



BTK
AKADEMİ

Programlama

Doç. Dr. Zafer CÖMERT



Bölüm 14

Sıralama ve Arama Algoritmaları ve Rekürsif Fonksiyon kullanımı

Giriş

İçerik

- Özyinelemeli (Recursion) Fonksiyonlar
- Özyinelemeli Fonksiyonlar ile Problem Çözümü
- Sıralama Algoritmaları
 - Kabarcık Sıralama
 - Seçmeli Sıralama
 - Eklemeli Sıralama
 - Birleştirmeli Sıralama
- Arama Algoritmaları
 - Doğrusal Arama
 - İkili Arama

Özyinelemeli (Recursion) Fonksiyonlar

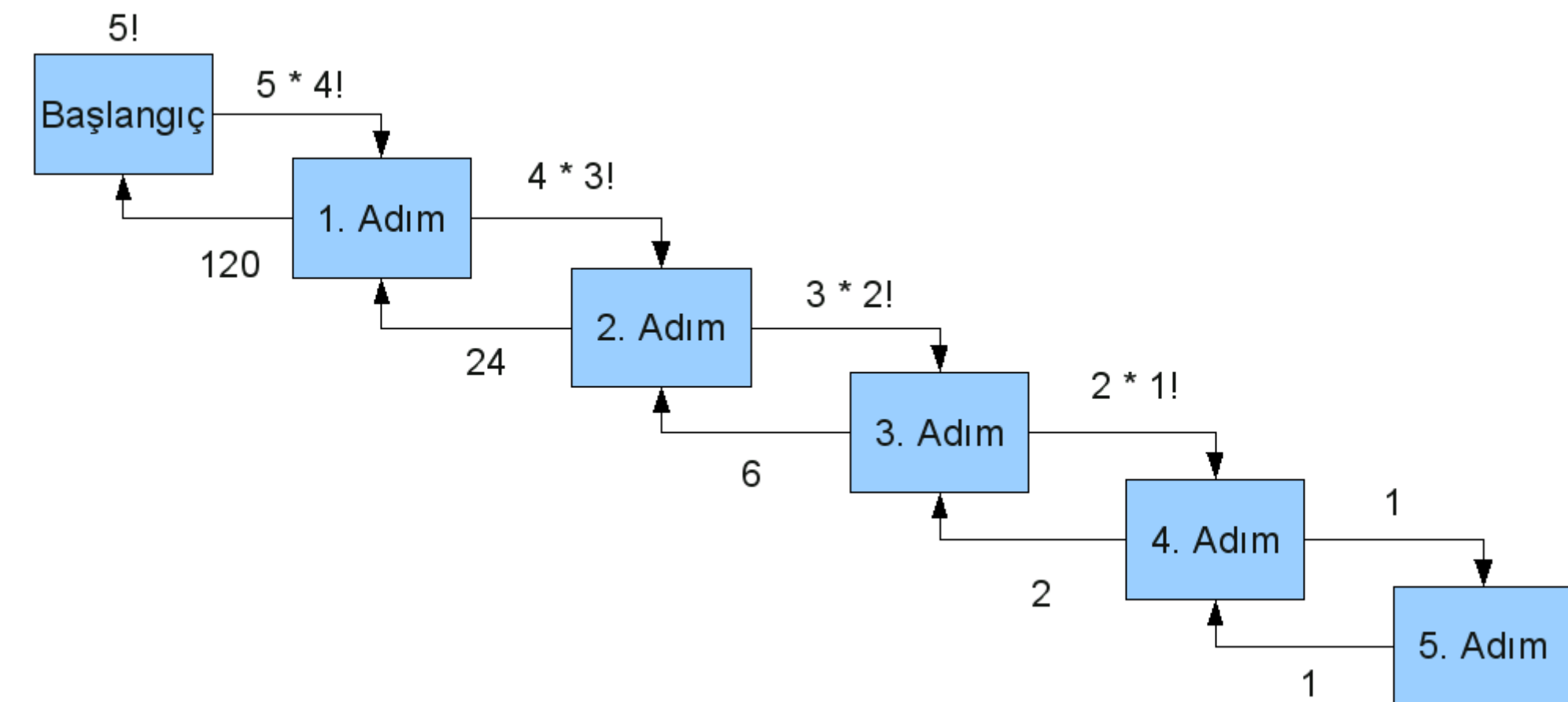
- Kendini çağıran herhangi bir fonksiyon rekürsif (recursive) olarak adlandırılır.
- Özyinelemeli bir yöntem, daha küçük bir sorun üzerinde çalışmak için kendisinin bir kopyasını çağırarak bir sorunu çözer. Bu rekürsif adım (recursion step) olarak tanımlanır.
- Rekürsif adım çok daha fazla rekürsif çağrı ile sonuçlanır.

Özyinelemeli (Recursion) Fonksiyonlar

- Durma koşulu olmalıdır.
- Küçük problemlerin daha küçük dizileri temel duruma (base case) yakınsamalıdır.
- Çoğu zaman iteratif kod yazmaktan daha kısa ve kolaydır.
- Benzer alt görevlerin kullanımında daha kullanışlı olurlar. Sıralama, arama ve gezinme problemleri bu duruma örnek olarak gösterilebilir.

Özyinelemeli (Recursion) Fonksiyonlar

$$\bullet n! = \begin{cases} 1 & n \leq 1 \\ n \cdot (n - 1)! & n > 1 \end{cases}$$



Özyinelemeli (Recursion) Fonksiyonlar

Rekürsif Yaklaşım

- Temel durum (base case) ulaşıncaya kadar durur.
- Her rekürsif çağrı ekstra bellek alanı kullanır.
- Eğer sonsuz rekürsif çağrı yapılırsa; bellek taşma hatası alınır (stack overflow).
- Bazı problemlerin çözümü rekürsif olarak daha kolay ifade edilebilir.

