TÜRKİYE CUMHURİYETİ YILDIZ TEKNİK ÜNİVERSİTESİ BİILGİSAYAR MÜHENDİSLİĞİ BÖLÜMÜ



ALGORİTMA ANALİZİ ÖDEV RAPORU

Öğrenci No: 20011037

Öğrenci Adı Soyadı: Mehmet Şadi Özcan

Öğrenci E-Posta: sadi.ozcan@std.yildiz.edu.tr

Ders/Grup: BLM3021 / Grup 2

Video Linki: www.youtube.com/watch?v=phsglj2g2RM

Ders Yürütücüsü

Doç. Dr. Mehmet Amaç GÜVENSAN

Kasım, 2022

İÇİNDEKİLER

• •		•	u.
○ -	levin		\mathbf{v} .
	OMIN	ıcarı	σı
Ou		ועכוו	∠ I
		7 - 1	\mathbf{o} :

Problemin Çözümü İçin Kullanılan Yöntemler

<u>a-Brute Force</u>

b-Divide and Conquer

<u>Uygulama</u>

<u>a-Brute Force</u>

b-Divide and Conquer

<u>Kaynakça</u>

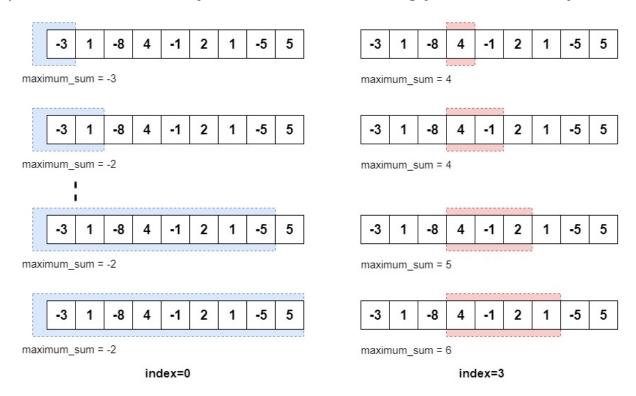
Ödevin İçeriği

Ödevde maksimum alt küme toplamı problemi bir madenci örneği üzerinden kurgulanmıştır. Problemin çözümü için brute force ve divide and conquer algoritmaları kullanılmış ve iki algoritma matematiksel olarak analiz edilmiştir.

Problemin Çözümü İçin Kullanılan Yöntemler

a- Brute Force Çözüm Yöntemi

Brute force çözüm yönteminin uygulanmasında verilen dizinin ilk elemanından başlanarak o elemanın başında bulunduğu bütün sıralı dizilere bakılarak her dizideki toplamlar hesaplanmıştır. Maksimum toplam max_sum değişkeninde saklanmıştır. Maksimum toplamı veren dizinin hangi indeksten hangi indekse kadar olduğunu ekrana yazdırmak üzere kod içerisinde start ve end değişkenleri tutulmuştur.



Brute force algoritmasıyla yapılan çözüm sözde kod olarak aşağıdaki gibi ifade edilebilir:

```
max\_sum \rightarrow -\infty

for i from 0 to n-1 do

sum \rightarrow 0

for j from i to n do

sum \rightarrow sum + array[j]

if sum > max\_sum

max\_sum \rightarrow sum
```

Yukarıdan da görüleceği üzere algoritma içerisinde iç içe iki for döngüsü olduğu için karmaşıklığı Big-O Gösterimi ile $O(n^2)$ olarak ifade edilir.

b-Divide and Conquer Çözüm Yöntemi

Divide and Conquer algoritmasıyla çözüm yapabilmek için öncelikle max adlı, verilen iki sayı arasından büyük olanı bulan bir fonksiyon tanımlanmıştır.

Bu algoritmadaki mantık eldeki diziyi küçük parçalara bölerek rekörsif bir şekilde problemi çözmektir. Rekörsif fonksiyonun base case'i, dizinin tek eleman içeren bir dizi olduğu durumdur. Bu durumda fonksiyon, tek elemanı olan dizideki tam sayıyı döndürecektir.

