## Algoritmalar - Ödev 7

## 1) Selection sort

$$1 + n + n-1$$
  
 $n-1$   
 $n-1 + n(n+1)/2 - 1 + n(n+1)/2 - n$   
 $n(n+1)/2 - n$   
 $n(n+1)/2 - n$   
 $n-1$ 

$$T(n) = n^2 + 7n - 6/1$$

1-1

## 2) Bubble sort

1 + n + n-1  

$$h-1$$
 +  $h(n+1)/2$  -1 +  $(h-1)n/2$   
 $(h-1)n/2$   
 $(h-1)n/2$   
 $(h-1)n/2$   
 $(h-1)n/2$ 

$$T(n) = 3n^2 + n - 2/\sqrt{n}$$

## 3) Insertion sort

```
1 ite esit integer
       i n'den büyükse 11. adıma git
       j ob esit integer
       i (n-1) den bijükse to. adıma git
        nmax ola esit integer
        h da egit integer
         h ilden büyük veya eşitse 9. adıma git
         hmax'a array[jth] ekle ve h i'den Küçükse 7. odıma dan
          eger nmax max dan biyükse max'ı nmax'a egitle
         j (n-il'den Küçük veya eşitse 4. adıma dön
   11 i n'den Küfük veya eşitse 2. adıma dön
   For int i=1; i <= n; i++
                                          1 + n+1 +n
      For int j=0; j <= n=i; j++
                                         h + (h+1)(h+2)/2 -1 + h(h+1)/2
                                         h (n+1)/2
         1 max = 0
                                         n(n+1)/2 + (n+1)(n+2)(n+3)/6 -n-1 + n(n+1)(n+2)/6
         for int h=o; h<i; h++
                                         n(n+1)(n+2)/6
             hmax += array[jth]
                                         n(n+1)(n+2)/6
         if h max I max
                                        n(n+1)(n+2)/6
             max = nmax
                                     T(n) = \frac{5}{6} n^3 + 5n^2 + \frac{49}{6} n + 2
   Kadane algoritmasi
   int max = array[0]
   int tmax = array [0]
                                  1 + 1+1 + 11
   For inti=o; i<n; i++
       tmaxf= array[i]
       if tmax < array[:]
           tmax = array[i]
                                  n
        if tmax I max
           max = tmax
                               T(n)=7n+4/1
    Kodane (7n+4) < Gözüm (5 n3+5n2+49 n+1)
    Kadane algoritmasının çalışma süresinin derecesi 2 birim daha düşük.
5)
                                                              c) n^{2} + n^{2}
                                b) (nlog n +1)2 + (log n +1)(n2+1)
   a) n \log(n^2 + 1) + n^2 \log n
                                   2n2 logn n2 logn
       2 nlogn
                                                                         O(n")
```

O(n2/09h)

O(n2 logn)