

Rekürans Bağlantıları (Özyineli Bağlantılar)

Bir dizinin içinde kendisinden bir parça bulunuyorsa o diziye rekürans bağlantısı (özyineli dizi) denir.

$$a_n = 5n + 1 \quad (\text{dizi}) \quad (\text{sequence}) \quad \rightarrow a_{20} = 101$$

$$\boxed{a_n = 2a_{n-1} + 3} \quad (a_{n-1} \text{ kendisinden parça}) \quad \text{rekürans bağlantısı}$$

\downarrow
 $a_0 = 3 \quad n \geq 1$

$$\left. \begin{array}{l} a_n = a_{n-1} - 2a_{n-2} + 5^n \\ a_n = 3a_{n-1} + 2a_{n-2} \end{array} \right\} \rightarrow a_1 = 3, a_0 = 5, n \geq 2$$

rekürans bağlantısı

Ör: $a_n = 2a_{n-1} - a_{n-2} + 2^{n-1}$, $a_0 = 1, a_1 = 2, n \geq 2$ olarak veriliyor. Buna göre, a_5 nedir?

$$n=2 \Rightarrow a_2 = 2a_1 - a_0 + 2 \Rightarrow a_2 = 4 - 1 + 2 \Rightarrow \boxed{a_2 = 5}$$

$$n=3 \Rightarrow a_3 = 2a_2 - a_1 + 4 \Rightarrow a_3 = 10 - 2 + 4 \Rightarrow \boxed{a_3 = 12}$$

$$n=4 \Rightarrow a_4 = 2a_3 - a_2 + 8 \Rightarrow a_4 = 24 - 5 + 8 \Rightarrow \boxed{a_4 = 27}$$

$$n=5 \Rightarrow a_5 = 2a_4 - a_3 + 16 \Rightarrow a_5 = 54 - 12 + 16 \Rightarrow a_5 = 58 //$$

Ayrık matematikteki hedefimiz

Rekürans Bağıntısı

```
graph TD; A[Rekürans Bağıntısı] --> B[Rekürans bağıntısını çözmek]; A --> C[Sözel bir problemi rekürans bağıntısına çevirme];
```

Rekürans bağıntısını çözmek

$$a_n = 3a_{n-1} + a_{n-2}$$

$$a_n = 2^n - n + 1$$

Sözel bir problemi rekürans
bağıntısına çevirme

İç bileşenlerden kurtaracak şekilde yazmalıyız

Rekürans Bağıntılarının Sınıflandırılması

a_n 'nin kendisinden sonraki kaç terime bağlı olması
rekürans bağıntısının derecesini verir

1) Derece (Order)

$$a_n = 5a_{n-1} + n^2$$

→ 1 first order

$$a_n = 3a_{n-1} - 5a_{n-2}$$

→ 2 second order

$$a_n = 3a_{n-1} + a_{n-3} + 3^n$$

→ 3 third order

$$a_n = 2a_{n-4} + 1$$

→ 4. derece

2) Homojen – homojen değil (homogeneous – nonhomogeneous)

$$a_n = 3a_{n-1} \quad \checkmark$$

$$a_n = a_{n-1} - 2a_{n-2} \quad \checkmark$$

$$a_n = 3a_{n-1} + n \cdot a_{n-2} + 3^n \quad \times$$

$$a_n = a_{n-1} + 2a_{n-3} - 4 \quad \times$$

$$a_n = a_{n-2} + n^3 + n^2 \quad \times$$


3) Lineer, lineer olmayan (Linear, nonlinear)

a_n 'li terimlerin üslenmiş alınması veya birbirleri ile çarpılması lineerliği bozar.

$$a_n = 5a_{n-2} + n \cdot a_{n-3} + n^2$$



$$a_n = (a_{n-1})^2 + 3n$$



$$(a_n)^3 = a_{n-1} + a_{n-2}$$


$$a_n = (a_{n-1}) \cdot (a_{n-2}) - 3$$


4) Sabit Katsayılı olan ve olmayan (constant coefficient)

a_n 'li ifadeler n 'li birşey ile çarpım durumunda olursa sabit katsayılı değildir.

