# ALGORITMA ANALIZI PROJE RAPORU



AHMET ENIS ŞİMŞİR 19011077

enis.simsir@std.yildiz.edu.tr

https://youtu.be/\_aKpZq7s7dY

### YÖNTEM

Bu problem çözmek için normalde recursive olarak çağırdığım bir fonksiyon yardımıyla her ihtimale bakmalıyım. Fakat mesela 2. Satıra yaptığım bir shift işleminden sonra üst sütunlardaki sayılar ile bir çakışma olduysa bu işlemi takip edip 3. satıra geçmeme gerek yoktur çünkü zaten 2. satır sorunlu olduğundan alt satırlara bakmak zaman kaybıdır.

Bu şekilde gereksiz adımları silmemi sağlayan yöntemin ismine **Backtracking** denir.

Burada dallanmayı shift değerlerine göre yaptım. Mesela i. satırdaysam bu satırı her shift etmem başka bir dal ile gösterilir ve bu dallardan kurala uymayan varsa elenir. Kurala uyanlarda ise recursive olarak yeniden backtrack fonksiyonu çağırılır.

### **UYGULAMA**

#### **NORMAL MOD:**

```
Oncelikle mod secelim. Normal icin 1, detay icin 2: 1
Programima hosgeldiniz
Her renkten her satirda bir tane olacak sekilde degerleri girerseniz her sutunda da bir tane olacak sekilde shiftlerim
Eger hicbir sey listelemezsem girdiginiz matriste boyle bir duzen mumkun degil demektir
N degeri: 4
Lutfen renk matrisini giriniz
0,0: sari
0,1: yesil
0,2: kirmizi
0,3: mavi
1,0: yesil
1,1: mavi
1,2: kirmizi
1,3: sari
2,0: sari
2,1: mavi
2,2: kirmizi
2,3: yesil
3,0: yesil
3,1: sari
3,2: kirmizi
3,3: mavi
         yesil kirmizi mavi
sari
mavi
         kirmizi sari
                              yesil
yesil sari
                   mavi
                              kirmizi
kirmizi mavi
                             sari
```

#### **DETAY MODU:**

```
Oncelikle mod secelim. Normal icin 1, detay icin 2: 2
Programima hosgeldiniz
Her renkten her satirda bir tane olacak sekilde degerleri girerseniz her sutunda da bir tane olacak sekilde shiftlerim
Eger hicbir sey listelemezsem girdiginiz matriste boyle bir duzen mumkun degil demektir
Lutfen renk matrisini giriniz
0,0: sari
0,1: yesil
0,2: kirmizi
0,3: mavi
1,0: yesil
1,1: mavi
1,2: kirmizi
1,3: sari
2,0: sari
2,1: mavi
2,2: kirmizi
2,3: yesil
3,0: yesil
3,1: sari
3,2: kirmizi
3,3: mavi
```

```
Shift islemi yapildi:
sari
        vesil
                kirmizi mavi
sari
        yesil
                mavi
                       kirmizi
                kirmizi yesil
sari
        mavi
                kirmizi mavi
yesil
        sari
Shift islemi yapildi:
                kirmizi mavi
sari
       yesil
kirmizi sari
                yesil mavi
sari
        mavi
                kirmizi yesil
vesil
        sari
                kirmizi mavi
Shift islemi yapildi:
                kirmizi mavi
sari
        yesil
               sari yesil
kirmizi yesil
mavi
        kirmizi sari
sari
        mavi
vesil
        sari
                kirmizi mavi
sari
                kirmizi mavi
        yesil
        kirmizi sari
                        vesil
mavi
yesil
        sari
                mavi
                        kirmizi
kirmizi mavi
                yesil
                        sari
Shift islemi yapildi:
        yesil
                kirmizi mavi
sari
vesil
        mavi
                kirmizi sari
                kirmizi yesil
sari
        mavi
                kirmizi mavi
vesil
        sari
```

## **SONUÇ**

Renk ataması kısmını geçip sadece işlem kısmına bakarsak Backtracking fonksiyonumda iç içe 3 for döngüsü kullanıyorum ama bunlardan biri O'dan N'e değil, bulunduğumuz satırdan O'a. Bu yüzden buna N\*N/2\*N diyebiliriz.

En kötü durumda bu fonksiyonu satır sayısının bir eksiği kadar çağırmamız gerekiyor. Bu durumda da N ile bir kez daha çarpmalıyız.

Yani son durumda O(N)=N<sup>4</sup> olmuş oluyor.

Lakin backtracking yönteminde en kötü duruma ulaşmak oldukça düşük bir ihtimaldir ve bu olmayacaktır. O yüzden en kötü duruma bakmak mantıksızdır.