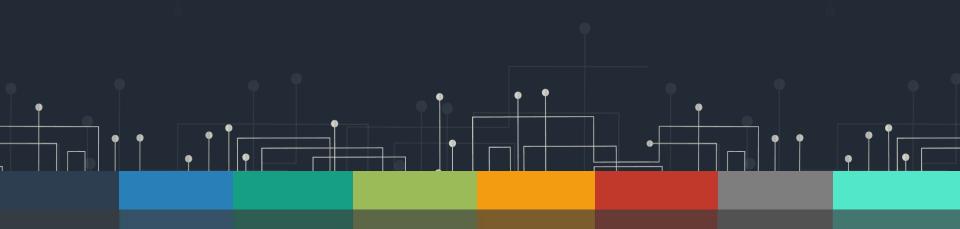


Sıralama (Sorting) ve Arama (Searching) Algoritmaları



### Sıralama

- Bir grup veriyi azalan veya artan şekilde yerleştirme.
- ▶ Bilgisayar sistemleri için veri sıralama çok önemlidir.
- Sıralama işlemi, hem arama işlemlerini hem de bir grup veriyi listeleme işlemini hızlandırmaya yarar.
- En popüler sıralama algoritmaları:
  - Bubble sort (Kabarcık sıralaması)
  - Insertion sort (Araya ekleme sıralaması)
  - Selection sort (Seçim sıralaması)
  - Quick sort (Hızlı sıralama)

Zaman karmaşıklığı O(n²)

Eğer n adet elemandan c adet eleman sıralı değilse zaman karmaşıklığı O(c n)

Algoritmanın tasarımı kolaydır ancak algoritma verimli değildir.

Az sayıda eleman üzerinde ya da çoğu elemanı zaten sıralanmış listeler üzerinde kullanılabilir.

### Çalışma Mantığı

Bubble Sort, en büyük elemanı her turda listenin en sonuna "baloncuk gibi" taşıyarak çalışan bir sıralama algoritmasıdır.

- Dizi boyunca yan yana duran iki eleman karşılaştırılır.
- Eğer soldaki eleman büyükse sağdaki ile yer değiştirir.
- En büyük eleman en sona ulaştığında, tekrar baştan başlanır ve kalan elemanlar için aynı işlem uygulanır.
- Tüm dizi sıralanana kadar devam eder.

Sıralanacak dizi: [5, 3, 8, 4, 2]

#### 1. Pass (Birinci Tur)

- (5, 3) karşılaştırılır, 5 > 3 olduğundan yer değiştirir → [3, 5, 8, 4, 2]
- (5, 8) karşılaştırılır, değişim olmaz → [3, 5, 8, 4, 2]
- (8, 4) karşılaştırılır, 8 > 4 olduğundan yer değiştirir → [3, 5, 4, 8, 2]
- (8, 2) karşılaştırılır, 8 > 2 olduğundan yer değiştirir → [3, 5, 4, 2, 8]

#### 2. Pass (İkinci Tur)

- (3, 5) karşılaştırılır, değişim yok → [3, 5, 4, 2, 8]
- (5, 4) karşılaştırılır, 5 > 4 olduğundan yer değiştirir → [3, 4, 5, 2, 8]
- (5, 2) karşılaştırılır, 5 > 2 olduğundan yer değiştirir → [3, 4, 2, 5, 8]

#### 3. Pass (Üçüncü Tur)

- (3, 4) karşılaştırılır, değişim yok → [3, 4, 2, 5, 8]
- (4, 2) karşılaştırılır, 4 > 2 olduğundan yer değiştirir → [3, 2, 4, 5, 8]

#### 4. Pass (Dördüncü Tur)

(3, 2) karşılaştırılır, 3 > 2 olduğundan yer değiştirir → [2, 3, 4, 5, 8]