$$a_n = 3a_{n-1} + 5a_{n-2} + n - 7$$


$$a_n = n \cdot a_{n-1} + 3a_{n-2} + 5^n$$


$$a_n = 7a_{n-1} + 10a_{n-2}$$


$$a_n = 3^n \cdot a_{n-2} + 1$$


Sabit Katsayılı Homojen Rekürans Bağlıntılarının Çözülmesi (Karakteristik Kök Tekniği)

Karakteristik Kök Tekniği

- İkinci derece ve daha büyük dereceli rekürans bağlıntılarının çözümünde kullanılır.
- Sabit ve homojen rekürans bağlıntılarında kullanılır.
- Homojen olmayan rekürans bağlıntısında ise homojen hale getirmek için kullanılır.

$$a_n = 3a_{n-1} + 4a_{n-2}$$

Sabit Katsayılı Homojen 2. derece
bir rekürans bağıntısı

Homojen olduğundan
 $a_n = a_n^{(h)}$

homojen olmadığında
 $a_n = a_n^{(h)} + a_n^{(ö)}$

$$a_{n-2} = 1$$

$$a_{n-1} = r$$

$$a_n = r^2$$

$$r^2 = 3r + 4$$

$$r^2 - 3r - 4 = 0$$

karakteristik denklem

2 tane farklı kökü varsa

Eşit 2 tane kökü varsa

Karakteristik Denklemin Köklerine Göre Homojen Çözümün Yazımı

2. derece

$$1) r_1 \neq r_2 \text{ ise } \Rightarrow$$

$$a_n^{(h)} = c_1 \cdot (r_1)^n + c_2 \cdot (r_2)^n$$

$$2) r_1 = r_2 \text{ ise } \Rightarrow$$

$$a_n^{(h)} = c_1 \cdot (r_1)^n + c_2 \cdot (r_2)^n \cdot n$$

$$r=4 \quad r=-1$$

$$(r-4)(r+1)=0$$

$$r^2 - 3r - 4 = 0$$

$$a_n = c_1 \cdot 4^n + c_2 \cdot (-1)^n$$

3. derece

$$1) r_1 \neq r_2 \neq r_3 \Rightarrow$$

$$a_n^{(h)} = c_1 \cdot (r_1)^n + c_2 \cdot (r_2)^n + c_3 \cdot (r_3)^n$$

$$2) r_1 = r_2 = r_3 \Rightarrow$$

$$a_n^{(h)} = c_1 \cdot (r_1)^n + c_2 \cdot (r_2)^n \cdot n + c_3 \cdot (r_3)^n \cdot n^2$$

$$3) r_1 = r_2 \neq r_3 \Rightarrow$$

$$a_n^{(h)} = c_1 \cdot (r_1)^n + c_2 \cdot (r_2)^n \cdot n + c_3 \cdot (r_3)^n$$

Soru: $a_n = 3a_{n-1} + 10a_{n-2}$, $a_0 = 5$ ve $a_1 = 8$ olan bağımlı değerleri verilmiş rekürans bağıntısını çözelim.

1. adım $a_n = a_n^{(h)}$

2. adım $r^2 = 3r + 10$ (karakteristik denklemler)

2. derece $r^2 - 3r - 10 = 0$
 $(r-5)(r+2) = 0$
5 -2

$$a_n^{(h)} = c_1(5)^n + c_2(-2)^n$$

3. adım

$$a_n = c_1 5^n + c_2 (-2)^n$$

$$a_0 = 5 \Rightarrow \boxed{c_1 + c_2 = 5} \quad / 2$$

$$a_1 = 8 \Rightarrow \boxed{5c_1 - 2c_2 = 8}$$

$$7c_1 = 18$$

$$\boxed{c_2 = \frac{17}{7}}$$

$$\boxed{a_n = \frac{18}{7} \cdot 5^n + \frac{17}{7} \cdot (-2)^n}$$

Soru: $a_n = -4a_{n-1} - 4a_{n-2}$, $a_0 = 3$, $a_1 = 5$ başlangıç koşulları ile verilen rekürans bağıntısının çözümünü bulunuz.

