

CHƯƠNG 3: GIẢI PHƯƠNG TRÌNH PHI TUYẾN

Vũ Văn Thiệu, Đinh Viết Sang, Nguyễn Khánh Phương

TÍNH TOÁN KHOA HỌC

Giới thiệu

- Đặt vấn đề
 - Sự tồn tại và duy nhất của nghiệm
 - Độ nhạy và điều kiện của bài toán giải phương trình phi tuyến
 - Thủ tục lặp
- Phương pháp chia đôi
- Phương pháp dây cung
- Phương pháp Newton
- 5 Phương pháp cát tuyến
- 6 Phương pháp lặp
- Phương pháp Bairstow
- Tổng kết



Bài toán

Cho hàm phi tuyến (non-linear) f(x), ta cần tìm x thỏa mãn

$$f(x) = 0$$
.

Lời giải x là nghiệm của phương trình và cũng gọi là nghiệm (không điểm) của hàm f(x).

Bài toán tìm x, được gọi là bài toán tìm nghiệm (root finding).

Các ví dụ về bài toán tìm nghiệm của các phương trình phi tuyến

$$1 + 4x - 16x^2 + 3x^3 - 3x^4 = 0$$

2
$$\frac{x\sqrt{(2.1-0.5x)}}{(1-x)\sqrt{(1.1-0.5x)}} - 369 = 0$$
 với $(0 < x < 1)$

3
$$tg(x) - tanh(x) = 0$$
 trong đó $tanh(x) = \frac{e^x - e^{-x}}{e^x + e^{-x}}$



Đặt vấn đề

Nếu các phương trình f(x) là phi tuyến thì

- thường không có lời giải dưới dạng công thức tường minh
- các phương pháp số cho phép ta tìm nghiệm dựa trên thủ tục lặp

Khoảng phân ly nghiệm

Đối với hàm $f: \mathbb{R} \mapsto \mathbb{R}$ đoạn [a, b] được gọi là **khoảng phân ly nghiệm** nếu hàm f có giá trị trái dấu ở hai đầu mút a, b, tức là f(a)f(b) < 0.

Sự tồn tại nghiệm trong khoảng phân ly nghiệm

Nếu f là hàm liên tục trên đoạn [a, b] và f(a)(f(b) < 0 thì tồn tại $x^* \in [a, b]$ sao cho $f(x^*) = 0$.

Các ví dụ về số nghiệm của các phương trình phi tuyến

- $oldsymbol{0} e^x + 1 = 0$ không có nghiệm
- 2 $e^{-x} x = 0$ có một nghiệm
- $3 x^2 4\sin(x) = 0 \text{ c\'o hai nghiệm}$
- $3 6x^2 + 11x 6 = 0$ có ba nghiệm
- **5** cos(x) = 0 có vô số nghiệm

Điều kiện của bài toán giải phương trình

- Giá trị tuyệt đối của số điều kiện bài toán tìm nhiệm x^* của hàm $f: \mathbb{R} \mapsto \mathbb{R}$ là $\frac{1}{|f'(x^*)|}$.
- Nghiệm x* đc gọi là có điều kiện tồi (tốt) nếu đường tiếp tuyến nó với đồ thị tại điểm có hoành độ x* gần như nằm ngang (thẳng đứng).

Thủ tục lặp

Các phương trình phi tuyến thường không có lời giải tường minh. Vì vậy để tìm nghiệm của chúng ta thường phải dùng phương pháp số dựa trên thủ tục lặp.

- **Diều kiện dừng**: $|f(x_k)| < \epsilon$ hay $|x^* x_k| < \epsilon$ với ϵ là độ chính xác cho trước còn x_k là lời giải xấp xỉ thu được ở bước k
- **Tốc độ hội tụ**: Ta ký hiệu *sai số* bước lặp k là: $e_k = x_k x^*$. Dãy $\{e_k\}$ được gọi là hội tụ với cấp độ r nếu

$$\lim_{k\to\infty}\frac{|e_{k+1}|}{|e_k|^r}=C$$

trong đó C là hằng số khác không



để tim nghiệm của chúng ta thường phải dùng phương pháp số dựa trên \bullet Tốc độ hội tụ: Ta ký hiệu sai số bước lập k là: $e_k = x_k - x^*$. Dây (e) được gọi là hội tụ với cấp độ r nếu

Tên gọi của tốc độ hội tụ trong một số trường hợp

- r=1 tốc độ hội tụ tuyến tính
- r > 1 tốc đô hội tu trên tuyến tính
- r = 2 tốc độ hội tu bình phương

Các phương trình phi tuyến thường không có lời giải tưởng minh. Vì vậy

Giải phương trình phi tuyến

trong đó C là hằng số khác không

Câu hỏi





- 🕕 Đặt vấn (
 - Sự tồn tại và duy nhất của nghiệm
 - Độ nhạy và điều kiện của bài toán giải phương trình phi tuyến
 - Thủ tục lặp
- Phương pháp chia đôi
- Phương pháp dây cung
- Phương pháp Newton
- 5 Phương pháp cát tuyếr
- 6 Phương pháp lăp
- Phương pháp Bairstov
- Tổng kết



Thủ tục lặp

Giả thiết khoảng phân li nghiệm [a, c] chỉ có một nghiệm

- 1 Thu nhỏ dần khoảng phân li nghiệm thông qua phép chia nhỏ
- ② Phép chia đc thực hiện là phép chia đôi $b = \frac{(a+c)}{2}$ Nếu f(b) = 0 thì b là nghiệm đúng cần tìm, ngược lại nếu $f(b) \neq 0$ thì ta có
 - f(a)f(b) < 0 thì khoảng phân li nghiệm mới là [a,b]
 - ightharpoonup Ngược lại khoảng phân li nghiệm mới là [b,c]

