

## PART 1:

### BFS için:

“while queue:” satırı  $O(V)$  ve içindeki for döngüsü  $O(V)$  zamanda çalıştığı için iki döngünün toplamı  $O(V^2)$ 'dir. Yani  $T(n) = O(V^2)$  olur.

```
# Verilen baslangic indeksi ile graph'in
# tum vertex'leri print edilir.
def breadth_first_search(self, start):
    # Ziyaret edilen node'ların kayıt edilmesi
    # için boolean bir array olusturulur.
    visited_nodes = self.vNum * [False]
    queue = deque()

    # Baslangic vertex'i queue'ye kaydedilir.
    queue.append(start)
    visited_nodes[start] = True

    # Queue bos kalana kadar dongu devam eder.
    while queue:
        # Queue'nin basindaki vertex alinarak
        # onun komsu vertex'lerine bakilarak ziyaret
        # edilmeyen vertex'ler queue'ye atilir.
        start = queue.popleft()
        print(start, end=' ')
        for i in range(self.vNum):
            if self.vertexes[start][i] == 1 and visited_nodes[i] == False:
                queue.append(i)
                visited_nodes[i] = True
```

**DFS için:** V tane vertex için V tane vertex'in visited node olup olmadığı kontrol edilir. Dolayısıyla performans  $T(n) = O(V^2)$  olur.

```
# Dfs icin recursive cagri yapan helper fonksiyondur.
def dfs_helper(self, i, visited_nodes):
    # Ziyaret edilen vertex'i isaretler ve print eder.
    visited_nodes[i] = True
    print(i, end=' ')
    # Ziyaret edilen vertex'in komsusu varsa
    # ve ziyaret edilmemisse fonk recursive cagri yaparak
    # dfs ilerler.
    for j in range(self.vNum):
        if visited_nodes[j] == False and self.vertexes[i][j] == 1:
            self.dfs_helper(j, visited_nodes)

# Verilen baslangic indeksi ile graph'in
# tum vertex'leri print edilir.
def depth_first_search(self, start):
    # Ziyaret edilen node'ların kayıt edilmesi
    # için boolean bir array olusturulur.
    visited_nodes = self.vNum * [False]
    self.dfs_helper(start, visited_nodes)
```

## PART 2:

Algoritma her defasında n'yi m kadar ya da 1 tane azaltır. Bu durumda recursive cagri n/m ile n arasında bir deger kadar yapilmis olur. Yani algoritmanın çalışma zamanı linear olur.

$T(n) = O(n)$ 'dir.

```
1 def gameOfNim(n, m, move):
2     # Eger n m'ye eşit veya küçükse
3     # oyunu o sıradaki oyuncu kazanır.
4     if n <= m or n == 1:
5         return move
6     # Kullanıcı bir sonraki adım kazanmak için
7     # 1 tane tas alır.
8     elif n < 2*m and n > m:
9         return gameOfNim(n-1, m, move+1)
10    # Aksi durumda m tane tas alır.
11    else:
12        return gameOfNim(n-m, m, move+1)
13    # n: toplam tas sayısı
14    # m: kullanıcının alabildiği maksimum tas sayısı
```

Her defasında n sayısı 1 ya da m kadar azaltılır. Bu durumda n/3 ile n arasında bir çalışma süresi elde ederiz.

## PART 3:

Algoritmanın return statement'ında problem iki parçaya bölünür.

Master Teoremi'nden:  $T(n) = 2T(n/2) + O(1) \rightarrow a = 2, b = 2, d = 0$  olur.

$$a > b^d, 2 > 2^0 \rightarrow T(n) = O(n^{\log 2})$$

```
4 # Tüm indekslerdeki elemanları indeks
5 # numarasıyla karşılaştırır.
6 def find_index_i(arr, first, last):
7     # Ortanca indeks bulunur.
8     middle = (first + last) // 2
9
10    # Eger eleman indeks numarasına eşitse
11    # true dondurulup, sonuc print edilir.
12    if arr[middle] == middle:
13        print("There is an index i for ", "arr[", middle, "] = ", middle)
14        return True
15    # Eger verilen aralıkta bir eleman varsa ve
16    # o eleman indekse eşit değilse sonuc false olur.
17    if arr[middle] != middle and first == last:
18        return False
19    # Problem iki parçaya ayırılarak arama recursive
20    # devam eder.
21    return (find_index_i(arr, first, middle) or
22            find_index_i(arr, middle+1, last))
23
24 def find_i(arr):
25     n = len(arr)
26     if n <= 0:
27         print("There is no such index.")
28         return -1
29     if find_index_i(arr, 0, n-1) == False:
30         print("There is no such index.")
31         return -1
```

#### PART 4:

`max_sub_arr()` fonksiyonunun çalışma zamanını Master Theorem ile bulabiliriz.

$T(n) = 2T(n/2) + n \rightarrow a = 2, b = 2, d = 1$  olur.

$a = b^d, 2 = 2^1 \rightarrow T(n) = \underline{n \log(n)}$

```
def max_sub_arr(arr, first, last):  
    # Base case: Eger fonksiyona gönderilen array'in  
    # boyutu bir ise deger dondurulur.  
    if first == last:  
        return arr[first]  
  
    # Ortanca indeks bulunur.  
    middle = (first + last) // 2  
  
    # Array'in ilk yarısı için fonk çalıştırılır.  
    first_part = max_sub_arr(arr, first, middle)  $\rightarrow T(n/2)$   
    # Array'in ikinci yarısı için fonk çalıştırılır.  
    second_part = max_sub_arr(arr, middle + 1, last)  $\rightarrow T(n/2)$   
    # İki dizinin kesişimi için fonk çalıştırılır.  
    intersection_part = intersection_sum(arr, first, middle, last)  $\rightarrow O(n)$   
  
    max_val = max(first_part, second_part, intersection_part)  
    return max_val
```