1. adım $a_n = a_n^{(h)}$

2. adım $a_{n-2} = 1$

2. derece $a_{n-1} = r \Rightarrow r^2 = -4r - 4 \Rightarrow r^2 + 4r + 4 = 0$
 $a_n = r^2$
 $(r+2)(r+2) = 0$
 $r_1 = -2$ $r_2 = -2$

$$a_n^{(h)} = c_1 \cdot (-2)^n + c_2 (-2)^n \cdot n$$

3. adım $a_n = c_1 (-2)^n + c_2 (-2)^n$

$a_0 = 3 \Rightarrow \boxed{c_1 = 3}$

$$a_n = 3 \cdot (-2)^n - \frac{11}{2} (-2)^n \cdot n$$

$a_1 = 5 \Rightarrow -2c_1 - 2c_2 = 5 \Rightarrow -2c_2 = 11 \Rightarrow \boxed{c_2 = -\frac{11}{2}}$

Sabit Katsayılı Homojen Olmayan Rekürans Bağlıntılarının Çözülmesi

$$a_n = 3a_{n-1} + 4a_{n-2} + f(n)$$

genel

özel

$$a_n^{(g)} = a_n^{(h)} + a_n^{(ö)}$$

polinom olursa

1

3

$n+2$

n^2

Üstel fonksiyon olursa

$3 \cdot 2^n$

5^n

7^{-n}

Özel çözüm bulunurken $a_n^{(ö)}$ tahmin edilir ve çözüm bu şekilde elde edilir.

Polinom Durumu

Ör: $a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2} + 5$, $a_0 = 4$, $a_1 = 10$ başlangıç koşulları ile verilen rekürans bağıntısını çözümlüyoruz.

1. adım $a_n^{(g)} = a_n^{(h)} + a_n^{(ö)}$

2. adım $a_n^{(h)}$ bulunur.

$$a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2} \Rightarrow r^2 = 2r + 3$$

$\uparrow \quad \uparrow \quad \uparrow$
 $r^2 \quad r \quad 1$

$$r^2 - 2r - 3 = 0$$

$$(r-3)(r+1) = 0$$

$$r = 3 \quad r = -1$$

$$a_n^{(h)} = C_1 \cdot 3^n + C_2 \cdot (-1)^n$$

$$a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2} + 5$$

not: polinomun derecesi ne ise a_n nin de dereceside aynı olur
f(n) sabit olduğundan tüm terimler sabite eşit olur

3. adım $a_n^{(0)}$ tahmin edilir.

$$a_n^{(0)} = A$$

$$a_{n-1} = A$$

$$a_{n-2} = A$$

ardından a_{n-1} ve a_{n-2}
elde edilip eşitlikte
yerine konular, ana a_n
tahmindeki katsayıları
bulmak için.

$$A = 2A + 3A + 5 \Rightarrow -4A = 5 \Rightarrow A = -\frac{5}{4}$$

$$a_n^{(0)} = -\frac{5}{4}$$

4. adım :

$$a_n = c_1 \cdot 3^n + c_2 \cdot (-1)^n - \frac{5}{4}$$

$$a_0 = 4$$

$$a_1 = 10$$

$$c_1 + c_2 - \frac{5}{4} = 4 \Rightarrow c_1 + c_2 = \frac{21}{4}$$

$$3c_1 - c_2 - \frac{5}{4} = 10 \Rightarrow 3c_1 - c_2 = \frac{45}{4}$$

$$\Rightarrow 4c_1 = \frac{45}{4} + \frac{33}{2}$$

$$c_1 = \frac{33}{8}$$

$$c_2 = \frac{9}{8}$$

$$a_n = \frac{33}{8} \cdot 3^n + \frac{9}{8} (-1)^n - \frac{5}{4}$$

Ör: $a_n = a_{n-1} + 2a_{n-2} + 3n + 4$, $a_0 = 5$, $a_1 = 7$ başlangıç koşulları ile verilen rekürans bağıntısını çözelim.

