

روش تکرار ساده (یا نقطه ثابت)

$$x = g(x)$$

در این روش معادله $f(x) = 0$ ، به صورت:

نوشته می شود به طوری که α ریشه هر دو معادله باشد. یعنی

$$f(\alpha) = 0, \quad \alpha = g(\alpha)$$

(لازم به ذکر است که مجموعه ریشه های دو معادله ممکن است یکسان نباشند ولی معادله تغییر یافته حتماً دارای ریشه مورد نظر از $f(x) = 0$ خواهد بود.)

سپس تقریبی از α مانند x_0 ، را اختیار و دنباله $\{x_n\}$ به طریق زیر ساخته می شود:

$$x_1 = g(x_0)$$

$$x_2 = g(x_1)$$

$$x_3 = g(x_2)$$

\vdots

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

و به طور کلی

اکنون در مورد دنباله $\{x_n\}$ سؤالات زیر مطرح است:

(الف) آیا دنباله $\{x_n\}$ همواره، یعنی به ازای هر انتخاب $g(x)$ و x_0 ، همگراست؟

(ب) آیا همگرایی $\{x_n\}$ به انتخاب $g(x)$ بستگی دارد یا x_0 یا هر دو؟

(ج) آیا قبل از محاسبه جملات دنباله، می توان همگرایی آن را پیش بینی کرد؟

در خصوص نحوه به دست آوردن تابع $g(x)$ به مثال زیر توجه کنید:

معادله $f(x) = x^2 + x - 1 = 0$ را می خواهیم به صورت $x = g(x)$ بنویسیم:

(الف) اگر $x^2 - 1$ را به سمت راست ببریم خواهیم داشت:

$$x = 1 - x^2 = g_1(x)$$

(ب) اگر $x - 1$ را به سمت راست ببریم داریم:

$$x^2 = 1 - x \longrightarrow x = \pm \sqrt{1 - x} \longrightarrow x = \sqrt{1 - x} = g_2(x)$$

$$x(x + 1) = 1 \longrightarrow x = \frac{1}{x + 1} = g_3(x) \quad (\text{پ})$$

(ت) اگر به طرفین معادله اولیه $x + 2$ اضافه کنیم خواهیم داشت:

$$x^2 + 2x + 1 = x + 2 \longrightarrow (x + 1)^2 = x + 2 \longrightarrow x + 1 = \pm \sqrt{x + 2}$$

$$x = \sqrt{x + 2} - 1 = g_2(x) \quad \text{و در نتیجه:}$$

(ث) معادله اولیه را به صورت زیر نیز می توان نوشت (طرفین وسطین و ساده کنید):

$$x = \frac{x^2 + 1}{2x + 1} = g_5(x)$$

مشاهده می شود که نوشتن $f(x) = 0$ به صورت $x = g(x)$ به **وسه‌های مختلف امکان پذیر** است.

ساده ترین صورتهای ممکن عبارت‌اند از:

$$x = x - f(x), \quad x = x + f(x)$$

اکنون برای پاسخگویی به سؤالات مطرح شده، جملات دنباله‌های حاصل از به کارگیری بعضی از $g(x)$ هایی که به دست آوردیم را حساب می‌کنیم:

(قبلاً متذکر می‌شویم که ریشه مثبت معادله $x^2 + x - 1 = 0$ برابر است با: $\alpha = \frac{-1 + \sqrt{5}}{2} = 0.6180$)

فرض می‌کنیم $x_0 = 0.5$ و جدول ذیل را، با گرد کردن اعداد تا **چهار رقم اعشار**، تشکیل می‌دهیم:

x_n	$g_1(x) = 1 - x^2$	$g_2(x) = \sqrt{1 - x}$	$g_3(x) = \frac{1}{1 + x}$	$g_5(x) = \frac{x^2 + 1}{2x + 1}$
x_0	0.5	0.5	0.5	0.5
x_1	0.75	0.7071	0.6667	0.625
x_2	0.4375	0.5412	0.6	0.6181
x_3	0.8086	0.6774	0.625	0.6180
x_4	0.3462	0.5680	0.6154	
x_5	0.8802	0.6573	0.6190	
x_6	0.2252	0.5854	0.6176	
x_7	0.9492	0.6439	0.6182	
x_8	0.0990	0.5968	0.6180	
\vdots		\vdots		
\vdots		\vdots		
x_{34}		0.6180		

توضیحات مربوط به جدول

الف) وقتی $x = 1 - x^2 = g_1(x)$ جملات دنباله $\{x_n\}$ از رابطه زیر حساب می‌شوند

$$x_{n+1} = 1 - x_n^2$$

مشاهده می‌شود که x_0 هر عددی در $[0, 1]$ اختیار شود دنباله $\{x_n\}$ همگرا نیست.

