

Kocaeli Üniversitesi

Bilgisayar Mühendisliği Bölümü

Programlama Laboratuvarı-1

Mahmut Emre Terzi-180 201087

Mahmut Bilgi-200201 037

Özet

Bu doküman Programlama Laboratuvarı1 dersi 2. Projesi için çözümümü açıklamaya yönelik oluşturulmuştur. Dokümanda projenin tanıtımı, çözüme yönelik yapılan araştırmalar, kullanılan yöntemler, proje hazırlanırken kullanılan geliştirme ortamı ve kod bilgisi gibi programın oluşumunu açıklayan başlıklara yer verilmiştir. Dokümanın sonunda projemizi hazırlarken kullandığımız kaynaklar ve projederlenirken dikkat edilmesi gereken hususlar bulunmaktadır.

1-Proje Tanıtımı

Bu projenin amacı sonek ağaçlarını ve sonek dizilerini kullanarak katarlar üzerinde bazı arama işlemleri yapmaktır.

Bir katar için sonek, katarın herhangi bir karakterinden başlayarak sonuna kadar olan kısımdır. Örnek olarak bilişim kelimesinin tüm sonekleri aşağıdaki gibidir.

1. bilişim (birinci karakterden başlayan sonek)
2. işim (ikinci karakterden başlayan sonek)
3. lişim (üçüncü karakterden başlayan sonek)
4. işim (dördüncü karakterden başlayan sonek)
5. şim (beşinci karakterden başlayan sonek)
6. im (altıncı karakterden başlayan sonek)
7. m (yedinci karakterden başlayan sonek)

Bir kelimenin öneki ise kelimenin ilk karakterinden başlayarak herhangi bir karakterine kadar olan kısımdır. Örnek olarak bilişim kelimesinin tüm önekleri aşağıdaki gibidir.

1. b (birinci karakterde sonlanan önek)
2. bi (ikinci karakterde sonlanan önek)
3. bil (üçüncü karakterde sonlanan önek)
4. bili (dördüncü karakterde sonlanan önek)
5. biliş (beşinci karakterde sonlanan önek)
6. bilişi (altıncı karakterde sonlanan önek)
7. bilişim (yedinci karakterde sonlanan önek)

Bir katarın (p) başka bir katar (s) içinde bulunması aslında p'nin s'in herhangi bir sonekinin öneki olmasını gerektirir.

Örnek olarak ilikatarı bilişim katarının içinde bulunup bulunmadığı bulmak için bilişim katarının tüm sonekleri oluşturulur ve ilikatarının bu soneklerin herhangi birinin öneki olup olmadığına bakılır.

Yukarıda listelenen son eklerle bakıldığında ilikatarı 2. sonekin önekidir ve ilikatarı bilişim katarının içinde yer alır. Aynı arama ilikatarı için yapıldığında ise, ilikatarı herhangi bir sonekin öneki olmadığı için bilişim katarı içinde yer almaz. Bu yaklaşımla bir katar içinde (uzunluğun karakter olsun) başka bir katarı (uzunluğun olsun) bulmak karmaşıklığı $O(n+m)$.

Katarlar ne kadar uzun olursa olsun sınırlı sayıda farklı karakterin birleşmesiyle oluşur. Örnek olarak çok fonksiyonlu bazı proteinlerin uzunlukları binlerce karakter olabilirken bir protein dizimleri 20 farklı karakterden oluşur. Böyle çok uzun katarlar içinde çok kısa birço k katarı aramak yukarıda anlatılan temel yöntemi kullanılarak yapılması pahalıdır. Ancak soneklere dayalı bazı veri yapıları kullanılarak arama işlemi çok daha ucuza (algoritmik karmaşıklık olarak) yapılabilir. Bu amaçla sonek ağacı ve sonek dizile ri geliştirilmiştir.

n uzunluklu s katarının sonek ağacı aşağıda ki özelliklere sahiptir:

- Ağacın 1' den n' e kadar numaralandırılmış n adet yaprağı vardır.
- Kök düğümünde her düğümün en az iki çocuğu vardır.
- Her kenar s' in boş olmaya n bir altkatar ile etiketlenir.
- Aynı düğümden çıkan kenarların etiketleri farklı karakter ile başmalıdır.
- Kökten başlayıp k. yaprağa giden yoldaki kenarların etiketlerinin birleştirilmesi ile k. son ek elde edilir. Örnek olarak xabxa\$ katarının sonek ağacı Figür 1' de verilmiştir

2-Proje yöntemi Deney ve Araştırma

Bu proje kapsamında sonek ağaçları kullanılarak aşağıda ki problemler çözümlenmektedir:

1. s katarı için sonek ağacı oluşturulabilir mi?
2. Sonek ağacı oluşturulan bir s katarı içinde p katarı geçiyor mu, geçiyorsa ilk bulunduğu yerin başlangıç pozisyonu nedir, kaç kez tekrar etmektedir?
3. Sonek ağacı oluşturulan bir s katarı içinde tekrar eden en uzun altkatar nedir, kaç kez tekrar etmektedir?
4. Sonek ağacı oluşturulan bir s katarı içinde en çok tekrar eden altkatar nedir, kaç kez tekrar etmektedir? Yukarıdaki istekler grafiksel olarak gösterilmek istenmektedir. Öncelikli olarak projede veri yapıları ve ağaç yapısını öğrenmemiz gerekiyordu. Ağaç yapısı kısaca şöyle anlatılmaktadır. Ağaç (Tree) veri yapısı çok yaygın olarak kullanılan çok güçlü bir veri yapısıdır. Ağaçlar (Trees) doğrusal (lineer) veri yapıları olan diziler, bağlantılı listeler, yığınlar ve kuyruklardan farklı olarak, doğrusal olmayan hiyerarşik bir veri yapısıdır. Gündelik hayattan bildiğimiz soy ağacı ağaç veri yapısı hakkında bize fikir verebilir. Ağaç, verilerin birbirine sanki bir ağaç yapısı oluşturuyormuş gibi sanal olarak bağlanma stıyla elde edilir. Bu yapıda veri, düğümlerde (node) tutulur. Düğümlere ağacın elemanı denir. Ağaç veri yapısında düğümler arası ilişkiler aralar / dallar (edges) kullanılarak oluşturulur. Başka bir ifade ile ağaç veri yapısında düğümler birbirine kenarlar / dallar kullanılarak bağlanır. Aşağıda ağaç yapısı gösterilmiştir.

Ağaç yapısında nsonra proje deki asıl ister olan suffix tree modellemesi ni öğren memiz gerekti.

Suffix Tree'nin Tanımı:

m uzunluğ undakibi r S string için T suffix tree aşağıdaki özelliklerle re sahip tir:

- Köklü bir ağaçtır ve yönlüdür
- 1 ilem arasında etiketlenmiş m yaprağı vardır
- Ağaçtaki her bir dal S string nin bir alt stringini oluşturur
- Kökten, i.yaprağa kadar etiketlenmiş bir yol üzerin deki kenarlar birleştirilebilir
- Kök olmayan her ara düğümün en az 2 yaprağı vardır
- Birdüğünden çıkan kenarlar farklı karakterlerle başlar.

S=abab

S string'inin suffix tree'si, S'nin bütün suffix'lerini sıkıştırılmış bir trie de tutsun. \$ sembolü ilgili suffix'in sonunu göstere sin.

{ \$, b\$, ab\$, bab\$, aba b\$ }

Suffix ağacımız yukarıdaki şekilde oluşturulmuştur. Suffix ağaçlarının işe yaradığı alanları şöyle anlatabiliriz.

Suffix Tree (Sonek Ağacı) kelimelerin işleme algoritmalarındandır.

DNA dosyaları gigabyte seviyesinde yer kapladıklarından DNA analizinin elle yapılması mümkün değildir.

Hatta, DNA dosyalarının bilgi sayar yardımıyla işlenmesi de çok uzun sürmektedir.

Biyolojik veriler, arama motorları, derleyici tasarımı, işletim sistemi, veri tabanı, vs.. kullanılır.

