

# محاسبات عددی

دانشگاه صنعتی شاهرود - دانشکده برق  
مدرس: هادی گرایلو



منبع درسی

# محاسبات عددی برای دانشجویان علوم و مهندسی

تالیف دکتر اصغر کرایه چیان

انتشارات دانشگاه فردوسی مشهد



## فصل سوم

### فصل ۳ - معادلات غیرخطی

۱.۳	مقدمه
۲.۳	روش دوبخشی
۳.۳	روش تکرار نقطه‌ی ثابت
۴.۳	روش نیوتن - $\Delta^2$ - اتیک
۵.۳	روش نیوتن - رافسون
۶.۳	روش وتر
۷.۳	تمرینهای فصل ۳

$$2a + 3b = ?$$

تعیین یک یا چند ریشه از معادله‌ی

$$f(x) = 0$$

یکی از متداولترین مسایلی است که در علوم و مهندسی با آن مواجه می‌شویم. در اغلب موارد یافتن جواب واقعی امکان پذیر نیست، و از این روشهایی را بررسی می‌کنیم که بتوانند جواب معادله را با دقت خوبی به دست دهند. به عنوان مثال، حل معادلاتی به صورتهای زیر را مورد مطالعه قرار می‌دهیم

$$x^1 + x - 1 = 0$$

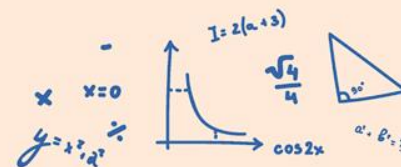
$$x = e^{-x}$$

$$2x - \tan x = 0$$

$$e^{-x} = \sin x$$

معادله‌ی اول را یک معادله‌ی چندجمله‌ای و بقیه را معادلات متعالی می‌نامیم.

## هدف فصل





حل - تعریف می‌کنیم  $f(x) = x^5 + x - 1$ . این تابع پیوسته است و داریم

$$f(0) = -1 < 0, \quad f(1) = 1 > 0$$

لذا معادله‌ی  $f(x) = 0$  در این بازه دارای یک ریشه است. با توجه به این که  $0 < 1 + 5x^4 = f'(x)$ ، تابع  $f(x)$  در بازه‌ی  $[0, 1]$  اکیداً صعودیست، و از این رو معادله‌ی داده شده در بازه‌ی  $[0, 1]$  تنها یک ریشه دارد. داریم

$$c = \frac{0+1}{2} = \frac{1}{2} \Rightarrow f\left(\frac{1}{2}\right) = -\frac{15}{32} < 0$$

از آنجایی که  $f(\frac{1}{3})f(1) < 0$ ، ریشه در بازه‌ی  $[\frac{1}{3}, 1]$  قرار دارد. مجدداً قرار می‌دهیم

$$c = \frac{\frac{1}{2} + 1}{2} = \frac{3}{4} \Rightarrow f\left(\frac{3}{4}\right) < 0$$

پس ریشه در بازوی  $\left[ \frac{2}{3}, 1 \right]$  قرار دارد. با ادامه‌ی این روند، جدول زیر نتیجه می‌شود.

$k$	$a$	$b$	$c$	$f(a)$	$f(b)$	$f(c)$
1	0.000000	1.000000	0.500000	—	+	—
2	0.500000	1.000000	0.750000	—	+	—
3	0.750000	1.000000	0.875000	—	+	+
$\vdots$						$\vdots$
9	0.95391	0.95711	0.95517	—	+	+
10	0.95391	0.95517	0.95411	—	+	+
11	0.95391	0.95411	0.95439	—	+	—

در تکرار ۱۱،  $c = 0.75439$  تقریب مطلوب برای ریشه است، زیرا در این گام شرط  $|b - a| < 0.001$  برقرار می‌شود. اگر  $\alpha$  ریشه‌ی واقعی معادله باشد، آنگاه یک کران بالا برای خطا (حداکثر خطای ممکن) چنین است

$$|\alpha - 0.75439| < \frac{|b-a|}{2} < 0.5 \times 10^{-7}$$

۲.۳ روش دوبخشی

فرض کنید تابع  $f(x)$  بر بازه‌ی  $[a, b]$  پیوسته و  $f(a)f(b) < 0$ .

## الگوریتم روش دوبخشی

گام ۱ - قرار می دهیم  $c = \frac{a+b}{2}$

گام ۲- اگر  $f(c) = 0$ ، آنگاه  $c$  ریشه‌ی معادله است و به گام ۵ می‌رویم.

گام ۳- اگر  $|b - a| < \epsilon$ ،  $c$  تقریبی برای  $\alpha$  است و به گام ۵ می‌رویم.

گام ۴- اگر  $f(a)f(c) < 0$  ،  $\alpha$  در بازه‌ی  $[a, c]$  است. قرار می‌دهیم  $b = c$  و به گام ۱ می‌رویم. در غیر این صورت  $\alpha$  در بازه‌ی  $[c, b]$  است. قرار می‌دهیم  $a = c$  ، و به گام ۱ می‌رویم

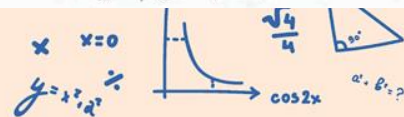
گام ۵-  $c$  را به عنوان تقریبی برای  $\alpha$  چاپ می‌کنیم.

