

Quick Sort Algoritması

(Hızlı Sıralama Algoritması)

Quick Sort (Hızlı Sıralama) algoritması C.A.R.Hoare tarafından bulunan etkin bir sıralama yöntemidir. Siyaset biliminde çok kullanılan “*böl ve yönet*” stratejisine dayanan basit ve hızlı bir sıralama yöntemi kullanır. Zaman karmaşası, ortalama $O(n \log n)$ ve en kötü durumda ise $O(n^2)$ dir.

Bu algoritma, başlarken dizinin terimleri arasından bir terimi *mihenk (pivot)* olarak seçer. Sonra verilen diziyi üç alt diziyeye ayırır. Mihenk'ten küçük olan terimlerin hepsini (soldaki) birinci alt diziyeye taşır. İkinci alt dizi biricik ögesi mihenk olan tek terimli {mihenk} alt dizisidir. Mihenk'ten büyük olan terimlerin hepsini (sağdaki) ikinci alt diziyeye taşır. Sonra sol ve sağ alt dizilere aynı ayırma yöntemini, alt diziler tek terimli birer diziyeye indirgenene kadar uygular ve sıralama işlemi biter. Algoritma özyineldir (recursive).

Quick Sort algoritmasını bir örnek üzerinde açıklayacağız. {2, 17, -4, 42, 9, 26, 11, 3, 5, 28} dizisi (array) verilsin. Bu dizinin öğelerinin değerlerini birer karta yazalım ve aşağıdaki gibi on gözü olan bir kutuya verilen dizinin indislerinin artan sırasıyla yerleştirelim.

a[0]	a[1]	a[2]	a[3]	a[4]	a[5]	a[6]	a[7]	a[8]	a[9]
2	17	-4	42	9	26	11	3	5	28

Şimdi dizinin terimleri arasından birisini *mihenk (pivot)* olarak seçelim. Hangi terimin mihenk seçildiği algoritmayı etkilemez. Hatta, dizinin öğeleri arasında olmayan bir sayı bile *mihenk* olarak seçilebilir. Ama yapacağımız işlemde eş uygulamayı sağlamak için mihengi şöyle seçelim: Ayırılacak (alt) dizinin ilk teriminin indisi ile son teriminin indislerini toplayıp 2 ye bölelim. Bölümün tamsayı parçasını mihenginin indisi olarak seçelim. Bu yolla her alt dizinin mihengini bulabiliriz. Örneğin, henüz ayrılmamış bir alt dizinin ilk teriminin indisi s , son teriminin indisi t ise mihenginin indisi $\lfloor (s+t)/2 \rfloor$ olacaktır. Bu indis $(s+t)/2$ tamsayı bölümüdür; yani $(s+t)/2$ bölümünün tamsayı kısmıdır. Başka bir deyişle, $(s+t)/2$ den daha büyük olmayan en büyük tamsayıdır.

Başlangıçta, verilen dizinin ilk teriminin indisi 0, son teriminin indisi 9 olduğuna göre, ilk mihenginin indisi $\lfloor (0+9)/2 \rfloor = 4$ olur. O halde $a[4]=9$ terimini mihenk olarak seçeceğiz. Bu terimi sabit (mihenk, pivot) tutarak, diziyi 9 un solundakiler, 9 un sağındakiler ve {9} olmak üzere üç alt diziyeye ayıracağız. (Tabii, istenirse 0 ile 9 arasındaki herhangi bir indisin seçilebileceğini ve seçilen indisin algoritmayı etkilemeyeceğini unutmuyoruz.)

Şimdi ($a[4]=9$) mihenginin solunda 9 dan büyük olan terimler varsa onları sağ tarafa taşıyacağız. Benzer şekilde, 9 un sağında 9 dan küçük terimler varsa, onları sol tarafa taşıyacağız. Özel olarak mihenge eşit olan başka terimler varsa, onları sağa ya da sola taşıyabiliriz. Bu işleri yaparken, kutudaki gözlerin sayısının 10 olduğunu ve gözlerin sayısının artamayacağını, iki kartı üst üste koyamayacağımızı unutmayacağız ve ayırtmada mümkün olduğu kadar az takas işlemi yapmaya çalışacağız.

Bunun için pratik bir yöntem bulabiliriz. Sol elimizin işaret parmağı en soldaki $a[0]$ dan başlayarak sağa doğru terimleri tarasın. Belli bir anda işaret ettiği gözün indisine *sol* diyelim. Sol parmağımızın sırayla işaret ettiği her terimi *mihenk* ile karşılaştıralım. Parmağımız solda mihenkten ($a[4]=9$) büyük olan ilk terimi işaret edince, o gözdeki kartı sol elimize alalım. Bu sayı $a[1]=17$ dir.

