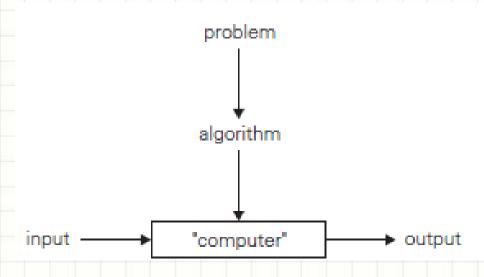
Algoritma Nedir?

- Algoritma
 - Bir problemin çözümü için geliştirilmiş özel metot
 - Girdileri çıktılara dönüştüren sıralı hesaplama adımları
 - Tanımlanmış bir problemin çözümü için kullanılan araç
 - «Bir problemin çözümü için izlenilen sıralı ve anlaşılır buyruklar»

Algoritma Hedefi



- Algoritma ile hedeflenen
 - Sonlu bir zaman içinde
 - Belirli girdiler ile
 - İstenilen çıktıyı elde etmek

Nasıl bir algoritma?

- Bir algoritma
 - Birden fazla biçimde sunulabilmeli
 - Net ve anlaşılır olmalıdır
 - Etkin ve faydalı olmalıdır
 - Sonlu veya sonlandırılabilir olmalıdır
 - Geliştirildiği problem için doğru olmalıdır

Algoritmanın Tarihçesi

- El Harezmi
 - 9. yyda yaşamış bir matematikçi
 - Algoritma ve cebir kavramlarının «babası» olarak bilinir
 - 0 sayısını ve x bilinmeyenini ilk kullanan kişi
- Euclid
 - En büyük ortak böleni bulma problemi için geliştirdiği çözüm ilk algoritmalardan biri olarak kabul ediliyor



En Büyük Ortak Böleni Bulma Problemi

- EBOB (Greater Common Divisor gcd) bulma problemi
 - İki negatif olmayan tam sayıyı kalansız bölen en büyük sayının bulunması
 - $-\gcd(m, n) = ?$
- Euclid Çözümü
 - (m mod n) işleminin sonucu 0 olana kadar
 - $gcd(m, n) = gcd(n, m \mod n)$ işlemini tekrar et -gcd(60, 24) = gcd(24, 12) = gcd(12, 0) = 12.

- Euclid Çözümü
 - (m mod n) işleminin sonucu 0 olana kadar
 - gcd(m, n) = gcd(n, m mod n) işlemini tekrar et
 gcd(60, 24) = gcd(24, 12) = gcd(12, 0) = 12.
 - Adım 1 : Eğer n = 0 ise m değerini sonuç olarak döndür ve dur
 - Değil ise 2. adıma git
 - Adım2 : (m / n) işlemini yap, kalanı r'ye ata.
 - Adım 3 : n değerini m'ye ata, r değerini n'ye ata (m = n, n = r).
 Adım 1' dön.

Sözde Kod

```
//Computes gcd(m, n) by Euclid's algorithm
//Input: Two nonnegative, not-both-zero integers m and n
//Output: Greatest common divisor of m and n
while n ≠ 0 do
r ← m mod n
m ← n
n ← r
return m
```

- Euclid'in algoritmasının sonu var mı?
 - N değeri her iterasyonda küçülüyor.
 - O'dan daha küçük, negatif, olamayacağı biliniyor.
 - İki pozitif sayının bölme işleminden negatif sayı veya kalan çıkamaz.
 - Er yada geç sıfıra ulaşarak algoritma duracaktır.

- Ardışık Tamsayı Kontrol Algoritması ile Çözüm (Consecutive integer checking algorithm)
 - EBOB (m,n) ikilisinin küçük olanından daha büyük olamaz
 - Min(m,n) değerinin EBOB olup olmadığı kontrol edilir
 - Min(m,n) EBOB ise işlem sonlanır,
 - » Değil ise bir azaltılarak tekrar kontrol edilir (min(m,n)--)
 - Algoritma
 - Adım1: min{m, n} değerini t'ye ata.
 - Adım 2: (m / t) işlemini yap, Eğer kalan = 0 ise Adım 3'e git;
 - Değil ise adım 4'e git
 - Adım 3: (n/t) işlemini yap. Eğer kalan = 0 ise t değerini sonuç olarak döndür
 - Değil ise adım 4'e git
 - Adım 4: t değerini 1 azalt, Adım 2'ye git

- Euclid'in algoritmasından farklı olarak bu algoritma
 - Değerlerden biri 0 ise doğru çalışmaz (Neden?)

