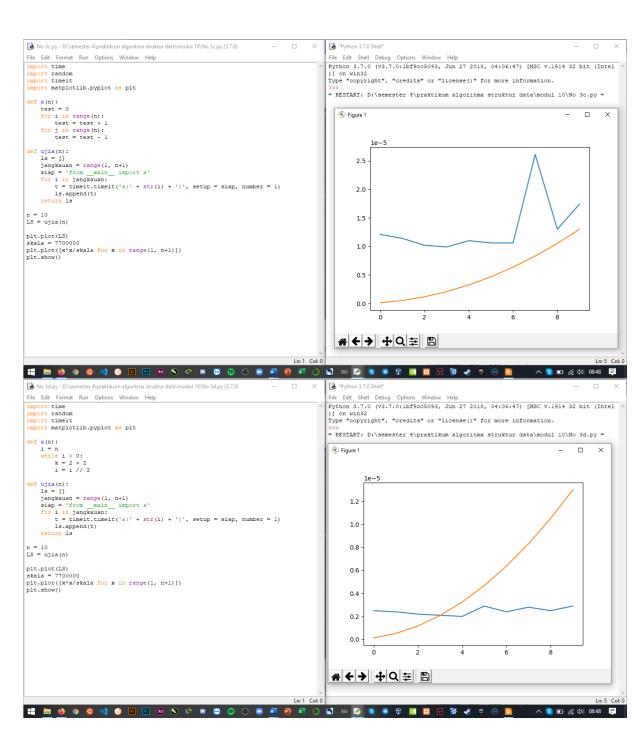


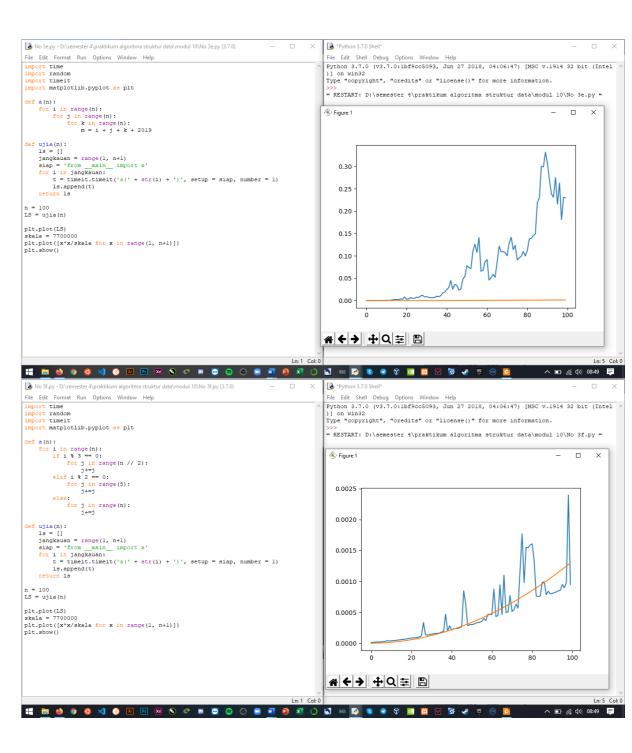


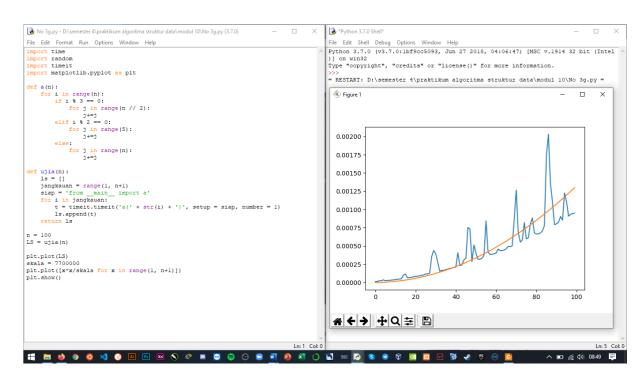












- 4. Urutkan dari yang pertumbuhan kompleksitasnya lambat ke yang cepat log4n < 10log2n < n log2n < 2 log2n < 5n2 < n3 < 12n6 < 4n
- 5. Tentukan O(.) dari fungsi-fungsi berikut, yang mewakili banyaknya langkah yang diperlukan untuk beberapa algoritma

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.
$$T(n) = \log n + 3n^2 + 88 = O(n^2)$$