İteratif Yaklaşım

- Bir koşulun yanlış olması durumunda durur.
- Her bir iterasyon ekstra bellek alanı gerektirmez.
- Ekstra bellek alanı gerektirmediğinden sonsuz döngüler sonsuza kadar devam eder.
- İteratif çözümler rekürsif çözümler kadar açık olmayabilir.

Sıralama Algoritmaları

- Sıralama algoritmaları, verilerin belirli bir düzene (genellikle küçükten büyüğe veya büyükten küçüğe) göre yerleştirilmesini sağlar.
- Arama işlemlerinin daha verimli yapılabilmesi için genellikle verinin sıralı olması tercih edilir.

Kabarcık
Sıralama

Seçmeli
Sıralama

Eklemeli
Sıralama

Birleştirmeli
Sıralama

Hızlı
Sıralama

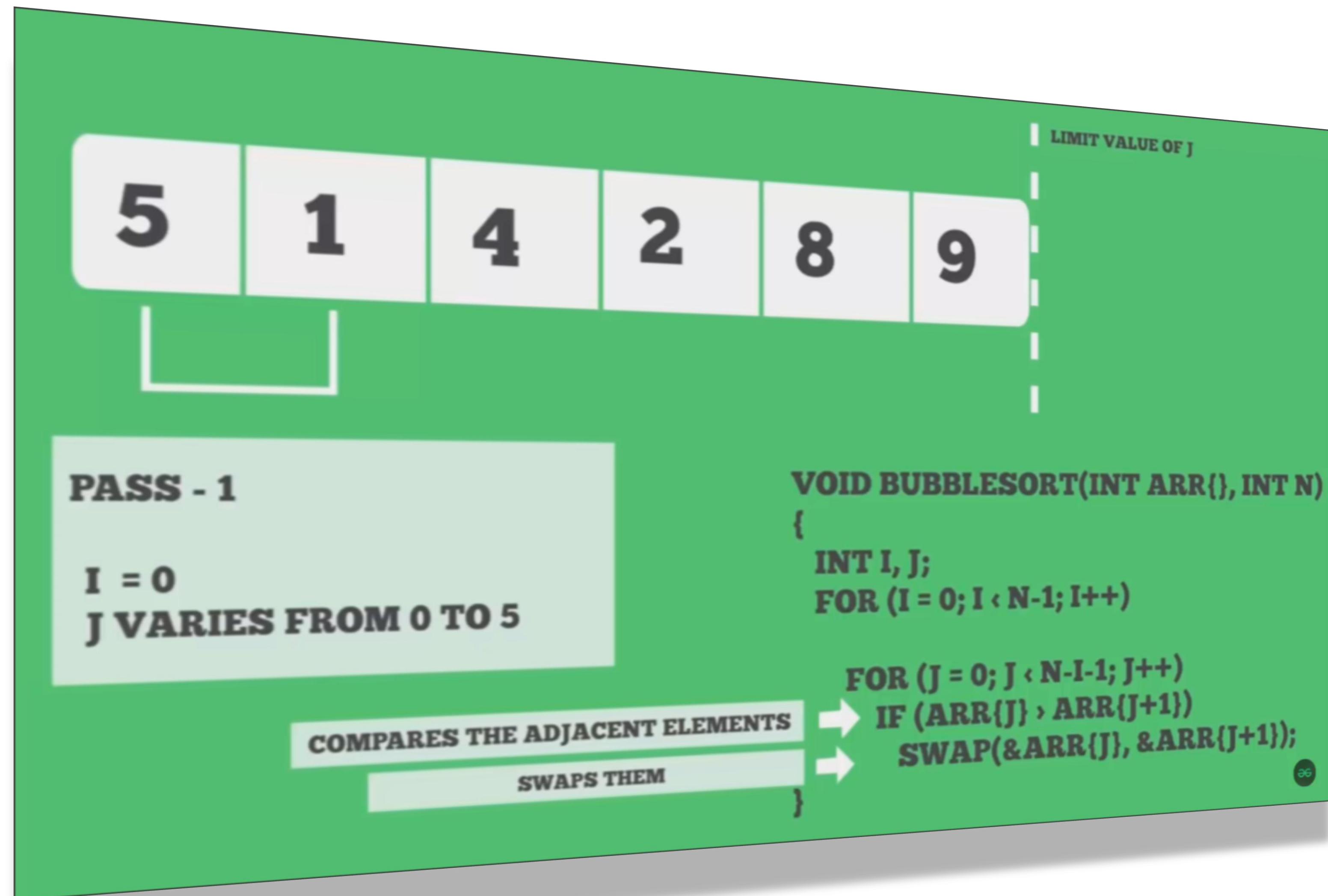
Yığın
Sıralama

Kabarcık Sıralama

