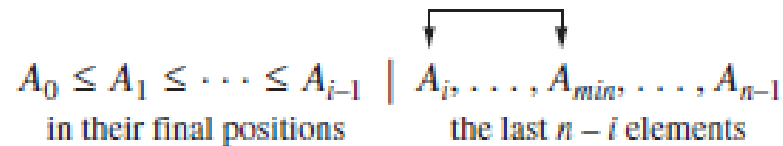


# Kaba Kuvvet Algoritmaları

- **Kaba Kuvvet**
  - Bir problemi çözmek için en basit yaklaşım
  - Genellikle problemin tanımına ve konseptine bağlıdır
  - Genellikle uygulaması en basit çözümdür
- **En temel örnekler**
  - $a^n$  hesaplanması
  - $n!$  Hesaplanması
  - İki matrisin çarpımı
  - Bir dizide bir elemanın aranması

# Seçimli Sıralama

- Seçimli Sıralama (*Selection Sort*)
  - Dizinin içerisindeki en küçük eleman bulunur.
  - 1. sıradaki elemanla yer değiştirilir.
  - En küçük bulma işlemi dizinin ikinci elemanından başlanılarak tekrar edilir.
  - Bulunan en küçük değer 2.sıradaki elemanla yer değiştirir.
  - Bu işlem dizinin son elemanına kadar devam eder.



**ALGORITHM** *SelectionSort*( $A[0..n - 1]$ )

//Sorts a given array by selection sort

//Input: An array  $A[0..n - 1]$  of orderable elements

//Output: Array  $A[0..n - 1]$  sorted in nondecreasing order

**for**  $i \leftarrow 0$  **to**  $n - 2$  **do**

$\min \leftarrow i$

**for**  $j \leftarrow i + 1$  **to**  $n - 1$  **do**

**if**  $A[j] < A[\min]$   $\min \leftarrow j$

    swap  $A[i]$  and  $A[\min]$

# Seçimli Sıralama

89	45	68	90	29	34	<b>17</b>
17	45	68	90	<b>29</b>	34	89
17	29	68	90	45	<b>34</b>	89
17	29	34	90	<b>45</b>	68	89
17	29	34	45	90	<b>68</b>	89
17	29	34	45	68	90	<b>89</b>
17	29	34	45	68	89	90

# Seçimli Sıralama

**ALGORITHM** *SelectionSort*( $A[0..n - 1]$ )

//Sorts a given array by selection sort

//Input: An array  $A[0..n - 1]$  of orderable elements

//Output: Array  $A[0..n - 1]$  sorted in nondecreasing order

**for**  $i \leftarrow 0$  **to**  $n - 2$  **do**

$min \leftarrow i$

**for**  $j \leftarrow i + 1$  **to**  $n - 1$  **do**

**if**  $A[j] < A[min]$   $min \leftarrow j$

    swap  $A[i]$  and  $A[min]$

- Temel işlemin gerçekleşme sayısı formülü:

$$C(n) = \sum_{i=0}^{n-2} \sum_{j=i+1}^{n-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-2} [(n-1) - (i+1) + 1] = \sum_{i=0}^{n-2} (n-1-i).$$

$$C(n) = \sum_{i=0}^{n-2} \sum_{j=i+1}^{n-1} 1 = \sum_{i=0}^{n-2} (n-1-i) = \frac{(n-1)n}{2}. \quad \Theta(n^2)$$

# Kabarcık Sıralama

**ALGORITHM** *BubbleSort*( $A[0..n - 1]$ )

//Sorts a given array by bubble sort

//Input: An array  $A[0..n - 1]$  of orderable elements

//Output: Array  $A[0..n - 1]$  sorted in nondecreasing order

for  $i \leftarrow 0$  to  $n - 2$  do

    for  $j \leftarrow 0$  to  $n - 2 - i$  do

        if  $A[j + 1] < A[j]$  swap  $A[j]$  and  $A[j + 1]$

# Kabarcık Sıralama

89	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	45		68		90		29		34		17
45		89	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	68		90		29		34		17
45		68		89	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	90	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	29		34		17
45		68		89		29		90	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	34		17
45		68		89		29		34		90	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	17
45		68		89		29		34		17		90
45	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	68	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	89	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	29		34		17		90
45		68		29		89	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	34		17		90
45		68		29		34		89	$\overset{?}{\leftrightarrow}$	17		90
45		68		29		34		17		89		90

# Kabarcık Sıralama

**ALGORITHM** *BubbleSort*( $A[0..n - 1]$ )

//Sorts a given array by bubble sort

//Input: An array  $A[0..n - 1]$  of orderable elements

//Output: Array  $A[0..n - 1]$  sorted in nondecreasing order

for  $i \leftarrow 0$  to  $n - 2$  do

    for  $j \leftarrow 0$  to  $n - 2 - i$  do

        if  $A[j + 1] < A[j]$  swap  $A[j]$  and  $A[j + 1]$

- Temel İşlem :?
- Gerçekleşme Sayısı :?