از این رو، همگرایی $\{x_n\}$ کاملاً به $g(x)$ بستگی دارد.

ب) برای $x = \sqrt{1-x} = g_2(x)$ مشاهده می‌شود که همگرایی بسیار کند است. پس از

۳۴ تکرار به تقریب ۰/۶۱۸۰ رسیده‌ایم.

برای همین $g_2(x)$ اگر $x_0 = 0$ یا $x_0 = 1$ دنباله‌های زیر حاصل می‌شوند که هر دو

واگرا هستند.

$x_0 = 0$	$x_0 = 1$
$x_1 = 1$	$x_1 = 0$
$x_2 = 0$	$x_2 = 1$
$x_3 = 1$	$x_3 = 0$
\vdots	\vdots

یعنی، با تغییر مقدار اولیه x_0 دنباله $\{x_n\}$ ممکن است واگرا شود. بنابراین،

همگرایی $\{x_n\}$ به انتخاب x_0 نیز بستگی دارد.

پ) برای $x = \frac{1}{x+1} = g_3(x)$ مشاهده می‌شود که پس از ۸ تکرار به تقریبی با چهار رقم

اعشار درست می‌رسیم. در نتیجه، سرعت همگرایی به انتخاب $g(x)$ بستگی دارد.

ستون آخر جدول نشان می‌دهد که $g_5(x)$ بهترین انتخاب است، پس از سه تکرار به جواب ۰/۶۱۸۰ رسیده‌ایم.

اکنون به تعیین خصوصیات یک $g(x)$ مناسب و همچنین محدوده x_0 می‌پردازیم.

قضیه

اگر g تابعی بر $[a, b]$ بتوی $[a, b]$ باشد و در این بازه

$$|g'(x)| \leq L < 1$$

آنگاه معادله $x = g(x)$ تنها یک ریشه دارد، که متعلق به $[a, b]$ است.

برهان: فرض می‌کنیم $h(x) = g(x) - x$

کافی است ثابت کنیم معادله $h(x) = 0$ فقط یک ریشه دارد.

ابتدا ثابت می‌کنیم این معادله ریشه دارد. چون تابع g در $[a,b]$ مشتق دارد پس پیوسته است. بنابراین، تابع h پیوسته است.

$$h(a) = g(a) - a \quad \text{ضمناً داریم:}$$

$$g(a) \in [a,b] \quad \text{چون تابع } g \text{ از } [a,b] \text{ بتوی } [a,b] \text{ است:}$$

$$h(a) \geq 0 \quad \text{که از آن نتیجه می‌شود } a \leq g(a), \text{ در نتیجه } g(a) - a \geq 0. \text{ پس،}$$

$$h(b) \leq 0 \quad \text{به طریقی مشابه نتیجه می‌شود که:}$$

$$\text{اگر } h(a) = 0 \text{ یا } h(b) = 0, \text{ به ترتیب، } a \text{ یا } b \text{ ریشه } h(x) = 0 \text{ است.}$$

$$\text{در غیر این صورت:} \quad h(a) \neq 0, \quad h(b) \neq 0$$

$$\text{پس،} \quad h(a) h(b) < 0$$

$$\text{اما بنابر قضیه زیر، عددی چون } c \text{ هست که } a < c < b \text{ و } h(c) = 0.$$

قضیه

اگر f تابعی بر $[a,b]$ و در هر نقطه (a,b) مشتق پذیر باشد، آنگاه η ی از (a,b) هست که

$$f(b) - f(a) = f'(\eta)(b - a)$$

اکنون ثابت می‌کنیم که معادله $x = g(x)$ بیش از یک ریشه ندارد.

