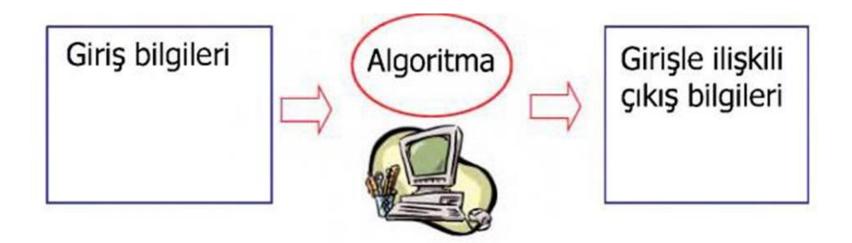
## Algoritma Analizi ve Tasarımı

**TEMEL KAVRAMLAR** 

# Algoritmik çözüm



- Algoritma, giriş örnekleri üzerindeki <u>işlemleri tanımlar</u> ve u<u>ygun çıkış</u> <u>üretir.</u>
- Aynı algoritmik problem için farklı algoritmalar olabilir.
- Fakat en hızlısı ve en az hafıza kullanan algoritma tercih edilir.

## Algoritmaların Özellikleri

Bir algoritmanın taşıması gereken *beş tane temel* özelliği vardır.

- 1. Giriş (Input)
- 2. Belirlilik (Definiteness)
- 3. Çıkış (Output)
- 4. Etkililik (Efficiency)
- 5. Sınırlılık (Boundedness)

# 1. Giriş (Input)

Bir algoritmanın sıfır veya daha fazla giriş değişkeni vardır.

Giriş değişkenleri algoritma işlemeye başlamadan önce, algoritmaya verilen değerler kümesidir.

Değer kaydetmesi için verilen hafıza bölgesidir.

# 2. Belirlilik (Definiteness)

BİR ALGORİTMANIN HER ADIMI İÇİN KESİN OLARAK **NE İŞ** YAPACAĞI BELİRLENMELİDİR.

BELİRSİZLİK OLMAMALIDIR. HER DURUM İÇİN

HANGİ İŞLEM

GERÇEKLEŞTİRİLECEKSE,

O AÇIK OLARAK

TANIMLANMALIDIR.

# 3. Çıkış (Output)

Her algoritmanın bir veya daha fazla çıkış değeri vardır.

Çıkış değerleri ile giriş değerleri arasında bağıntılar vardır.

# 4. Etkililik (Efficiency)

Her algoritmanın bir veya daha fazla çıkış değeri vardır.

Çıkış değerleri ile giriş değerleri arasında bağıntılar vardır.

Olabildiğince hızlı çalışmalıdır.

Olabildiğince az hafıza kullanmalıdır.

## 5. Sınırlılık (Boundedness)

Her algoritma

<u>sınırlı sayıda</u>

<u>çalışma adımı</u>

sonunda bitmelidir.

Aynı işlemi yapan iki algoritmadan <u>en</u> az adımda işlemi bitiren tercih edilir.

# Algoritmaların Özellikleri

1

Diğer bazı kriterler ise algoritmanın bilgisayar ortamına aktarılabilme özelliği, basitliği, vb. gibi özelliklerdir.



*İyi algoritmayı belirlemek* için **uygulanan testler** veya yapılan işlemler **Algoritma Analizi**' nin konusudur.

# Algoritmaların Yönleri

- 1. Algoritmaları Tasarlama
- 2. Algoritma ifade edilmesi ve uygulanması
- 3. Algoritma Analizi (Çözümlenmesi)
- 4. Çözümünüzün yeterince iyi olup olmadığına bakılması
- 5. Algoritma veya programı doğrulama
- 6. Algoritmaların test edilmesi

# 1- Algoritmaları Tasarlama

- Bulmacaların (puzzle) parçalarını birleştirilmesi gibi yaklaşım güdülebilir.
- Veri yapılarının seçilmesi
- Problemin çözümü için temel yaklaşımlar seçilmesi

En popüler tasarım stratejileri belirlenir:

Böl ve fethet

Açgözlü

dinamik programlama

özyineleme





# 2- Algoritma ifade edilmesi ve uygulanması

Algoritma genellikle aşağıdaki 3 şekilde ifade edilir.

- 1. Sözel olarak
- 2. Kaba/Sözde Kod (Pseudo Code)
- 3. Grafiksel olarak

**1.** Algoritmanın sözel olarak ifade edilmesi

Adım 1-Başla

Adım 2-Birinci sayıyı oku ve x ' e kaydet.

Adım 3-İkinci sayıyı oku ve y ' ye kaydet.

Adım 4-Üçüncü sayıyı oku ve z' ye kaydet.

Adım 5-top=x+y+z işlemini yap.

Adım 6-ort=top/3 işlemini yap.

Adım 7-top ve ort değerlerini ekrana yazdır.

Adım 8-Bitir

2. Kaba Kod (Pseudo Code) Pascal, C/C++, Java, Python veya diğer diller:

- Kontrol yapıları if then else, while ve for döngüleri
- Atama işlemi : ←
- A dizisinde erişilen eleman: A[i]
- Composite tip (record veya object) elemanı:

*A.b* (*veya b*[*A*])

#### Intersection

Input: Two finite sets A, B

Output: A finite set C such that  $C = A \cap B$ 

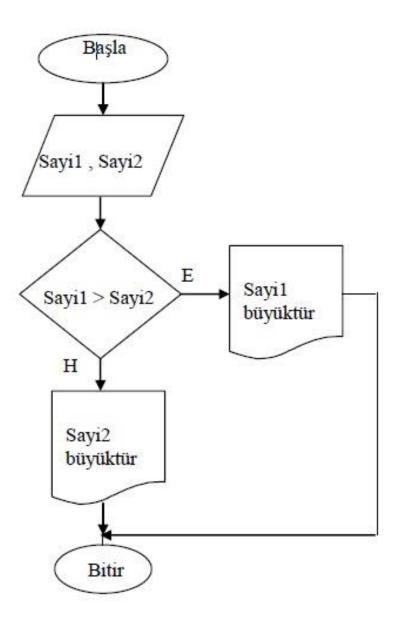
- C←Ø
- 2. If |A|>|B|
- 3. Then Swap(A,B)
- 4. End
- 5. For every  $x \in A$  Do
- 6. If  $x \in B$
- 7. Then  $C \leftarrow C \cup \{x\}$
- 8. End
- 9. End
- 10. Return C

