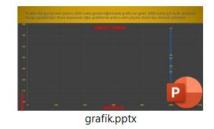
- 1-)HOCAM PDF'İ SONUNA KADAR TAKİP EDİNİZ.
- 2-)HOCAM BİLMOODLEDAKİ KODUMUN MAİN METHODUNU DERLEYİCİMDE ÇALIŞITARAMADIM(BİLMOODLEDA SORUNSUZ ÇALIŞIYOR) BUNDAN DOLAYI YENİ BİR TANE DAHA JAVA PROJESİ AÇIP HEM BRUTE FORCE HEM DIVIDE AND CONQUER'I YAZDIM DİVİDE AND CONQUERDA ARRAYLİST KULLANDIM VE BU YAZDIĞIM YENİ PROJEİNİN MAİNİ SORUNSUZ ÇALIŞTIRDIM VE BUARADAKİ BÜTÜN GRAFİKLERİ O KOD ÜZERİNDEN HESAPLAYARAK ÇIKARTTIM.(HER İKİ DOSYADA BENDE MEVCUT BİLMOODLEDAKİ DE,SONRADAN YAZDIĞIMDA)
- 3-) VERİLER BİLGİSAYAR HER TIKLAMADA FARKLI HESAP YAPTIĞI İÇİN O ANKİ TIKLAMA BAZ ALINARAK OLUŞTURULMUŞTUR.
- 4-)GRAFİKLERDE K VE C DEĞERLERİ YOKTUR LAKİN A-4 KAĞIDINA ÇÖZÜMÜ YAPILIP PDF DE BULUNMAKTADIR.
- 5-) KODLARIN BÜTÜN AÇIKLAMALARI // YORUM SATIRI ŞEKLİNDE .JAVA UZANTILI DOSYALAR İÇİNDE YAPILMIŞTIR İSTENDİĞİ TAKDİRDE SİZE GÖNDERİLECEKTİR.
- 6-)GRAFİKLER EXCEL VE POWERPOINT SUNUSU KULLANILARAK OLUŞTURULMUŞTUR O DOSYALARDA BENDE MEVCUT VE İSTENİLDİĞİ TAKDİRDE SİZE GÖNDERİLECEKTİR.(6-7 TANE GRAFİK OLUŞTURDUM DAHA GÜZEL ANALİZ EDEBİLMEK İÇİN)
- 7-) MASTER TEOREMİ SORUSU ÇÖZÜMÜ DE GENE PDF DE MEVCUTTUR.

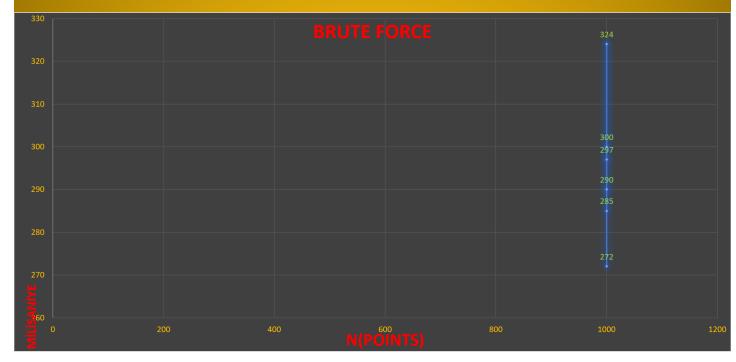
## BERK BARIŞ KARA 18253007 ARA-SINAV ÖDEVİ ALGORİTMALAR