Sol elimizde 17 yazılı kart dururken, sağ elimizin işaret parmağı en sağdaki $a[9]$ dan başlayarak sola doğru terimleri tarasın. Belli bir anda işaret ettiği gözün indisine *sağ* diyelim. Sağ parmağımızın sırayla işaret ettiği her terimi *mihenk* ile karşılaştırsın. Sağda 9 dan küçük olan ilk terimi içeren kartı

sağ elimize alalım. Bu terim $a[8]=5$ sayıdır. Şimdi sol elimizdeki 17 ile sağ elimizdeki 5 sayılarının yerlerini kendi aralarında değiştirelim (takas). 17 yazılı kartı $a[8]$ gözüne, 5 yazılı kartı $a[1]$ gözüne taşıyalım. Bu işlem, sol ve sağ ellerimizdeki kartların alındığı gözlerin kendi aralarında değiştirilmesi; yani iki sayının yerlerinin takas (mübadele) edilmesi işlemidir. Bu eylemde göz sayısı artmaz ve iki kart üst üste gelmez. Her takas işlemi, diziyi ayrıştıran adımlardan birisidir.

a[0]	a[1]	a[2]	a[3]	a[4]	a[5]	a[6]	a[7]	a[8]	a[9]
2	5	-4	42	9	26	11	3	17	28

Aynı işlemi solda 9 dan büyük, sağda 9 dan küçük olan her sayı çifti için tekrarlayacağız. Hemen görüldüğü gibi, 42 ile 3 sayılarının yerleri değişecektir.

a[0]	a[1]	a[2]	a[3]	a[4]	a[5]	a[6]	a[7]	a[8]	a[9]
2	5	-4	3	9	26	11	42	17	28

Yukarıda anlatılan takas işlerini, işaret parmaklarımız mihenk üzerinde çakışana kadar sürdüreceğiz.

Bu eylem sonunda, diziyi {2, 5, -4, 3}, {9} ve {26, 11, 42, 17, 28} olmak üzere üç alt diziyeye ayırmış oluruz.

a[0]	a[1]	a[2]	a[3]	a[4]	a[5]	a[6]	a[7]	a[8]	a[9]
2	5	-4	3	9	26	11	42	17	28

Soldaki alt dizideki her terim, sağdaki alt dizideki her teriminden küçüktür. Şimdi soldaki ve sağdaki alt dizileri yeni dizilermiş gibi düşünüp, yukarıdaki yöntemle onları ayrıştırabiliriz. Sonra onların da sol ve sağ alt dizilerini ayrıştırabiliriz. Bu süreç, alt diziler tek terimli birer diziyeye indirgenene kadar devam edecektir. Örneğin, soldaki alt diziyi ayrıştıralım. Her adımda, alt dizilerin mihenkleri yeşil ile, takas edilen öğeler ise kırmızı renkle işaretlidir.

Sol alt dizinin ayrıştırılması:

{2, 5, -4, 3}	$a[1] = \text{mihenk} = 5, \text{ indis} = (0+3)/2 = 1$
{2, 3, -4, 5}	takas: 3 ile 5
{2, -4, 3, 5}	takas: -4 ile 3
{2, -4, 3} {5}	alt dizilere ayrışma
{-4, 2, 3} {5}	takas: -4 ile 2
{-4}, {2}, {3}, {5}	tek öğeli dizilere indirgenmiş
{-4, 2, 3, 5}	Sıralanmış sol alt dizi

Sağ alt dizinin ayrıştırılması:

{26, 11, 42, 17, 28}	$a[7] = \text{mihenk} = 42, \text{ indis} = (6+9)/2 = 7$
{26, 11, 28, 17, 42}	takas: 42 ile 28
{26, 11, 28, 17} {42}	ayrıştır
{11, 26, 42, 17, 28}	takas: 26 ile 11
{11} {26, 28, 17} {42}	ayrıştır
{11} {26, 17, 28} {42}	takas: 28 ile 17
{11} {26, 17} {28} {42}	ayrıştır
{11} {17, 26} {28} {42}	takas: 17 ile 26
{11} {17} {26} {28} {42}	ayrıştır
{11, 17, 26, 28, 42}	Sıralanmış sağ alt dizi