Örnek

**3.** Grafiksel Gösterim (Akış Şeması)

Simge	İşlev
	Başla/Bitir
	Giriş
	Atama/İşlem
	Denetim (Karar)
	Çıkış
	Döngü
<b>→</b> ↑↓	Akış Yönü
	Bağlaç
	Önceden Tanımlı İşlem/Fonksiyon

# Örnek

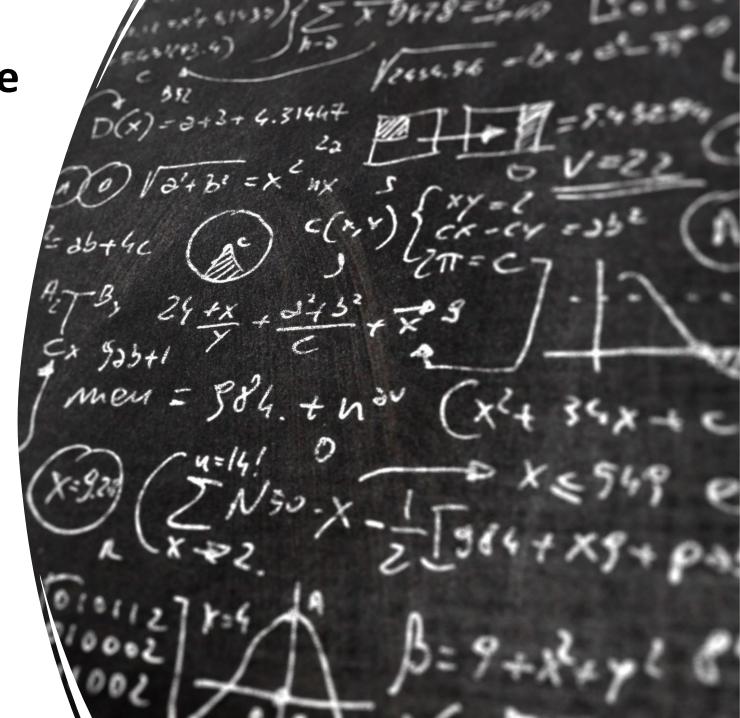


# 3-Algoritma Analizi (Çözümlenmesi)

Algoritmayı gerçekte uygulamadan, bir algoritmayı çalıştırabilmek için gereken kaynakların (zaman, alan gibi) araştırılması demektir.

# 4. Çözümünüzün yeterince iyi olup olmadığına bakılması

- □ Problemi çözmek için alt ve üst sınırlar verilir.
- Buna göre algoritma analiz edilir.



```
modifier_ob.
  mirror object to mirror
mirror_mod.mirror_object
 peration == "MIRROR_X":
irror_mod.use_x = True
irror_mod.use_y = False
irror_mod.use_z = False
 _operation == "MIRROR_Y"
lrror_mod.use_x = False
lrror_mod.use_y = True
 lrror_mod.use_z = False
  _operation == "MIRROR_Z"
  _rror_mod.use_x = False
  _rror_mod.use_y = False
  rror_mod.use_z = True
  melection at the end -add
   ob.select= 1
   er ob.select=1
   ntext.scene.objects.action
   "Selected" + str(modified
   rror ob.select = 0
  bpy.context.selected ob
  lata.objects[one.name].se
  int("please select exaction
  OPERATOR CLASSES ----
      mirror to the selected
   ject.mirror_mirror_x"
 ontext):
    object is not
```

# 5. Algoritma veya programı doğrulama

Algoritmanın verilen *tüm olası girişler* için *hesaplama yaptığını* ve doğru çıkış ürettiğini göstermektir.

# 6- Algoritmaların test edilmesi

#### A. Hata ayıklama (Debugging):

Programın örnek veriler üzerinde çalıştırılması sırasında oluşan hataları tespit etme ve onları düzeltme işlemi.

#### B. Profil oluşturma (Profiling):

Çeşitli veriler üzerinde programın çalıştırılması ve sonuçların hesaplaması için gerekli zamanın (ve alan) ölçülmesi işlemi.

# Algoritma Tasarımı

#### Algoritmaları tasarlamada kullanılacak bazı yöntemler :

Özyineleme

Böl ve fethet

Bilinen probleme indirgeme

Dinamik programlama

Kaba Seçim veya Haris (Greedy) algoritması

Bir veri yapısı icat etme

İhtimali (olasılıksal) çözümler

Yaklaşım çözümleri

# Özyineleme



Problemin çözümünün tekrarlı olması durumunda kullanılır.



Bilinen *bir* veya *birkaç çözümden* faydalanarak bir sonraki çözümü elde etmede kullanılır.



Elde edilen çözüm ile önceki çözümlerin birkaçının kullanılması ile bir sonraki çözümün elde edilmesi ile problemi çözme işlemine <u>özyineleme yöntemi</u> denir.

#### ❖ Böl ve fethet

- Kompleks problemlerin bir bütün olarak çözülmeleri çok zor olabilmektedir.
- <u>Bu problemler alt problemlere</u> bölünürler.
- Bu bölünme işleminin yapılabilmesi için alt problemlerin bir üst seviyedeki problem ile aynı özelliği sağlamalıdır.

# Dinamik programlama



**Böl ve yönet** yöntemine benzer olarak <u>alt problemlerin çözümlerini</u> birleştirerek çözüme gitme mantığına sahiptir.



Alt problem tekrarı varsa, bunlardan bir tanesi çözülür ve bu çözüm diğer tekrarlarda kullanılır.

### \*Kaba Seçim veya Haris (Greedy) algoritması



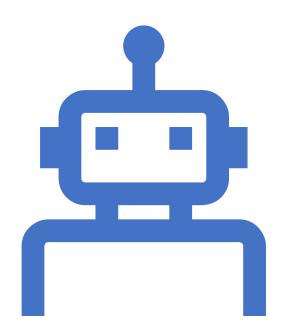
Optimizasyon problemlerinin çözümü için yerel optimumların seçilmesi ilkesinden yola çıkar.



Veriyi belli bir kritere göre düzenledikten sonra <u>ilk veri</u> her zaman optimum çözüme götürür mantığına sahiptir.

### **❖** Bir veri yapısı icat etme

O ana kadar var olamayan bir veri yapısının icat edilmesi ile problemin çözülmesine veri yapısı icat etme yöntemi denir.