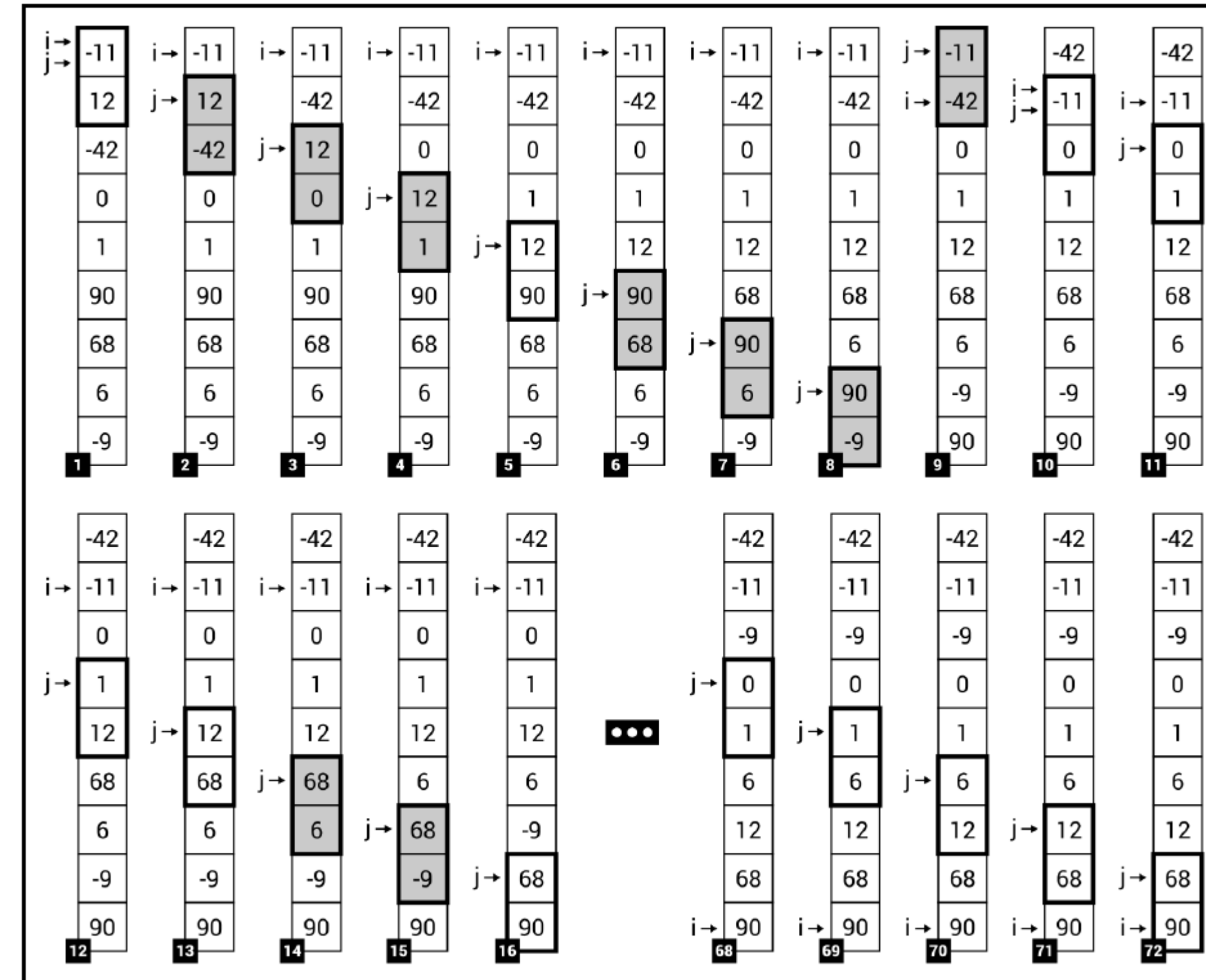
- Sıralama işlemi için komşu elemanı kullanan bir algoritma yapısına sahiptir.
- Eğer komşular doğru sırada değillerse yer değiştirme işleminin yapılması şeklinde sıralama yapılır.

6 5 3 1 8 7 2 4

Kabarcık Sıralama



Kabarcık Sıralama



Kabarcık Sıralama

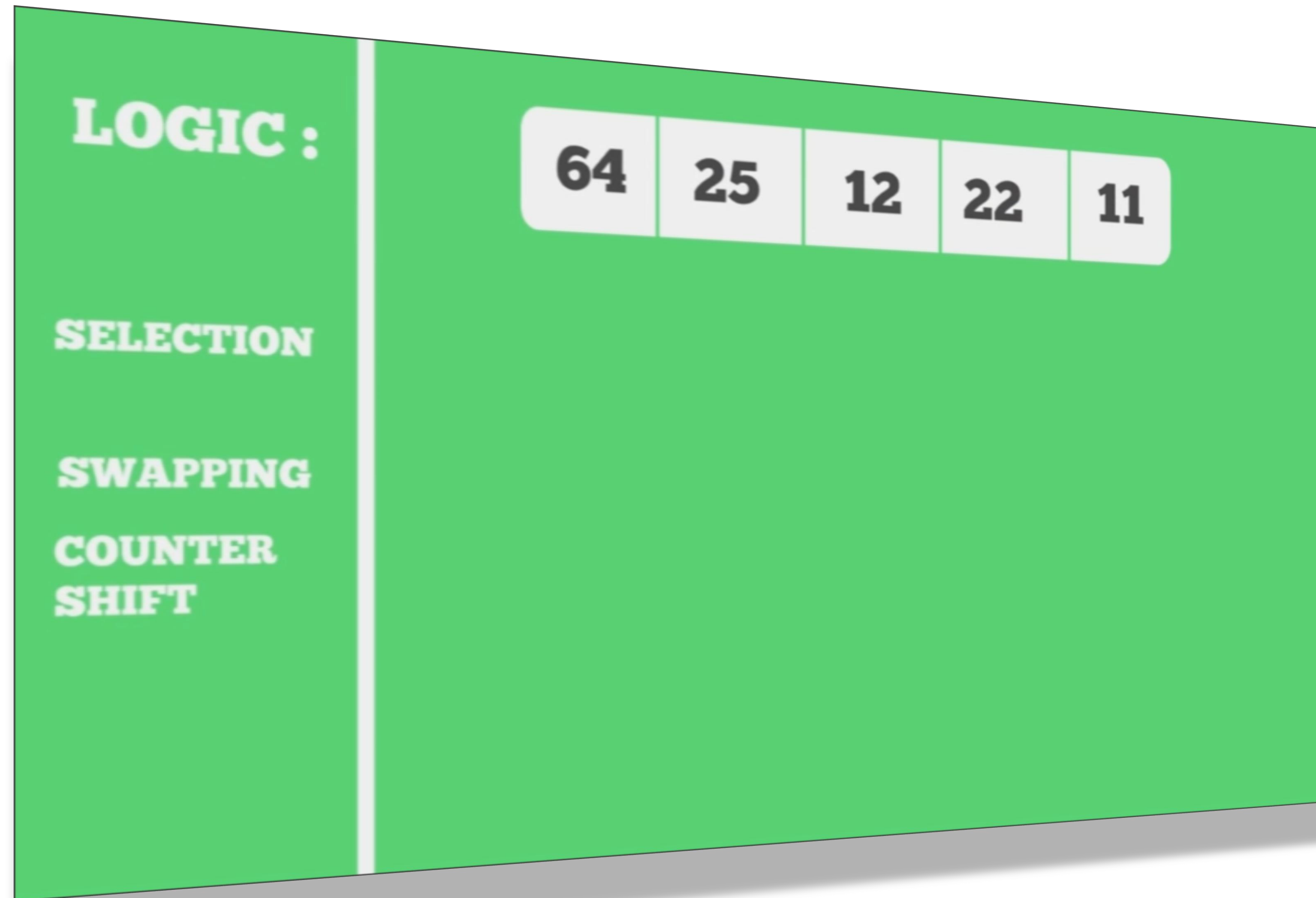
```
procedure bubbleSort(A : list of sortable items)
  n := length(A)
  repeat
    swapped := false
    for i := 1 to n-1 inclusive do
      /* if this pair is out of order */
      if A[i-1] > A[i] then
        /* swap them and remember something changed */
        swap(A[i-1], A[i])
        swapped := true
      end if
    end for
  until not swapped
end procedure
```