در گام ۳، وقتی شرط  $|b - a| < \epsilon$  محقق شود، آنگاه  $|\alpha - c| < \frac{|b - a|}{2}$

قضیه‌ی ۱ - روش دوبخشی همیشه همگرا است.

مثال ۱- تقریبی برای ریشه‌ی معادله‌ی زیر با دقت  $\epsilon = 10^{-2}$  به دست آورید.

$$x^0 + x - 1 = 0$$



مثال ۲ - ریشه‌ی مثبت معادله‌ی زیر را با روش دوبخشی با چهار رقم اعشار درست به دست آورید.

$$f(x) = x^2 - 4 \sin x = 0$$

نمودارهای دو منحنی نشان می‌دهد که معادله تنها دارای یک ریشه مثبت است و این ریشه در بازه‌ی  $[1, 2]$  قرار دارد. این مطلب با توجه به روابط زیر نیز روشن است.

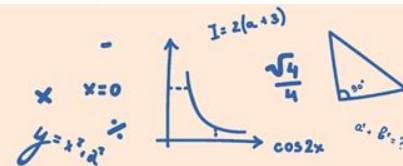
$$f(1) < 0, \quad f(2) > 0$$

با انتخاب  $\epsilon = 10^{-4}$ ، نتایج به صورت جدول زیر است.

$k$	$a$	$b$	$c$	$f(a)$	$f(b)$	$f(c)$
۱	۱.۰۰۰۰۰	۲.۰۰۰۰۰	۱.۵۰۰۰۰	-	+	-
۲	۱.۵۰۰۰۰	۲.۰۰۰۰۰	۱.۷۵۰۰۰	-	+	-
۳	۱.۷۵۰۰۰	۲.۰۰۰۰۰	۱.۸۷۵۰۰	-	+	-
$\vdots$						$\vdots$
۱۳	۱.۹۳۳۵۹	۱.۹۳۳۸۴	۱.۹۳۳۷۲	-	+	-
۱۴	۱.۹۳۳۷۲	۱.۹۳۳۸۴	۱.۹۳۳۷۸	-	+	+
۱۵	۱.۹۳۳۷۲	۱.۹۳۳۷۸	۱.۹۳۳۷۵	-	+	-

با ۱۵ تکرار،  $c = ۱.۹۳۳۷۵$  تقریبی برای ریشه با چهار رقم اعشار درست است، زیرا داریم

$$|\alpha - ۱.۹۳۳۷۵| < \frac{|۱.۹۳۳۷۸ - ۱.۹۳۳۷۲|}{۲} < ۰.۵ \times ۱۰^{-۴}$$



### ۳.۳ روش تکرار نقطه‌ی ثابت

**تعریف ۱** - فرض کنید تابع  $f(x)$  در بازه‌ی  $[a, b]$  تعریف شده باشد. اگر  $x_0$  ای در این بازه باشد به طوری که  $f(x_0) = x_0$ ، آنگاه  $x_0$  را نقطه‌ی ثابت تابع  $f(x)$  می‌نامند.

**مثال ۴** - تابع  $f(x) = x^2 - 3x + 4$  را در نظر بگیرید. برای این تابع داریم  $f(2) = 2$  پس  $x_0 = 2$  یک نقطه‌ی ثابت این تابع است.

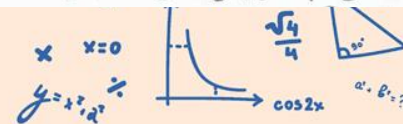
فرض کنید  $\alpha \in [a, b]$  ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = 0$  باشد. در روش تکرار نقطه‌ی ثابت برای تعیین  $\alpha$ ، ابتدا معادله را به صورت  $x = g(x)$  می‌نویسیم، یعنی تابع  $g(x)$  را طوری تعریف می‌کنیم که اگر  $f(\alpha) = 0$ ، آنگاه  $g(\alpha) = \alpha$  و برعکس. در این صورت یافتن ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = 0$ ، معادل با یافتن نقطه‌ی ثابت تابع  $g(x)$  است. برای به دست آوردن نقطه‌ی ثابت  $g(x)$ ، یعنی  $\alpha$ ، نقطه‌ی  $x_0$  را به عنوان تقریبی برای آن انتخاب نموده و دنباله‌ی  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$  را به صورت زیر تعریف می‌کنیم

$$(1) \quad x_{n+1} = g(x_n), \quad n = 0, 1, \dots$$

تحت شرایط مناسب این دنباله دارای حد است و

$$\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \alpha$$

به عبارت دیگر، حد دنباله نقطه‌ی ثابت  $g$  یا ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = 0$  است.



**آزمون توقف** - اگر شرایط قضیه‌ی تکرار نقطه‌ی ثابت برقرار باشد، آنگاه در تولید جملات دنباله توسط رابطه‌ی  $x_{n+1} = g(x_n)$ ،  $n = 0, 1, \dots$ ، تکرارها را تا آنجا ادامه می‌دهیم که به ازای  $m$  ای داشته باشیم

$$|x_m - x_{m-1}| < \epsilon$$

که  $\epsilon > 0$  از قبل انتخاب می‌شود. در این صورت  $x_m$  را تقریبی برای ریشه‌ی معادله با دقت  $\epsilon$  می‌نامیم.