Dizi sıralandı! Sonuç: [2, 3, 4, 5, 8]

```
void bubbleSort(int dizi[], int n) {
   int gecici;
   for (int i = 0; i < n - 1; i++) { // Dış döngü: Diziyi n-1 kez sıralamaya çalışır
       for (int k = 0; k < n - 1 - i; k++) { // İç döngü: Her turda en büyük elemanı sona taşı
           if (dizi[k] > dizi[k + 1]) { // Yan yana elemanları karşılaştır
               gecici = dizi[k];
               dizi[k] = dizi[k + 1];
               dizi[k + 1] = gecici; // Yer değiştirme işlemi
```

```
□#include <stdio.h>
 2
   void bubbleSort(int [],int);
   pint main(void)
5
61
        int i=0,a[5]:
7
        printf("Siralamak istediğin 5 sayi gir\n");
        while(i<5){}
8
            scanf("%d",&a[i]);
9
10
            i++:
11
        i=0;
12
        bubbleSort(a,5);
13
14
        printf("Bubble sort isleminden sonra...\n");
15
        while(i<5){}
16
            printf("%d ",a[i]);
17
18
            i++;
19
        return 0;
20
21
```

Sıralı bir listeye eleman eklemek için uygundur.

Sıralı bir listeye eleman eklemenin karmaşıklığı : O(n)

► Eğer liste veya dizi sıralı değilse karmaşıklığı : O (n²)

### Çalışma Mantığı

Insertion Sort, bir kart destesi sıralamaya benzer şekilde çalışır:

- İlk eleman zaten sıralı kabul edilir.
- Sonraki her eleman, öncesindeki sıralı kısmın içine uygun yere yerleştirilir.
- Eleman yerleştirilirken, büyük olan elemanlar sağa kaydırılır.
- Bu işlem dizi tamamen sıralanana kadar devam eder.

Sıralanacak dizi: [5, 3, 8, 4, 2]

- 1. Adım: (İlk eleman zaten sıralı kabul edilir)
  - Sıralı kısım: [5] | 3, 8, 4, 2
- 2. Adım: (3 elemanı sıralı kısmın içine yerleştirilir)
  - 3, 5'ten küçük olduğu için sola kaydırılır → [3, 5] | 8, 4, 2
- 3. Adım: (8 elemanı sıralı kısma eklenir)
  - 8 zaten en büyük, değişiklik olmaz → [3, 5, 8] | 4, 2
- 4. Adım: (4 elemanı sıralı kısma eklenir)
  - 4, 8'den küçük → 8 sağa kaydırılır
  - 4, 5'ten küçük → 5 sağa kaydırılır
  - 4 yerleştirilir → [3, 4, 5, 8] | 2
- 5. Adım: (2 elemanı sıralı kısma eklenir)
  - 2, 8'den küçük → 8 sağa kaydırılır
  - 2, 5'ten küçük → 5 sağa kaydırılır
  - 2, 4'ten küçük → 4 sağa kaydırılır
  - 2, 3'ten küçük → 3 sağa kaydırılır
  - 2 yerleştirilir → [2, 3, 4, 5, 8]

Dizi sıralandı! Sonuç: [2, 3, 4, 5, 8]

```
void insertionSort(int dizi[], int n) {
   int i, j, gecici;
   for (i = 1; i < n; i++) { // İlk eleman zaten sıralı kabul edilir, bu yüzden i=1'den başlı
       gecici = dizi[i]; // Şu anki elemanı geçici değişkene al
       j = i - 1;
       // Büyük olan elemanları bir adım sağa kaydır
       while (j >= 0 && dizi[j] > gecici) {
           dizi[j + 1] = dizi[j];
           j--;
       dizi[j + 1] = gecici; // Boşalan yere küçük elemanı yerleştir
```

```
#include <stdio.h>
 2
   void insertionSort(int [],int);
  □int main(void)
 5
        int i=0,a[5];
 6
        printf("Siralamak istediğin 5 sayi gir\n");
        while(i<5){
 8
            scanf("%d",&a[i]);
 9
10
            i++;
11
        i=0;
12
        insertionSort(a,5);
13
14
        printf("Insertion sort isleminden sonra...\n");
15
        while(i<5){
16
            printf("%d ",a[i]);
17
18
            i++;
19
        return 0;
20
21
```

### Çalışma Mantığı

Selection Sort, her adımda dizinin sıralanmamış kısmındaki en küçük elemanı bulur ve bunu sıralı kısmın sonuna yerleştirerek çalışır:

- İlk eleman sıralı kabul edilir, ancak yer değişimi gerekebilir.
- Dizinin geri kalan kısmındaki en küçük eleman bulunur.
- Bu eleman, sıralanmamış kısmın başındaki eleman ile yer değiştirilir.
- İşlem dizi tamamen sıralanana kadar devam eder.