 Algoritma girdilerinin kesin ve dikkatli bir şekilde belirlenmesi gerekliliği ve önemi

- Asal Çarpanlara Ayırma
 - EBOB'u bulunacak sayılar asal çarpanlarına ayrılır
 - Ortak asal çarpanların çarpımı EBOB'u verir
 - Adım 1: m'nin asal çarpanlarını bul
 - Adım 2: n'nin asal çarpanlarını bul
 - Adım 3: Adım1 ve Adım2'de hesaplanan asal çarpanlardan ortak olanları belirle
 - Adım 4: Ortak asal çarpanları çarp

- Asal çarpanlara ayırma algoritmanın işlem karmaşıklığı Euclid'in algoritmasından daha fazla
- Asal çarpanlara ayırma işleminin algoritması açık değil

Eratosthenes'in Eleme Algoritması?

Asal Sayıları Bulma

- Eratosthenes'in Eleme Algoritması?
 - 2 ile n arasındaki asal sayıları bulmak için kullanılır
 - 1. iterasyonda 2'nin katları
 - 2. iterasyonda 3'ün katları
 - 3. iterasvonda 5'in katları elenir (?)

```
2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25

2 3 5 7 9 11 13 15 17 19 21 23 25

2 3 5 7 11 13 17 19 23 25

2 3 5 7 11 13 17 19 23 25
```

Asal Sayıları Bulma

```
for p \leftarrow 2 to n do A[p] \leftarrow p

for p \leftarrow 2 to \lfloor \sqrt{n} \rfloor do //see note before pseudocode

if A[p] \neq 0 //p hasn't been eliminated on previous passes

j \leftarrow p * p

while j \leq n do

A[j] \leftarrow 0 //mark element as eliminated

j \leftarrow j + p

//copy the remaining elements of A to array L of the primes

i \leftarrow 0

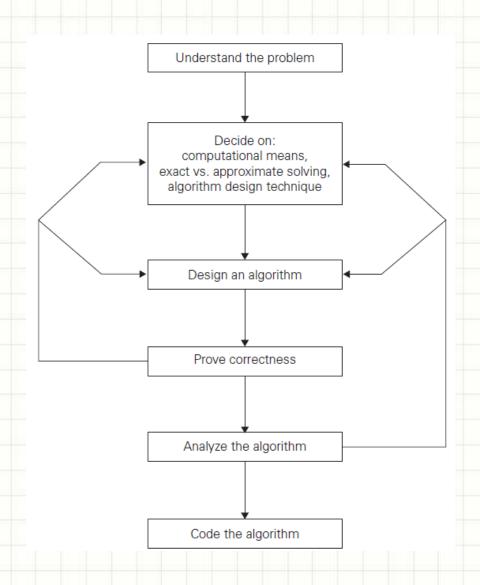
for p \leftarrow 2 to n do

if A[p] \neq 0

L[i] \leftarrow A[p]

i \leftarrow i + 1

return L
```



- Problemin Anlaşılması
 - Problem net bir şekilde ifade edilmeli
 - Anlaşılmayan hususlar için sorular
 - Gerekliyse elle işletme
 - İstisnai durumlar?
- Kullanılacak Donanımın Yetenekleri
 - RAM model
 - Birçok temel algoritmanın denendiği sistem

- Kesin Sonuç Yaklaşık Sonuç Seçimi
 - Tam sonuca ulaşılabilir mi? (Exact Algorithm)
 - Yaklaşık sonuç mu bulunacak? (Approximation Algorithm)
 - Lineer olmayan denklemler
 - Karekök
 - Bazı durumlarda kesin sonuca ulaşmak için
 - Uzun işlem süresi
 - Karmaşık işlemler gerekiyorsa yaklaşık sonuç kabul edilebilir

- Algoritma Tasarım Tekniğinin Belirlenmesi
 - Algoritma Tasarım Tekniği
 - Çözüm için kullanılabilecek algoritmik bir yaklaşım
 - Çeşitli hesaplama problemlerinde uygulanabilir olmalı
- Algoritma Tasarımı ve Veri Yapıları
 - Bellek kullanımı
 - Veri türü
 - Donanım?

- Algoritma Açıklama Yöntemleri
 - Akış diyagramı
 - Sözde kod
 - Kelimeler ile anlatım
- Algoritmanın doğruluğunun kanıtlanması
 - Denemeler
 - İstisnalar
 - İspatlar

- Algoritmanın Analizi
 - Algoritmanın doğruluğu en önemli unsur
 - Etkinlik
 - Zaman Etkinliği
 - Basitlik
- Algoritmanın kodlanması
 - Belirlenen özelliklerin, veri yapılarının uygulanabileceği bir dil seçilmesi

- Sıralama
- Arama
- String İşlemleri
- Graph problemleri
- Kombinasyonel Problemler
- Geometrik problemler
- Nümerik problemler

