

1) eleman sayısı  $\rightarrow n$  olmak üzere

$\alpha$ -Best case) ilk adımda bulunur  $\boxed{\Omega(1)_{\text{best}}}$

b)  $\alpha$ average case) Sayının bulunma olasılığı  $p$  olsun.  $0 \leq p \leq 1$

$$\underbrace{p \left( \frac{1}{n} + \frac{2}{n} + \frac{3}{n} + \dots + \frac{n}{n} \right)}_{\text{bulundysa}} + n \cdot \underbrace{(1-p)}_{\text{bulunmama olasılığı}}$$

$$\sum_{i=1}^n \frac{p}{n} \cdot i = \frac{\cancel{n} \cdot (n+1)}{2\cancel{n}} \cdot p = \frac{p(n+1)}{2}$$

$$p=0 \text{ için } C_{\text{avg}}(n) = n+0 = n$$

$$p=1 \text{ için } C_{\text{avg}}(n) = 0 + \frac{n+1}{2} \approx n$$

$$C_{\text{avg}}(n) = n \rightarrow \boxed{O(n)}$$

Basic operation

while ( $i < n$  &&  $A[i] \neq x$ )  
     $i++$ ;

c) worst-case) hiç bulunmaması durumunda tüm dizi

$$\text{gezilecek ve } C_{\text{worst}}(n) = n = \boxed{O(n)}$$

2)

Upper bound  $f(n) = \frac{n(n-1)}{2}$

$f(n) \leq C_1 g(n)$   $C_1 > 0$  ve  $n \geq n_0$  için

$$\frac{n^2-n}{2} \leq C_1 \cdot n^2 \rightarrow n^2-n \leq 2C_1 n^2 \rightarrow \frac{n^2-n-2C_1 n^2}{n} \leq 0 \quad (n > 0)$$

$$n-1-2C_1 n \leq 0 \rightarrow n(1-2C_1)-1 \leq 0 \quad C_1 = \frac{1}{5} \quad n=5$$

-10 ≤ 0 oldu-ğu görülür.

$f(n) \in O(n)$

lower bound

$f(n) \geq C_2 \frac{g(n)}{n^2}$   $C_2 > 0$  ve  $n \geq n_0$  için

$$\frac{n(n-1)}{2} \geq n^2 \cdot C_2 \rightarrow n^2-n \geq 2n^2 C_2 \rightarrow \frac{n^2-n-2n^2 C_2}{n} \geq 0 \rightarrow$$

$$n-1-2nC_2 \geq 0 \rightarrow n(1-2C_2)-1 \geq 0$$

$$C_2 = \frac{1}{4} \quad n=5 \text{ için}$$

$$5 \cdot 0.5 - 1 \geq 0$$

sağladığı için

$f(n) \in \Omega(n)$

$$C_2 g(n) \leq f(n) \leq C_1 g(n) \quad \text{ve } C_1 > C_2, C_1 > 0$$

$C_2 > 0$  ve  $n \geq n_0$

sağladığı için 

$f(n) \in \Theta(n)$

③

(a)

$$\sum_{i=3}^{n+1} i = ?$$

$$\sum_{i=1}^{n+1} i = \underbrace{\sum_{i=1}^2 i}_{\frac{(n+1)(n+2)}{2}} + \underbrace{\sum_{i=3}^{n+1} i}_{=3}$$

$$\sum_{i=3}^{n+1} i =$$

$$\frac{n^2 + 3n + 2}{2} - 3$$

$$\rightarrow \frac{n^2 + 3n - 4}{2}$$

$$= \boxed{\frac{n^2 + 3n - 2}{2}}$$

(b)

$$\sum_{i=0}^{n-1} i(i+1) = ?$$

$$\rightarrow \sum_{i=0}^{n-1} i^2 + i$$

$$\rightarrow \underbrace{\sum_{i=0}^{n-1} i^2}_{\frac{(n-1)(n) \cdot (2(n-1)+1)}{6}} + \underbrace{\sum_{i=0}^{n-1} i}_{\frac{(n-1) \cdot n}{2}}$$



$$= \frac{(n-1)(n)(2n-1)}{6} + \frac{(n-1)(n) \cdot 3}{2 \cdot 3} = \frac{(n-1)(n)(2n-1+3)}{6}$$

$$= \frac{(n-1) \cdot n \cdot (2n+2)}{6} = \boxed{\frac{(n-1) \cdot n \cdot (n+1)}{3}}$$

Q.9

$$X(n) = X(n/2) + n \quad n \geq 1; X(1) = 1$$

$n = 2^k$  is in

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

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

$$X(2^k) = X(2^{k-i}) + 2^k + 2^{k-1} + \dots + 2^{k-i+1}$$

$i = k$  is in

$$X(2^k) = X\left(\frac{2^0}{1}\right) + \frac{2^k + 2^{k-1} + \dots + 2^1}{2-1}$$

$n = 2^k$

$$X(n) = 1 + 2 \cdot 2 - 1 - 1$$

$$\boxed{X(n) = 2n - 1}$$

### 5) ConvertToDecimal(d, m, Sayi)

anlik\_taban  $\leftarrow$  1

decimal\_sayi  $\leftarrow$  0

for  $i \leftarrow m$  to 1 do

    decimal\_sayi  $\leftarrow$  decimal\_sayi + Sayi(i) \* anlik\_taban

    anlik\_taban  $\leftarrow$  anlik\_taban \* d

Return decimal\_sayi

Not: Sayi tabanı 2-10 arasında sayılar için çalışır. Ve sayının x'inci basamağa doğrudan erişildiği düşünülür.

### Analysis:

#### Basic Operations

2 atama, 2 çıkarma ve 1 toplama

$$C(m) = \sum_{i=1}^m 5 \rightarrow 5m \in \Theta(m)$$