# TÜRKİYE CUMHURİYETİ YILDIZ TEKNİK ÜNİVERSİTESİ BİLGİSAYAR MÜHENDİSLİĞİ BÖLÜMÜ



# Algoritma Analizi Proje Raporu

İsim-Soyisim: Berkay Gümüşay

Öğrenci Numarası: 21011084

E-posta Adresi: berkay.gumusay@std.yildiz.edu.tr

Video Linki: <a href="https://youtu.be/2Cq61QQojTE">https://youtu.be/2Cq61QQojTE</a>

# **Project Contents**

| 1- Problem Tanımı        | 3 |
|--------------------------|---|
| 2- Problemin Çözümü      | 3 |
| 3- Karşılaşılan Sorunlar | 3 |
| 4- Karmaşıklık Analizi   | 4 |
| 5- Ekran Çıktıları       | 6 |

## **Problem Tanımı**

Bizden bir graf yapısı içerisindeki en sık kullanılan kenarları kopararak graftaki toplulukları bulan bir algoritma yazmamız istenmiştir.

## Problemin Çözümü

Grafların üzerinde BFS algoritması ile gezip grafin her bir kenarını puanlandırıp en yüksek puana sahip kenarı koparma işlemi yaparak bu problem çözülebilir.

# Karşılaşılan Sorunlar

Yaygın olarak hep grafin düğümleri üzerinde işlemler yapan algoritmalar ile çalıştığım için bu sefer kenarlar üzerine odaklanan bir algoritma tasarlamak alışılmadık bir çözüm olduğu için belirli yerlerde zorlandım.

## Karmaşıklık Analizi

#### a- Bir iterasyonu gerçekleştiren fonksiyonun sözde kodu:

```
BFS(graph, V, source, distance, numShortestPaths, numOfEdges, allEdges, tmpArr)
  Queue queue
  queue.front <- 0
  queue.rear <- -1
  visited[MAX NODES]
  for i from 0 to V:
    visited[i] <- 0
    distance[i] <- (-1)
    numShortestPaths[i] <- 0
  visited[source] <- 1
  distance[source] <- 0
  numShortestPaths[source] <- 1
  enqueue(queue, source)
  while !isEmpty(queue):
    current <- dequeue(queue)
    for i from 0 to V:
      if graph[current][i] = 1 and not visited[i] then :
         visited[i] <- 1
         distance[i] <- distance[current] + 1
         numShortestPaths[i] <- numShortestPaths[current] + numShortestPaths[i]
         enqueue(queue, i)
      else if graph[current][i] = 1 && distance[i] = distance[current] + 1 then:
         numShortestPaths[i] <- numShortestPaths[current] + numShortestPaths[i]
      end if
    end for
 end while
  for i from 0 to V:
    if queue.rear >= 0 then :
      edgeNumber <- findEdgeNumber(graph, V, queue.items[queue.rear], numShortestPaths, numOfEdges, allEdges)
      if edgeNumber != 0:
         point <- 1.0
         point <- point + findOtherEdges(allEdges, numOfEdges, queue.items[queue.rear])
         point <- point / edgeNumber
         addPointToEdge(numOfEdges, allEdges, queue.items[queue.rear], point, numShortestPaths, tmpArr)
      end if
   end if
    queue.rear <- queue.rear - 1
  resetEdges(allEdges, numOfEdges)
end function
```

#### b- Sözde Kodun Açıklaması

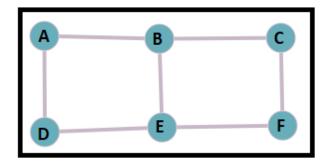
Bu fonksiyon öncelikle kullanılacak olan **Queue** veri yapısını boş bir şekilde oluşturur. Belirtilen bir kaynak düğümden başlayarak grafiğin en kısa yollarını bulmak için **BFS** algoritmasını uygular. Ayrıca her düğüme olan en kısa yolların sayısını hesaplayıp bir dizide tutar ve bu yollara dayalı olarak kenar değerlerini günceller. En son döngüde ise BFS algoritmasında gezilen düğümler tersten olacak şekilde tekrardan gezilir, düğümlerin bağlı olduğu kenarların değerleri belirlenir ve bu değerler addPointToEdge() fonksiyonunda geçici bir diziye atılır. Son olarak kenar değerleri sıfırlanır.