## Bilinen probleme indirgeme

Kompleks olan bir problemin çözümünü yapmak için çözümü bilinen bir veya birden fazla başka probleme dönüştürüp şekilde problemi çözme yöntemidir.



## İhtimali (olasılıksal) çözümler

Bazı durumlarda <u>etkili bir şekilde</u> <u>problem çözümü yapılabilmek</u> <u>içim olasılıktan faydalanırız.</u>

8687934714 456498 98 58687979835868 9347057647597 475456498218847 97621884 798 58
4 586879798 588 934 05 662 8847 97 4754 6498 1884759 14754 6498 983 868 97983586879
59 4 54564982 8847 4 64987983 868 97983 868793470 7662 884 579835868793470 7662 8
69798 586879 4 0586879 4 0 662 884759 147545649821884 59714 456498798358687979835
4 54564987983 86879798 86879 4705766218847579835868 934705 66 1884 597 4 4 64982
576621884 5 983586879 4 0 662 8847 9714 54564982 884759 147 45649879835868 9798358
868 934 14 54564987983 86879798 5868 934705 64759714 4564982 88475976 1884 5798 58
735868 9 98358879 4 0 5662 884759 14754564982 884759714 5456498798 586879 983 86879
2597 4 5456498 18847 456498 983 86879798 5868 9 470 766 1884 7983586879347057662 8
9 98358687934 0 868 9 47057662 884 59 14 54564982 884 59 4754 6498 98 5868 9 9835
14 5456498798 586879798 8688 9 4 0 66 18847 798 58687934 05766 8847 9714754564982

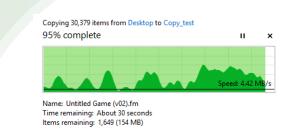
### Yaklaşım çözümleri

Çözümü deterministik **Turing makinesı** ile yapılamayan yani *karmaşık hesaplamaların* belirli bir yöntem ile çözülemediği bu problemlerin bir kısmına bazı kriterler uygulayarak yaklaşım mantığı ile çözüm üretilebilmektedir.



# Algoritma Analizi

- Algoritma analizi, bilgisayar programının performansı (başarım) ve kaynak kullanımı konusunda teorik çalışmalardır.
- ☐ Bir başka ifadeyle, algoritmanın icra edilmesi sırasında duyacağı kaynak miktarının tahmin edilmesi denilebilir.
  - Kaynak denildiğinde, bellek, iletişim bant genişliği, mantık kapıları akla gelebilir.
  - En önemli kaynak algoritmanın icra edilebilmesi için gerekli olan zamanın tahmin edilmesidir.





# Algoritma Analizi

- Algoritma analizi, **farklı çözüm yöntemlerinin** <u>verimliğini</u> <u>analiz eder.</u>
- Algoritmanın performansı yani başarımı oldukça önemlidir.

#### Bunun birkaç nedeni vardır.

- Başarım (performans) genelde yapılabilir olanla imkansızın arasındaki çizgiyi tanımlar.
- Program davranışlarını açıklamak için ortak dil oluşturur.
- Başarım bilgi işleme'nin değerini gösteren birimidir.
- Program başarımından alınan dersler <u>diğer bilgi işleme</u> <u>kaynaklarına genellenebilir.</u>

### Performanstan daha önemli ne(ler) vardır?

Modülerlik

Doğruluk

Bakım kolaylığı

İşlevsellik

Sağlamlık

#### Performanstan daha önemli ne vardır?

Kullanıcı dostluğu Programcı zamanı (fiyat)

Basitlik

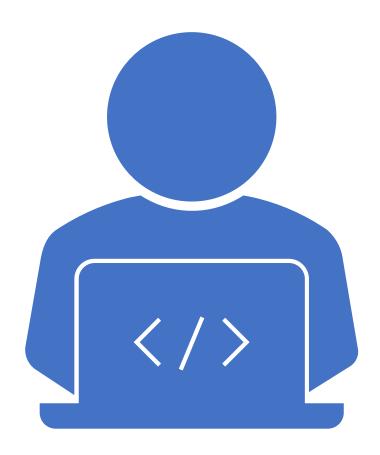
Genişletilebilirlik

Güvenilirlik

## **Algoritmik Performans**

Algoritmik performansın iki yönü vardır:

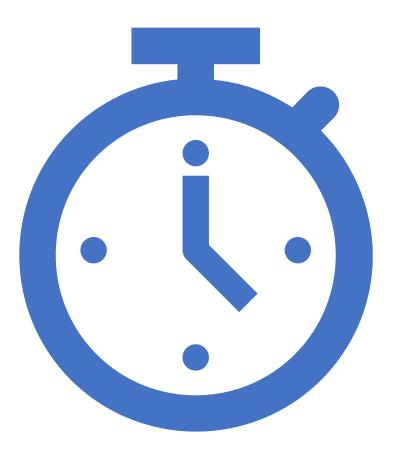
- 1. Zaman (Time)
- 2. Alan (Space



### 1. Zaman (Time)

#### Yönergeler veya talimatlar zaman alabilir.

- Algoritma ne kadar hızlı bir performans gösteriyor?
- Algoritmanın çalışma zamanını (runtime) ne etkiler?
- Bir algoritma için gerekli olan zaman nasıl tahmin edilir?
- Gerekli olan zaman nasıl azaltılabilir?



### 2. Alan (Space)

### Veri yapıları yer kaplar.

- ❖ Ne tür veri yapıları kullanılabilir?
- Veri yapılarının seçimi çalışma zamanını nasıl etkiler?



DATA STRUCTURE



### Algoritma Analizi

- Bir algoritmanın analizinin yapılabilmesi için matematiksel bilgilere (temel olasılık, kümeler, cebir, v.b.) ihtiyaç duyulur.
- Ayrıca bazı terimlerin formül olarak ifade edilmesi gereklidir.
- Çünkü <u>her giriş</u> için <u>algoritmanın</u> davranışı farklı olabilir.

Benzer problemi çözmek için iki algoritmanın zaman verimliliğini nasıl karşılaştırabiliriz?

### Algoritma Analizi

### ☐Basit yaklaşım:

- Bir programlama dilinde bu algoritmaların uygulanması
- Uygulamaların çalışma zamanlarının karşılaştırılması



# Algoritmalar yerine programların karşılaştırılmasındaki zorluklar

Programın kullanabileceği veri nedir?

Analiz yöntemi **veriye bağımlı olmamalıdır.** Çalışma zamanı **verinin büyüklüğü** ile değişebilir.

☐ Hangi bilgisayarı kullanmak gerekir?