شرایط تابع  $g$

**قضیه ۲ - (الف)** فرض کنید تابع  $g(x)$  در بازه‌ی  $[a, b]$  پیوسته و مشتق پذیر باشد و به ازای هر  $x \in [a, b]$  داشته باشیم  $g(x) \in [a, b]$ ، یعنی تابع  $g$  بازه‌ی  $[a, b]$  را به خودش نقش کند.

(ب) عددی مانند  $0 < k < 1$  وجود داشته باشد به طوری که

$$|g'(x)| \leq k < 1, \quad \forall x \in [a, b]$$

مثال ۵ - معادله‌ی زیر را حل کنید.

$$f(x) = 3x - 2e^{-x} = 0$$

حل - داریم  $0 < -2 < 0$  و  $f(0) = -2 < 0$  و  $f(1) = 3 - \frac{2}{e} > 0$ . پس ریشه‌ای از معادله در بازه‌ی  $[0, 1]$  قرار دارد. نمودارهای معادله‌های  $y = \frac{2}{3}x$  و  $y = e^{-x}$  نشان می‌دهند که معادله تنها یک ریشه دارد. حال معادله را به صورت زیر می‌نویسیم

$$x = \frac{2}{3}e^{-x}$$

در این جا  $g(x) = \frac{2}{3}e^{-x}$ . این تابع در بازه‌ی  $[0, 1]$  پیوسته و مشتق پذیر است و

$$|g'(x)| = \frac{2}{3}e^{-x} \leq \frac{2}{3} < 1, \quad \forall x \in [0, 1]$$

تابع  $g(x)$  در بازه‌ی  $[0, 1]$  نزولی است و داریم  $g(0) = \frac{2}{3} \in [0, 1]$  و  $g(1) = \frac{2}{3e} \in [0, 1]$ .  
لذا

$$g(x) \in [0, 1], \quad \forall x \in [0, 1]$$

بنابراین شرایط قضیه‌ی نقطه‌ی ثابت برقرار است. با انتخاب  $x_0 = 0.5$  که در بازه‌ی  $[0, 1]$  است، تعریف می‌کنیم

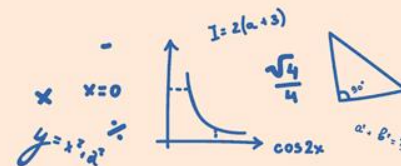
$$x_{n+1} = \frac{2}{3}e^{-x_n}, \quad n = 0, 1, \dots$$

هریک از جملات دنباله تقریبی برای ریشه‌ی معادله است. این تقریبات به صورت جدول زیرند.

$n$	$x_n$	$n$	$x_n$
۱	۰.۴۰۴۳۵	۶	۰.۴۳۲۹۹
۲	۰.۴۴۴۹۴	۷	۰.۴۳۲۳۸
۳	۰.۴۲۷۲۴	۸	۰.۴۳۲۶۴
۴	۰.۴۳۴۸۷	۹	۰.۴۳۲۵۳
۵	۰.۴۳۱۵۷	۱۰	۰.۴۳۲۵۸

در این مثال تقریب به دست آمده در تکرار ۱۰، یعنی  $x_{10} = 0.43258$ ، دارای دقت ۰.۰۰۰۱ است. به این معنی که

$$|x_{10} - x_9| < 0.0001$$





## آهنگ همگرایی روش تکرار نقطه‌ی ثابت

فرض کنید  $\alpha$  نقطه‌ی ثابت تابع  $g$  یا ریشه‌ی معادله‌ی  $x = g(x)$  باشد، و  $g$  در بازه‌ی  $[a, b]$  در شرایط قضیه‌ی نقطه‌ی ثابت صدق کند. داریم

$$e_{n+1} = x_{n+1} - \alpha$$

فرض کنید  $g'$  در بازه‌ی  $[a, b]$  پیوسته و  $g'(x) \neq 0$  ،

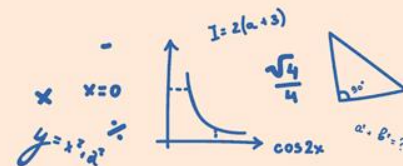
$$e_{n+1} \approx g'(\alpha)e_n$$

که نشان می‌دهد خطا در هر گام متناسب است با خطا در گام قبلی. در چنین حالتی گفته می‌شود که همگرایی از مرتبه‌ی اول یا خطی است. هر قدر  $|g'(\alpha)|$  کوچکتر باشد،  $e_n$  سریعتر به سمت صفر میل می‌کند. به‌ویژه، سریعترین حالت وقتی است که  $g'(\alpha) = 0$  در این صورت برای تعیین مرتبه‌ی همگرایی، فرض کنید  $g''$  در بازه‌ی  $[a, b]$  پیوسته باشد. بنا

اگر  $g''(\alpha) \neq 0$  ، آنگاه می‌توان گفت که

$$e_{n+1} \approx \frac{1}{2} g''(\alpha) e_n^2$$

در این حالت همگرایی را از مرتبه‌ی دوم می‌نامند. به همین ترتیب می‌توان همگرایی از مرتبه‌های بالاتر را تعریف نمود.