Bu işlem her tur N adet düğüm için tekrar edilir. Komşuluk matrisi kullanılarak yapılan BFS işleminin karmaşıklığı  $O(N^2)$ 'dir. Her turda her düğüm için bu işlem yapıldığından dolayı karmaşıklık  $T(N) = O(N^3)$  olmaktadır.

# Ekran Çıktıları

### Örnek 1:

#### Graf:



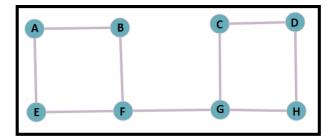
#### Matris:

## Ekran Çıktısı (k=3, t=2):

```
C:\Users\BerkayG_M_IAY\Desktop\Algo Proje\main.exe
(Tur Sayisi)k: 3
(Minimum Uye Sayisi)t:2
-----1. Adim-----
Guncel Minimum Topluluk Boyutu : 6
1. Topluluk :
ABCDEF
Mevcut Topluluk Sayisi : 1
A - B Kenari Kesildi
B - C Kenari Kesildi
D - E Kenari Kesildi
E - F Kenari Kesildi
Kalan Kenarlar :
A - D
В - Е
-----2. Adim-----
!! Sonuc !!
Guncel Minimum Topluluk Boyutu : 2
1. Topluluk :
A D
2. Topluluk :
3. Topluluk :
Mevcut Topluluk Sayisi : 3
```

#### Örnek 2:

#### Graf:



#### Matris:

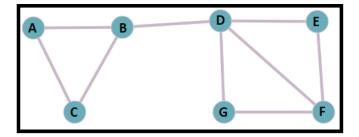
| info.txt - Not Defteri |       |  |
|------------------------|-------|--|
| _                      | Düzen |  |
| 8                      |       |  |
| 0100                   | 1000  |  |
| 1000                   | 0100  |  |
| 0001                   | 0010  |  |
| 0010                   | 0001  |  |
| 1000                   | 0100  |  |
| 0100                   | 1010  |  |
| 0010                   | 0101  |  |
| 0001                   | 0010  |  |

## Ekran Çıktısı (k=3, t=4):

```
C:\Users\BerkayG_M_IAY\Desktop\Algo Proje\main.exe
(Tur Sayisi)k: 3
(Minimum Uye Sayisi)t:4
-----1. Adim-----
Guncel Minimum Topluluk Boyutu : 8
1. Topluluk :
ABCDEFGH
Mevcut Topluluk Sayisi : 1
F - G Kenari Kesildi
Kalan Kenarlar :
A - B
A - E
B - F
C - D
C - G
D - H
E - F
G - H
 -----2. Adim-----
!! Sonuc !!
Guncel Minimum Topluluk Boyutu : 4
1. Topluluk :
ABEF
2. Topluluk :
CDGH
Mevcut Topluluk Sayisi : 2
```

#### Örnek 3:

#### Graf:



#### Matris:

## Ekran Çıktısı (k=3, t=3):

```
C:\Users\BerkayG_M_iAY\Desktop\Algo Proje\main.exe
(Tur Sayisi)k: 3
(Minimum Uye Sayisi)t:3
-----1. Adim---
Guncel Minimum Topluluk Boyutu : 7

    Topluluk :

ABCDEFG
Mevcut Topluluk Sayisi : 1
B - D Kenari Kesildi
Kalan Kenarlar :
A - C
 - C
 - E
D - G
E - F
F - G
-----2. Adim-----
!! Sonuc !!
Guncel Minimum Topluluk Boyutu : 3
1. Topluluk :
А В С
2. Topluluk :
DEFG
Mevcut Topluluk Sayisi : 2
```