Sıralanmış dizi:

a[0]	a[1]	a[2]	a[3]	a[4]	a[5]	a[6]	a[7]	a[8]	a[9]
-4	2	3	5	9	11	17	26	28	42

Yukarıda söylediklerimizin, her adımda dizide yaptığı değişiklikleri aşağıdaki tablodan görebiliriz. Altdizilerin sol ve sağ indislerinin ve mihengin değişimlerine dikkat ediniz.

sol	sağ	mihenk	a[0]	a[1]	a[2]	a[3]	a[4]	a[5]	a[6]	a[7]	a[8]	a[9]	Açıklama
			2	17	-4	42	9	26	11	3	5	28	
1	8	9	2	5	-4	42	9	26	11	3	17	28	1 ↔ 8
3	7	9	2	5	-4	3	9	26	11	42	17	28	3 ↔ 7
4	4	9	2	5	-4	3	9	26	11	42	17	28	ayırışma
1	3	5	2	3	-4	5	9	26	11	42	17	28	1 ↔ 3
1	2		2	-4	3	5	9	26	11	42	17	28	1 ↔ 2
		-4	2	-4	3	5	9	26	11	42	17	28	ayırışma
0	1		-4	2	3	5	9	26	11	42	17	28	0 ↔ 1
		42	-4	2	3	5	9	26	11	42	17	28	ayırışma
7	9		-4	2	3	5	9	26	11	28	17	42	7 ↔ 9
5	8	11	-4	2	3	5	9	26	11	28	17	42	ayırışma
5	6		-4	2	3	5	9	11	26	28	17	42	5 ↔ 6
6	8	28	-4	2	3	5	9	11	26	28	17	42	ayırışma
7	8	28	-4	2	3	5	9	11	26	17	28	42	7 ↔ 8
6	7	26	-4	2	3	5	9	11	26	17	28	42	ayırışma
6	7	26	-4	2	3	5	9	11	17	26	28	42	6 ↔ 7
			-4	2	3	5	9	11	17	26	28	42	sıralandı

Böylece verilen dizinin öğeleri küçükten büyüğe doğru sıralanmış olarak kutunun gözlerine yerleştirilmiş olur.

Quick Sort Algoritmasını yapan bir java metodu yazalım:

```
void quickSort(int[] a, int altindis, int üstindis) {
    // altindis o adımda sıralanan altdizinin ek küçük indisidir
    // üstindis o adımda sıralanan altdizinin ek büyük indisidir

    int i = altindis, j = üstindis, h;
    // x terimi, mukayesenin yapılacağı mihenk'dir (pivot)
    int x = a[(altindis + üstindis) / 2];
    // Takas eylemiyle diziyi ayırıştırma
    do {
        while (a[i] < x)
            i++;
        while (a[j] > x)
            j--;
        if (i <= j) {
            h = a[i];
            a[i] = a[j];
            a[j] = h;
            i++;
            j--;
        }
    } while (i <= j);
    // yinelge (recursion)
    if (altindis < j)
        quickSort(a, altindis, j);
    if (i < üstindis)
        quickSort(a, i, üstindis);
}
```

Şimdi bunu bir java uygulamasında çalıştıralım:

```
//package hızlıSıralama;

import java.util.Arrays;

public class HızlıSıralama {
    int[] arr = { 2, 17, -4, 42, 9, 26, 11, 3, 5, 28 };

    void quickSort(int[] a, int altindis, int üstindis) {
        // altindis o adımda sıralanan altdizinin ek küçük indisidir
        // üstindis o adımda sıralanan altdizinin ek büyük indisidir

        int i = altindis, j = üstindis, h;
        // x terimi, mukayesenin yapılacağı mihenk'dir (pivot)
        int x = a[(altindis + üstindis) / 2];
        // Takas eylemiyle diziyi ayırıştırma
        do {
            while (a[i] < x)
                i++;
            while (a[j] > x)
                j--;
            if (i <= j) {
                h = a[i];
                a[i] = a[j];
                a[j] = h;
                i++;
                j--;
            }
        } while (i <= j);
        // yinelge (recursion)
        if (altindis < j)
            quickSort(a, altindis, j);
        if (i < üstindis)
            quickSort(a, i, üstindis);
    }

    public static void main(String[] args) {
        HızlıSıralama qs = new HızlıSıralama();
        System.out.println("Sıralamadan önce: ");
        System.out.println(Arrays.toString(qs.arr));
        qs.quickSort(qs.arr, 0, 9);
        System.out.println("Sıralamadan sonra:");
        System.out.println(Arrays.toString(qs.arr));
    }
}
```

