## KOCAELI UNIVERSITESI BILGISAYAR MUHENDISLIGI

# PROLAB I-2 SUFFIX TREE

Muhammed Numan MERCAN 200202098

Mehmet Ali AKDOGAN 20202017

## I. BAŞLARKEN

Bu projede sonek agaclarini (suffix tree) kullanarak stringler uzerinde arama islemleri yapilmasi istenmiştir.

Suffix, bir stringin bir karakterinden sonuna kadar olan her karakter dizisine verilen isimdir. Bir katarın (p) başka bir katar (s) içinde bulunması aslında p'nin s'in herhangi bir sonekinin öneki olmasını gerektirir.

Sonek agacini daha iyi anlamaniz için soyle bir tanim yapabiliriz:

n uzunluklu s stringin suffix tree si su ozelliklere sahip olur :

- Ağacın 1'den n'e kadar numaralandırılmış n adet yaprağı vardır
- Kök dışında her düğümün en az iki çocuğu vardır.
- Her kenar s'in boş olmayan bir altkatarı ile etiketlenir.
- Aynı düğümden çıkan kenarların etiketleri farklı karakter ile başlamalıdır.
- Kökten başlayıp k. yaprağa giden yoldaki kenarların etiklerinin birleştirilmesi ile k. sonek elde edilir.

#### II. OZET

Projeye suffix algoritmasını verilen kaynaklardan mantığı anlamaya calisarak basladik. Karmasik ve istenilen dilde ornegi cok kisitli olan bu algoritmayi mantik olarak ogrendikten sonra kişim kişim kodlamaya calisarak C dilinde pratiğini yaptık , fakat kodlama kismi beklediğimizden daha zor gelişti ve

ilerlemek için cok vakit harcamamiz gerekti.

Bu cabalarin ardindan 2. Buyuk ister olan bu algoritmayı grafiksel bir arayuze tasimak icin grafik kutuphanesi ve kodlarini ogrenmeye koyulduk. Yine uzun suren bir cabanin ardindan yavas yavas göze hitap edebilen bir arayuz geliştirdik. Fakat bu arayuzde normal terminalde calisan kodlar gibi bir kolaylık soz konusu değildi cunku kodlar otomatik bir sekilde değil manuel olarak verilmesi gereken koordinatlara gore yerlesiyorlardi. Uzun suren ugraslar sonunda tam olarak bitmemis olsada iyi bir yol kat edilmiş proje elimizdeydi.

Bu raporda da yaptigimiz bu projeyi her tarafiyla paylaşıyor olacağız.

## III. GİRİŞ

Sonek ve onek ilişkisi ile algoritmayı oluşturmaya basladik , basta ilkel yöntemlerle normal karakter dizileriyle kontrol ve etkileşimleri oluşturmaya calistik. Ardından daha kompleks sekilde isterleri tamamlamaya basladik , ağaç yapisini kurduk ve arama işlemleri üzerinde ugrastik. Bu kisimda yapabildiğimizi yaptık. Bu işlemler yeterli seviyeye geldiğinde yavaş yavaş grafiksel arayuze aktarmaya basladik. Once koordinatları belirleyerek terminaldeki gibi bir string listesi ortaya cikarttik. Ardından bu dizgilerin agacin hangi yaprakları olduğunu biraz karmasik bir sıralama ile göstermeyi basardik. Tabii normal bir ağaç yapisi yakalamamiz pek kolay olmadigi icin kisitli sure içinde yapabileceğimiz bir grafik oluşturduk.

## A. YONTEM ve İLERLEYİŞ

Biz oncelikle bir ağaç yapisini kolayca kurup kullanmayi ardından onu grafik arayuzune nasil aktarabileceğimizi ogrenmeye calistik, tam olarak bir planimiz yoktu cunku suffix tree bizimde ilk defa karsilastigimiz bir kavramdı bu yüzden akış semasi nı oluşturmadan projeye basladik. Pek verimli olmasa da bir ilerleme kaydetmemizi sağladı bu yöntem.

Amacimiz ağaca benzer en yakin ve anlasilir grafiği elde etmek olduğu icin oncelikle ornek benzer ağaç yapilarini ve onları terminale nasil cizildigini inceledik. Bu bize ise yarar fikirler verdi ve o sekilde ilerlemeye karar verdik.

## B. Hedeflenen Ornekler

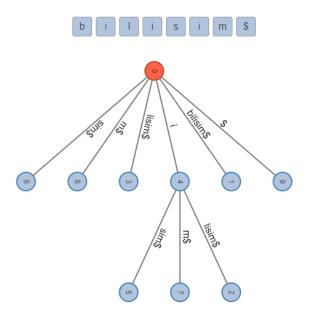


Fig. 1. Ornek bir suffix tree

Bu agac yapisi tam anlamiyla bir suffix tree ye karsilik gelir.Suffix tree mantıgını dallanmalardan anlayabilirsiniz. aynı karakterle baslayan sonekler ortak bir dallanmayla dagiliyorlar , bazi islemleri bu dallanma hesaplari ile yapiyor olacagiz.