با استفاده از برهان خلف فرض می‌کنیم $\alpha \neq \beta$ متعلق به $[a,b]$ باشند و $\alpha = g(\alpha), \beta = g(\beta)$

در نتیجه،

$$\alpha - \beta = g(\alpha) - g(\beta) = g'(\eta)(\alpha - \beta), \quad (\eta \text{ بین } \alpha \text{ و } \beta)$$

$$\text{چون } \eta \in [a,b] \text{ داریم } |g'(\eta)| \leq L < 1, \text{ در نتیجه}$$

$$|\alpha - \beta| \leq L |\alpha - \beta| < |\alpha - \beta|$$

یعنی $|\alpha - \beta| < |\alpha - \beta|$ که غیرممکن است. با این تناقض فرض خلف باطل است و معادله $x = g(x)$ فقط یک ریشه دارد.

قضیه

$$x_{n+1} = g(x_n)$$

با شرایط قضیه قبل، به ازای هر x_0 از $[a,b]$ دنباله $\{x_n\}$ با ضایطه:

به تنها جواب معادله $x = g(x)$ همگراست.

برهان

چون g تابعی بر $[a, b]$ بتوی $[a, b]$ است و $x_n \in [a, b]$ همواره، ضمناً، بنابر قضیه قبل، $\alpha \in [a, b]$ را ریشه $x = g(x)$ فرض کرده‌ایم. از این رو،

$$x_{i+1} - \alpha = g(x_i) - g(\alpha) = g'(\eta_i)(x_i - \alpha) \quad , \quad (\eta_i \text{ بین } \alpha \text{ و } x_i)$$

در نتیجه:

$$|x_{i+1} - \alpha| = |g'(\eta_i)| |x_i - \alpha|$$

$$|x_{i+1} - \alpha| \leq L |x_i - \alpha| \quad , \quad \text{چون } \eta_i \in [a, b] \text{ داریم } |g'(\eta_i)| \leq L \text{ پس،}$$

نامساوی فوق را به ازای $i = 0, 1, \dots, n-1$ می‌نویسیم:

$$i = 0 : \quad |x_1 - \alpha| \leq L |x_0 - \alpha|$$

$$i = 1 : \quad |x_2 - \alpha| \leq L |x_1 - \alpha|$$

$$i = 2 : \quad |x_3 - \alpha| \leq L |x_2 - \alpha|$$

:

$$i = n-2 : \quad |x_{n-1} - \alpha| \leq L |x_{n-2} - \alpha|$$

$$i = n-1 : \quad |x_n - \alpha| \leq L |x_{n-1} - \alpha|$$

از ضرب عضو به عضو نامساویهای بالا، و حذف جملات متساوی از طرفین، نتیجه می‌گیریم:

$$|x_n - \alpha| \leq L^n |x_0 - \alpha|$$

$$\lim_{n \rightarrow \infty} L^n = 0$$

چون $0 \leq L < 1$ ،

$$\lim_{n \rightarrow \infty} |x_n - \alpha| = 0 \quad , \quad \text{و چون همواره } |x_n - \alpha| \geq 0 \text{، در نتیجه،}$$

ضمناً، سرعت همگرایی $\{x_n\}$ به α متناسب با سرعت همگرایی $\{L^n\}$ به صفر است.

هرچه L به صفر نزدیکتر باشد سرعت همگرایی تندتر و هرچه L به یک نزدیکتر باشد

سرعت همگرایی کندتر خواهد بود. پس L نقش تعیین کننده دارد.

در عمل برای تشخیص مناسب بودن تابع g ، ابتدا $g'(x)$ را به دست می‌آوریم و سعی می‌کنیم

$$|g'(x)| \leq L < 1$$

یک همسایگی از α پیدا کنیم که در آن شرط

برقرار باشد (توجه کنید که α معلوم نیست، ولی همیشه می توان یک همسایگی از α یافت).

البته ممکن است نتوان چنین همسایگی پیدا کرد که در این صورت نمی توان نتیجه گرفت که دنباله

$\{x_n\}$ واگراست، زیرا شرط فوق یک شرط کافی است؛ توصیه می شود که از $g(x)$ استفاده نشود.

ضمناً شرط اینکه g تابعی بر $[a, b]$ بتوی $[a, b]$ باشد نیز باید تحقیق شود.

