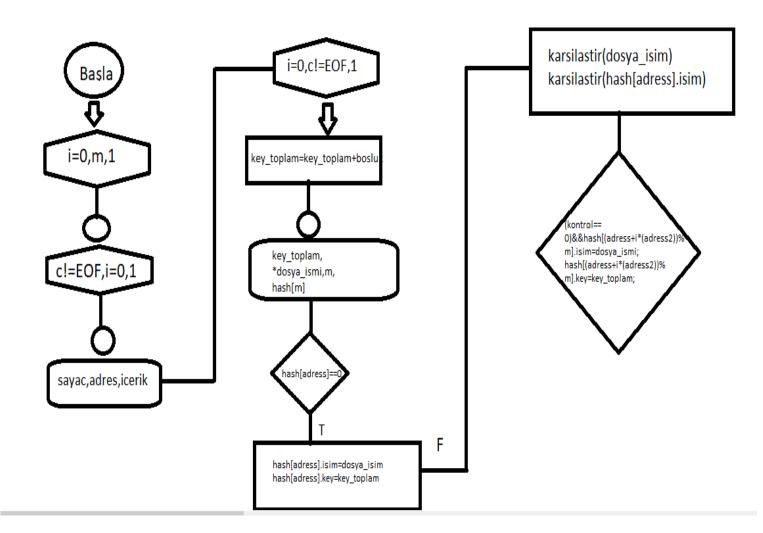
ALGORITMA ANALIZI 2.ÖDEV RAPORU

Yöntem Bölümü

Problem zaman kaybetmeden hashing ile dosyaların birbirlerinin aynısı olup olmadığının bulunması olarak tanımlanabilir.Bunun için hashte elemanlar varken ,eklenen yeni elemanlarla her birinin içeriğini kontrol etmek zor olacağından her birine belirli bir key etiketi verdiğimiz zaman ve hash e bu şeklilde yerleştirdiğimiz zaman daha kolay olacaktır.

Akış Diyagramı



Uygulama Bölümü

Ödevi hazırlarken, harflerin ayırt edici özelliklerinin ACII değerleri olduğunu düşünerek, hesaplamaları buna göre yaptım. Örnek olarak;



Bu iki kelimeyi içeren text dosyası için ACII değer hesaplamasını şu şekilde yaptım;

```
L ->76, o ->111, R ->82, e ->101, M ->77, i ->105, p-> 112, s ->115, u ->117, m ->109
```

key=str[0] * Rn-1 + str[1] * Rn-2 + ... + str[n-1] formülüne göre , R' yi 1 almamız istendiğine göre 1 in de bütün kuvvetleri 1 olduğuna göre aslında bu harflerin değerlerinin toplamı bana key'i verir.

Burdan 76+111+82+101+77+105+112+115+117+109 = 1005 olur. Ayrıca 1 adet de boşluk (space) değeri var. Boşluğun değeri ACCI tablosuna göre 32'dir. Sonuç olarak key 1005+32=1037 'dir.

```
Okunmasi gereken dosya ismi : A.txt
Bosluk sayisi : 1Toplam key : 1005Key toplami : 1037
```

Hash 'e en başta 3 txt ekledim. Buna göre tablo uzunluğu şu şekilde belirlendi;

TabloUzunlugu=EnküçükAsalSayı >=TablodakiElemanSayısı/LoadFactor

Tablodaki Eleman Sayısı : 3, Load Factor 0.6 alındığında; 3/0.6=5 olarak bulunur 5 bir asal sayı olduğundan eleman sayısı olarak belirlenir.

Yukarıda LoReM ipsum yazısının key'i 1037 dir. Buna göre hash tablosundaki konumu şu şekilde

bulunur;

1037 % 5 = 2

Eğer 2. Adres boşsa bu key'in 2' ye yerleşmesi

gerekiyor;

İlk önce A.txt yi okuduğumuz için adres

boş olacağından 2.ye yerleşir.

Okunmasi gereken dosya ismi : A.txt
Bosluk sayisi : 1Toplam key : 1005Key toplami : 1037Eklenen adres : 2

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

Key degeri : 1037 Dosya ismi : A.txt

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

2. eklemek istediğim B.txt dosyasının içeriği ise şu şekilde ;

Yukardaki formülü uygulayıp toplarsam;

77+97+101+99+101+110+97+115+32+109+97+103+110+97+32+110+117+108+108+97+44=1961 olarak toplam key bulunur.