$$C(n) = \sum_{i=0}^{n-2} \sum_{j=0}^{n-2-i} 1 = \sum_{i=0}^{n-2} [(n-2-i) - 0 + 1]$$

$$= \sum_{i=0}^{n-2} (n-1-i) = \frac{(n-1)n}{2} \in \Theta(n^2).$$

# Kaba Kuvvet Arama Algoritmaları

- Sıralı Arama (*Sequential Search*)
- Kaba Kuvvet String Eşleme (*Bruteforce String Matching*)



# Sıralı Arama

- Aranan elemanı dizi elemanları ile tek tek karşılaştırarak arama yapar
- Aranan elemanın dizi içerisinde (varsa) bulunduğu ilk indisi verir

**ALGORITHM** *SequentialSearch2*( $A[0..n]$ ,  $K$ )

//Implements sequential search with a search key as a sentinel

//Input: An array  $A$  of  $n$  elements and a search key  $K$

//Output: The index of the first element in  $A[0..n - 1]$  whose value is

// equal to  $K$  or  $-1$  if no such element is found

$A[n] \leftarrow K$

$i \leftarrow 0$

**while**  $A[i] \neq K$  **do**

$i \leftarrow i + 1$

**if**  $i < n$  **return**  $i$

**else return**  $-1$

# Kaba Kuvvet String Eşleme

- $n$  uzunluğundaki  $T$  metni içerisinde  $m$  uzunluğundaki  $P$  örüntüsünü arama

$t_0$	...	$t_i$	...	$t_{i+j}$	...	$t_{i+m-1}$	...	$t_{n-1}$	text $T$
		↓		↓		↓			
		$p_0$	...	$p_j$	...	$p_{m-1}$			pattern $P$

**ALGORITHM** *BruteForceStringMatch*( $T[0..n-1]$ ,  $P[0..m-1]$ )

//Implements brute-force string matching

//Input: An array  $T[0..n-1]$  of  $n$  characters representing a text and

// an array  $P[0..m-1]$  of  $m$  characters representing a pattern

//Output: The index of the first character in the text that starts a

// matching substring or  $-1$  if the search is unsuccessful

**for**  $i \leftarrow 0$  **to**  $n - m$  **do**

$j \leftarrow 0$

**while**  $j < m$  **and**  $P[j] = T[i + j]$  **do**

$j \leftarrow j + 1$

**if**  $j = m$  **return**  $i$

**return**  $-1$

# Kaba Kuvvet String Eşleme

N N O B O D Y \_ N O T I C E D \_ H I M  
N O N T O T T O T T O T T O T  
O N O N O N O N O N O N O

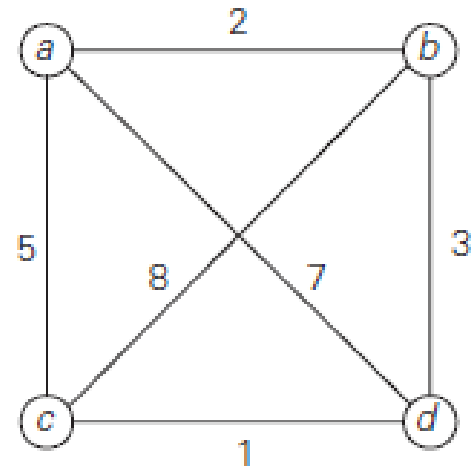
- **Kötü durum**
  - Aranan örüntünün bulunamaması
    - Kaydırmanın örüntünün son karakteri karşılaştırıldıktan sonra yapılabilmesi
  - Her seferinde ( $n-m+1$  kez) 3. karakter karşılaştırmasında uyumsuzluk çıkması
    - Bu durumda sınıfı :  **$O(nm)$**
  - Ortalama durum:
    - Bir doğal dil için birkaç karşılaştırmada uyumsuzluk yakalanır

# Etraflı Arama

- **Etraflı Arama (Exhaustive Search)**
  - Kombinasyonel çözümler içerisinde belli bir özelliğe sahip olanı arama için kullanılan bir kaba kuvvet çözümü
  - Her ihtimal denenerek arama yapılır
    - Gezgin Satıcı Problemi (*Traveling Salesman*)
    - Sırt Çantası Problemi (*Knapsack Problem*)
    - İşe Alma Problemi (*Assignment Problem*)