Seçmeli Sıralama

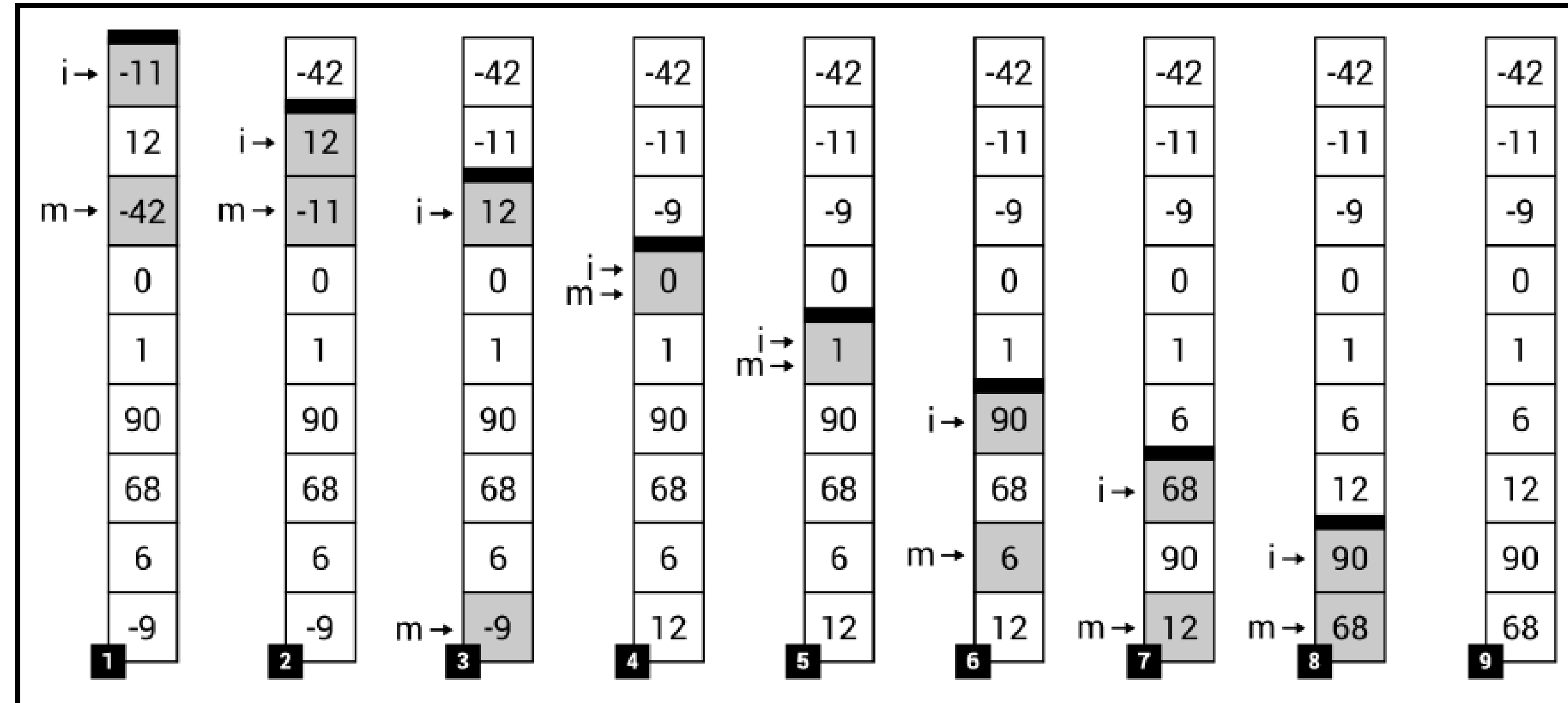
- En basit sıralama algoritmalarından bir tanesidir.
- Algoritma diziyi sıralı ve sırasız olmak üzere iki parçaya böler.
- Devam eden iterasyonlarda, algoritma sırasız parçadaki en küçük elemanı bulur ve ilgili elemanı sırasız parçanın ilk elemanı olarak atar.