1. adım $a_n^{(g)} = a_n^{(h)} + a_n^{(ö)}$

2. adım $a_n^{(h)} \rightarrow a_n = a_{n-1} + 2a_{n-2} \Rightarrow r^2 = r + 2$

$$r^2 - r - 2 = 0$$

$$(r-2)(r+1) = 0$$

$$\begin{matrix} 2 & -1 \end{matrix}$$

$$a_n^{(h)} = c_1 \cdot 2^n + c_2 \cdot (-1)^n$$

1. derece polinom

$a_n = a_{n-1} + 2a_{n-2} + 3n + 4$

3. adım $a_n^{(ö)} = An + B$

$a_{n-1} = A(n-1) + B$

$a_{n-2} = A(n-2) + B$

~~$An + B = A(n-1) + B + 2A(n-2) + B + 3n + 4$~~

$-2An + 5A - 2B = 3n + 4$

$A = -\frac{3}{2}$

$5A - 2B = 4 \Rightarrow -\frac{15}{2} - 2B = 4$

$-\frac{23}{2} = 2B \Rightarrow B = -\frac{23}{4}$

$$a_n^{(ö)} = -\frac{3}{2}n - \frac{23}{4}$$

4. adım

$$a_n = c_1 \cdot 2^n + c_2 \cdot (-1)^n - \frac{3}{2}n - \frac{23}{4}$$

$$a_0 = 5$$

$$a_1 = 7$$

c_1 ve c_2 bulunup en son a_n yazılır.

Üstel Fonksiyon Durumu

Ör: $a_n = -4a_{n-1} - 3a_{n-2} + 2 \cdot 5^n$, $a_0 = 6$, $a_1 = 10$ başlangıç koşulları ile verilen rekürans bağıntısını çözümlüyoruz.

1. adım: $a_n^{(g)} = a_n^{(h)} + a_n^{(ö)}$

2. adım $a_n^{(h)} \Rightarrow a_n = -4a_{n-1} - 3a_{n-2} \Rightarrow r^2 = -4r - 3$

$$r^2 + 4r + 3 = 0$$

$$(r+3)(r+1) = 0$$

$$r = -3 \quad r = -1$$

$$a_n^{(h)} = c_1(-3)^n + c_2 \cdot (-1)^n$$

$a_n^{(h)}$ içinde var mı?

YOK

Eğer varsa

1 tane varsa

$a_n^{(ö)} \rightarrow 1$ tane

n carpanı gelir.

2 tane varsa

$a_n^{(ö)} \rightarrow 2$ tane

n^2 carpanı gelir.

3. adım $a_n^{(ö)} = A \cdot 5^n$

$$a_{n-1} = A \cdot 5^{n-1} = \frac{A}{5} \cdot 5^n$$

$$a_{n-2} = A \cdot 5^{n-2} = \frac{A}{25} \cdot 5^n$$

$$A \cdot 5^n = -\frac{4A}{5} 5^n - \frac{3A}{25} 5^n + 2 \cdot 5^n$$

$$A = -\frac{23A}{25} + 2 \Rightarrow \frac{48A}{25} = 2$$

$$A = \frac{25}{24}$$

$$a_n^{(ö)} = \frac{25}{24} \cdot 5^n$$

4. adım:

$$a_n = c_1 \cdot (-3)^n + c_2 \cdot (-1)^n + \frac{25}{24} \cdot 5^n$$

$$a_0 = 6$$

$$a_1 = 10$$

$$c_1 + c_2 + \frac{25}{24} = 6$$

$$\Rightarrow c_1 = \dots$$

$$-3c_1 - c_2 + \frac{125}{24} = 10$$

$$c_2 = \dots$$

$$a_n = \dots$$

Ör: $a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2} + 3^n$, $a_0 = 7$, $a_1 = 5$ çözümlü.

1. adım $a_n^{(3)} = a_n^{(h)} + a_n^{(ö)}$ 1 tane var.