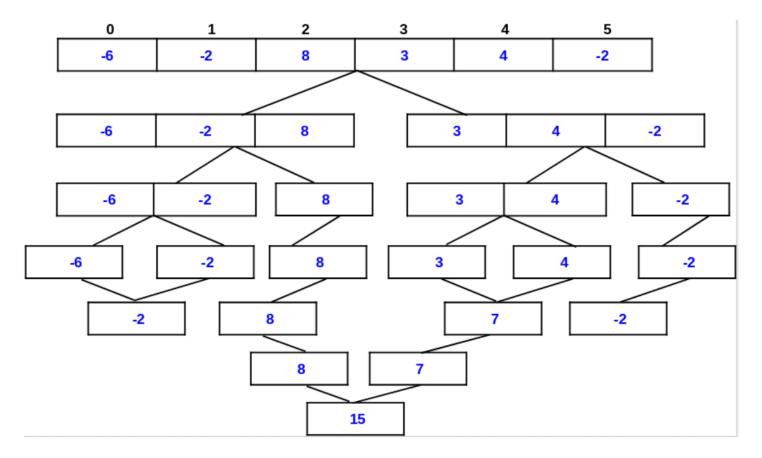
Base case yazıldıktan sonra mid tanımlanmıştır. Mid eldeki diziyi ortasından ikiye bölmek üzere kullanılacaktır.

Eldeki dizi ikiye bölündükten sonra önce soldaki dizinin maksimum sıralı toplamına bakılır. Buna bakmak için dizide mid noktasından geriye doğru gidilir. Toplam, maksimum toplamdan büyükse maksimum toplam güncellenir. Başlangıç noktası kaydedilir.

Hemen ardından sağdaki diziye bakılır. Ortanca eleman soldaki dizide olduğu için, sağdaki dizi ortanca elemandan bir büyük elemandan başlar ve son elemana kadar gider. Toplam, maksimum toplamdan büyükse maksimum toplam güncellenir ve bitiş noktası kaydedilir.

Dizideki en büyük toplamı veren kısım tamamen sol dizinin içinde kalmış olabilir, tamamen sağ dizinin içinde kalmış olabilir, ya da ikisinin kesişiminde olabilir. Bunların her birini kontrol etmek üzere öncelikle sağ ve sol dizilerin maksimum toplamları karşılaştırılır ve büyük olan kaydedilir. Daha sonrasında sağ ve sol dizinin maksimum toplamlarının toplamı, bu kaydedilen değerle karşılaştırılır. Bu karşılaştırmalar sonucu en büyük bulunan değer max_sum olarak kaydedilir ve fonksiyon tarafından döndürülür.

Örnek bir çözüm:



Divide and Conquer algoritmasıyla yapılan çözüm sözde kod olarak aşağıdaki gibi ifade edilebilir:

```
function divideandconquer
if start = end
    return A[start]
else
mid=(start +end)/2
left_sum → - ∞
sum \rightarrow 0
for i from mid to start do
    sum → sum + array[i]
    if sum > left sum
          left_sum → sum
right_sum → - ∞
sum \rightarrow 0
for i from mid+1 to end do
    sum → sum + array[i]
```

if sum > right_sum

right_sum → sum

```
max_left_right →
max(divideandconquer(array,start,mid),
divideandconquer(array,mid+1,end))

max_sum → max(max_left_right, left_sum + right_sum)

return max_sum
endfunction
```

Bu rekörsif fonksiyonun rekürans bağıntısı

$$T(n) = O(1)$$
, $n=1$ 'se

$$T(n) = 2T(n/2) + O(n), n>1'se$$

olarak yazılabilir.

Buradan Master Theorem kullanarak zaman karmaşıklığını O(n log(n)) olarak buluruz.

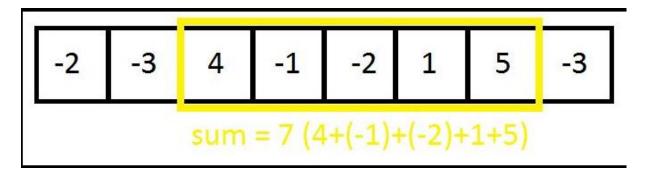
UYGULAMA

a- Brute Force

Örnek 1:

Blok	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
Kazanç	8	-30	36	2	-6	52	8	-1	-11	10

Örnek 2:



Örnek 3:

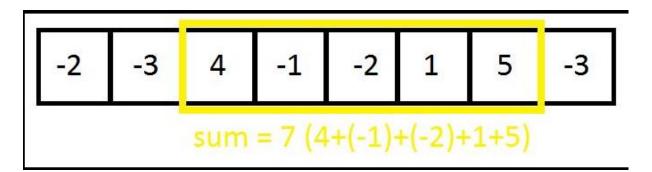


b- Divide and Conquer

Örnek 1:

Blok	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
Kazanç	8	-30	36	2	-6	52	8	-1	-11	10

Örnek 2:



Örnek 3:

```
-3 1 -8 4 -1 2 1 -5 5
```

Ödevi Yaparken ve Raporu Hazırlarken Kullandığım Kaynaklar

https://www.baeldung.com

https://scottc130.medium.com

youtube.com/user/mycodeschool