Algoritma Analizi – Big O (Büyük O) Hesaplama

Algoritma Analizi işleminde kullanılan en önemli kavramlardan biri de Big O notasyonudur. Türkçeye Büyük O olarak çevirdiğimiz bu kavram bir fonksiyonun büyümesini ifade eder.

Basit bir şekilde matematiksel olarak anlatmaya çalışırsak f ve g fonksiyonları reel sayı olursa;

f(x) fonksiyonu c ve k sabit olmak üzere büyük O fonksiyonu O(g(x)) şeklinde tanımlanır.

•
$$|f(x)| \le c |g(x)| + k$$

x > k olmalı...

Matematiksel ifadeler kafanızı karıştırabilir. Gelin örnek üzerinde anlatılım.



 $f(x) = x^2 + 2x + 1$ fonksiyonunun büyüme fonksiyonunun $x^2(x \text{ kare})$ olduğunu gösterelim.

- İlk olarak x > 1 için;
- $x^2 + 2x + 1 \le x^2 + 2x^2 + x^2$
- $x^2 + 2x + 1 \le 4x^2$
- C = 4 ve k = 1 için;
- f(x) ≤ Cx^2 +k, x > k durumunun sağlandığını görürüz.



Eğer f(x) için O(x^2) ise aynı zamanda O(x^3) diyebiliriz. Ancak bizim niyetimiz en küçük büyüme fonksiyonunu bulmaktır.

O(1)

İçerik [Gizle] O(1) O(n) O(nc) O(Logn) Birden Fazla döngü var ve iç içe değilse

O(1) ile ifade edilen fonksiyonun büyüme sayısı 1'dir. Bunun kod olarak karşılığı döngü içermeyen, tek seferlik karar yapısı bulunan yazılımlardır. Yani if(n == 3) satırı tahmin edeceğiniz üzere 1 kere çalışır. Doğal olarak da Big O değeri O(1) olarak ifade edilir. Yine aynı mantıkla değişken atama, switch case gibi ifadelerde de O(1) geçerlidir. Ezber yapmanıza gerek yok bir kod parçacığına baktığınızda "burası kaç kere çalışır" diye bir soru sormanız yeterli.

O(n)

Big O değeri n olan ifadeler genelde döngülerdir. n nedir derseniz, n eleman sayısının karşılığıdır. Bir döngü n kere dönüyorsa o döngünün algoritma karşılığı O(n)'dir diyebiliriz.

```
for (int i = 1; i <= n; i++) {
    // herhangi bir atama işlemi
}</pre>
```

Yukarıdaki döngü tahmin edeceğiniz üzere n kez döner. yani n kez işlem yapar. Burada dikkat etmeniz gereken nokta for döngüsünün içerisindeki işlemlerin sonucu değiştirebileceğidir. Biz döngü içerisinde başka döngülerin bulunmadığı durum için O(n) diyoruz.

$O(n^c)$

Karmaşıklığı n üzeri c olan ifadeler iç içe döngülerin karmaşıklığıdır. n en içteki döngünün dönme sayısıdır. c ise üstteki döngünün dönme sayısıdır.

```
for (int i = 1; i <=n; i += c) {
   for (int j = 1; j <=n; j += c) {
   }
}</pre>
```

Yukarıdaki döngü O(n²) karmaşıklığa sahiptir. n^2 karmaşıklık matris işlemlerinde sıklıkla karşımıza çıkmaktadır.

O(Logn)

Eğer bir kodda sürekli olarak bir çarpım ya da bir bölüm işlemi yapılıyorsa bu durumda logn karmaşıklığı oluşur. Daha sonra bahsedeceğimiz divide and conqueror mantalitesine sahip fonksiyonlarda O(Logn) karmaaşıklığı görülmektedir.

```
for (int i = 1; i <=n; i /= c) {
}
```

Yukarıdaki kod parçacığında i'nin her döngüde c değerine bölündüğüne dikkat edin. Bu işlem adımını oldukça azaltan bir faktördür. (çarpıldığında tersi olur tabii)



Algoritma Karmaşıklığı ne kadar düşükse o kadar iyidir. Program hızlı calısır demektir.

Birden Fazla döngü var ve iç içe değilse

Eğer bir yazılımda birden fazla döngü var ve bu döngüler iç içe değilse algoritma karmaşıklığını hesaplamak için bu döngülerin karmaşıklıkları toplanır.

```
for (int i = 1; i <=m; i += c) {

}
for (int i = 1; i <=n; i += c) {

}</pre>
```

Yukarıdaki Döngülerin karmaşıklıkları O(m) + O(n)'dir yani O(m+n) olur. (döngülerin dönme sayısılarına dikkat edin.