	8
	5
	2
	6
	9
	3
	1
	4
	0
	7

Seçmeli Sıralama



Seçmeli Sıralama

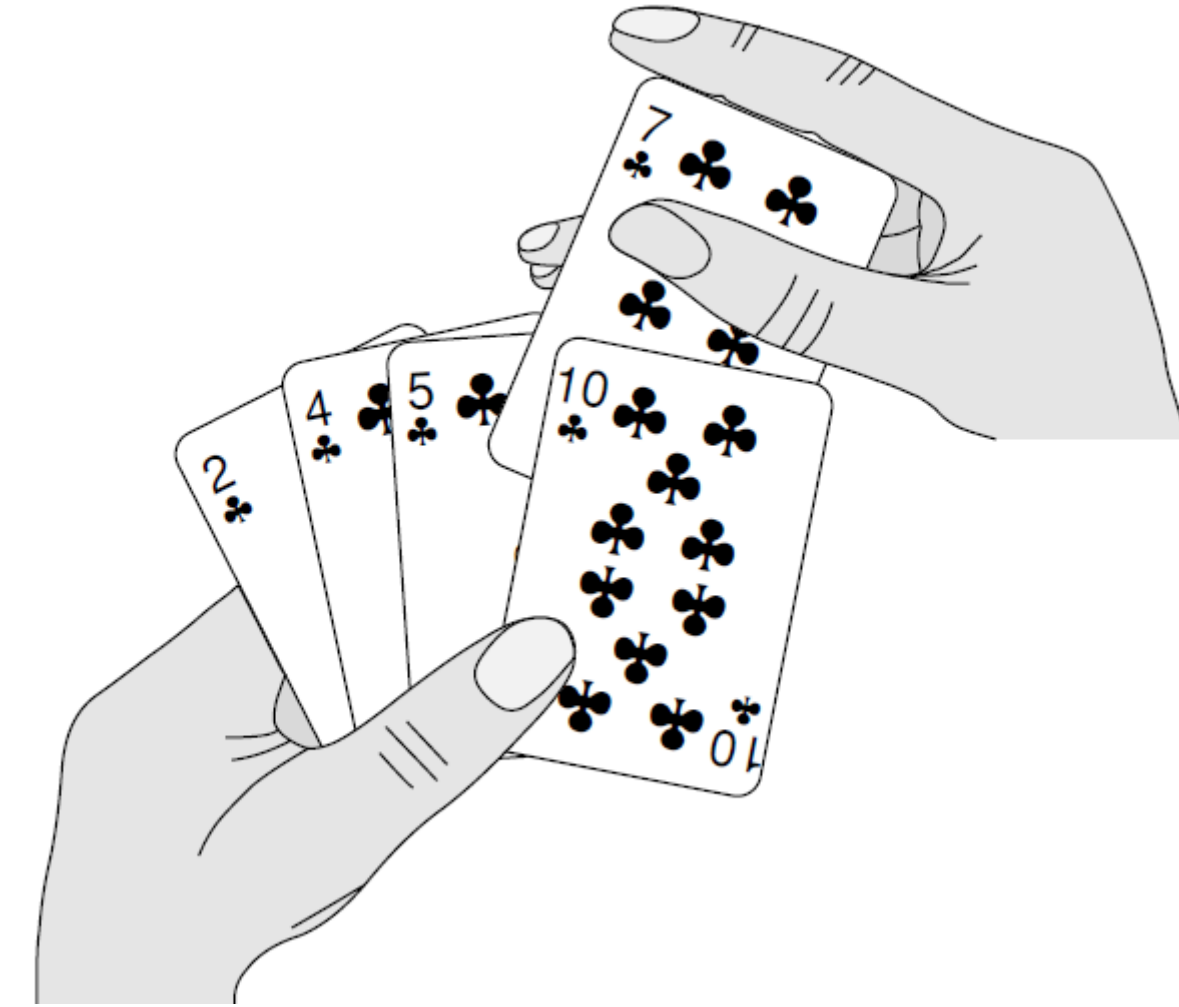


Seçmeli Sıralama

```
selectionSort(array, size)
  repeat (size - 1) times
    set the first unsorted element as the minimum
    for each of the unsorted elements
      if element < currentMinimum
        set element as new minimum
    swap minimum with first unsorted position
  end selectionSort
```


Eklemeli Sıralama

- Tek boyutlu dizileri sıralamak üzere kullanılan bir diğer algoritma Insertion sort (eklemeli ya da sokuşturma sıralama algoritması) algoritmasıdır.
- Selection sort algoritmasında olduğu gibi dizi sıralı ve sırasız olmak üzere iki parçaya bölünür.