2. adım $a_n^{(h)} \Rightarrow a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2} \Rightarrow r^2 - 2r - 3 = 0$

$$(r-3)(r+1) = 0$$

$$r=3 \quad r=-1$$

$$a_n^{(h)} = c_1 3^n + c_2 (-1)^n$$

3. adım $a_n^{(ö)} = A \cdot 3^n \cdot n$

$$\left. \begin{aligned} a_{n-1} &= A \cdot 3^{n-1} \cdot (n-1) = \frac{A}{3} \cdot 3^n \cdot n - \frac{A}{3} \cdot 3^n \\ a_{n-2} &= A \cdot 3^{n-2} \cdot (n-2) = \frac{A}{9} \cdot 3^n \cdot n - \frac{2A}{9} \cdot 3^n \end{aligned} \right\}$$

$$\cancel{A \cdot 3^n \cdot n} = \cancel{\frac{2A}{3} \cdot 3^n \cdot n} - \cancel{\frac{2A}{3} \cdot 3^n} + \cancel{\frac{A}{3} \cdot 3^n \cdot n} - \cancel{\frac{2A}{3} \cdot 3^n} + 3^n$$

$$A \cdot 3^n \cdot n$$

$$\frac{4A}{3} \cdot 3^n = 3^n$$

$$\frac{4A}{3} = 1 \quad \boxed{A = \frac{3}{4}}$$

$$a_n^{(ö)} = \frac{3}{4} \cdot 3^n \cdot n$$

Sayı Dizilerini Rekürans Bağntısına Dönüştürme

Bizlere bazen bir sayı dizisi bazen de sözel bir ifade verilerek ondan bir sayı dizi formunda olayı yazmamız beklenir.

4, 7, 13, 25, 49, 97, ----- Sayı dizisi

Rekürans
bağntısı :

$$a_0 = 4, \quad a_n = 2a_{n-1} - 1, \quad n \geq 1$$

Ör: $\overset{\downarrow}{\underset{\downarrow}{1}}, 3, 7, 17, 41, 99, 239, \dots$ sayı dizisinin rekürans bağntısını olarak yazınız.

$$\begin{array}{l} a_0 = 1 \\ a_1 = 3 \end{array}$$

$$a_n = 2a_{n-1} + a_{n-2}, \quad n \geq 2$$

Homojen olmayan rekürans bağıntısı için bir örnek yazalım

Ör: $1, 3, 6, 13, 27, 56, 115, \dots$ sayı dizisini rekürans bağıntısı haline getiriniz.

$1+3+2$
 $3+6+4$
 $6+13+8$

$a_0 = 1$
 $a_1 = 3$

$a_n = a_{n-1} + a_{n-2} + 2^{n-1}, n \geq 2$

$$a_2 = 2a_1 + a_0 \quad a_2 = 7$$

$$a_3 = 2a_2 + a_1 \quad a_3 = 17$$

Soru: Sadece 0 ve 1'lerden oluşan n birim uzunluğunda sayı dizileri oluşturuluyor. Buna göre, bu sayı dizilerinden n uzunluğunda olup "00" içerenlerin sayısını veren rekürrens bağıntısını başlangıç koşullarını da belirleyerek yazınız.

$n = 0$ birim	→ dizi yok	$a_0 = 0$
$n = 1$ "	→ 0, 1	$a_1 = 0$
$n = 2$ "	→ 00, 01, 10, 11	$a_2 = 1$
$n = 3$ "	→ <u>000</u> , <u>001</u> , 010, <u>100</u> 011, 101, 110, 111	$a_3 = 3$
$n = 4$ "	→ 0000- 0011- 0111 0001- 0101 1011 0010- 1001- 1101 0100- 0110 1110 1000- 1010 1111 1100-	$a_4 = 8$

0, 0, 1, 3, 8, - - - - -

$$a_n = 2 \cdot a_{n-1} + a_{n-2} + 1 \quad n \geq 2$$

$$a_1 = 0$$

$$a_0 = 0$$

Problemlerin Karmaşıklığı

Çözülebilir Problemler (Tractable)

- ◆ Polinomsal en kötü durum karmaşıklığına sahip bir algoritma kullanarak çözülebilen bir problem **çözülebilir** (tractable) olarak adlandırılmaktadır.
- ◆ Çünkü algoritmanın, nispeten kısa bir zaman içinde makul büyüklükte veriye sahip bir probleme çözüm getireceği beklenmektedir.
- ◆ Bununla birlikte, büyük- O tahminindeki polinomlar yüksek dereceye sahipse (100. derece gibi) veya katsayılar aşırı büyükse, algoritmanın problemi çözmesi oldukça uzun zaman alabilir.
- ◆ Sonuç olarak, polinomsal en kötü durum zaman karmaşıklığına sahip bir algoritma kullanarak çözülebilen bir problemin nispeten küçük veri değerlerinde bile makul zamanda çözülebilmesi garanti edilemez.
- ◆ Pratikte bu tür tahminlerdeki polinomların derece ve katsayıları genellikle küçüktür.