Sıralanacak dizi: [5, 3, 8, 4, 2]

#### 1. Adım: (En küçük eleman bulunup ilk sıraya alınır)

- Dizide en küçük elemanı arıyoruz: 2
- 2, ilk eleman 5 ile yer değiştirir.

Sıralı kısım: [2] | 3, 8, 4, 5

#### 4. Adım: (En küçük eleman bulunup sıralı kısma eklenir)

- Geriye kalan dizide en küçük elemanı arıyoruz: 5
- 5, 8 ile yer değiştirir.

Sıralı kısım: [2, 3, 4, 5] | 8

#### 2. Adım: (En küçük eleman bulunup sıralı kısma eklenir)

- Geriye kalan dizide en küçük elemanı arıyoruz: 3
- . 3, yerinde olduğu için değişiklik yapılmaz.

Sıralı kısım: [2, 3] | 8, 4, 5

#### 5. Adım: (Son eleman sıralı kısma eklenir)

Son kalan eleman 8 zaten sıralıdır, değişiklik gerekmez.

Sıralı kısım: [2, 3, 4, 5, 8]

#### 3. Adım: (En küçük eleman bulunup sıralı kısma eklenir)

- Geriye kalan dizide en küçük elemanı arıyoruz: 4
- 4, 8 ile yer değiştirir.

Sıralı kısım: [2, 3, 4] | 8, 5

#### Sonuç:

Dizi sıralandı!

Sonuç: [2, 3, 4, 5, 8]

```
void selectionSort(int dizi[], int n)
    int i, j;
    int index, enkucuk;
    // Dizinin her elemanı için işlemi tekrar et
    for (i = 0; i < n - 1; i++)
    -{
        // Başlangıçta en küçük elemanı dizinin son elemanı olarak kabul et
        enkucuk = dizi[n - 1];
        index = n - 1;
        // i. indisten itibaren dizinin en küçük elemanını bul
        for (j = i; j < n - 1; j++)
            // Eğer şu anki eleman mevcut en küçük elemandan küçükse, güncelle
            if (dizi[i] < enkucuk)</pre>
            {
                enkucuk = dizi[j]; // Yeni en küçük elemanı ata
                index = j; // En küçük elemanın indeksini güncelle
        }-
        // Bulunan en küçük elemanı i. indeks ile değiştir
        dizi[index] = dizi[i];
        dizi[i] = enkucuk;
```

```
1 ⊨#include <stdio.h>
 3 void selectionSort(int [],int);
 4 pint main(void)
 5
        int i=0,a[5];
 6
       printf("Siralamak istediğin 5 sayi gir\n");
       while(i<5){
            scanf("%d",&a[i]);
 9
            i++;
10
11
       i=0:
12
        selectionSort(a,5);
13
14
       printf("Selection sort isleminden sonra...\n");
15
       while(i<5){
161
            printf("%d ",a[i]);
17
            i++;
18
19
       return 0;
20
21
```

### **Quick Sort (Hızlı Sıralama)**

Quick Sort, **böl ve fethet (divide and conquer)** yaklaşımını kullanarak çalışan, verimli ve yaygın kullanılan bir sıralama algoritmasıdır.

#### Çalışma Prensibi:

- 1. Pivot Seçimi: Diziden bir eleman pivot olarak seçilir. (Genellikle ilk, son veya rastgele bir eleman)
- 2. Bölme (Partitioning): Dizideki elemanlar pivot etrafında düzenlenir:
  - Pivot'tan küçük olanlar sola, büyük olanlar sağa yerleştirilir.
- Tekrarlama (Recursion):
  - Pivot'un solundaki ve sağındaki alt dizilere aynı işlem uygulanır.
  - Bu işlem dizinin tamamı sıralanana kadar devam eder.

### **Quick Sort (Hızlı Sıralama)**

Sıralanacak dizi: [5, 3, 8, 4, 2]

1. Adım: Pivot Seçilir ve Diziyi İkiye Bölme

Pivot: 5 (İlk elemanı seçiyoruz)

Diziyi pivot etrafında bölelim:

• Pivot'tan küçük olanlar: [3, 4, 2]

Pivot: 5

Pivot'tan büyük olanlar: [8]

Yeni hali: [3, 4, 2] 5 [8]

3. Adım: Sağ Alt Diziye Quick Sort Uygulama ([8])

• [8] tek elemanlı olduğu için işlem gerekmez.