ملاحظه می‌شود که با سه تکرار متوالی تقریبی برای  $\alpha$  به دست می‌آید. از این تقریب می‌توان برای تکرار بعدی استفاده نمود. پس، تعریف می‌کنیم

$$\hat{x}_{n+2} = x_n - \frac{(x_{n+1} - x_n)^2}{x_{n+2} - 2x_{n+1} + x_n}, \quad n = 0, 3, 6, \dots \quad (3)$$

یا با نماد تفاضلات متناهی

$$\hat{x}_{n+2} = x_n - \frac{(\Delta x_n)^2}{\Delta^2 x_n}$$

به طوری که دیدیم همگرایی روش تکرار نقطه‌ای ثابت عموماً از مرتبه‌ی یک است، و لذا سرعت همگرایی روش نسبتاً کند می‌باشد. روند  $\Delta^2$  - ایتکن راهکاری است که برای شتاب دادن به سرعت همگرایی روش تکرار نقطه‌ای ثابت به کار می‌رود. و اساس آن پیش بینی نقطه‌ی ثابت  $\alpha$  با استفاده از سه تکرار متوالی  $x_n$ ،  $x_{n+1}$  و  $x_{n+2}$  است.

در روش تکرار نقطه‌ای ثابت دیدیم که اگر  $g'(\alpha) \neq 0$ ، آنگاه

$$\frac{e_{n+1}}{e_n} \approx g'(\alpha)$$

اکنون با استفاده از  $\hat{x}_{n+2}$  که تقریبی برای  $\alpha$  است، می‌توان تقریبهای  $x_{n+3} = g(\hat{x}_{n+2})$ ،  $x_{n+4} = g(x_{n+3})$  و  $x_{n+5} = g(x_{n+4})$  را به دست آورد، و سپس با سه تکرار  $x_{n+3}$ ،  $x_{n+4}$ ،  $x_{n+5}$  از فرمول (۳)،  $\hat{x}_{n+5}$  را به دست آورد و به همین ترتیب ادامه داد. می‌توان نشان داد دنباله‌ی  $\{\hat{x}_{n+2}\}$  که از (۳) به دست می‌آید نیز همگرا به  $\alpha$  است، اما آهنگ همگرایی آن خیلی سریعتر است.

**قضیه‌ی ۳ -** فرض کنید دنباله‌ی  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$  تولید شده توسط  $x_{n+1} = g(x_n)$  همگرا به  $\alpha$ ، نقطه‌ی ثابت  $g$  باشد و همگرایی آن خطی باشد. در این صورت دنباله‌ی  $\{\hat{x}_{n+2}\}$  تعریف شده با (۳) نیز همگرا به  $\alpha$ ، و تحت شرایط مناسب همگرایی آن از مرتبه‌ی دو است.

$$\frac{e_{n+2}}{e_{n+1}} \approx g'(\alpha)$$

متشابهاً

$$\frac{e_{n+2}}{e_{n+1}} \approx \frac{e_{n+1}}{e_n}$$

بنابراین

$$\frac{x_{n+2} - \alpha}{x_{n+1} - \alpha} \approx \frac{x_{n+1} - \alpha}{x_n - \alpha}$$

یا

$$\alpha \approx x_n - \frac{(x_{n+1} - x_n)^2}{x_{n+2} - 2x_{n+1} + x_n}$$

از این جا

حل - ریشه‌ی منفی معادله  $x = -2$  است. معادله را به صورت زیر می‌نویسیم

$$x = \frac{2}{x} - 1$$

تعریف می‌کنیم  $g(x) = \frac{2}{x} - 1$ . بسادگی می‌توان نشان داد که این تابع در بازه‌ی  $[-2.5, -1.5]$ ، شرایط قضیه‌ی نقطه‌ی ثابت را دارد. با انتخاب  $x_0 = -1.5$  از فرمول

$$x_{n+1} = g(x_n) = \frac{2}{x_n} - 1, n = 0, 1, \dots$$

نتایج با  $\epsilon = \frac{1}{4} \times 10^{-2}$  به صورت جدول زیر حاصل می‌شود.

$n$	$x_n$	$e_n$
1	-2.3333	0.3333
2	-1.8571	0.1429
3	-2.0769	0.0769
4	-1.9630	0.0370
5	-2.0189	0.0189
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$
11	-2.0003	0.0003
12	-1.9999	0.0001

در این جدول  $e_n = |-2 - x_n|$  با توجه به ستون آخر ملاحظه می‌شود که همگرایی خطی است و خطا در هر گام تقریباً نصف می‌شود.

اکنون با روش ایتکن مسأله را حل می‌کنیم. داریم

$$x_1 = g(x_0) = \frac{2}{-1.5} - 1 = -2.33333, x_2 = g(x_1) = -1.85714$$

حال از فرمول (3) داریم

$$\hat{x}_2 = -1.5 - \frac{(-2.33333 + 1.5)^2}{-1.85714 - 2(-2.33333) - 1.5} = -2.03030$$

$$x_3 = g(\hat{x}_2) = \frac{2}{-2.03030} - 1 = -1.98507$$

$$x_4 = g(x_3) = \frac{2}{-1.98507} - 1 = -2.00752$$

مثال 8 - ریشه‌ی منفی معادله‌ی  $x^2 + x - 2 = 0$  را به دست آورید.

$$x_0 = g(x_1) = \frac{2}{-2.00752} - 1 = -1.99625$$

از فرمول (3) داریم

$$\hat{x}_0 = -1.98507 - \frac{(-2.00752 + 1.98507)^2}{-1.99625 - 2(-2.00752) - 1.98507} = -2.00002$$

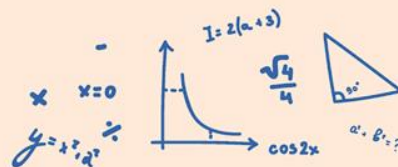
$$x_1 = g(\hat{x}_0) = -1.99999, x_2 = g(x_1) = -2.00000, x_3 = g(x_2) = -2.00000$$

$$\hat{x}_3 = -2.00000$$

خلاصه‌ی نتایج روش ایتکن با همان دقت  $\epsilon = \frac{1}{4} \times 10^{-2}$ ، مطابق جدول زیر است.

