

# NÜMERİK ANALİZ

## Bilimsel Hesaplama Matematiği

Nuri ÖZALP

## FONKSİYONLARA YAKLAŞIM



# Polinom İnterpolasyonu

## Newton Formu

### Problem

$n + 1$  tane  $(x_i, y_i)$  verisinden oluşan

$x$	$x_0$	$x_1$	$x_2$	$\cdots$	$x_n$
$y$	$y_0$	$y_1$	$y_2$	$\cdots$	$y_n$

tablosu verilmiş olsun ve

$$p(x_i) = y_i \quad (0 \leq i \leq n)$$

olacak şekilde mümkün olan en küçük dereceden bir  $p$  polinomu arayalım. Bu tip bir polinoma tabloyu **interpole eder** (birleştirir) veya tablonun bir **interpolasyon polinomu** denir denir.



## Teorem (Polinom İnterpolasyonu)

Eğer  $x_0, x_1, \dots, x_n$  farklı reel sayılar ise, bu durumda keyfi  $y_0, y_1, \dots, y_n$  sayıları için

$$p_n(x_i) = y_i \quad (0 \leq i \leq n)$$

olacak şekilde derecesi en fazla  $n$  olan **tek** bir  $p_n$  polinomu vardır.

## İspat (Teklik: )

Bu tipten iki  $p_n$  ve  $q_n$  polinomu olduğunu kabul edelim. Bu durumda  $p_n - q_n$  polinomu,  $0 \leq i \leq n$  için  $(p_n - q_n)(x_i) = 0$  özelliğine sahip olacaktır.  $p_n - q_n$  polinomunun derecesi en fazla  $n$  olabileceğinden dolayı, eğer  $0$  polinomu değilse, bu polinom en fazla  $n$  tane sifıra sahiptir. Fakat,  $x_i$  ler farklı olduklarından, polinomu  $n + 1$  sifıra sahip olur ki; bu durumda  $(p_n - q_n)(x) \equiv 0$  olmalıdır. O halde,  $p_n \equiv q_n$  dir.



- $n = 0$  için, bir  $p_0$  sabit fonksiyonu (derecesi  $\leq 0$  olan polinom)  $p_0(x_0) = y_0$  olacak şekilde seçilebilir.



- $n = 0$  için, bir  $p_0$  sabit fonksiyonu (derecesi  $\leq 0$  olan polinom)  $p_0(x_0) = y_0$  olacak şekilde seçilebilir.
- $0 \leq i \leq k - 1$  için  $p_{k-1}(x_i) = y_i$  olacak şekilde, derecesi  $\leq k - 1$  olan bir  $p_{k-1}$  polinomu var olsun.  $p_k$  yi

$$p_k(x) = p_{k-1}(x) + c(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1}) \quad (1)$$

formunda inşa edelim:



- $n = 0$  için, bir  $p_0$  sabit fonksiyonu (derecesi  $\leq 0$  olan polinom)  $p_0(x_0) = y_0$  olacak şekilde seçilebilir.
- $0 \leq i \leq k - 1$  için  $p_{k-1}(x_i) = y_i$  olacak şekilde, derecesi  $\leq k - 1$  olan bir  $p_{k-1}$  polinomu var olsun.  $p_k$  yi

$$p_k(x) = p_{k-1}(x) + c(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1}) \quad (1)$$

formunda inşa edelim:

- $p_k(x)$  en fazla  $k$ . derecedendir.

$$p_k(x_i) = p_{k-1}(x_i) = y_i \quad (0 \leq i \leq k - 1)$$

olduğundan,  $p_{k-1}$  in interpolate ettiği noktaları  $p_k$  da interpolate eder.



- $n = 0$  için, bir  $p_0$  sabit fonksiyonu (derecesi  $\leq 0$  olan polinom)  $p_0(x_0) = y_0$  olacak şekilde seçilebilir.
- $0 \leq i \leq k - 1$  için  $p_{k-1}(x_i) = y_i$  olacak şekilde, derecesi  $\leq k - 1$  olan bir  $p_{k-1}$  polinomu var olsun.  $p_k$  yi

$$p_k(x) = p_{k-1}(x) + c(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1}) \quad (1)$$

formunda inşa edelim:

- $p_k(x)$  en fazla  $k$ . derecedendir.

$$p_k(x_i) = p_{k-1}(x_i) = y_i \quad (0 \leq i \leq k - 1)$$

olduğundan,  $p_{k-1}$  in interpolate ettiği noktaları  $p_k$  da interpolate eder.