Çözülemez Problemler (Intractable)

- ◆ En kötü durum polinomsal zaman karmaşıklığına sahip bir algoritma kullanılarak çözilemeyen problemler **çözülemez** (intractable) olarak adlandırılmaktadır.
- ◆ En kötü duruma sahip bir problemin çözümü, çok küçük girdi değerleriyle bile her zaman olmasa da genellikle aşırı miktarda zamana ihtiyaç duyabilmektedir.
- ◆ Bununla birlikte, pratikte bazı en kötü durum zaman karmaşıklığına sahip algoritmaların bir problemi, birçok durumda kendisine özgü en kötü durumundan çok daha hızlı çözebildiği durumlar vardır.
- ◆ Muhtemelen çok az sayıdaki durumların makul zamanda çözilememesine izin vermeye istekli olduğumuzda, ortalama durum zaman karmaşıklığı, bir algoritmanın bir problemi ne kadar uzun zamanda çözeceğinin en iyi ölçüsüdür.
- ◆ Endüstride önemli olan birçok problem çözülemez olarak düşünülmektedir ancak uygulamada, aslında günlük yaşamın getirdiği tüm girdi durumları için çözülebilmektedir.
- ◆ Pratik uygulamada karşılaşılan çözülemez problemlerin üstesinden gelmenin bir diğer yolu da problemin kesin çözümünü bulmak yerine yaklaşık çözümler aramaktır.
- ◆ Bu tür yaklaşık çözümler bulmakta hızlı algoritmaların varlığı işe yaramakta ve hatta kesin çözümden çok farklı olmama olasılığı bulunmaktadır.

Çözümü Bulunmayan Alg. (Unsolvable)

- ◆ Hiçbir algoritmanın onları çözemediği bazı problemler mevcuttur.
- ◆ Bu tür problemler **çözümü bulunamayan (unsolvable)** olarak adlandırılmaktadır
- ◆ Algoritma kullanarak **çözülebilir** problemlerin zıttı olarak ifade edilebilir.
- ◆ Çözümü bulunamayan problemlerin varlığına ilk kanıt, sonlanma (halting) probleminin çözülemez olduğunu gösteren büyük İngiliz matematikçi ve bilgisayar bilimcisi Alan Turing tarafından sağlanmıştır.

P ve NP Problem Sınıfları

- ◆ Çözülebilir problemlerin **P sınıfına (Class P)** ait olduğu söylenir.
 - ◆ Polinomsal zamanda kontrol edilebilen bir çözüm için problemlerin **NP sınıfına (Class NP)** ait olduğu söylenmektedir.
 - ◆ NP kısaltması, *belirli olmayan polinomsal zamanlı (nondeterministic polynomial time)* anlamına gelmektedir.
-
- ❖ Problemlerin herhangi birisi polinomial en kötü-durum zaman algoritmaları ile çözülebildiğinde, NP sınıfındaki tüm problemler de polinomsal en kötü-durum zaman algoritmaları ile çözülebilir. Bu özelliği taşıyan algoritmalara **NP-tam problemler (NP-complete problems)**
 - ❖ **NP-Hard**, polinomsal zamanda bir çözümü olduğunu ispatlayamadığımız karar problemlerinin karmaşıklık sınıfıdır.

Kaynaklar

- Levitin “Introduction to the Design & Analysis of Algorithms,” 3rd ed., Ch. 1 ©2012 Pearson Education, Inc. Upper Saddle River, NJ. All Rights Reserved
- <https://www.javatpoint.com>
- <https://algorithms.tutorialhorizon.com>
- <https://www.tutorialspoint.com/>