$n$	$\hat{x}_n$	$e_n$
2	-2.03030	0.03030
5	-2.00002	0.00002
8	-2.00000	0.00000

توجه کنید که در این جا خطا در هر گام متناسب با مربع خطا در گام قبلی است، یعنی همگرایی از مرتبه‌ی دوم است.



## ۵.۳ روش نیوتن - رافسون

فرض کنید  $\alpha$  ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x)$  و  $x_0$  تقریبی برای آن باشد. با فرض آن که  $f$  در یک همسایگی  $x_0$  شامل  $\alpha$  مشتق‌پذیر باشد، بنابر فرمول تیلور می‌توان نوشت

$$f(x) = f(x_0) + (x - x_0)f'(x_0) + \frac{(x - x_0)^2}{2!}f''(\eta), \quad x_0 < \eta < x \quad (۴)$$



در (۴) قرار می‌دهیم  $x = \alpha$ ، آنگاه

$$0 = f(\alpha) = f(x_0) + (\alpha - x_0)f'(x_0) + \frac{(\alpha - x_0)^2}{2!}f''(\eta), \quad x_0 < \eta < \alpha$$

یا اگر  $f'(x_0) \neq 0$ ، می‌توان نوشت

$$-\frac{f(x_0)}{f'(x_0)} = (\alpha - x_0) + \frac{(\alpha - x_0)^2}{2!} \frac{f''(\eta)}{f'(x_0)} \quad (۵)$$

اگر  $x_0$  به اندازه‌ی کافی به  $\alpha$  نزدیک باشد، می‌توان از جمله‌ی دوم طرف راست (۵) چشم پوشی نمود، و در نتیجه خواهیم داشت

$$\alpha - x_0 \approx -\frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

یا

$$\alpha \approx x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$$

پس،  $x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$  تقریب دیگری برای  $\alpha$  است. اگر آن را  $x_1$  بنامیم، داریم

$$x_1 = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)} \quad (۶)$$

عموماً  $x_1$  تقریب بهتری از  $x_0$  است. با قرار دادن  $x_1$  به جای  $x_0$  در (۴) به دلیل مشابه خواهیم داشت

$$x_2 = x_1 - \frac{f(x_1)}{f'(x_1)}$$

و با ادامه‌ی این روند، فرمول نیوتن - رافسون زیر به دست می‌آید

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}, \quad n = 0, 1, \dots \quad (۷)$$

تحت شرایط مناسب برای تابع  $f$ ، دنباله‌ی  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$ ، تعریف شده با (۷) همگرا به  $\alpha$  است، یعنی

$$\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \alpha$$



مثال ۹ - ریشه‌های معادله‌ی زیر را با روش نیوتن - رافسون محاسبه کنید.

$$x^4 - x = 10$$

حل - ریشه‌های معادله طولهای نقاط تلاقی دو منحنی  $y = x^4$  و  $y = x + 10$  هستند. با رسم این منحنیها معلوم می‌شود که معادله دارای یک ریشه‌ی مثبت و یک ریشه‌ی منفی است. تعریف می‌کنیم

$$f(x) = x^4 - x - 10$$

داریم  $f(1) = -10$  و  $f(2) = 4$ . پس ریشه‌ی مثبت در بازه‌ی  $[1, 2]$  قرار دارد. همچنین  $f(-1) = -8$  و  $f(-2) = 8$ ، ولذا ریشه‌ی منفی در بازه‌ی  $[-2, -1]$  است. داریم

$$f'(x) = 4x^3 - 1$$

فرمول نیوتن - رافسون در این جا چنین است

$$x_{n+1} = x_n - \frac{x_n^4 - x_n - 10}{4x_n^3 - 1} = \frac{3x_n^4 + 10}{4x_n^3 - 1}, n = 0, 1, \dots$$

برای ریشه‌ی مثبت نقطه‌ی آغازین را  $x_0 = 2$  و برای ریشه‌ی منفی  $x_0 = -1.5$  انتخاب می‌کنیم. اگر  $\epsilon = 10^{-4}$  بگیریم، نتایج به صورت جدولهای زیرند.

$n$	$x_n$
0	2
1	1.870968
2	1.855781
3	1.855585
4	1.855585

$n$	$x_n$
0	-1.5
1	-1.737069
2	-1.698745
3	-1.697473
4	-1.697472

تقریب با دقت مطلوب برای هر دو ریشه پس از ۴ تکرار به دست می‌آید، یعنی برای هر دو

$$\textcircled{1} |x_n - x_{n-1}| < \epsilon$$

$$|x_4 - x_3| < 0.0001$$

$$\textcircled{2} |f(x_n)| < \epsilon$$

$$\textcircled{3} \textcircled{1} + \textcircled{2} < \epsilon \quad \textcircled{4} \{ \textcircled{1}, \textcircled{2} \}$$

همچنین داریم

$$|f(1.855585)| = 6.488033 \times 10^{-7} < 10^{-6}$$

$$|f(-1.697472)| = 4.888836 \times 10^{-7} < 10^{-6}$$

که حاکی از دقت خوب تقریبهای به دست آمده است.

