#### 1

# Min-Max (Divide& Conquer)

Bu yöntemde problem daha küçükalt probleme bölünür ve bu alt problemler çözüldüğünde ana problemde çözülmüş olur

## Sıralı olmayan dizide en küçük ve en büyük sayının bulunması

### **Algoritma**

if 
$$n-k = 1$$
 then  
if  $(A[n] > A[k])$  return  $(A[k], A[n])$   
else return  $(A[n], A[k])$   
end  
else  
 $m = (k+n)/2$   
 $(x_1, y_1) = MinMax(k, m)$   $T(\frac{n}{2})$   
 $(x_2, y_2) = MinMax(m+1, n)$   $T(\frac{n}{2})$   
 $x = Min(x_1, x_2)$  1  
 $y = Min(y_1, y_2)$  1  
return  $(x, y)$   $+ \cdots$   $2 \cdot T(\frac{n}{2}) + 2$ 

#### **Analiz**

$$n=2^k$$
 // Temel işlem sayısına göre yapılır (Karşılaştırma sayısı)

T(n) = Karşılaştırma sayısı

$$T(n) = \begin{cases} n=2 & T(2)=1\\ n>2 & T(n)=2T(\frac{n}{2})+2 \end{cases}$$
 // Durma noktaları

k=1 iken 
$$n = 2^1$$
  $T(2) = 1$   
k=2 iken  $n = 2^2$   $T(n) = T(\frac{n}{2}) + 2$   
k=3 iken  $n = 2^3$   $T(n) = 2(2T(\frac{n}{4}) + 2) + 2 = 4T(\frac{n}{4}) + 4 + 2$   
k=4 iken  $n = 2^4$   $T(n) = 2(T(\frac{n}{8}) + 2) + 4 + 2 = 8T(\frac{n}{8}) + 8 + 4 + 2$ 

$$T(n) = 2^{k-1} \underbrace{T(\frac{n}{2^{k-1}})}_{T(2) \text{ olabilmesi icin}} + \sum_{j=1}^{k-1} 2^{j} = 2^{k-1} + \sum_{j=1}^{k-1} 2^{j}$$

Formül: 
$$\sum_{k=1}^{n} r^{k-1} = \frac{1-r^n}{1-r} \implies r^0 + r^1 + r^2 + \dots + r^n$$

$$\sum_{j=1}^{k-1} 2^{j} = 2^{1} + 2^{2} + \dots + 2^{k-2} + 2^{k-1}$$
$$\sum_{j=0}^{k-2} 2^{j+1} = 2^{1} + 2^{2} + \dots + 2^{k-2} + 2^{k-1}$$

$$\sum_{j=1}^{k-1} 2^{j} = 2^{1} + 2^{2} + \dots + 2^{k-2} + 2^{k-1}$$

$$\sum_{j=0}^{k-2} 2^{j+1} = 2^{1} + 2^{2} + \dots + 2^{k-2} + 2^{k-1}$$

$$\sum_{j=0}^{k-2} 2^{j+1} = 2^{1} + 2^{2} + \dots + 2^{k-2} + 2^{k-1}$$

$$\sum_{j=0}^{k-2} 2^{j+1} = \frac{1 - 2^{k-2}}{1 - 2} = 2^{k-2} - 1 + 2^{k-2} = \frac{2^{k}}{2} - 1$$

$$T(n) = 2^{k-1} + \sum_{j=1}^{k-1} 2^j \implies 2^{k-1} + \sum_{j=0}^{k-2} 2^{j+1}$$

$$T(n) = 2^{k-1} + 2 \cdot (\frac{2^k}{2} - 1)$$

$$T(n) = 2^{k-1} + 2^k - 2$$

$$T(n) = \frac{n}{2} + n - 2$$

$$T(n) = \frac{n}{2} + n - 2$$

$$O(n)$$

Böl yönet olmasına rağmen logaritmik bir sonuç çıkmadı. Çünkü atılan taraf yok. Sol ve sağ iki tarafta işlem yapıldığı için sonuç logaritmik değil

# **QUIZ**

```
for (int i = 0; i < data.length; ++i) {
      if (data[i] > key) {
            return -1;
      } else if (data[i] == key) {
            return i;
}
return -1;
```

- 1. T(n) en iyi ve en kötü durum için nedir? // Buna benzer bir soruydu O(n)
- 2. n<sup>2</sup>,logn, nlogn,2<sup>n</sup>,n BigO'ya göre yavaştan hızlıya sıralayın