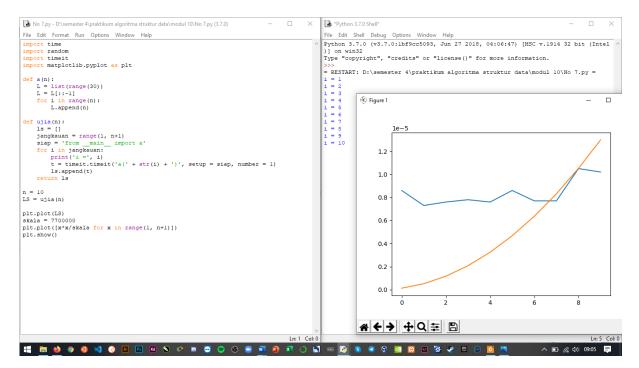
e.
$$T(n) = 3(2^n) + n^2 + 647 = O(2^n)$$

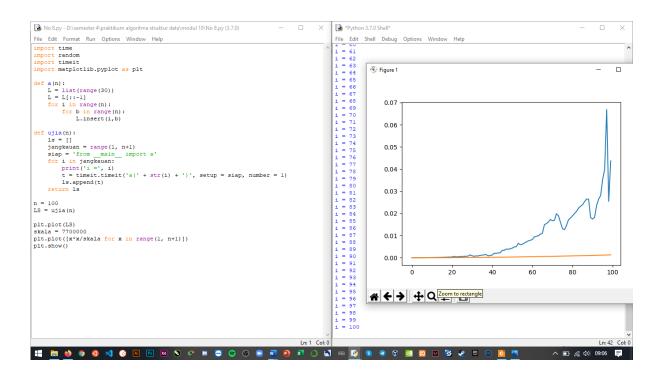
f.
$$T(n, k) = kn + \log k = O(kn)$$

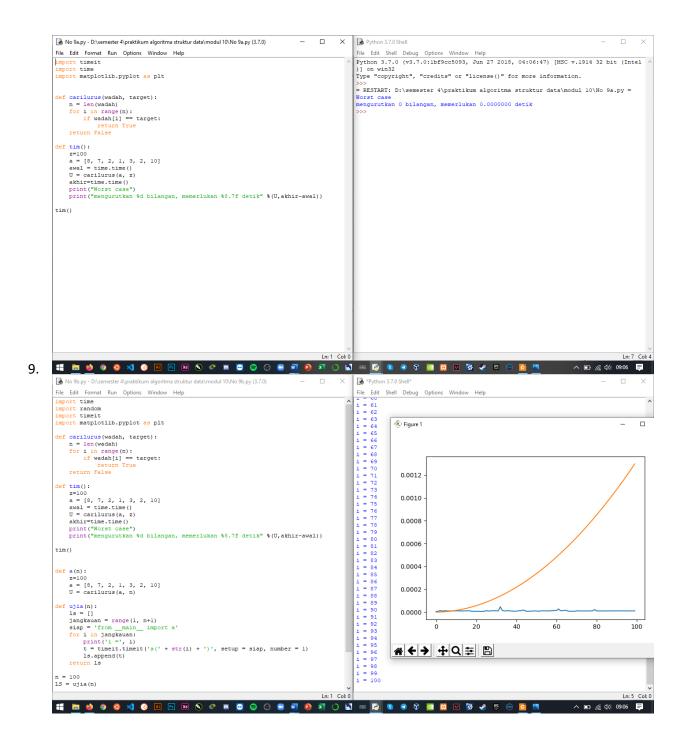
g.
$$T(n, k) = 8n + k \log n + 800 = O(n)$$

- h. T(n, k) = 100kn + n = O(kn)
 - 6. (Literatur Revew) carilah di internet, kompleksitas metode-metode pada object list di Python. Hint
- Google <u>python list methods complexity</u>. Lihat juga bagian 'Images'-nya
- Kunjungi https://wiki.python.org/moin/TimeComplexity

Operation	Average Case	Amortized Worst Case
Сору	O(n)	O(n)
Append[1]	O(1)	O(1)
Pop last	O(1)	O(1)
Pop intermediate	O(k)	O(k)
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)







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)

- Big O dilambangkan dengan notasi O(...) merupakan keadaan terburuk (worst case). Kinerja seubuah algoritma biasanya diukur menggunakan patokan keadaan Big-O ini. Merupakan notasi asymptotic untuk batas fungsi dari atas dan bawah dengan Berperilaku mirip dengan ≤ 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 Ω(...) merupakan notasi asymptotic untuk batas bawah dengan keadaan rata-rata(average case) yang berperilaku mirip dengan ≥operator untuk tingkat pertumbuhan.
 - 12. 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