# Gezgin Satıcı Problemi

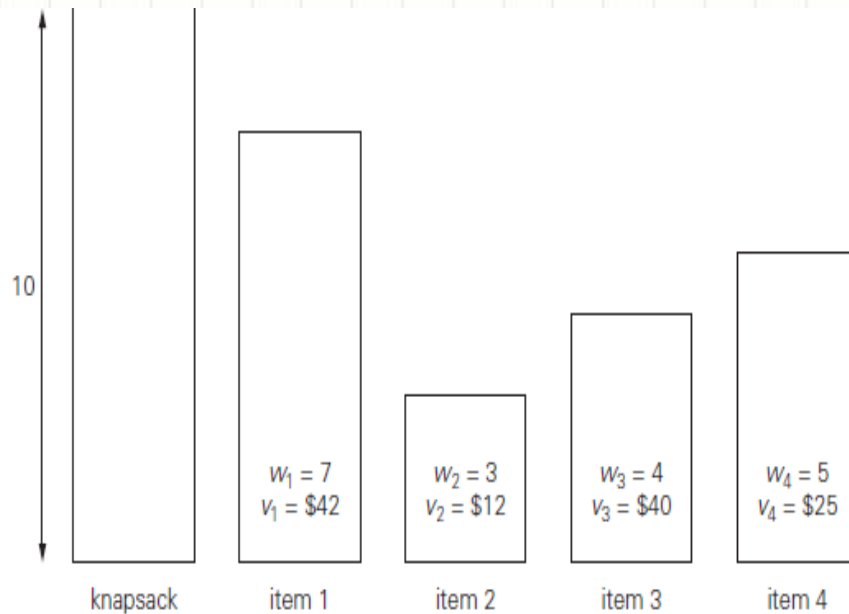
- Bir satıcının
  - Aralarındaki mesafeler bilinen şehirleri
    - Her şehirden bir kez geçerek başladığı şehre en kısa yoldan dönmesi
    - Hamiltonian Circuit
    - $(n-1)!/2$



<u>Tour</u>	<u>Length</u>	
$a \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow a$	$l = 2 + 8 + 1 + 7 = 18$	
$a \rightarrow b \rightarrow d \rightarrow c \rightarrow a$	$l = 2 + 3 + 1 + 5 = 11$	optimal
$a \rightarrow c \rightarrow b \rightarrow d \rightarrow a$	$l = 5 + 8 + 3 + 7 = 23$	
$a \rightarrow c \rightarrow d \rightarrow b \rightarrow a$	$l = 5 + 1 + 3 + 2 = 11$	optimal
$a \rightarrow d \rightarrow b \rightarrow c \rightarrow a$	$l = 7 + 3 + 8 + 5 = 23$	
$a \rightarrow d \rightarrow c \rightarrow b \rightarrow a$	$l = 7 + 1 + 8 + 2 = 18$	

# Sırt Çantası Problemi

- Bir hırsızın çalacağı nesnelere karar verme problemi
  - Çantasına sığmalı
  - Değeri mümkün olduğunca yüksek olmalı



Subset	Total weight	Total value
$\emptyset$	0	\$ 0
{1}	7	\$42
{2}	3	\$12
{3}	4	\$40
{4}	5	\$25
{1, 2}	10	\$54
{1, 3}	11	not feasible
{1, 4}	12	not feasible
{2, 3}	7	\$52
{2, 4}	8	\$37
{3, 4}	9	\$65
{1, 2, 3}	14	not feasible
{1, 2, 4}	15	not feasible
{1, 3, 4}	16	not feasible
{2, 3, 4}	12	not feasible
{1, 2, 3, 4}	19	not feasible

# İşe Alma Problemi

- $n$  aday  $n$  pozisyon için işe başvuruyor
  - Her aday her farklı pozisyon için farklı maaş talep ediyor
  - Her pozisyona 1 kişi alınacak
  - Her aday işe alınacak
  - Toplam maaş maliyeti minimum olacak

	Job 1	Job 2	Job 3	Job 4
Person 1	9	2	7	8
Person 2	6	4	3	7
Person 3	5	8	1	8
Person 4	7	6	9	4



# İşe Alma Problemi

	Job 1	Job 2	Job 3	Job 4
Person 1	9	2	7	8
Person 2	6	4	3	7
Person 3	5	8	1	8
Person 4	7	6	9	4

$$C = \begin{bmatrix} 9 & 2 & 7 & 8 \\ 6 & 4 & 3 & 7 \\ 5 & 8 & 1 & 8 \\ 7 & 6 & 9 & 4 \end{bmatrix}$$

<1, 2, 3, 4>

cost = 9 + 4 + 1 + 4 = 18

<1, 2, 4, 3>

cost = 9 + 4 + 8 + 9 = 30

<1, 3, 2, 4>

cost = 9 + 3 + 8 + 4 = 24

<1, 3, 4, 2>

cost = 9 + 3 + 8 + 6 = 26

<1, 4, 2, 3>

cost = 9 + 7 + 8 + 9 = 33

<1, 4, 3, 2>

cost = 9 + 7 + 1 + 6 = 23

etc.