توجه کنید که شرط  $|x_4 - x_3| < 0.0001$  بیانگر این نیست که خطا در تقریبهای به دست آمده کمترین برابر با ۰.۰۰۰۱ است. همین طور  $|f(x_4)| < 10^{-6}$  نیز اندازه‌ی خطای تقریب را مشخص نمی‌کند.

## فرمول خطای روش نیوتن

$$e_{n+1} = -\frac{f''(\xi_n)}{2f'(\alpha)} e_n^2$$

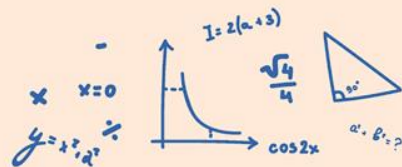
## همگرایی روش نیوتن

قضیه ۵ - فرض کنید  $\alpha$  ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = 0$  باشد، و  $f$ ،  $f'$  و  $f''$  در یک همسایگی از  $\alpha$  مانند  $I \subset \mathbb{R}$  پیوسته باشند، و  $f'(\alpha) \neq 0$ . در این صورت اگر نقطه‌ی آغازین  $x_0$  به قدر کافی به  $\alpha$  نزدیک انتخاب شود، دنباله‌ی  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$  تولید شده توسط فرمول نیوتن همگرا به  $\alpha$  است، یعنی

$$\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \alpha \quad (۸)$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|e_{n+1}|}{|e_n|^2} = \frac{|f''(\alpha)|}{2|f'(\alpha)|}$$

که نشان می‌دهد مرتبه‌ی همگرایی روش نیوتن حداقل برابر ۲ است.



## حل معادلات چندجمله‌ای با روش نیوتن - رافسون

فرض کنید بخواهیم ریشه‌ای از معادله‌ی  $P(x) = 0$  را بیابیم که  $P(x)$  یک چندجمله‌ای به صورت زیر است

$$P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0. \quad (10)$$

با استفاده از فرمول نیوتن،

$$x_{k+1} = x_k - \frac{P(x_k)}{P'(x_k)}, \quad k = 0, 1, \dots$$

در هر تکرار باید  $P(x_k)$  و  $P'(x_k)$  که هر دو چندجمله‌ای هستند، به ازای  $k$  ای محاسبه شوند که اگر  $n$  بزرگ باشد، به تعداد عمل ضرب زیادی نیاز خواهد بود. روشی کارا به نام روش هرنر برای محاسبه‌ی یک چندجمله‌ی به ازای یک نقطه‌ی مفروض وجود دارد که آن را تشریح می‌کنیم.

فرض کنید بخواهیم مقدار چندجمله‌ای  $P(x) = a_3 x^3 + a_2 x^2 + a_1 x + a_0$  را به ازای  $x = x_0$  محاسبه کنیم. می‌توان نوشت

$$P(x_0) = ((a_3 x_0 + a_2) x_0 + a_1) x_0 + a_0.$$

اگر قرار دهیم

$$b_3 = a_3$$

$$b_2 = b_3 x_0 + a_2$$

$$b_1 = b_2 x_0 + a_1$$

$$b_0 = b_1 x_0 + a_0.$$

آنگاه داریم

$$P(x_0) = b_0.$$

## الگوریتم هرنر

Input  $a_k, k = 0, 1, \dots, n$

Input  $x_0$

$$b_n = a_n$$

For  $k = n-1, n-2, \dots, 1, 0$  do:  
 $b_k = b_{k+1} x_0 + a_k$   
 End k

$$P'(x_0) = Q(x_0)$$

برای محاسبه‌ی  $P'(x_0)$

$$\begin{cases} c_n = b_n \\ c_{n-1} = b_n x_0 + b_{n-1} \\ c_{n-2} = c_{n-1} x_0 + b_{n-2} \\ \vdots \\ c_0 = c_1 x_0 + b_0 \Rightarrow Q(x_0) = c_0 \end{cases}$$

حل - داریم

$$a_4 = 2, a_3 = 0, a_2 = -3, a_1 = 3, a_0 = -4$$

برطبق الگوریتم هرنر داریم

$$b_4 = a_4 = 2$$

$$b_3 = 2(-2) + 0 = -4$$

$$b_2 = (-4)(-2) - 3 = 5$$

$$b_1 = 5(-2) + 3 = -7$$

$$b_0 = (-7)(-2) - 4 = 10$$

پس  $P(-2) = 10$  . حال داریم

$$Q(x) = 2x^3 - 4x^2 + 5x - 7$$

ضرایب  $Q(x)$  را به صورت زیر نام گذاری می کنیم

$$a_3 = 2, a_2 = -4, a_1 = 5, a_0 = -7$$

قرار می دهیم

$$b_3 = a_3 = 2$$

$$b_2 = 2(-2) - 4 = -8$$

$$b_1 = (-8)(-2) + 5 = 21$$

$$b_0 = 21(-2) - 7 = -49$$

بنابراین  $P'(-2) = Q(-2) = -49$

مثال ۱۱ - اگر  $P(x) = 2x^4 - 3x^2 + 3x - 4$  ، پیدا کنید  $P(-2)$  و  $P'(-2)$  را با روش هرنر.