3-Yalancı Kod

```
include
Struct n oluştur;
Struct n altında Struct n* çocuk[n] oluştur;
Struct n altında int basla, int son, int index
oluştur;
Char katar[N] boyutlu dizisini tanımla;
İnt dugumMu fonksiyonunu tanımla;
İnt dugumMu fonksiyonuna x,y,z
parametrelerini ata;
İnt dugumMu fonksiyonunda x==z ye ise return
x-1 döndür;
İnt dugumMu fonksiyonunda katar[x]==katar[y]
ise
Return dugumMu fonksiyonunun içinden
x=x+1,y=y+1,z=z döndür;
İnt dugumMu fonksiyonunda istenenler
sağlanmıyor(else) ise return x-1 döndür;
void dalYap fonksiyonunu tanımla;
İnt dalYap fonksiyonunda parametre olarak *n
kullan;
void dalYap fonksiyonunda katar karakter dizisi
boyutuna eşit int M tanımla;
void dalYap fonksiyonunda M kadar döngü
tanımla;
void dalYap fonksiyonunda çocuk,son ve index
kullanarak işlemleri yap;
void icDugum tanımla,parametre olarak
node *root,int i kullan;
void icDugum içinde int t=0,int m=katar karakter
dizisi boyutu,int bitiş[10],int başlangıç[10],int
ilk[10] tanımla;
void icDugum içinde 3 farklı döngü oluştur;
void icDugum içinde ikisi j ve k ya kadar olacak
şekilde biri ise eşit değil diğeri ye ve k M den
küçükse şekilde döngüler oluşturarak icDugum
sağlanmış olacaktır;
void icDugum2 tanımla,parametre olarak
node *root kullan;
void icDugum2 içinde int M=katar karakter dizisi
boyutu,int bitiş[10],int başlangıç[10],int ilk[10]
tanımla;
void icDugum2 içinde 3 farklı döngü oluştur;
void icDugum2 içinde biri M ye kadar diğeri i ye
eşit olmayacak ve k M den
küçük olana kadar olacak şekilde döngüler
oluşturularak icDugum2 sağlanmış olacaktır;
void Dugumici tanımla,parametre olarak
node *root kullan;
void Dugumici içinde katar karakter dizisi
boyutunda int M tanımla;
void Dugumici içinde dalYap fonksiyonunu içine
rootu gönder ;
void Dugumici içinde M ye kadar olacak döngü
şeklinde Dugumici ni oluştur;
```

```

void Dugumici2 tanımla,parametre olarak
node*root, node*n tanımla;
void Dugumici2 içinde katar karakter dizisi
boyutunda int Mdeğişken i tanımla;
void Dugumici2 içinde b tanımla;
void Dugumici2 içinde dalya p fonksiyonu
içinde rootu gönde r;
void Dugumici2 içinde M ye kadar olu cak
şekildeDugümüci 2 yi oluşt ur;
void grafik fonksiyonunu tanımla,parametre
olarak node *n kullan;
void grafik fonksiyonu iç in de ağ a ç gösterimi
katar gösterimi graphic h kütüphanesinde ki
işlevlerikullanarak gösterme ve çizdirm e
döng ülerini ayarlamaları nı yap;
void sorg ula fonksiyon unu tanımla,parametre
kullanma;
void sorg ula fonksiyon unda N boyutunda
string oluşt ur,system(c\s) komutunu tanımla;
void sorg ula fonksiyon unda string giriş i ve bu
string giriş iniint A ya atama yap;
void sorg ula fonksiyon unda A için on ek ve
sonek cha r format ında tanımlamalar yap;
void sorg ula fonksiyon unda son ek
oluş u mları nıabakara k katar için son ek ağ a ç
oluşt urulabilir de ğ ilse oluşt urulamaz
ç ıkt ılar ını oluşt ur;
void oluşt ur fonksiyonun u tanımlave
parametre kullanma;
void oluşt ur fonksiyonun un iç in de str [N]
boyutunda char tanımla,string giriş i için
tanımlamayap ;
void oluşt ur iç in de dalyap fonksiyon una root
gönd er;
void oluşt ur iç in de ç ocuk oluşt urdöng ü ile;
void oluşt ur iç in de icDugumu kullan ve iç in e
root ve i gönd er;
void oluşt ur iç in de icDugumude n sonra
dugumici2 ve icdug um2 fonksiyonları nı
döng ü iç in de M ye kadar olu cak şekilde
oluşt ur;
void oluşt ur iç in de tekrar eden katar ı,en uzun
alt katar ı ve tekrar eden al t katar ı bul mak
iç in ;
void oluşt ur iç in de int
tut,durum,basla,so n,durum,tekrar=0
tanımlamaları nı yap;
void oluşt ur iç in de katar arama işlevlerini
yap;
void oluşt ur iç in de suffix tree bulunma
bulunmama durumları nı göster;
main fonksiyonu tanımla,whiledöngüsü ile
menü oluşt ur;
main iç in de 2 seç im tanımla,ilseç im sorgula
fonksiyon u,ikinci seç im oluşturf onksiyonunu
çağ ır,remove ile katar text i yaz ve kapat;
return0;

```

4-Kayna kça

<https://www.kosebura k.net/blog/suffix-tree/>

<https://www.it-swarm-tr.com/t/suffix-tree/>

https://cdn-acikogretim.istanbul.edu.tr/uzef-content/20_21_Guz/veri_yapilari/9/index.html

<https://avesis.yildiz.edu.tr/resume/downloadfile/diri?key=7aa1aefa-a342-4dca-ba27-27e38b5359ec>

<https://qastack.info.tr/programming/9452701/ukkone ns-suffix-tree-algorithm-in-phain-english>

<https://nerdbook.wordpress.com/2018/03/28/agac-veri-yapisi/>

https://cdn-acikogretim.istanbul.edu.tr/uzef-content/20_21_Guz/veri_yapilari/9/index.html

<https://www.youtube.com/watch?v=VEkAj-xVTKQ&t=187s>