- Şimdi,  $p_k(x_k) = y_k$  koşulundan, bilinmeyen  $c$  katsayısını belirleyelim. Koşul uygulanırsa

$$p_{k-1}(x_k) + c(x_k - x_0)(x_k - x_1) \cdots (x_k - x_{k-1}) = y_k \quad (2)$$

elde edilir.



- $n = 0$  için, bir  $p_0$  sabit fonksiyonu (derecesi  $\leq 0$  olan polinom)  $p_0(x_0) = y_0$  olacak şekilde seçilebilir.
- $0 \leq i \leq k - 1$  için  $p_{k-1}(x_i) = y_i$  olacak şekilde, derecesi  $\leq k - 1$  olan bir  $p_{k-1}$  polinomu var olsun.  $p_k$  yi

$$p_k(x) = p_{k-1}(x) + c(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1}) \quad (1)$$

formunda inşa edelim:

- $p_k(x)$  en fazla  $k$ . derecedendir.

$$p_k(x_i) = p_{k-1}(x_i) = y_i \quad (0 \leq i \leq k - 1)$$

olduğundan,  $p_{k-1}$  in interpolate ettiği noktaları  $p_k$  da interpolate eder.

- Şimdi,  $p_k(x_k) = y_k$  koşulundan, bilinmeyen  $c$  katsayısını belirleyelim. Koşul uygulanırsa

$$p_{k-1}(x_k) + c(x_k - x_0)(x_k - x_1) \cdots (x_k - x_{k-1}) = y_k \quad (2)$$

elde edilir.

- $c$  nin çarpanları 0 olmadıklarından, Denklem (2) den kesinlikle  $c$  çözülebilir. (Neden?)





**Elde edilmesi:**

$p_k$  polinomu  $p_{k-1}$  e basitçe tek bir terim eklenerek elde edilir:

$$p_k(x) = c_0 + c_1(x - x_0) + c_2(x - x_0)(x - x_1) + \cdots + c_k(x - x_0)(x - x_1) \cdots (x - x_{k-1}) \quad (3)$$

veya kapalı formda

$$p_k(x) = \sum_{i=0}^k c_i \prod_{j=0}^{i-1} (x - x_j) \quad (4)$$

dir. Burada  $m < 0$  için  $\prod_{j=0}^m (x - x_j) = 1$  alışılmış kabulünü yapıyoruz. (4) polinomunun (**Newton formu**) ilk bir kaç durumu

$$p_0(x) = c_0$$

$$p_1(x) = c_0 + c_1(x - x_0)$$

$$p_2(x) = c_0 + c_1(x - x_0) + c_2(x - x_0)(x - x_1)$$



$p_k(x)$  i hesaplamak için,  $c_0, c_1, \dots, c_k$  katsayılarının bilindikleri varsayılarak, **içiçe çarpım** veya **Horner algoritması** olarak adlandırılan etkili bir yöntem kullanılır. Bu yöntem

$$\begin{aligned} u &= \sum_{i=0}^k c_i \prod_{j=0}^{i-1} d_j = c_0 + c_1 d_0 + c_2 d_0 d_1 + \cdots + c_k d_0 d_1 \cdots d_{k-1} \quad (5) \\ &= c_0 + d_0 \{ c_1 + \cdots + d_{k-3} [ c_{k-2} + d_{k-2} ( c_{k-1} + d_{k-1} ( c_k ) ) ] \} \end{aligned}$$

formundaki keyfi bir ifade için kolaylıkla açıklanabilir.  $u$  yu hesaplama algoritması şu şekilde üretilir:

$$\begin{aligned} u_k &\leftarrow c_k \\ u_{k-1} &\leftarrow u_k d_{k-1} + c_{k-1} \\ u_{k-2} &\leftarrow u_{k-1} d_{k-2} + c_{k-2} \\ &\vdots \\ u_0 &\leftarrow u_1 d_0 + c_0 \end{aligned}$$



$$p_k(x) = \sum_{i=0}^k c_i \prod_{j=0}^{i-1} (x - x_j)$$

katsayıları

$$c_k = \frac{y_k - p_{k-1}(x_k)}{(x_k - x_0)(x_k - x_1) \cdots (x_k - x_{k-1})}$$

dan  $c_0 = y_0$  dan başlanarak ardarda hesaplanabilirler fakat aynı sonucu elde eden daha etkili bir yordam mevcuttur. Bu alternatif yöntem,  $c_0, c_1, \dots, c_k$  katsayılarını hesaplamak için **bölünmüş farklar** kullanmaktadır. Bu yöntemi Kesim 2 de sunacağız.



## Örnek

$x$	5	-7	-6	0
$y$	1	-23	-54	-954

tablo değerleri

$$p_3(x) = 4x^3 + 35x^2 - 84x - 954$$

polinomundan tanımlanmıştır. Eğer tablonun Newton interpolasyon polinomunu hesaplarsak,  $c_0 = 1$ ,  $c_1 = 2$ ,  $c_2 = 3$ ,  $c_3 = 4$  olup,

$$p_3(x) = 1 + 2(x - 5) + 3(x - 5)(x + 7) + 4(x - 5)(x + 7)(x + 6)$$

bulunur.



# Lagrange Formu

$p$  nin (Lagrange formu)

$$p(x) = y_0 l_0(x) + y_1 l_1(x) + \cdots + y_n l_n(x) = \sum_{k=1}^n y_k l_k(x) \quad (6)$$

formunda ifade edilir. Burada,  $l_0, l_1, \dots, l_n$  ler polinomlar olup,  $x_0, x_1, \dots, x_n$  nodlarına bağlıdır, fakat  $y_0, y_1, \dots, y_n$  **ordinatlarına** bağlı *değildirler*.  $i$ . konumdaki bir 1 hariç, tüm ordinatlar 0 olabileceğinden dolayı,

$$\delta_{ij} = p_n(x_j) = \sum_{k=1}^n y_k l_k(x_j) = \sum_{k=1}^n \delta_{ik} l_k(x_j) = l_i(x_j)$$

olduğunu görürüz. (**Kronecker deltasının**)  $k = i$  için  $\delta_{ki} = 1$  ve  $k \neq i$  için  $\delta_{ki} = 0$  ile tanımlandığını hatırlayalım.) Bu özelliğe sahip bir polinomlar kümesine kolaylıkla ulaşabiliriz.



$\ell_0$  ı göz önüne alalım. Bu  $x_1, x_2, \dots, x_n$  de 0 değerini alan ve  $x_0$  da 1 değerini alan,  $n$ . dereceden bir polinom olacaktır. Açıkça,  $\ell_0$ ,

$$\ell_0(x) = c(x - x_1)(x - x_2) \cdots (x - x_n) = c \prod_{j=1}^n (x - x_j)$$

formunda olmalıdır.  $c$  nin değeri  $x = x_0$  alınarak elde edilir ki;

$$1 = c \prod_{j=1}^n (x_0 - x_j)$$

ve buradan

$$c = \prod_{j=1}^n (x_0 - x_j)^{-1}$$

dir.



Böylece

$$\ell_0(x) = \prod_{j=1}^n \frac{x - x_j}{x_0 - x_j}$$

buluruz.  $\ell_i$  lerin hepsi, aynı nedenlemeyle

$$\ell_i(x) = \prod_{\substack{j=1 \\ j \neq i}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} \quad (0 \leq i \leq n)$$

olarak elde edilir.  $x_0, x_1, \dots, x_n$  nodlarının kümesi için bu polinomlar **kardinal** (temel) **fonksiyonları** olarak bilinir. Elimizdeki bu kardinal polinomları ile Denklem (6) interpolasyon polinomunun **Lagrange formunu** verir.