امتیاز روش هرنر بر روش معمولی

برای محاسبه ی مقدار چند جمله ای  $P(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$  به ازای  $x = x_0$  باروش معمولی، تعداد عمل ضرب مورد نیاز برابر است با

$$1 + 2 + \dots + (n-1) + n = \frac{n(n+1)}{2}$$

زیرا در محاسبه ی  $a_1 x_0$  به یک عمل ضرب و در محاسبه ی  $a_1 x_0^2$  به دو عمل ضرب و ... و برای  $a_n x_0^n$  به  $n$  عمل ضرب نیاز است. از طرفی با توجه به الگوریتم هرنر ، در محاسبه ی هر  $b_k$  به یک عمل ضرب نیاز است ، و در نتیجه کل عمل ضرب مورد نیاز برابر  $n$  است. پس ، برای مثال ، اگر  $n = 100$  ، آنگاه با روش معمولی در حدود ۵۰۰۰ ضرب و با روش هرنر ۱۰۰ عمل ضرب لازم است. از آن جایی که انجام هر عمل ضرب توسط کامپیوتر زمان بر است ، امتیاز روش هرنر بر روش معمولی آشکار می شود.





## محاسبه‌ی ریشه‌های تکراری با روش نیوتن

**تعریف ۴-** گفته می‌شود که  $\alpha$  ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = 0$  با مرتبه‌ی تکرار  $m$  است هرگاه

$$f(\alpha) = f'(\alpha) = \dots = f^{(m-1)}(\alpha) = 0$$

اما  $f^{(m)}(\alpha) \neq 0$ .

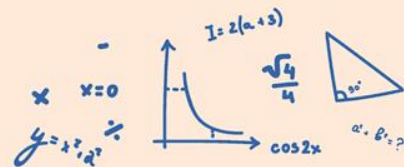
اگر  $\alpha$  ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = 0$  و مرتبه‌ی تکرار آن  $m$  باشد، در این صورت باز هم می‌توان نشان داد که دنباله‌ی  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$  تعریف شده با فرمول نیوتن

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}, \quad k = 0, 1, \dots$$

با شرایط ذکر شده در قضیه همگرا است، ولی سرعت همگرایی از مرتبه‌ی دوم نبوده، بلکه همگرایی خطی است. برای آن که در حالت ریشه‌های تکراری همگرایی از مرتبه‌ی دوم باشد، می‌توان از فرمول نیوتن تصحیح شده

$$x_{k+1} = x_k - m \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}, \quad k = 0, 1, \dots$$

استفاده نمود، که در آن  $m$  مرتبه‌ی تکرار ریشه است.



مثال ۱۲ - معادله‌ی زیر را در نظر بگیرید

$$f(x) = x^4 - 4x^2 + 4 = (x^2 - 2)^2 = 0$$

یک ریشه‌ی این معادله  $\sqrt{2}$  و مرتبه تکرار آن دو است. تقریبی برای این ریشه با روش نیوتن استاندارد و روش نیوتن تصحیح شده به دست می‌آوریم. با روش استاندارد داریم

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)} = x_k - \frac{(x_k^2 - 2)^2}{4x_k(x_k^2 - 2)}$$

یا

$$x_{k+1} = \frac{2x_k^2 + 2}{4x_k}, \quad k = 0, 1, \dots$$

با انتخاب  $x_0 = 1.5$  و  $\epsilon = 10^{-4}$  به صورت زیر به دست می‌آید.

$n$	$x_n$	$e_n$
0	1.5	$8.578764 \times 10^{-2}$
1	1.458233	$4.411981 \times 10^{-2}$
2	1.437607	$2.239356 \times 10^{-2}$
3	1.425498	$1.128409 \times 10^{-2}$
4	1.419878	$5.663224 \times 10^{-3}$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$
9	1.414391	$1.777169 \times 10^{-4}$
10	1.414302	$8.890593 \times 10^{-5}$

$N_1 = 10$

در جدول بالا  $e_n = |\sqrt{2} - x_n|$ ، خطا در هر تکرار است. ملاحظه می‌شود که سرعت همگرایی کند است و خطا در هر تکرار تقریباً نصف می‌شود. می‌توان نشان داد (تمرین) که

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{e_{n+1}}{e_n} = \frac{1}{2}$$

به عبارت دیگر همگرایی خطی است و جواب با دقت مطلوب پس از ۱۰ تکرار به دست می‌آید. در حقیقت داریم  $|x_{10} - \sqrt{2}| < \epsilon$ . در ضمن با توجه به این که  $\sqrt{2} = 1.414213562 \dots$ ، تقریب  $x_{10}$  تنها سه رقم اعشار درست دارد.

اکنون تقریبی برای ریشه با روش نیوتن تصحیح شده به دست می آوریم. داریم

$$x_{k+1} = x_k - \frac{2(x_k^2 - 2)^2}{4x_k(x_k^2 - 2)}$$

$$x_{k+1} = \frac{x_k^2 + 2}{2x_k} ; k = 0, 1, \dots$$

با انتخاب  $x_0 = 1.5$  و  $\epsilon = 10^{-4}$  نتایج به صورت زیر به دست می آید.