1961 % 5 = 1 olarak adres belirlenir .Daha önceden bu adreste değer olmadığından bu adrese yerleşir.

```
Okunmasi gereken dosya ismi : B.txt
Bosluk sayisi : 2Toplam key : 1897Key toplami : 1961Eklenen adres : 1

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

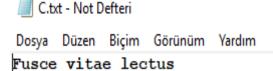
Key degeri : 1961 Dosya ismi : B.txt

Key degeri : 1037 Dosya ismi : A.txt

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)
```

3. eklemek istediğim C.txt dosyasının içeriği ise şu şekilde ;



Bu dosyanın hash adresini hesaplamak istersem;

F – 70, u-117, s-115, c-99, e-101,boşluk – 32, v – 118, i-105,t-116,a-97, e -101, boşluk – 32, l-108, e-101, c-99, t-116, u-117, s-115

70+117+115+99+101+32+118+105+116+97+101+32+108+101+99+116+117+115=1759
Buna göre 1759 % 5=4 ,

4.adrese daha önce yerleştirme yapılmadı yani boş.O yüzden 4.adrese yerleşir.

Hocanın yayımladığı örnek için hash değerlerini ve yukarıda düşündüğüm yönteme göre A.txt'nin adresi ve key'ini şöyle buldum ;

```
Okunmasi gereken dosya ismi : A.txt
Bosluk sayisi : 9Toplam key : 5824Key toplami : 6112Eklenen adres : 2

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

Key degeri : 6112 Dosya ismi : A.txt

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

``

#### B.txt için sonuçlar şu şekilde ;

```
Okunmasi gereken dosya ismi : B.txt
Bosluk sayisi : 43Toplam key : 25417Key toplami : 26793Eklenen adres : 3

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

Key degeri : 6112 Dosya ismi : A.txt

Key degeri : 26793 Dosya ismi : B.txt

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)
```

#### C.txt için sonuçlar şu şekilde;

```
Okunmasi gereken dosya ismi : C.txt

Bosluk sayisi : 79Toplam key : 48068Key toplami : 50596Eklenen adres : 1

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)

Key degeri : 50596 Dosya ismi : C.txt

Key degeri : 6112 Dosya ismi : A.txt

Key degeri : 26793 Dosya ismi : B.txt

Key degeri : 0 Dosya ismi : (null)
```

Yeni eklemek istediğim veri tabanımda olmayan D.txt için key değerlerinin yüzdesini alınca yani openadresing ile çakışma oluyor kontrol ediyor dosyalar aynı mı diye ve farklı olduğunu görünce double hashing ile başka bir adres buluyor ve de sonuçlar şu şekilde;

```
Okunmasi gereken dosya ismi : D.txt
Bosluk sayisi : 110Toplam key : 70443Key toplami : 73963
ADRESTEK¦ DOSYA ISMI : B.txt
GELEN DOSYA ISMI : D.txt
Bu dosyalar farkliAdress 2 : 4
Cakisma oldu,Hash adresi : 0
Cey degeri : 73963
 Dosya ismi : D.txt
Key degeri : 50596
 Dosya ismi : C.txt
Key degeri : 6112
 Dosya ismi : A.txt
Key degeri : 26793
 Dosya ismi : B.txt
Key degeri : 0
 Dosya ismi : (null)
```

Ve son olarak E.txt dosyası C.txt dosyasıyla tamamen aynı eklememesi lazım,dosyalar aynı demesi lazım sonuçlar şu şekilde ;

#### FONKSİYONLARIN AÇIKLANMASI

karsilastir2 : Eklenecek dosyanın karşılaştırılma işlemi için okunması

karsilastir1 : Eklenecek dosyanın ekleneceği adreste dosya bulunuyorsa bulunan dosyanın karşılaştırılma işlemi için okunması

hashAdd: Okunan dosyanın adresinin bulunması için gönderilen fonksiyon. Eğer bulunan adres boşsa ekler ama doluysa çakışan dosyayla karşılaştırılır ve aynıysa eklenmez farklıysa double hashing yöntemiyle boş olan adrese eklenir.

hashFunction: Dokümanın boşluk olmadan key değerini hesaplayan fonksiyon.

yeni\_dos: Yeni eklenen dosyayı okuyan fonksiyon

dosyaOku: Veri tabanında var olan dosyaları okuyan fonksiyon

samplesDosAc: Veri tabanında bulunan dosyaları açan fonksiyon.

sayacBul: Veri tabanında bulunan dosya sayısını bulan fonksiyon.

asal: Bulunan tablo uzunluğu asal değil ise bir sonraki asal sayısı bulan fonksiyon.

dosyaSayisi : Hash tablosunun uzunluğunu belirleyen ve döndüren fonksiyon

# Sonuç Bölümü

5 elemanlı bir dizim var bu durumda alfa=N/M,

- 1 elemanım varsa 1 adımda boş adres bulurum (1/5),
- 2 elemanım varsa (2/5) boyutta karışıklık,
- 3 elemanım varsa (3/5) boyutta karışıklık,
- 4 elemanım varsa (4/5) boyutta karışıklık,
- 5 elemanım varsa (5/5) boyutta karışıklık,

Ortalama olarak key'ler in rastgele iyi dağıldığını varsayarak en kötü logN adımda bulunmuş olur.Normalde lineer olarak herbirine baksak n adımda bulmuş oluruz.