Aşağıdaki quickSort() metodu aynı işi yapar.

```
//package hızlıSıralama;

import java.util.Arrays;

public class HızlıSıralama {
    int[] arr = {2, 17, -4, 42, 9, 26, 11, 3, 5, 28} ;
    void qSortInt(int a[], int min, int max) {
```

```

int altIndis = min;
int üstIndis = max;
int mid;

if (max > min) {
    /*
     * mihenk (pivot) terimi bulunuyor
     */
    mid = a[(min + max) / 2];

    // isdisler çakışana ya da çapraz olana kadar döngü sürüyor
    while (altIndis <= üstIndis) {
        /*
         * Soldan başlayarak, mihenkten küçük olanlara dokunmadan geç
         * mihenk'e eşit ya da büyük olanı bulunca dur ve bekle
         */
        while ((altIndis < max) && (a[altIndis] < mid ))
            ++altIndis;

        /*
         * Sağdan başlayarak, mihenkten büyük olanlara dokunmadan geç
         * mihenk'e eşit ya da küçük olanı bulunca dur ve bekle
         */
        while ((üstIndis > min) && (a[üstIndis] > mid ))
            --üstIndis;

        // Eğer altIndis <= üstIndis ise takas yap
        if (altIndis <= üstIndis) {
            int t = a[üstIndis];
            a[üstIndis] = a[altIndis];
            a[altIndis] = t;

            ++altIndis;
            --üstIndis;
        }
    }

    /*
     * Eğer üstIndis arrayin sol ucuna erişmediyse
     * soldaki alt diziyi ayıştır
     */
    if (min < üstIndis)
        qSortInt(a, min, üstIndis);
    /*
     * Eğer altIndis arrayin sağ ucuna erişmediyse
     * sağdaki alt diziyi ayıştır
     */
    if (altIndis < max)
        qSortInt(a, altIndis, max);
}

public static void main(String[] args) {
    HızlıSıralama intSort = new HızlıSıralama();
    System.out.println("Sıralamadan önce: ");
    System.out.println(Arrays.toString(intSort.arr));
    intSort.qSortInt(intSort.arr, 0, 9);
    System.out.println("Sıralamadan sonra:");
    System.out.println(Arrays.toString(intSort.arr));
}
}

```

Tabii, quick sort algoritması sıralanabilen her veri tipine uygulanabilir. Aşağıda, algoritmanın string tipi verilere uygulanışına bir örnek verilmiştir.

```
// package hızlıSıralama;
import java.util.Arrays;

public class QuickSortString {
    String[] str = { "Kars", "Zonguldak", "Ankara", "Denizli", "Manisa",
        "Giresun", "Erzurum", "Hakkari" };

    void qSortStr(String a[], int min, int max) {
        int altIndis = min;
        int üstIndis = max;
        String mid;

        if (max > min) {
            // mihenk (pivot) terimi bulunuyor
            mid = a[(min + max) / 2];
            // isdisler çakışana ya da çapraz olana kadar döngü
            sürüyor
            while (altIndis <= üstIndis) {
                /*
                * Soldan başlayarak, mihenkten küçük olanlara
                dokunmadan geç
                * mihenk'e eşit ya da büyük olanı bulunca dur ve
                bekle
                */
                while ((altIndis < max) &&
                    (a[altIndis].compareTo(mid) < 0))
                    ++altIndis;
                /*
                * Sağdan başlayarak, mihenkten büyük olanlara
                dokunmadan geç
                * mihenk'e eşit ya da küçük olanı bulunca dur ve
                bekle
                */
                while ((üstIndis > min) &&
                    (a[üstIndis].compareTo(mid) > 0))
                    --üstIndis;

                // Eğer altIndis <= üstIndis ise takas yap
                if (altIndis <= üstIndis) {
                    String t = a[üstIndis];
                    a[üstIndis] = a[altIndis];
                    a[altIndis] = t;
                    ++altIndis;
                    --üstIndis;
                }
            }
            /*
            * Eğer üstIndis arrayin sol ucuna erişmediyse soldaki
            alt diziyi
            * ayırıştır
            */
            if (min < üstIndis)
                qSortStr(a, min, üstIndis);
            /*
            * Eğer altIndis arrayin sağ ucuna erişmediyse sağdaki
            alt diziyi
            */
        }
    }
}
```

```
        * ayrıştır
        */
        if (altIndis < max)
            qSortStr(a, altIndis, max);
    }
}

public static void main(String[] args) {
    QuickSortString qs = new QuickSortString();
    System.out.println("Sıralamadan önce: ");
    System.out.println(Arrays.toString(qs.str));
    qs.qSortStr(qs.str, 0, 7);
    System.out.println("\nSıralamadan sonra:");
    System.out.println(Arrays.toString(qs.str));
}
}
```