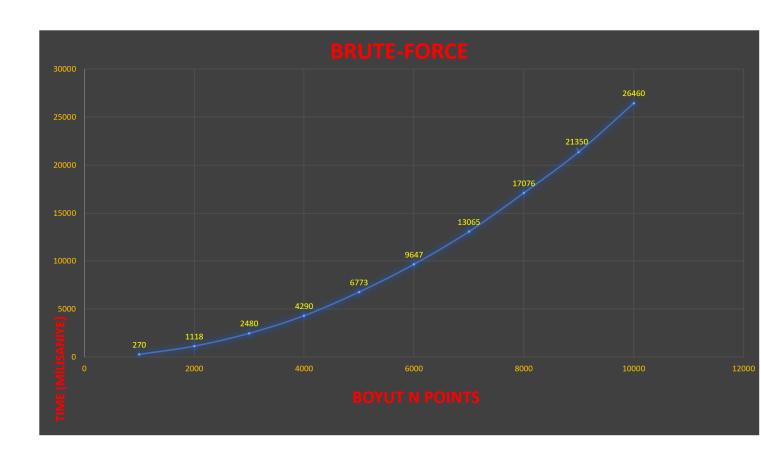


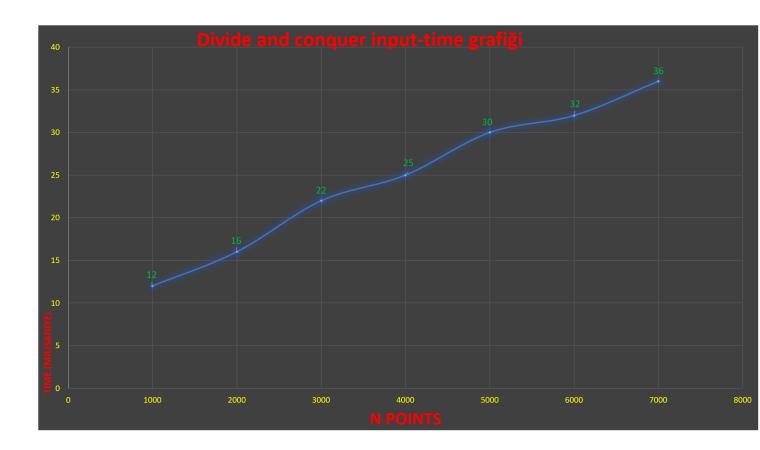


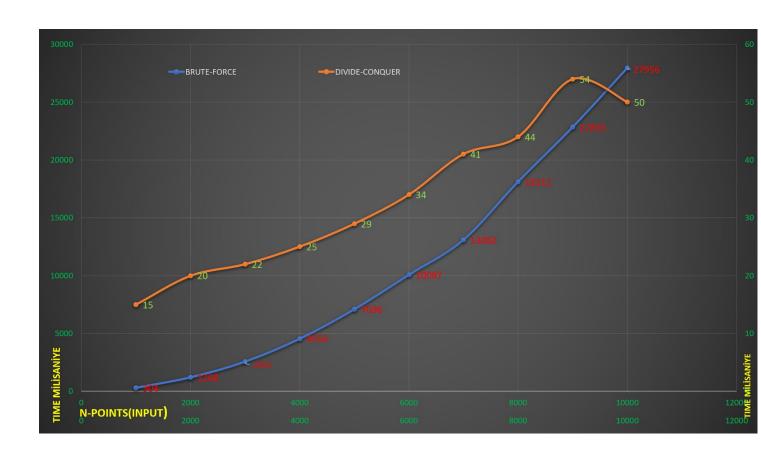


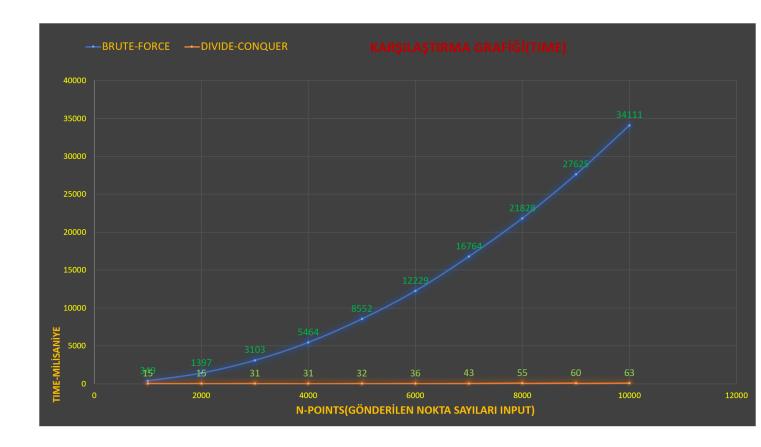
N sabit olduğunda yani sadece 1000 nokta gönderdiğimizdeki grafik,her gelen 1000 nokta için farklı zamanda hesap yapabilmiştir. Buna dayanarak diğer grafiklerde anlık o anki çalışma süresi baz alınarak çizilmiştir