مثالهای زیر نحوه تشخیص مناسب بودن g و تعیین L را روشن می کنند و نشان می دهند که چگونه

می توان قبل از محاسبه جملات $\{x_n\}$ سرعت همگرایی آن را پیش بینی کرد.

مثال

برای تعیین ریشه مثبت معادله $x^2 + x - 1 = 0$ که در بازه $I = [0.5, 1]$ قرار دارد، به روش تکرار ساده، $g(x)$ های زیر را انتخاب می کنیم.
مناسب بودن یا نبودن هریک و بازه ای که x می تواند از آن انتخاب شود را تعیین کنید.

(الف) $g_1(x) = 1 - x^2$

واضح است که: $g'_1(x) = -2x$ و اگر $x \in I$ آن گاه: $|g'_1(x)| = 2x \geq 1$

بنابراین، بهتر است از $g_1(x)$ استفاده نکنیم، در واقع x هر عضو I باشد $\{x_n\}$ واگراست.

(ب) $g_2(x) = \sqrt{1-x}$

چون $g'_2(x) = \frac{-1}{2\sqrt{1-x}}$ داریم: $|g'_2(x)| = \frac{1}{2\sqrt{1-x}}$

و اگر x نزدیک ۱ باشد، مخرج کسر کوچک و لذا کسر بزرگ خواهد شد. پس $|g'_2(x)|$ می تواند بسیار بزرگ شود. ولی بر اساس جدول عملکرد توابع تکرار می دانیم که $g_2(x)$ مناسب است. پس باید همسایگی α کمی تنگ تر اختیار شود. به تحقیق معلوم می شود

$$\alpha \in [0.51, 0.7]$$

$$|g'_2(x)| = \frac{1}{2\sqrt{1-x}} \leq \frac{1}{2\sqrt{1-0.7}} \simeq 0.91 < 1$$

بنابراین $L = 0.91$ ، پس $g_2(x)$ مناسب است. اما، چون L نزدیک عدد یک است همگرایی کندتر است. در واقع هرچه L به عدد یک نزدیک تر باشد همگرایی کندتر و هرچه به صفر نزدیک تر باشد، همگرایی سریع تر است.

(ج) $g_3(x) = \frac{1}{x+1}$

در این حالت، $g'_3(x) = \frac{-1}{(x+1)^2}$ و اگر $x \in [0.51, 0.7]$

$$|g'_3(x)| = \frac{1}{(x+1)^2} \leq \frac{1}{(0.5+1)^2} = \frac{1}{2.25} < 1$$

مشاهده می شود که نه فقط $g_3(x)$ مناسب است بلکه L هم، یعنی $0.43 = \frac{1}{2.25}$ به صفر

نزدیکتر است تا به یک، در نتیجه انتظار می رود که همگرایی $\{x_n\}$ نسبتاً تند باشد.

مثال

برای تعیین تقریبی از ریشه معادله $3xe^x - 1 = 0$ ، با استفاده از روش تکرار ساده داریم:

معادله را به شکل $x = \frac{e^{-x}}{3}$ می‌نویسیم و قرار می‌دهیم $g(x) = \frac{e^{-x}}{3}$.

به سادگی معلوم است که ریشه معادله در $(0, 1)$ قرار دارد و g تابعی بر $(0, 1)$ بتوی (0, 1) است.

$$g'(x) = \frac{-e^{-x}}{3}$$

در ضمن

$$|g'(x)| = \frac{e^{-x}}{3} < \frac{e^0}{3} = \frac{1}{3}$$

و اگر $x \in (0, 1)$ داریم:

در اینجا $L = \frac{1}{3}$ که کوچکتر از یک است و $g(x)$ مناسب است. در نتیجه، دنباله $\{x_n\}$ به ازای هر x_0 از $(0, 1)$ همگراست.

با استفاده از $x_0 = 0.5$ و رابطه $x_{n+1} = \frac{e^{-x_n}}{3}$ جملات دنباله $\{x_n\}$ به قرار زیر هستند:

$$x_1 = 0.2022$$

$$x_2 = 0.2723$$

$$x_3 = 0.2539$$

$$x_4 = 0.2586$$

$$x_5 = 0.2574$$

$$x_6 = 0.2577$$

$$x_7 = 0.2576$$

$$x_8 = 0.2576$$

لذا، جواب تا چهار رقم اعشار درست 0.2576 است.