Belirli bir bilgisayara <u>bağımlı olmadan</u> <u>karşılaştırılmalıdır.</u>

# Algoritma nasıl kodlanmalıdır?



Çalışma zamanını karşılaştırmak, uygulamaları karşılaştırmak anlamına gelir.



Uygulamalar, programlama tarzına duyarlı olduğundan karşılaştıramayız.



Programlama tarzı çok verimli bir algoritmanın çalışma zamanını bile etkileyebilir.



Programları karşılaştırmak, bir algoritmanın kesin ölçümü için uygun değildir.

# Algoritmaları Karşılaştırmak



Algoritma analizi, özel uygulamalardan, bilgisayarlardan veya veriden bağımsızdır.



Algoritma analizi, **tasarlanan program veya fonksiyonun** belirli bir işleme göre <u>matematiksel</u> <u>ifadesini bulmaya dayanır.</u>



Algoritmaları analizinde ilk olarak, algoritmanın etkinliğini değerlendirmek için belirli bir çözümde anlamlı olan işlemlerin kaç adet olduğu sayılır.



Daha sonra büyüme fonksiyonları kullanılarak algoritmanın verimliliği ifade edilir.

### Algoritmaların Analizi

Problem	n elemanlı giriş	Temel işlem
Bir listede arama	liste <i>n</i> elemanlı	karşılaştırma
Bir listede sıralama	liste <i>n</i> elemanlı	karşılaştırma
İki matrisi çarpma	<i>n x n</i> boyutlu iki matris	çarpma
Bir ağaçta dolaşma	<b>n</b> düğümlü ağaç	Bir düğüme erişme
Hanoi kulesi	<i>n</i> disk	Bir diski taşıma



Not: Temel işlem tanımlanarak bir algoritmanın karmaşıklığını ölçebilir.



Giriş büyüklüğü *n* için bu temel işlemi, <u>algoritmanın kaç kez gerçekleştirdiği sayılabilir.</u>

# Algoritmaların Analizi

- Eğer problemin boyutu çok küçük ise algoritmanın verimliliğini muhtemelen ihmal edebiliriz.
- Algoritmanın zaman ve bellek gereksinimleri arasındaki <u>ağırlığı dengelemek zorundayız.</u>
- Örneğin dizi tabanlı listelerde geri alma işlemleri O(1)'dir.
- Bağlı listelerde geri alma işlemi ise O(n)'dir.

Fakat eleman *ekleme* ve *silme* işlemeleri <u>bağlı liste</u> <u>uygulamalarında çok daha kolaydır.</u>

### Çalışma zamanı veya koşma süresi (running time)

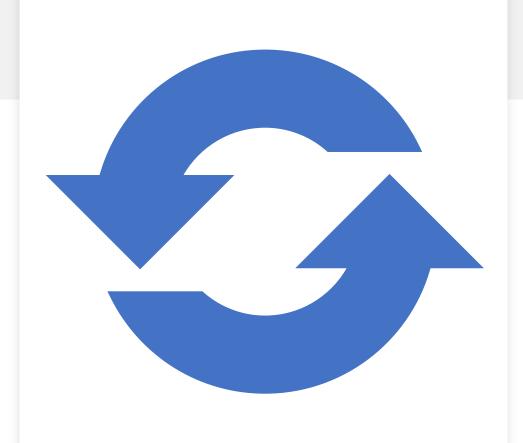
- ☐ 'n' boyutlu bir problemin algoritmasını çalıştırmak için gerekli zamandır ve T(n) ile gösterilir.
  - Bir programın veya <u>algoritmanın</u> işlevini yerine getirebilmesi için,
    - döngü sayısı
    - aritmetik işlem sayısı
    - atama sayısı

gibi işlevlerden **kaç adet yürütülmesini** gösteren bir bağıntıdır.

### Örnek

	Cost	<u>Times</u>
if $(n < 0)$	c1	1
absval = -n;	c2	1
else		
absval = n;	c3	1

Toplam maliyet <=c1+max(c2,c3)



### Tahmin için Genel Kurallar:

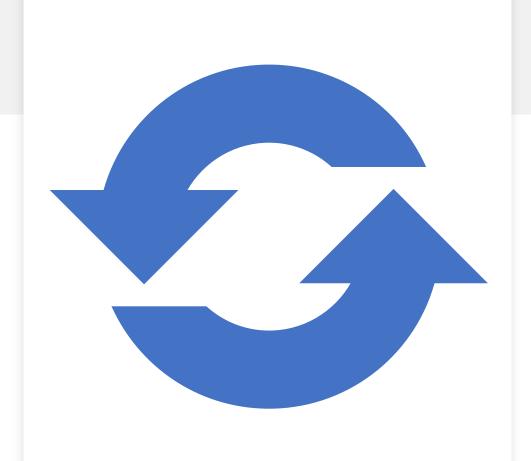
□ Döngüler (Loops)

Bir döngünün çalışma zamanı **en çok döngü içindeki deyimlerin** çalışma zamanının <u>iterasyon sayısıyla</u> <u>çarpılması kadardır.</u>

☐ İç içe döngüler (Nested Loops)

Grubunun içindeki *deyimin* <u>toplam çalışma zamanı</u>, deyimlerin çalışma sürelerinin bütün döngülerin boyutlarının çarpımı kadardır.

Analiz içten dışa doğru yapılır.



### Tahmin için Genel Kurallar :

- ☐ Ardışık deyimler
  - Her deyimin zamanı birbirine eklenir.
- ☐ if/else
  - En kötü çalışma zamanı: Test zamanına **then** veya **else** kısmındaki çalışma zamanının hangisi *büyükse* **o kısım eklenir.**

Örnek: Basit bir döngü Maliyet Tekrar
 i = 1;
 sum = 0;
 while (i <= n) {</li>
 i = i + 1;
 sum = sum + i;
 Maliyet Tekrar
 1
 c2
 n
 r+1
 sum = sum + i;

- Toplam maliyet=c1 + c2 + (n+1)\*c3 + n\*c4 + n\*c5 = 3n+3
- T(n)=3n+3

• }

Bu algoritma için gerekli zaman n ile doğru orantılıdır.