Asagida Suffix tree yi grafiksel olarak ve terminalde semboller ile gosterimini bulacaksiniz

## IV. SONUCLAR

Bizim projede gelebildigimiz nokta isterlerin cogunu karsilamakla birlikte uzun ugraslar verildigi halde cozulemeyen bazı kisimlarin oldugudur.

```
C:\Users\numan\Desktop\Tree\SuffixTre\bin\Debug\SuffixTre.exe

+-- bilisim$
+-- lisim$
| +-- m$
+-- lisim$
+-- sim$
+-- sim$
+-- ssys
+-- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
--- sys
```

Fig. 2. Terminalde yapilmis bir agac ornegi

Bu ornekte C programlama ile yapabilecegimiz grafige daha yakin bir ornek sunuyor. Dallanmalar ornekte de anlasilacagi uzere daha ucuz ve akillica bir bicimde bir kac adet sembol ve bosluk ile halledilmis durumda.

Basarili kisimlari ve hatalarimizi raporun ilerleyen kisimlarinda paylasiyor olacagiz. Bu projenin sonunda suffix tree yi prefix leriyle birlikte arastirmanin daha kolay oldugunu ogrendik. Suffix tree genelde biyolojik bilimsel arastirmalarda kullanilmakla birlikte bazi kolaylik sagladigi farkli alanlarda bulunuyor , biz bi cok ornege de bu tarz alanlarida arastirarak ulastik

Ana Semaya sigmayan fonksiyon semalarini ayri semalar olarak paylastik.

```
Lutfen stringi giriniz:bilisim$
Girilen string:bilisim$

$ [7]
bilisim$ [0]
i [-1]
lisim$ [1]
m$ [5]
sim$ [3]
lisim$ [2]
—m$ [6]
_sim$ [4]
```

Fig. 3. Terminaldeki demomuz

Bu bizim ukonnen algoritmasini arastirirken ogrendigimiz ve kendimize uyarladıgımız terminalde yakaladigimiz referans sonuc ciktimiz.

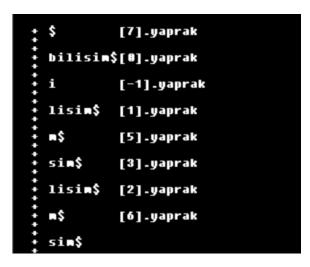
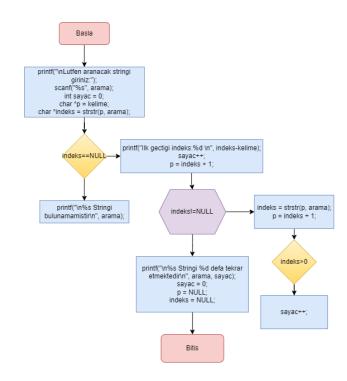


Fig. 4. Grafik ciktisi demomuz

Ayni algoritma ve terminal ciktisindan esinlenerek koordinatlari ayarlayip olusturdugumuz grafik arayuzumuz. Bu kisim demo kisim ilerleme kaydedilen hali de paylasilacaktir.

Bu paylasimlarimiz ve esinlendigimiz tum kaynaklari da asagida kaynakca kisminda paylasiyor olacagiz.



 $\label{eq:Fig. 6.} Fig. \ 6. \ \ Akis \ Semasi \ case \ 3 \ func.$  String bulma FlowChart ,

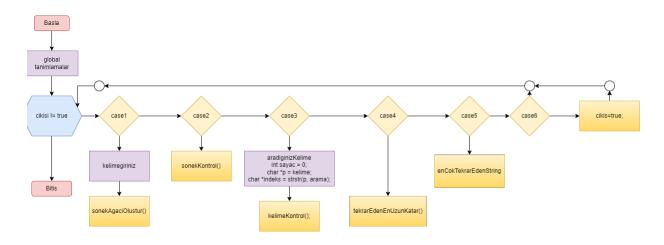


Fig. 5. Akis Semasi Ana Govde

Main FlowChart, basic links

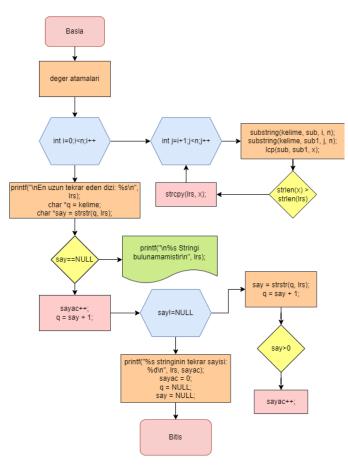


Fig. 7. Akis semasi case 4 func

### V. \*KAYNAKCA

- https://en.wikipedia.org/wiki/Suffix-tree
- https://web.stanford.edu/ mjkay/suffix-tree.pdf
- https://stackoverflow.com/questions/9452701/ukkonenssuffix-tree-algorithm-in-plainenglish/95134239513423/
- https://www.bigocheatsheet.com/
- https://github.com/brenden/ukkonen-animation