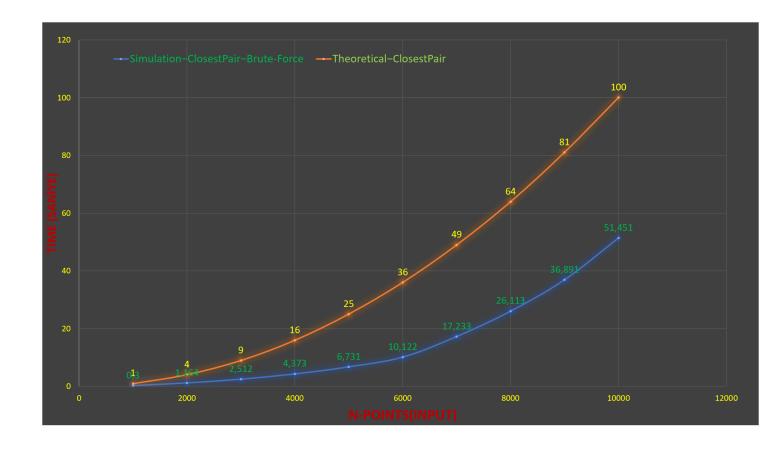


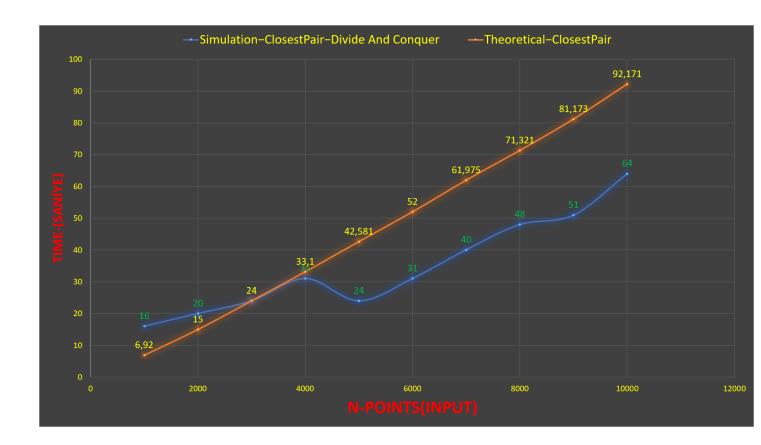












## Brute - Force

n.c +n2. c1 +n.c2 +n2. c3

youdigim koda gare constant (sobit) kisimlar hesoplanaraktan big-oh 'su O(n2) gelmektedir.

Berk Boris KARA 18253007

NO. OR OF SERVICE SER SER SER SER SER SER SER SER

 $T(n) = 4T(n/s) + n^3$ , T(4) = 4, tehror etme ihekisinde T(n) in 20mon Kormanikligini moster teorem; ile bulunuz.

$$T(n) = \begin{cases} O(n^{\log_2 n}) & f(n) = O(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= \begin{cases} O(n^{\log_2 n}) & f(n) = O(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= \begin{cases} O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= D(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= D(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= D(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n)) & f(n) = D(n^{\log_2 n}) \end{cases}$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

$$= O(f(n))$$

Divide and Conquer

$$T(n) = T(n/2) + T(n/2) + f(n)$$
  
=  $2T(n/2) + f(n)$   
 $T(n) = a T(n/b) + f(n)$ 

T(n) = 2T(n/2) + n örnegini divide and conquer yaklasımı ile bulup time-complexty sını heraplayalım.

$$T(n/2) = 2.T(n/2.2) + n/2$$
  
= 2  $T(n/4) + n/2$ 

$$T(n) = 2 \cdot (2 + (n/4) + n/2) + n$$

$$= 4 + (n/4) + 2n$$

$$= 8 + (n/8) + 3n$$

$$n + (n/n) + 7n$$

$$n = 2^{K}$$
  $k = \log_2 n$ 

$$T(n) = n, T(1) + K, n$$

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

elde ederiz

Berk Bong KARA 18253007

## **DERLEYICIDEN BIR KARE:**

ÖĞRETİM GÖREVLİSİ: ELİF HAYTAOĞLU

BERK BARIŞ KARA (18253007) ARA-SINAV ÖDEVİ ALGORİTMALAR