## Örnek

$x$	5	-7	-6	0
$y$	1	-23	-54	-954

tablosunun kardinal fonksiyonları ve interpolasyon polinomunun Lagrange formu nedir?

## Çözüm

*Nodlar 5, -7, -6, 0 dır. Böylece, kardinal fonksiyonları*



## Örnek

$x$	5	-7	-6	0
$y$	1	-23	-54	-954

tablosunun kardinal fonksiyonları ve interpolasyon polinomunun Lagrange formu nedir?

## Çözüm

Nodlar 5, -7, -6, 0 dır. Böylece, kardinal fonksiyonları

$$l_0(x) = \frac{(x+7)(x+6)x}{(5+7)(5+6)5} = \frac{1}{660}x(x+6)(x+7)$$

## Örnek

$x$	5	-7	-6	0
$y$	1	-23	-54	-954

tablosunun kardinal fonksiyonları ve interpolasyon polinomunun Lagrange formu nedir?

## Çözüm

Nodlar 5, -7, -6, 0 dır. Böylece, kardinal fonksiyonları

$$l_0(x) = \frac{(x+7)(x+6)x}{(5+7)(5+6)5} = \frac{1}{660}x(x+6)(x+7)$$

$$l_1(x) = \frac{(x-5)(x+6)x}{(-7-5)(-7+6)(-7)} = \frac{-1}{84}x(x-5)(x+6)$$

## Örnek

$x$	5	-7	-6	0
$y$	1	-23	-54	-954

tablosunun kardinal fonksiyonları ve interpolasyon polinomunun Lagrange formu nedir?

## Çözüm

Nodlar 5, -7, -6, 0 dır. Böylece, kardinal fonksiyonları

$$l_0(x) = \frac{(x+7)(x+6)x}{(5+7)(5+6)5} = \frac{1}{660}x(x+6)(x+7)$$

$$l_1(x) = \frac{(x-5)(x+6)x}{(-7-5)(-7+6)(-7)} = \frac{-1}{84}x(x-5)(x+6)$$

$$l_2(x) = \frac{(x-5)(x+7)x}{(-6-5)(-6+7)(-6)} = \frac{1}{66}x(x-5)(x+7)$$

## Örnek

$x$	5	-7	-6	0
$y$	1	-23	-54	-954

tablosunun kardinal fonksiyonları ve interpolasyon polinomunun Lagrange formu nedir?

## Çözüm

Nodlar 5, -7, -6, 0 dır. Böylece, kardinal fonksiyonları

$$l_0(x) = \frac{(x+7)(x+6)x}{(5+7)(5+6)5} = \frac{1}{660}x(x+6)(x+7)$$

$$l_1(x) = \frac{(x-5)(x+6)x}{(-7-5)(-7+6)(-7)} = \frac{-1}{84}x(x-5)(x+6)$$

$$l_2(x) = \frac{(x-5)(x+7)x}{(-6-5)(-6+7)(-6)} = \frac{1}{66}x(x-5)(x+7)$$

$$l_3(x) = \frac{(x-5)(x+7)(x+6)}{(0-5)(0+7)(0+6)} = \frac{-1}{210}(x-5)(x+6)(x+7)$$

O halde, interpolasyon polinomu

## Örnek

$x$	5	-7	-6	0
$y$	1	-23	-54	-954

tablosunun kardinal fonksiyonları ve interpolasyon polinomunun Lagrange formu nedir?

## Çözüm

Nodlar 5, -7, -6, 0 dır. Böylece, kardinal fonksiyonları

$$l_0(x) = \frac{(x+7)(x+6)x}{(5+7)(5+6)5} = \frac{1}{660}x(x+6)(x+7)$$

$$l_1(x) = \frac{(x-5)(x+6)x}{(-7-5)(-7+6)(-7)} = \frac{-1}{84}x(x-5)(x+6)$$

$$l_2(x) = \frac{(x-5)(x+7)x}{(-6-5)(-6+7)(-6)} = \frac{1}{66}x(x-5)(x+7)$$

$$l_3(x) = \frac{(x-5)(x+7)(x+6)}{(0-5)(0+7)(0+6)} = \frac{-1}{210}(x-5)(x+6)(x+7)$$

