1. q. T(n): 16T (1/4) + n2
a=16, b=4, f(x)=n2
103/4
-> n
$\rightarrow n^2 = n^2 \qquad (5)$
Jadi, O(n2lgn)
b. T(n)= 2T (1/4) + Vn
a=2, b=4, f(x)= \nabla
→ n byla
-) n logy 2
7 1 (S)
→ 1/2 = 1/2
: Jadi, O(vn lgn)
$\Gamma$ . $T(n) = 3T(n/3) + n^2$
$a=3$ , $b=3$ , $f(x)=n^2$
$\rightarrow n^{\log_6 q}$
$\rightarrow n^{\log_3 2}$
$\rightarrow n' < n^2$
: Jadi, O(n2)
2 a. Algoritma A berfungsi untuh men-sort array A dari angla yang paling besor hingga yang terkecil (5)

2 a. Algoritma A berfungsi untuk men-sort array A dari angka yang paling besor hingga yang terkecil S

b. for loop pertaha berjalan sebangah n hali, for loop di dalahnga juga berjalan sebangah n kali, if statement
diloop paling dalam berjalan sebangah 1 hali. Loop dalam berjalan sebangah n hali setrap satu iterasi
loop luar. Sehingga, didapat running tine Algoritma A yaitu n².:. T(n)= n²

C. Notasi asimtotic yaitu O(n²),:. T(n) (B(n²))

3) a. recurrence algorithm tersebut yorku sebogai berikut	
C, n=1	
T(n) < O	
→ 2T(n-1) + C	
b. running time recurrence menggumban metode Iterasi	
2T(n-1) + L	
-> 2 (2T(n-2)+c)+c	
-> 2°(2T(n-3)+c)+c+c	
→ 2°T(n-3)+3C (20)	
2"T(n-k)+kc , n-k=0	
nek	
→ 2°T(0)+nc	
:- T(n) = 2 T(o) + n C	
C. asimbotic running time	
T(n)=2 T(0)+ n C	
$\therefore$ Pidapat, $T(n) \in \mathcal{O}(2^n)$	
4 la recurience Aporiting yaity sebagai berikut	
C (. n \le 3	-
T(1) \( \bar{S} \)	
$2T(\frac{\alpha}{2}) + n$	
•	
b. Cunning fine recurrence write sobogoi berikut (Naster theorema)	
T(n) > 2T (1) + n	
a=2, b=2, f(8)=1	<u> </u>
→ nlg169 (5)	
→ n log 2 2	
→ n' = n	
didapat T(n)=n 1g n	
C. nyatahan dalam asintotic notation	
T(n) = n   g n	
:. T(n) { \( \sigma \) (n \( \gamma \) n)	
	- 1
No1-> 15	
No 2 → 25	
No 3 -7 35	
No q -> 25	
Note total = (00	