- Sıralama
 - Bir listedeki öğeleri artan sırada düzenlemek
 - Girdi: n adet sayıdan oluşan dizi <a₁, a₂, ..., a_n>
 - Çıktı: Girdinin $a'_1 \le a'_2 \le \le a'_n$, Şeklinde yeniden düzenlenmesi
 - Neden Sıralama?
 - Arama işlemini kolaylaştırmak
 - Birçok algoritmanın altyordamı
 - Sıralama Anahtarı
 - Veri bütününün sıralamayı yönlendirmek için seçilmiş özel parçası
 - Bir başarı listesinin sıralanması (İsme, numaraya, nota göre)

- Örnek sıralama algoritmaları
 - Selection
 - Bubble sort
 - Insertion sort
 - Merge sort
 - Heap sort ...
- Sıralama algoritması karmaşıklığını değerlendirmek
 - Yapılan Karşılaştırma sayısı
- Sıralama algoritmaları için iki önemli özellik
 - Stabilite: İki eşit elemanın birbirlerine göre sıralanmadan önceki pozisyonlarında kalması
 - Bir dizide birbirine eşit iki eleman var.
 - Sıralamadan önceki konumları i ve j, i<j
 - Sıralamadan sonraki konumları i' ve j' ve i'<j' ise algoritma stabil bir sıralama algoritmasıdır
 - Yerinde (In place) :
 - Fazladan bellek alanı gerektirmeyen sıralama algortimaları
 - İstisna olarak küçük bellek birimleri kullanabilir
 - Dizinin tamamı kadar değil, bir değişken kadar

- Arama
 - Bir değeri verilen veri seti içinde bulma
- Sıralama algoritması örnekleri
 - Sıralı arama
 - İkili arama...
- Her durum için ideal arama algoritması yok
 - Hızlı fakat fazla bellek alanı
 - Sadece sıralı verilerde arama

```
Procedure ikiliarama(x:integer, a_1, a_2, \ldots, a_n: artan tamsayılar)
i:=1; {i, arama aralığının sol bitiş noktasını gösterir}
j:=n; {j, arama aralığının sağ bitiş noktasını gösterir}
while i<j do
begin
  m := [(i+j)/2];
   if x>a_m then i:=m+1;
  else j := m;
end
if x=a; then konum:=i
else konum:=0;
{konum, x'e eşit olan terimin indisidir veya eğer x
  bulunamamış ise değeri sıfırdır}
```

- Sıralı dizi içerisinde 19 değeri aranıyor
- 1,2,3,5,6,7,8,10,12,13,15,16,18,19,20,22
 - -1,2,3,5,6,7,8,10
 - 12,13,15,16,18,19,20,22
 - 12,13,15,16
 - 18,19,20,22
 - -18,19
 - -20,22

- String İşleme
 - String
 - Bir alfabede yer alan karakterlerden oluşmuş dizi
 - Alfabetik, nümerik, özel karakterlerden oluşabilir
 - Örnek
 - Bir metin içerisinde www ifadesini aramak
 - @ karakterini aramak
 - Derleyiciler

- Graph Problemleri
 - Graph
 - Birbirine sınır adı verilen hatlarla bağlı noktalar grubu
 - Gerçek hayat problemleri
 - WWW modellemesi
 - Haberleşme ağları
 - Proje planlaması
 - Graph örnekleri
 - En kısa yol
 - Topolojik sıralama

- Kombinasyonel problemler
 - Çeşitli kısıtlılıkları sağlayan kombinasyonel çözümlerin bulunması
 - Maksimum değer, minimum maliyet
- Sorunlar
 - Probleme göre kombinasyonel çözümler çok büyüyebilir
 - Bu tip problemleri, kabul edilebilir bir sürede çözebilecek bilinen bir algoritma yok

- Geometrik problemler
 - Nokta, doğru, çokgen gibi geometrik nesneler ile ilgilenen formülleri
- Uygulama Alanları
 - Robotik
 - Bilgisayar Grafikleri
 - Tomografi
- En bilinen problemler
 - En yakın çift (Closest Pair)
 - Dışbükey gövde (Convex Hull)

- Nümerik Problemler
 - Yaklaşık çözüme ulaşılmış problemlerin kesin sonuca ulaştırılmaya çalışılması
 - Denklem, denklem sistemi çözümleri
 - Kısıtlı integraller

En Yakın Çift Problemi

Verilen nokta kümesi içerisinde birbirine en yakın noktaları bulmak

NOKTA	X KOORDINATI	Y KOORDINATI
Α	3	2
В	2	5
С	5	-3
D	-2	0
Е	4	6
F	0	-4

İki Nokta Arası Mesafe : $\sqrt{(X1 - X2)^2 + (Y1 - Y2)^2}$

Metin Arama

- Bir metin içerisinde aranan ifadeyi bulmak
 - Büyük / Küçük Harf duyarlılığı ?
 - Tam uyum / Ek almış?