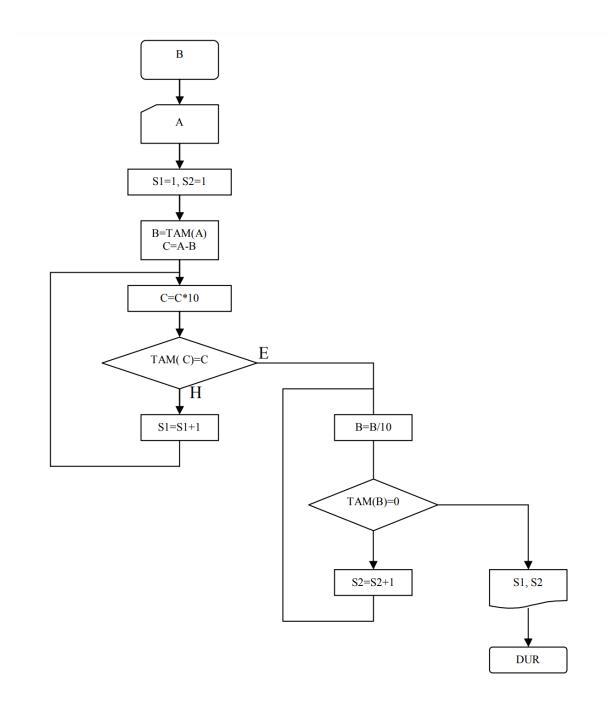
• Örnek: İç içe döngü Maliyet Tekrar  $\circ$  i=1; c1  $\circ$  sum = 0; c2 while (i <= n) {</p> **c**3 n+1  $\circ$  j=1; c4 n while (j <= n) { n\*(n+1) **c**5  $\circ$  sum = sum + i; n\*n **c6** n\*n **c**7 0 i = i + 1;0 i = i + 1;c8 n 0 Toplam maliyet= c1 + c2 + (n+1)\*c3 + n\*c4 + n\*(n+1)\*c5 + n\*n\*c6 + n\*c6 + n\*c4 + n\*c4 + n\*c5 + n\*c6

O Bu algoritma için gerekli zaman n² ile doğru orantılıdır.

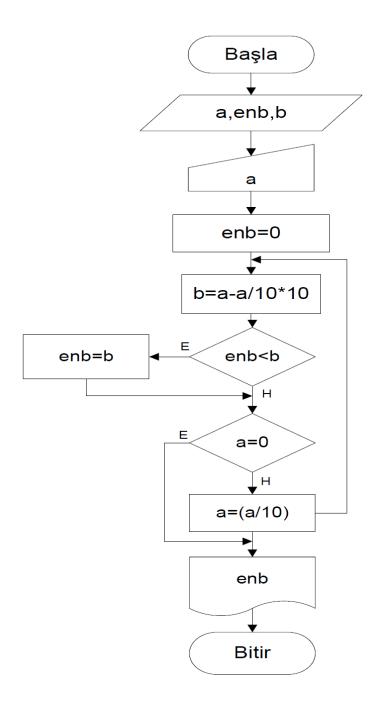
n\*n\*c7+ n\*c8

1. Rasgele girilen bir rasyonel sayısının ondalıklı kısmının ve tam kısmının hane sayısını bulan algoritma akış şemasını çiziniz.

Not: Algoritmada bir ondalıklı sayının tam kısmını hesaplayan fonksiyon TAM fonksiyonu olarak alınabilir. Örneğin TAM(4.7)=4 olarak hesaplar.



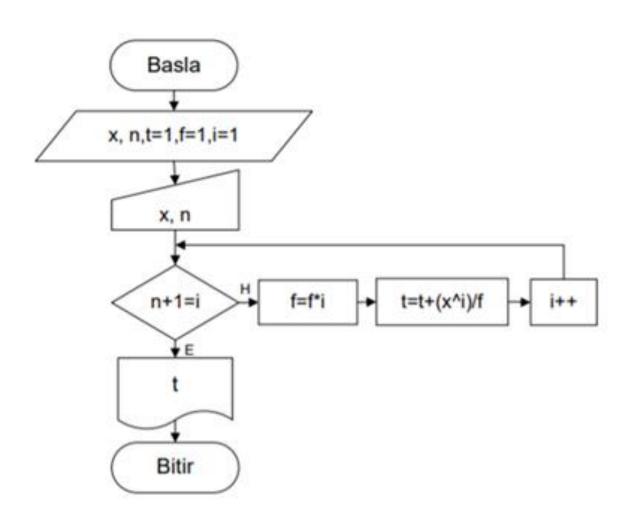
2. Girilen bir tam sayının hanelerindeki en büyük sayıyı bulan algoritma ve akış diyagramını çiziniz.



3.  $e^x$  fonksiyonunun seri açılımı şu şekildedir :

$$e^{x} = 1 + \frac{x}{1!} + \frac{x^{2}}{2!} + \frac{x^{3}}{3!} + \frac{x^{4}}{4!} + \dots + \frac{x^{n}}{N!} = \sum_{k=0}^{N} \frac{x^{2}}{k!}$$

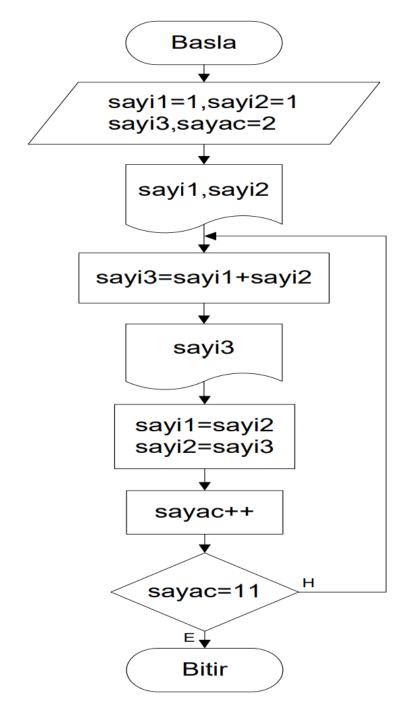
Buna klavyeden  ${\bf x}$  ve  ${\bf N}$  değerleri girildikten sonra  ${\bf e}^{x}$  fonksiyonun değerini hesaplayan algoritmanın yalnızca akış şemasını çiziniz



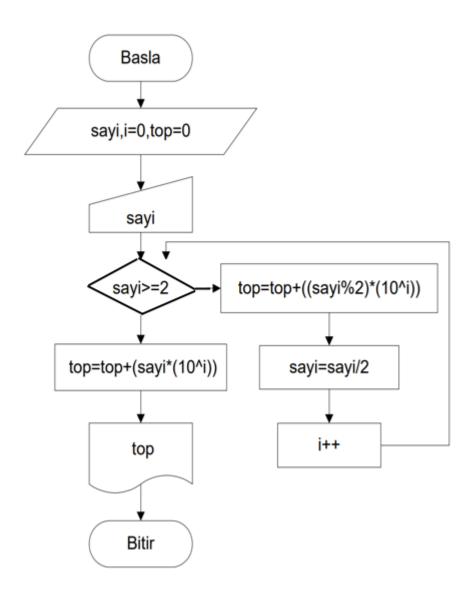
4. Fibonacci serisinin ilk 10 terimini ekrana basan algoritma akış şemasını çiziniz.

