

Hw05 -- İslam Gökten SELÇUK – 141044071

PART 1: $T(n) = O(n) + O(n \log(n)) + O(n) = O(n \log(n))$.

```
44 # Harcanan zamana ve işlerin ağırlığına göre optimum
45 # cost'u bulur.
46 def scheduling(times, weights):
47     ratios = [] # times/weights oranini tutar.
48     totalCost = 0
49     currentTime = 0 # Her cost hesabından sonra zaman güncellenir.
50
51     # Listelerdeki tüm oranlar ve bunların indeksleri
52     # iki boyutlu bir diziye atanır.
53     for i in range(0, len(times)):
54         x = []
55         x.append(times[i] / weights[i])
56         x.append(i)
57         ratios.append(x)
58
59     # Oranların ve indekslerin tutulduğu iki boyutlu liste
60     # mergesort ile sıralanır.
61     mergeSort(ratios)
62
63     # Artan sırayla sıralanan listeden toplam cost bulunur.
64     for x in ratios:
65         i = x[1] # Ratio listesinden değerin indeksi bulunur.
66         # Her defasında zaman güncellenerek işleme dahil edilir.
67         currentTime += times[i]
68         totalCost += currentTime * weights[i]
69         print("time", i+1, " = ", currentTime,
70               ", weight", i+1, " = ", weights[i],
71               ", cost", i+1, " = ", currentTime * weights[i], sep=" ")
72
73     print("Total cost: ", totalCost)
74
75     return totalCost
```

$O(n)$ zaman alır. Oranlardan n büyüklüğünde bir liste oluşturulur.

$O(n \log(n))$ zaman alır. Oranlardan oluşan listeyi mergesort ile sıralar.

$O(n)$ zaman alır. Oran listesindeki her bir eleman için cost hesabı yapar.

Test:

```
4 # Test inputs
5 times = [1, 3, 5, 2]
6 weights = [10, 2, 4, 7]
7
```

Sonuç:

```
time1 = 1, weight1 = 10, cost1 = 10
time4 = 3, weight4 = 7, cost4 = 21
time3 = 8, weight3 = 4, cost3 = 32
time2 = 11, weight2 = 2, cost2 = 22
Total cost: 85
```

PART 2:

a-) Eğer New York için [3, 5, 2], San Francisco için [4, 1, 1] ve taşınma maliyeti için 20 verirsek aşağıdaki algoritma [NY, SF, SF] sonucunu verecektir. Ancak taşınma maliyetinden dolayı doğru sonucun [NY, NY, NY] olması gerekir. Bu yüzden bu algoritma yanlış sonuç üretir.

a) Show that the following algorithm does not correctly solve this problem by giving an instance which it does not return the correct answer.

for $i = 1$ to n

if $N_i < S_i$ then

Output "NY in Month i "

else

Output "SF in Month i "

b-) $T(n) = O(n)$

```
9 # İki şehirdeki ofislerde çalışarak ve şehirler arasında
10 # gecis yapılarak harcanan optimum cost'u bulur.
11 def costOfOptimalPlan(ny, sf, movingCost):
12     n = len(ny)
13     totalCost = 0
14     if n > 0:
15         # İlk aydaki şehir direkt karşılaştırma ile bulunur.
16         if sf[0] > ny[0]:
17             print("NY in Month 1")
18         else: print("SF in Month 1")
19
20         # Her ay için bulunulan şehir'in cost'u ile
21         # diğer şehir'e gecis cost'u ve şehir'in cost'u toplanarak
22         # karşılaştırılır.
23         for i in range(1, n):
24             ny[i] += min(ny[i-1], movingCost + sf[i-1])
25             sf[i] += min(sf[i-1], movingCost + ny[i-1])
26             # 0 ay için optimum cost'un sağlandığı şehir print edilir.
27             if sf[i] > ny[i]:
28                 print("NY in Month", i+1)
29             else: print("SF in Month", i+1)
30
31         # Son indeksteki minimum cost seçilir.
32         totalCost = min(sf[n-1], ny[n-1])
33         print("Total cost:", totalCost)
34
35     return totalCost
```

$O(n)$ zaman alır. İkinci aydan itibaren her ay için cost hesabı yapılır.

Test:

```
4 # Test inputs
5 ny = [1,3,20,30] # New York için harcanan cost'lar
6 sf = [50,20,2,4] # San Francisco ofisinde harcanan cost'lar
7 movingCost = 10 # Şehir değiştirildiğinde harcanan cost
8
```

Sonuç:

```
NY in Month 1
NY in Month 2
SF in Month 3
SF in Month 4
Total cost: 20
```