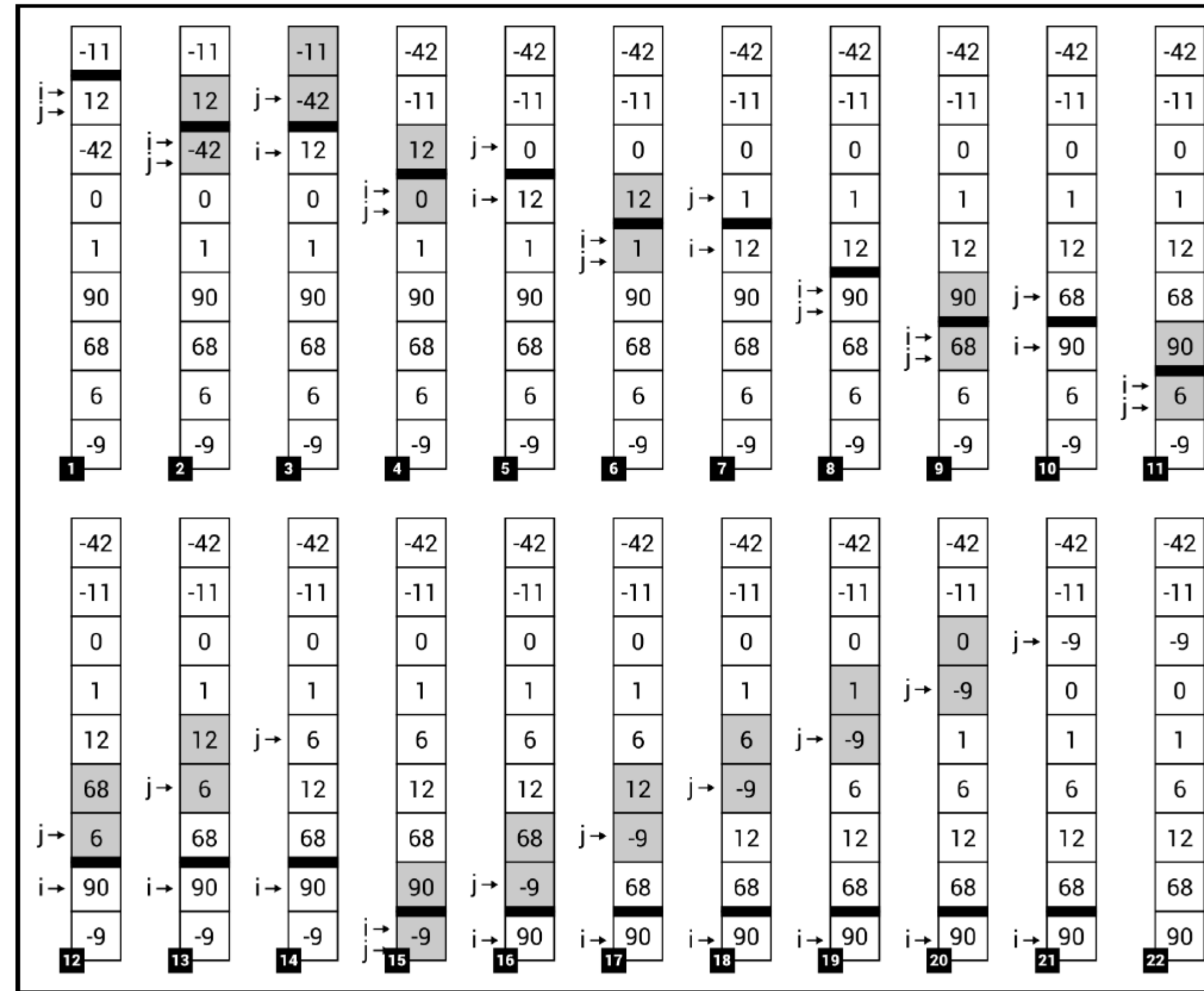
Ekleme Sıralama

SELECT THE FIRST UNSORTED ELEMENT

**SWAP OTHER ELEMENTS TO THE RIGHT TO CREATE
THE CORRECT POSITION AND SHIFT THE UNSORTED ELEMENT.**

ADVANCE THE MARKER TO THE RIGHT ONE ELEMENT





Ekleme Sıralama

```
i ← 1
while i < length(A)
  j ← i
  while j > 0 and A[j-1] > A[j]
    swap A[j] and A[j-1]
    j ← j - 1
  end while
  i ← i + 1
end while
```