#### **Algoritma Testi:**

	Sayı1	Sayı2	Sayı3	Sayac
1	1	1	2	2
2	1	2	3	3
3	2	3	5	4
4	3	5	8	5
5	5	8	13	6
6	8	13	21	7
7	13	21	34	8
Sonuç	21	34	55	9



5. Girilen decimal (onluk) bir sayının binary (ikilik) bir sayıya dönüştüren programın algoritma akış diyagramını çiziniz.

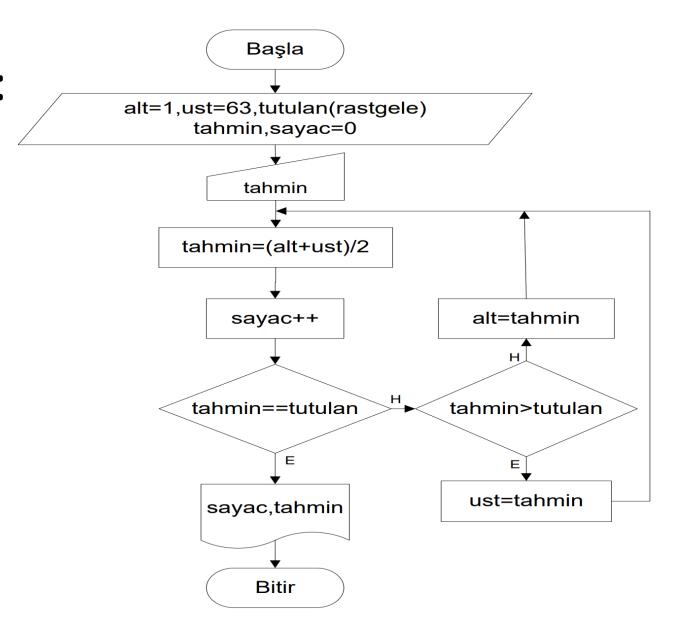


#### Algoritma Testi:

sayi	i	(Sayi %2 )*10^i	Тор
5	0	1*1	1
2	1	0*10	1
1	2	1*100	101

Not( sayi 1 olunca işlem 1 kereye mahsus (sayi\*10^i) yapıcak ve biticek)

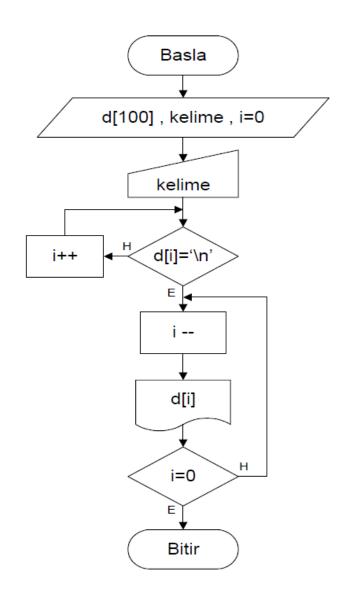
6. 1'den 63'e kadar olan sayılar arasında istenilen sayıyı maksimum <u>6 seferde bulan programın</u> algoritma akış şemasını çiziniz.



#### Algoritma test:

Sayac	Alt	Ust	Sayı(tutulan)	Tahmin	Değerlendirme
1	1	63	7	32>7	(1+63)/2
2	1	32(>7)	7	16>7	(1+32)/2
3	1	16(>7)	7	8>7	(1+16)/2
4	1	8(>7)	7	4<7	(1+8)/2
5	4(<7)	8	7	6<7	(4+8)/2
6	6(<7)	8	7	7=7	(6+8)/2

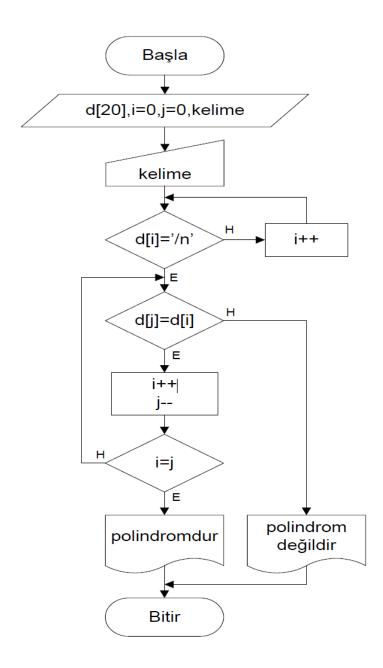
7. Girilen kelimeyi tersten yazdıran programın algoritmasını ve akış diyagramını çiziniz.



8. Tersinden ve düzünden okunuşu aynı olan yazılara polindrom denir.

Bir yazının polindrom olup olmadığını bulan programın akış diyagramını çiziniz.

Örneğin KÜTÜK polindrom iken BİLGİSAYAR polindrom değildir.

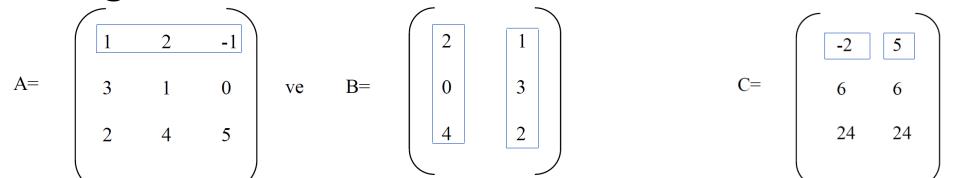


#### Algoritma Testi:

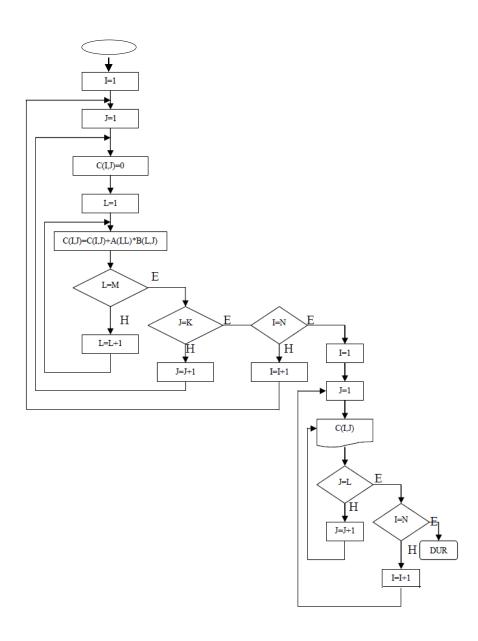
A0	A1	A2	A3	A4	İ	J
K	ü	t	ü	K	4	0
K		=		k	4	0
	ü	=	ü		3	1
		t			2	2
Polindormdur						