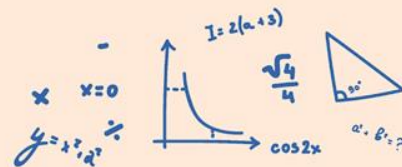
$n$	$x_n$	$e_n$
0	1.5	$8.578764 \times 10^{-2}$
1	1.416667	$2.450365 \times 10^{-3}$
2	1.414216	$2.121564 \times 10^{-6}$
3	1.414214	$2.420323 \times 10^{-8}$

$$N_2 = 3$$

ملاحظه می شود که با این روش جواب با دقت مطلوب با سه تکرار به دست می آید، یعنی  $|x_3 - x_2| < \epsilon$ . به بیان دیگر، سرعت همگرایی تند است، و به طوری که ملاحظه می شود خطا در هر تکرار متناسب با مربع خطا در تکرار قبل است. در حقیقت می توان نشان داد (تمرین) که

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{e_{n+1}}{e_n^2} = \frac{1}{2\sqrt{2}}$$

یعنی همگرایی مرتبه ی دو است. در این جا تقریب  $x_3$  دارای شش رقم اعشار درست است.



مثال ۱۳ - تقریبی برای  $\sqrt{2}$  به دست آورید.

حل -  $\sqrt{2}$  ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = x^2 - 2 = 0$  است. تقریبهای اولیه  $x_0 = 1$  و  $x_1 = 2$  را انتخاب می‌کنیم. بنا به فرمول وتری (۱۳) داریم

$$x_{n+1} = x_n - \frac{x_n - x_{n-1}}{x_n^2 - x_{n-1}^2} (x_n^2 - 2)$$

$$x_{n+1} = \frac{x_n x_{n-1} + 2}{x_n + x_{n-1}}, \quad n = 1, 2, \dots$$

از این جا

$$x_2 = 1.333333, \quad x_3 = 1.400000, \dots$$

نتایج در جدول زیر داده می‌شود.

$n$	$x_{n+1}$	$e_{n+1}$
۱	۱.۳۳۳۳۳۳	۰.۰۸۰۸۸۰
۲	۱.۴۰۰۰۰۰	۰.۰۱۴۲۱۴
۳	۱.۴۱۴۶۳۴	۰.۰۰۰۴۲۱
۴	۱.۴۱۴۲۱۱	۰.۰۰۰۰۰۲
۵	۱.۴۱۴۲۱۴	۰.۰۰۰۰۰۰

که  $e_n = |\sqrt{2} - x_n|$  در این مثال  $\epsilon = 0.0001$  و از آزمون توقف

$$|f(x_{n+1})| < \epsilon, \quad |x_{n+1} - x_n| < \epsilon$$

استفاده شده است، که در تکرار ۵ این دو شرط توأمآً برقرار می‌شود.

به طوری که دیدیم روش نیوتن سریعاً همگرا است، ولی نقص عمده‌ی این روش آن است که در هر تکرار به محاسبه‌ی دو تابع نیاز است یکی  $f$  و دیگری  $f'$ . این امر حجم محاسبات را افزایش می‌دهد ضمن آن که ممکن است مشتق هم پیچیده باشد. یک راه برای آن که نیازی به محاسبه‌ی مشتق نباشد و در عین حال روشی با سرعت همگرایی بالا داشته باشیم، آن است که مشتق را به صورت زیر تقریب بزنیم

$$f'(x) \approx \frac{f(x) - f(x-h)}{h}$$

در این صورت با قرار دادن در فرمول نیوتن خواهیم داشت

$$x_{n+1} = x_n - \left( \frac{h}{f(x_n) - f(x_n-h)} \right) f(x_n)$$

یا اگر قرار دهیم  $x_n - h = x_{n-1}$ ، آنگاه

$$x_{n+1} = x_n - \frac{x_n - x_{n-1}}{f(x_n) - f(x_{n-1})} f(x_n), \quad n = 1, 2, \dots \quad (13)$$

فرمول (۱۳) را به صورت زیر هم می‌توان نوشت

$$x_{n+1} = \frac{x_{n-1} f(x_n) - x_n f(x_{n-1})}{f(x_n) - f(x_{n-1})}, \quad n = 1, 2, \dots \quad (14)$$

فرمولهای (۱۳) و (۱۴) را فرمولهای وتری می‌نامند.

پس، در روش وتری دو تقریب اولیه‌ی  $x_0$  و  $x_1$  برای  $\alpha$ ، ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = 0$ ، انتخاب نموده و دنباله‌ی  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$  را توسط فرمول (۱۳) یا (۱۴) تولید می‌کنیم. تحت شرایط مناسب دنباله همگرا به  $\alpha$  خواهد بود.

قضیه ۷ - فرض کنید  $\alpha$  ریشه‌ی معادله‌ی  $f(x) = 0$  باشد، و  $f$ ،  $f'$  و  $f''$  در یک همسایگی  $\alpha$  مانند  $I$  پیوسته باشند، و  $\forall x \in I$ ،  $f'(x) \neq 0$ . در این صورت اگر تقریبهای  $x_1$  و  $x_0$  به قدر کافی نزدیک به  $\alpha$  انتخاب شوند، دنباله‌ی  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$  تعریف شده با فرمول وتری

$$x_{n+1} = x_n - \frac{x_n - x_{n-1}}{f(x_n) - f(x_{n-1})} f(x_n), n = 1, 2, \dots$$

همگرا به  $\alpha$  است، و

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|e_{n+1}|}{|e_n|^p} = C$$

که  $C \neq 0$  ثابت و  $p = \frac{\sqrt{5}+1}{2}$ . به عبارت دیگر مرتبه‌ی همگرایی روش  $p \approx 1.6$  است.

پایان فصل سوم