O halde, interpolasyon polinomu

$$p_3(x) = l_0(x) - 23l_1(x) - 54l_2(x) - 954l_3(x)$$

# Genel Form

- Polinom interpolasyonu için, hâlâ diğer algoritmalar çeşitli avantajlara ve dezavantajlara sahiptirler.  $n + 1$  (farklı) noktada önceden verilen değerlere sahip, derecesi  $\leq n$  olan bir ve yalnız bir polinom olduğundan, bu algoritmalar aynı polinomu farklı formlarda üretirler. Örneğin, polinomu

$$p(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \cdots + a_nx^n$$

şeklinde  $x$  in kuvvetleri cinsinden ifade edilmesini isteyebiliriz.

$p(x_i) = y_i$ ,  $(0 \leq i \leq n)$  interpolasyon koşulları,  $a_0, a_1, \dots, a_n$  leri belirlemek için  $n + 1$  boyutlu bir lineer denklem sistemi verir:



- Bu sistem

$$\begin{bmatrix} 1 & x_0 & x_0^2 & \cdots & x_0^n \\ 1 & x_1 & x_1^2 & \cdots & x_1^n \\ 1 & x_2 & x_2^2 & \cdots & x_2^n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 1 & x_n & x_n^2 & \cdots & x_n^n \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_n \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} y_0 \\ y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{bmatrix}$$

formuna sahiptir. Katsayı matrisine **Vandermonde matrisi** denir. Matris tekil değildir fakat sıklıkla **kötü** durumdadır.



- $A$  matrisinin **durum sayısı**

$$\kappa(A) = \|A\| \cdot \|A^{-1}\|$$

olup, burada  $\|\cdot\|$  bir matris (örneğin  $\|A\| = \max_{ij} |a_{ij}|$ ) normudur. Eğer  $Ax = b$  nin çözümü sağ taraftaki  $b$  deki küçük değişikliklere karşı duyarlı oluyorsa; bu durumda  $b$  deki küçük değişimler, hesaplanan  $x$  çözümünde de sadece küçük değişimlere neden olur. Bu durumda,  $A$  **iyi durumludur** denir. Bu,  $\kappa(A)$  durum sayısının sadece küçük bir büyüklükte olmasına karşılık gelir. Diğer yandan, eğer durum sayısı büyük ise,  $A$  **kötü durumludur** ve  $Ax = b$  nin sayısal çözümü çok büyük bir şüphe altında kabul edilmek zorundadır.





## Artılar: (Newton formu):

- Nümerik çalışma için, interpolasyon polinomunun Newton formunu kullanmak muhtemelen en iyisidir.



## Artılar: (Newton formu):

- Nümerik çalışma için, interpolasyon polinomunun Newton formunu kullanmak muhtemelen en iyisidir.
- İnterpolasyon problemine daha fazla veri eklenirse, halihazırda hesaplanmış olan katsayılar değiştirilmek zorunda değil.



## Artılar: (Newton formu):

- Nümerik çalışma için, interpolasyon polinomunun Newton formunu kullanmak muhtemelen en iyisidir.
- İnterpolasyon problemine daha fazla veri eklenirse, halihazırda hesaplanmış olan katsayılar değiştirilmek zorunda değil.
- **Artılar: (Lagrange formu):**



## Artılar: (Newton formu):

- Nümerik çalışma için, interpolasyon polinomunun Newton formunu kullanmak muhtemelen en iyisidir.
- İnterpolasyon problemine daha fazla veri eklenirse, halihazırda hesaplanmış olan katsayılar değiştirilmek zorunda değil.
- **Artılar: (Lagrange formu):**
- Bir  $x_i$  nodlar kümesi için, birinin, örneğin deneysel verilerden elde ettiği, bu nodlara karşılık gelen bir çok farklı  $y_i$  değerlerine sahip olması durumu için kardinal fonksiyonları aynı kalır



# Polinom İnterpolasyonunda Hata

## Teorem (Polinom İnterpolasyonunun Hatası)

$f$ ,  $C^{n+1}[a, b]$  de bir fonksiyon olsun ve  $p$  de  $f$  yi  $[a, b]$  aralığındaki  $n + 1$  tane farklı  $x_0, x_1, \dots, x_n$  noktasında interpolate eden, en fazla  $n$ . dereceden bir fonksiyon olsun. Bu durumda her bir  $x \in [a, b]$  için

$$f(x) - p(x) = \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_x) \prod_{i=0}^n (x - x_i) \quad (7)$$

olacak şekilde karşılık gelen bir  $\xi_x \in (a, b)$  noktası vardır.