9. NxM ve MxK' lik iki matrisin çarpımını bulan algoritma ve akış şemasının oluşturulması.

**Örneğin C=A\*B** 

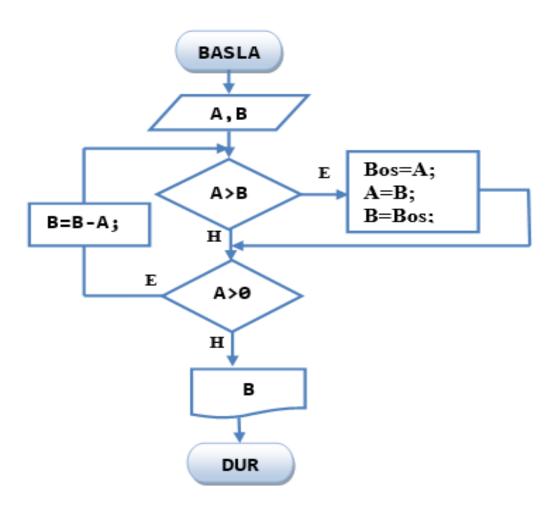


$$C = \begin{pmatrix} -2 & 5 \\ 6 & 6 \\ 24 & 24 \end{pmatrix}$$



10. Girilen iki sayının en büyük ortak bölenlerini (OBEB) bulan programın akış şeması aşağıda verilmiştir.

	A	В	Bos	Koşul	İşlem (B=B-A)	Ekran
1. adım	12	15				
2. adım	12	15		12>15		
3. adım	12	3		12>0	B=15-12	
4. adım (yer değiştirme)	3	12	12	12>3		
5. adım		9		3>0	B=12-3	
6. adım		6		3>9, 3>0	B=9-3	
7. adım		3		3>6, 3>0	B=6-3	
8. adım		0		3>3, 3>0	B=3-3	
9. adım(yer değiştirme)	0	3	3	3>0		
10. <u>adım</u>				0>0		3



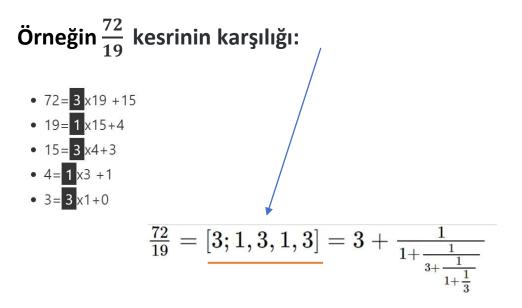
### ❖Girilen iki sayının en büyük ortak bölenlerini (OBEB)ÖKLİD Algoritması ile çözünüz?

EBOB (600,136)=  $600 = 4 \cdot 136 + 56$   $136 = 2 \cdot 56 + 24$   $56 = 2 \cdot 24 + 8 EBOB$   $24 = 3 \cdot 8 + 0$ 

- 1. Eğer A=0 ise, OBEB(0,B)=B olacağı için OBEB(A,B)=B olur ve bu noktada durabiliriz.
- 2. Eğer B=0 ise, OBEB(A,0)=A olacağı için OBEB(A,B)=A olur ve bu noktada durabiliriz.
- 3. Eğer A = B·Q + R ve B≠0 ise bu durumda
   OBEB(A,B) = OBEB(B,R) olur. Burada Q bir tam sayıdır,
   R O ve B-1 arasında bir tam sayıdır.
- •İlk iki özellik, <u>iki sayıdan birinin 0 olması durumunda</u> OBEB'i bulmamızı sağlar.
- •Üçüncü özellik ise, daha büyük ve zor sayıları alıp, daha küçük, basit sayılara indirgeyerek problemi çözmemizi sağlar.

# 11. Verilen pay ve paydası girilen bir kesrin sürekli (Zincir) kesir karşılığını hesaplayan algoritma akış şemasını yazınız?

$$a_0+rac{1}{a_1+rac{1}{a_2+rac{1}{a_3+\ddots}}}=[a_0;a_1,a_2,a_3,\ldots]$$
 Örneğin $rac{72}{19}$  kesrinin karşılığı:



Bu bölme işlemi, aslında Öklid algoritmasıdır.

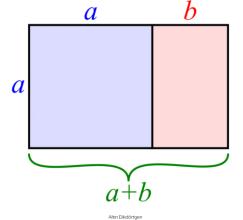
11. En temel sürekli kesir olan 
$$q=1+\frac{1}{1+\frac{1}{1+\frac{1}{1+\frac{1}{1+\frac{1}{1+\dots}}}}}$$
 altın oranı 1.618034 değerini vermektedir.

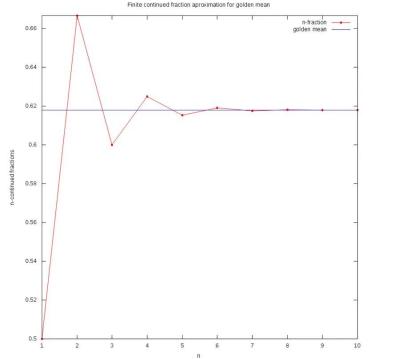
#### E hata değeri ile bu kesrin hesaplanmasını sağlayan algoritmayı çiziniz.