Sonuç:

Bütün parçalar birleştirildiğinde:

 $[2, 3, 4] 5 [8] \rightarrow [2, 3, 4, 5, 8]$ 

#### 2. Adım: Sol Alt Diziye Quick Sort Uygulama ([3, 4, 2])

Pivot: 3

Diziyi pivot etrafında bölelim:

Pivot'tan küçük olanlar: [2]

Pivot: 3

Pivot'tan büyük olanlar: [4]

Yeni hali: [2] 3 [4]

Artık [2] ve [4] tek elemanlı olduğu için sıralama tamamlandı.

#### Özet

- Pivot seçilir.
- 2. Küçükler sola, büyükler sağa gider.
- 3. Sol ve sağ alt dizilere aynı işlem uygulanır.
- 4. Tüm alt diziler sıralandığında, sonuç birleşerek sıralı diziyi oluşturur.

Böylece Quick Sort, ortalama O(n log n) karmaşıklığı ile oldukça hızlı çalışır!

### **Quick Sort (Hızlı Sıralama)**

```
// Quick Sort algoritması
void quickSort(int dizi[], int low, int high) {
    if (low < high) {
         int pi = partition(dizi, low, high); // Diziyi böl
         quickSort(dizi, low, pi - 1); // Sol alt dizivi sırala
         quickSort(dizi, pi + 1, high); // Sağ alt diziyi sırala
}-
// Diziyi pivot etrafında bölen fonksiyon
int partition(int dizi[], int low, int high) {
    int pivot = dizi[high]; // Pivot olarak son eleman seçildi
    int i = (low - 1); // Küçük elemanların yerleştirileceği indeks
    for (int j = low; j < high; j++) {
        if (dizi[j] < pivot) { // Eğer mevcut eleman pivot'tan küçükse
            swap(&dizi[i], &dizi[j]); // Küçük elemanı sol tarafa al
        3-
    swap(&dizi[i + 1], &dizi[high]); // Pivot'u yerine yerleştir
    return (i + 1); // Pivot'un yeni konumunu döndür
// İki elemanın yerini değiştiren yardımcı fonksiyon
void swap(int *a, int *b) {
    int temp = *a;
    *a = *b:
    *b = temp:
```

### Arama

- Bir dizi içerisinde belli bir elemanı bulma sürecine arama denir.
- İki arama tekniği vardır:
  - Doğrusal Arama (Linear Search)
  - İkili Arama (Binary Search)

Doğrusal arama, dizinin başından sonuna kadar tek tek kontrol ederek aranan elemanı bulmaya çalışır.

Sıralı olmasına gerek yoktur.

#### Çalışma Prensibi

- 1. Dizinin ilk elemanından başlanarak tüm elemanlar sırayla kontrol edilir.
- 2. Eğer eleman bulunursa indeksi döndürülür.
- 3. Sonuna kadar bulunamazsa, eleman olmadığı sonucuna varılır.

Aranan sayı: 4

Verilen dizi: [5, 3, 8, 4, 2]

#### 1. Adım: İlk eleman kontrol edilir

5 ≠ 4 → Devam et

#### 2. Adım: İkinci eleman kontrol edilir

• 3 ≠ 4 → Devam et

#### 3. Adım: Üçüncü eleman kontrol edilir

8 ≠ 4 → Devam et

#### 4. Adım: Dördüncü eleman kontrol edilir

4 = 4 → Eleman bulundu!

Sonuç: Eleman, 3. indeksde bulundu.

```
:#include <stdio.h>
   int linearSearch(int [],int,int);
   pint main(void)
 5
 6
       int dizi[] = { 1, 3, 5, 7, 8, 10, 11 };
 7
       int sonuc, aranan,i;
 8
       for (i = 0; i < 7; i++)
 9
            printf("%d ",dizi[i]);
10
11
       printf("Aranan1 giriniz:");
12
       scanf("%d",&aranan);
13
14
       sonuc = linearSearch(dizi, aranan,7);
        if (sonuc == -1)
15
            printf("\nAranan dizide yok\n");
16
17
       else
            printf(sonuc + ". sırada bulundu\n");
18
19
```

İkili arama, **sadece sıralı dizilerde** çalışan, çok daha hızlı bir arama algoritmasıdır. Her adımda diziyi ikiye bölerek çalışır.