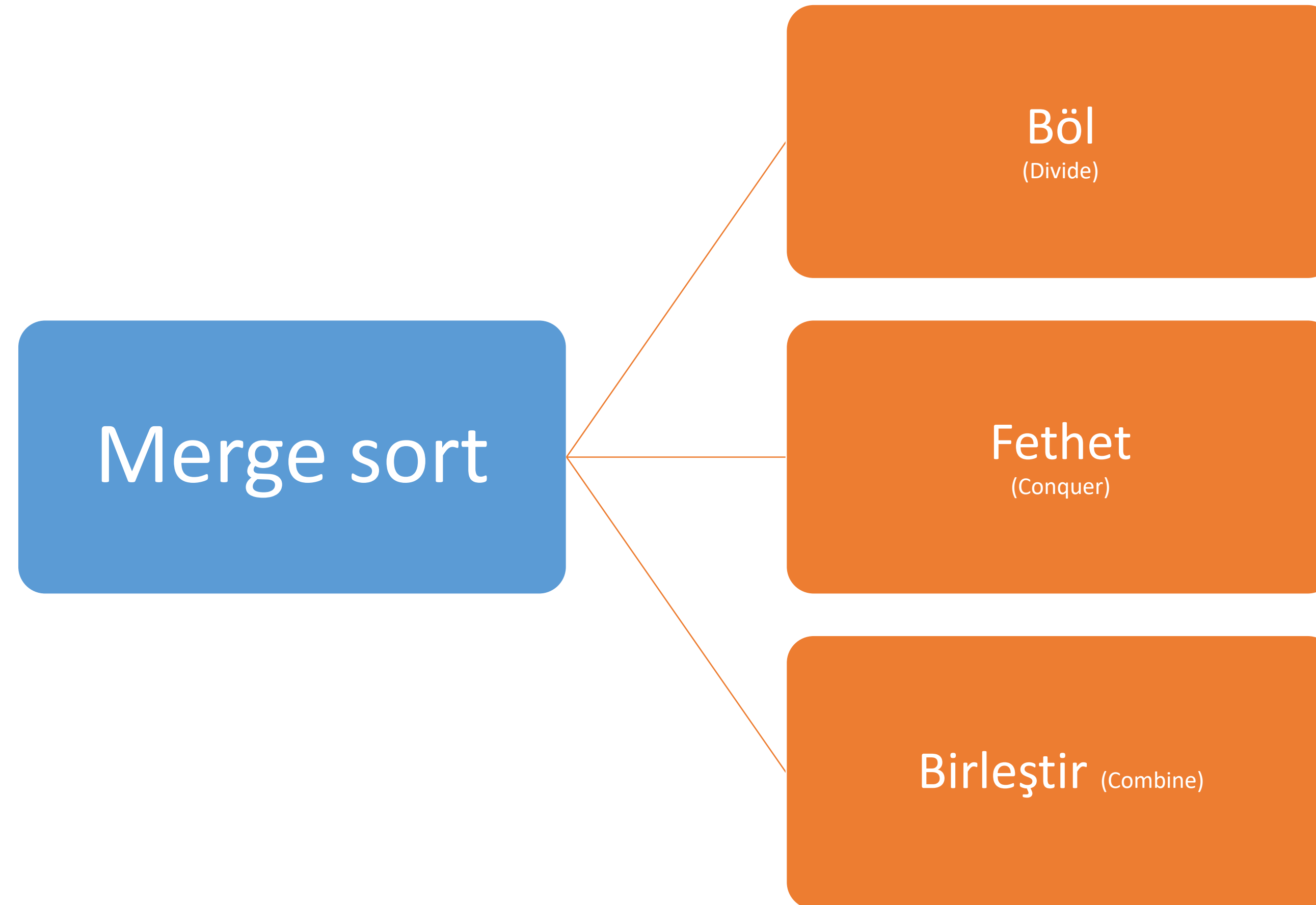
Birleştirmeli Sıralama

- Merge sort (birleştirme sıralama) algoritması böl ve fethet stratejisini uygular.
- Merge sort algoritması önce diziyi eşit parçalara böler ve daha sonra bu parçaları sıralı bir şekilde birleştirir.
- Parçaları sürekli yarıya bölecek şekilde çalışan özyinelemeli bir algoritmadır.