### **\* HATIRLATMA:** Altın oranı:

$$a \rightarrow b$$
 $a+b$ 

$$rac{a+b}{a}=rac{a}{b}=arphi$$
 =1.618034

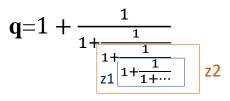




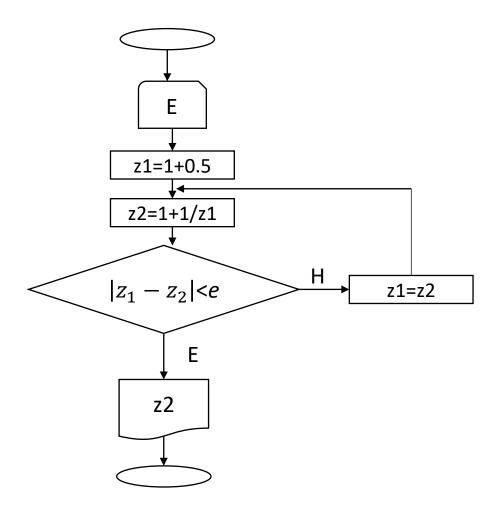
Fibonacci Serisi, hızlı bir şekilde altın orana yakınsamaktadır.
Burada oranlar, küçük sayının büyük sayıya oranı şeklinde verildiği için
0.618... sayısına yakınsamaktadır. Tam tersi de aynı sonucu verecektir.

0 + 1 = 1	2/1=2
1+1=2	3/2=1.5
1+2=3	5/3 = 1.6666666666
2+3=5	8/5=1.6
3 + 5 = 8	13/8 = 1.625
5 + 8 = 13	21/13 = 1.61538461538
8+13=21	34/21 = 1.61904761905
13 + 21 = 55	55/34 = 1.61764705882
21 + 34 = 55	89/55 = 1.61818181818
34 + 55 = 89	144/89 = 1.61797752809
55 + 89 = 144	099/144 1 010055555
89 + 144 = 233	233/144 = 1.61805555556
144 + 233 = 377	377/233 = 1.61802575107
233 + 377 = 610	610/377 = 1.61803713528
377 + 610 = 987	987/610 = 1.61803278689

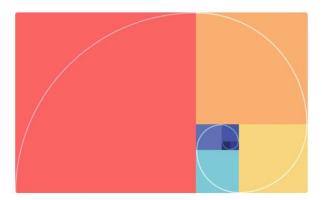
\* Fibonacci sayılarının 12. teriminden itibaren ardışık bölümler (bir önceki ile bir sonraki terimin bölünmesi= altın orana yaklaşmaktadır.



Sürekli hesaplamalarda iki değer arasındaki hata, e'den küçük oluncaya kadar devam edeceğinden herhangi bir payda kısmına sabit bir değer verebiliriz. Burada 0.5 değeri seçilmiştir.



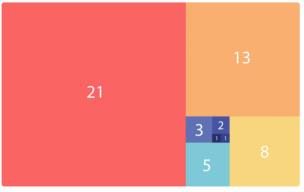
### Altın oran'ın örnekleri



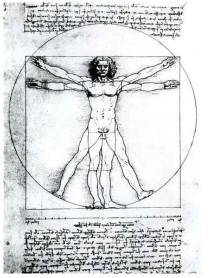
Ortaya "altın spiral" çizgi çıkar.



Tohumların merkezden başlayarak yaptığı spiral dağılım 1,618 değerine yakındır.

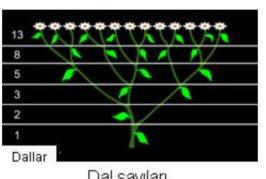


Fibonacci sayılarına göre oranlanmış dikdörtgen.

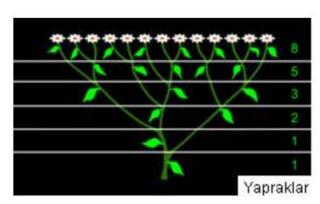


Fibonacci spirali ile görülen bir deniz kabuğu.





Dal sayıları



Yaprak sayıları

Kendi vücudunuza. Omuzdan parmak ucuna kadar ölçmek ve ardından bu sayıyı dirsekten parmak ucuna kadar olan uzunluğa bölmek altın oranı verir.

Benzer şekilde, baştan ayağa kadar ölçüm yapmak ve bunu göbek deliğinden ayağa kadarki uzunluğa bölmek 1,618'i verir

□Sürekli kesirlere başka örnekler vermek gerekirse **bir robot tasarımınında dişlilerin açı hızlarının a** olacak şekilde birleştirilmesi gösterilebilir.

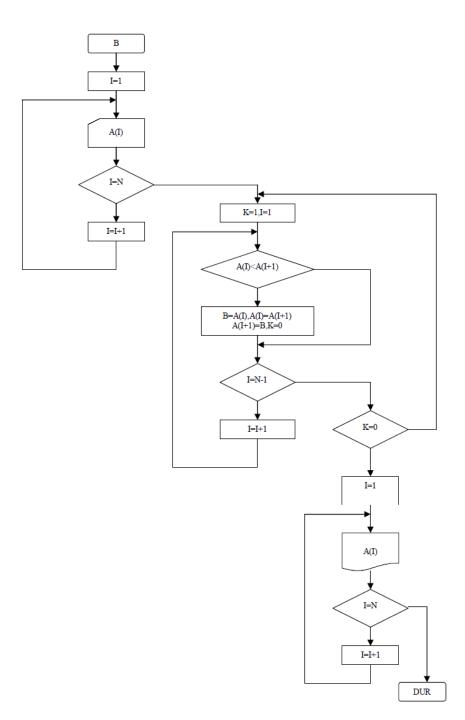
Tekerleklerin açısal hızları, dişler sayısı ile ters orantılı olacaktır.

Diş sayıları tam sayıdır.

a ise irrasyonel sayı olacaktır.

□Bir başka örnek ise **yılın günlerinin daha dakika cinsinden** gösterilmeside sürekli kesirlerin kullanımından faydalanabiliriz.

10. N elemandan oluşan bir A sayı dizisinin küçükten büyüğe doğru sıralamasını yapan algoritma akış şemasının oluşturulması.



11. Girilen bir sayının Roma rakamı ile ifade eden algoritmayı geliştiriniz.

### Kaynakça

- ► Algoritmalar : Prof. Dr. Vasif NABİYEV, Seçkin Yayıncılık
- Algoritmalara Giriş: Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest and Clifford Stein, Palme YAYINCILIK
- Algoritmalar: Robert Sedgewick, Kevin Wayne, Nobel Akademik Yayıncılık
- M.Ali Akcayol, Gazi Üniversitesi, Algoritma Analizi Ders Notları
- Doç. Dr. Erkan TANYILDIZI, Fırat Üniversitesi, Algoritma Analizi Ders Notları