#### Çalışma Prensibi

- Dizi sıralı olmalıdır.
- 2. Ortadaki eleman kontrol edilir:
  - Eğer aranan sayı ortadaki sayıdan küçükse, sol yarıda aranır.
  - Eğer büyükse, sağ yarıda aranır.
  - Eğer eşitse, eleman bulundu!
- 3. Alt diziler için işlem tekrarlanır.

Aranan sayı: 4

Verilen sıralı dizi: [2, 3, 4, 5, 8]

#### 1. Adım: Ortadaki eleman bulunur

- Orta = 4. indeks → 4
- 4 = 4 → Eleman bulundu!

Sonuç: Eleman, 2. indeksde bulundu.

Not: Eğer aranan sayı 6 olsaydı:

- Ortadaki eleman 4 olduğundan sağ yarıya bakılırdı.
- Yeni alt dizi: [5, 8]
- Orta = 5 → 5 < 6 olduğundan sağ yarıya bakılırdı.</li>
- Yeni alt dizi: [8]
- 8 ≠ 6 → Eleman bulunamadı.

```
#include <stdio.h>
// İkili arama fonksiyonu (recursive)
int binarySearch(int dizi[], int low, int high, int aranan) {
    if (low <= high) {</pre>
        int mid = low + (high - low) / 2; // Ortadaki eleman
       // Eğer ortadaki eleman aranan sayı ise döndür
        if (dizi[mid] == aranan)
            return mid;
       // Eğer aranan eleman ortadan küçükse sol tarafta ara
        if (dizi[mid] > aranan)
            return binarySearch(dizi, low, mid - 1, aranan);
       // Eğer aranan eleman ortadan büyükse sağ tarafta ara
        return binarySearch(dizi, mid + 1, high, aranan);
    }
    return -1; // Eleman bulunamazsa -1 döndű ↓
```

```
// Diziyi ekrana yazdıran fonksiyon
void printArray(int dizi[], int size) {
    for (int i = 0; i < size; i++)
        printf("%d ", dizi[i]);
    printf("\n");
}
// Ana program
int main() {
    int dizi[] = {2, 3, 4, 5, 8}; // Sıralı dizi
    int n = sizeof(dizi) / sizeof(dizi[0]);
    int aranan = 4; // Aranacak eleman
    printf("Dizi: ");
    printArray(dizi, n);
    int sonuc = binarySearch(dizi, 0, n - 1, aranan);
    if (sonuc != -1)
        printf("Eleman %d. indeksde bulundu.\n", sonuc);
    else
        printf("Eleman bulunamad1.\n");
    return 0;
```

### Kaynaklar

- ▶ Doç. Dr. Fahri Vatansever, "Algoritma Geliştirme ve Programlamaya Giriş", Seçkin Yayıncılık, 12. Baskı, 2015.
- ► Kaan Aslan, "A'dan Z'ye C Klavuzu 8. Basım", Pusula Yayıncılık, 2002.
- ▶ Paul J. Deitel, "C How to Program", Harvey Deitel.
- "A book on C", All Kelley, İra Pohl

#### Doç. Dr. Caner ÖZCAN, KBÜ Yazılım Mühendisliği www.canerozcan.net\*

- ▶ Doç. Dr. Fahri Vatansever, "Algoritma Geliştirme ve Programlamaya Giriş", Seçkin Yayıncılık, 12. Baskı, 2015.
- ► Kaan Aslan, "A'dan Z'ye C Klavuzu 8. Basım", Pusula Yayıncılık, 2002.
- ▶ Paul J. Deitel, "C How to Program", Harvey Deitel.
- "A book on C", All Kelley, İra Pohl
- \* Bu dersin slaytları genelde bu kaynaktan türetilmiştir.

Ders içerikleri ve duyurular için dersin web sitesine aşağıdaki adresten ulaşabilirsiniz.

# hru-algpro.github.io