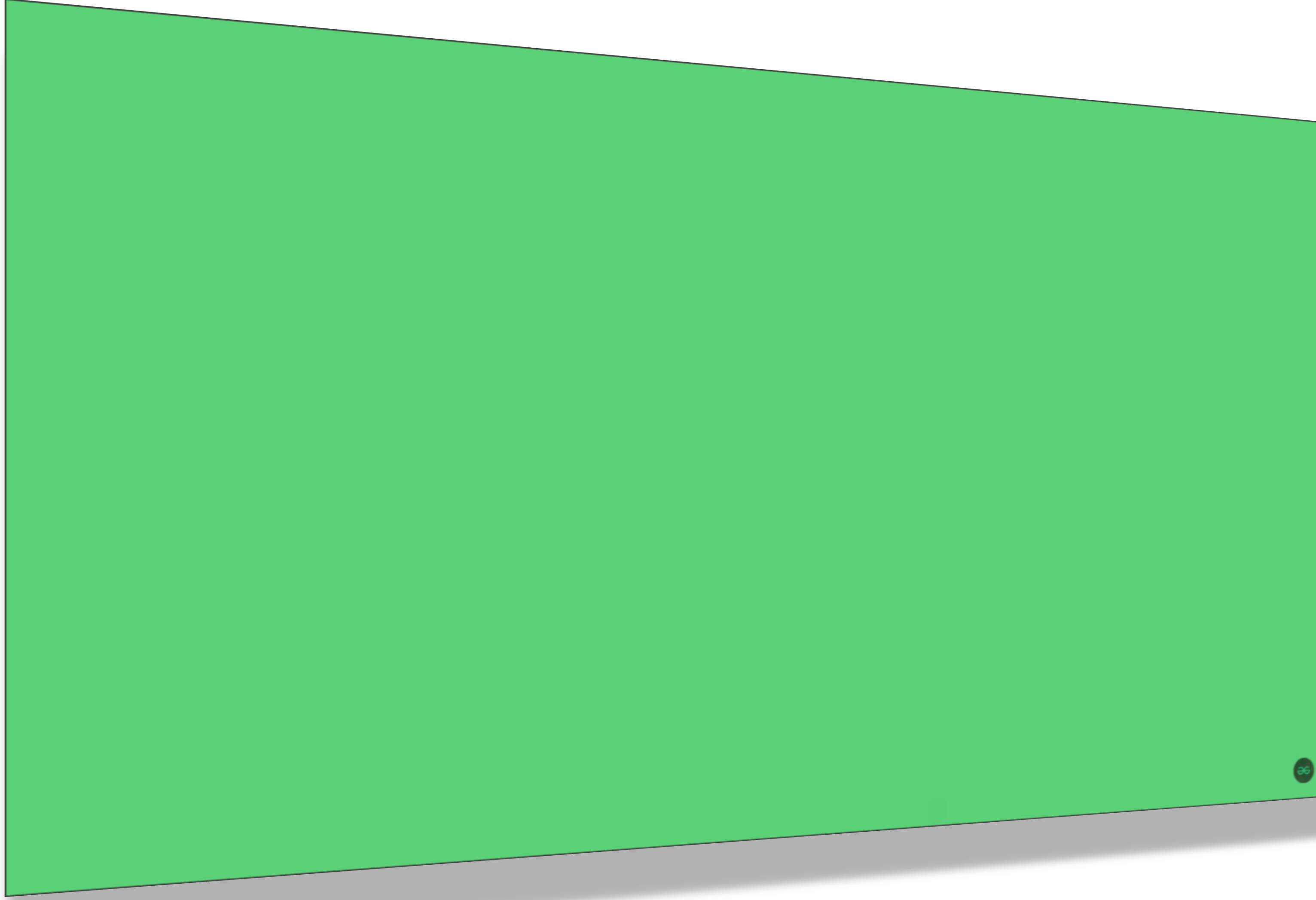
Birleştirmeli Sıralama

- Bölme işlemi eleman kalmayınca ya da tek bir eleman kalıncaya kadar devam eder.
- Eğer dizi boş ya da tek bir eleman var ise, ilgili parça temel koşul (base case) dikkate alınarak sıralanır.
- Eğer dizi birden fazla elemana sahipse, dizi parçalara bölünür ve rekürsif olarak merge sort çağrısı yapılır.

Birleştirmeli Sıralama



Birleştirmeli Sıralama



Birleştirmeli Sıralama

- Bölme işlemi için orta (mid) elemanın bulunması gerekir ve bu elemanda aşağıdaki gibi bulunur:

$$mid = low + \frac{(high - low)}{2} \text{ veya } \frac{low + high}{2}$$

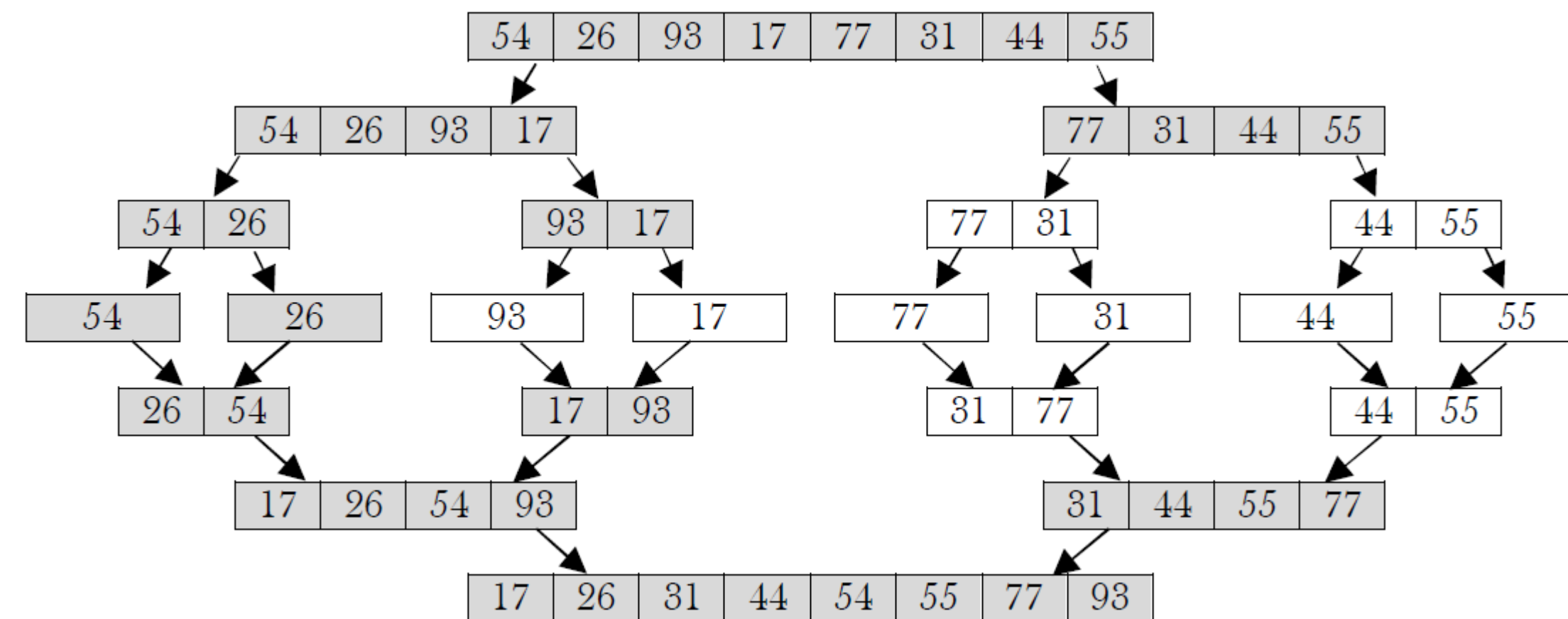
Birleştirmeli Sıralama

Fethet (Conquer): Bölünen alt diziler rekürsif bir şekilde sıralanır.

Birleştir (Combine): Sıralanmış iki alt dizinin birleştirilmesi sürecidir.

Bu noktada $A[\text{left} \dots \text{right}]$ şeklinde dizinin ilk elemanları dikkate alınarak sıralama işlemi gerçekleştirilir.

Birleştirmeli Sıralama



Birleştirmeli Sıralama

```
MergeSort(arr, left, right):  
  if left > right  
    return  
  mid = (left+right)/2  
  mergeSort(arr, left, mid)  
  mergeSort(arr, mid+1, right)  
  merge(arr, left, mid, right)  
end
```

Arama Algoritmaları

Binary search

steps: 0

37

1	3	5	7	11	13	17	19	23	29	31	37	41	43	47	53	59
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
Low								mid								high

Sequential search

steps: 0

37

1	3	5	7	11	13	17	19	23	29	31	37	41	43	47	53	59
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16

Teşekkürler

ZAFER CÖMERT
Öğretim Üyesi