## İspat

Eğer  $x = x_i$  ise, iddia açık olarak doğrudur.  $x \neq x_i$  (sabitlenmiş) varsayalım.

$$w(t) = \prod_{i=0}^n (t - x_i) \quad \phi \equiv f - p - \lambda w$$

diyelim. Burada  $\lambda$ ,  $\phi(x) = 0$  yapan herhangi bir reel sayıdır. Böylece,  $\lambda = \frac{f(x) - p(x)}{w(x)}$  olur. Şimdi,  $\phi \in C^{n+1}[a, b]$   $n + 1$  tane  $x, x_0, x_1, \dots, x_n$  noktasında sıfır olur. Rolle teoreminden dolayı,  $(a, b)$  içinde  $\phi'$  en az  $n + 1$  tane farklı sıfıra,  $\phi''$  en az  $n$  tane farklı sıfıra,  $\phi^{(n+1)}$  en az bir tane  $\xi_x$  sıfırına sahiptir. O halde

$$\phi^{(n+1)} = f^{(n+1)} - p^{(n+1)} - \lambda w^{(n+1)} = f^{(n+1)} - (n+1)! \lambda$$

dir. Buradan

$$0 = \phi^{(n+1)}(\xi_x) = f^{(n+1)}(\xi_x) - (n+1)! \lambda = f^{(n+1)}(\xi_x) - (n+1)! \frac{f(x) - p(x)}{w(x)}$$

elde ederiz, ki bu da Denklem (7) yi verir.

## Örnek

Eğer  $f(x) = \sin x$  fonksiyonuna  $[0, 1]$  aralığındaki on noktada 9. dereceden bir interpolasyon polinomu ile yaklaşılsa, bu aralıktaki hata ne kadar büyük olabilir?



## Örnek

Eğer  $f(x) = \sin x$  fonksiyonuna  $[0, 1]$  aralığındaki on noktada 9. dereceden bir interpolasyon polinomu ile yaklaşırsa, bu aralıktaki hata ne kadar büyük olabilir?

## Çözüm

Bu sorunun yanıtı için Teorem 2 deki Denklem (13) ü kullanalım. Açıkça

$|f^{(10)}(\xi_x)| \leq 1$  ve  $\prod_{i=1}^9 |x - x_i| \leq 1$  dir. Böylece, her  $x \in [0, 1]$  için,

$$|\sin x - p(x)| \leq \frac{1}{10!} < 2.8 \times 10^{-7}$$

olur.





## Teorem (Chebyshev Polinomları)

$[-1, 1]$  aralığındaki  $x$  ler için, Chebyshev polinomları

$$T_n(x) = \cos(n \cos^{-1} x) \quad (n \geq 0)$$

*kapalı-form ifadesine sahiptir.*

$$|T_n(x)| \leq 1 \quad (-1 \leq x \leq 1)$$

$$T_n\left(\cos \frac{j\pi}{n}\right) = (-1)^j \quad (0 \leq j \leq n)$$

$$T_n\left(\cos \frac{2j-1}{2n}\pi\right) = 0 \quad (1 \leq j \leq n)$$



## Teorem (İnterpolasyon Hatası, Chebyshev Nodları)

Eğer  $x_i$  nodları  $T_{n+1}$  Chebyshev polinomunun kökleri ise, bu durumda Teorem 2 deki hata formülü, ( $|x| \leq 1$  için)

$$|f(x) - p(x)| \leq \frac{1}{2^n(n+1)!} \max_{|t| \leq 1} |f^{(n+1)}(t)|$$

şeklini alır.