Hai bước 1-2 được lặp lại cho đến khi $[a,c]<\epsilon$ cho trước

This is not lip distributed by the state of the state of

Hai bước 1-2 được lặp lại cho đến khi (a. c) < c cho trước

Phương pháp chia đôi

Nếu cho trước độ chính xác ϵ thì số bước lặp là số nguyên n thỏa mãn

$$n \geq \log_2 \frac{c-a}{\epsilon}$$

bởi vì

$$\frac{2}{2^n} < \epsilon$$

Ví dụ 1:

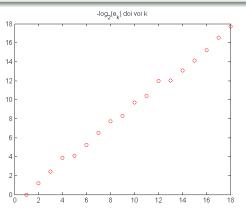
Tìm nghiệm của phương trình $e^x-2=0$ có khoảng phân li nghiệm [0,2] với độ chính xác $\epsilon=0.01$

Lần lặp	а	b	С	f(a)	f(b)	f(c)	sai số
1	0.0000	1.0000	2.0000	-1.0000	0.7183	5.0389	2.0000
2	0.0000	0.5000	1.0000	-1.0000	-0.3513	0.7183	1.0000
3	0.5000	0.7500	1.0000	-0.3513	0.1170	0.7183	0.5000
4	0.5000	0.6250	0.7500	-0.3513	-0.1318	0.1170	0.2500
5	0.6250	0.6875	0.7500	-0.1318	-0.0113	0.1170	0.1250
6	0.6875	0.7188	0.7500	-0.0113	0.0519	0.1170	0.0625
7	0.6875	0.7031	0.7188	-0.0113	0.0201	0.0519	0.0313
8	0.6875	0.6953	0.7031	-0.0113	0.0043	0.0201	0.0156
9	0.6875	0.6914	0.6953	-0.0113	-0.00349	0.0043	0.0078



Ví dụ 2

Xét lời giải của phương trình $f(x)=1/(x-e^{-x})$ có khoảng phân li nghiệm [0,1] với độ chính xác $\epsilon=0.00001$

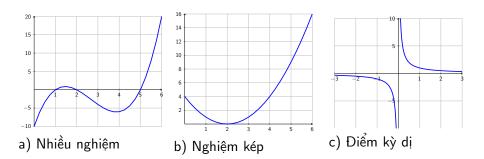


Sai số: $e_k = \max\{x^* - a_k, c_k - x^*\}$ Trục hoành: số lần lặp kTrục tung: $-\log_2(e_k)$ Rõ ràng $e_k \approx 2^{-k}$

Nhận xét về phương pháp chia đôi

- Điểm mạnh: Làm việc ngay cả với hàm không cho dưới dạng giải tích.
- Điểm yếu:
 - Cần xác định khoảng phân li nghiệm và chỉ tìm được một nghiệm.
 - Không tìm được nghiệm kép.
 - Khi hàm f có những điểm kỳ dị, phương pháp chia đôi có thể coi chúng là nghiệm.









- 🕕 Đặt vấn d
 - Sự tồn tại và duy nhất của nghiệm
 - Độ nhạy và điều kiện của bài toán giải phương trình phi tuyến
 - Thủ tục lặp
- Phương pháp chia đô
- Phương pháp dây cung
- Phương pháp Newton
- Phương pháp cát tuyếr
- 6 Phương pháp lặp
- Phương pháp Bairstov
- B Tổng kế

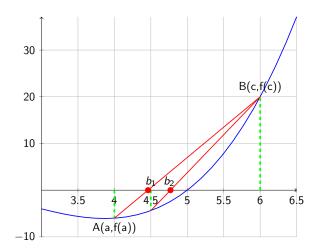


Thủ tục lặp

Giả thiết khoảng phân li nghiệm [a, c] chỉ có một nghiệm

- 1 Thu nhỏ dần khoảng phân li nghiệm thông qua phép chia nhỏ
- ② Phép chia đc thực hiện là $b = a \frac{c-a}{f(c)-f(a)}f(a) = \frac{af(c)-cf(a)}{f(c)-f(a)}$ Nếu f(b) = 0 thì b là nghiệm cần tìm. Ngược lại nếu $f(b) \neq 0$, ta có:
 - Nếu f(a)f(b) < 0 thì khoảng phân li nghiệm mới là [a,b]
 - Ngược lại khoảng phân li nghiệm mới là [b,c]

Hai bước 1-2 được lặp lại cho đến khi $[a,c]<\epsilon$ cho trước. Vậy b là giao trục hoành với đoạn thẳng nối A(a,f(a)) với B(c,f(c))





Nhân xét

- Ưu điểm: cũng như phương pháp chia đôi (bisection), ta không cần dạng giải tích của phương trình f
- Nhươc điểm:
 - Cần biết khoảng phân li nghiệm
 - ▶ Hội tụ một phía nên chậm, đặc biệt chậm khi đoạn chứa nghiệm lớn
 - Có thể cải tiến bằng cách sử dụng cùng phương pháp chia đôi





- 🕕 Đặt vấn d
 - Sự tồn tại và duy nhất của nghiệm
 - Độ nhạy và điều kiện của bài toán giải phương trình phi tuyến
 - Thủ tục lặp
- 2 Phương pháp chia đô
- Phương pháp dây cung
- 4 Phương pháp Newton
- 6 Phương pháp cát tuyếr
- 6 Phương pháp lăp
- Phương pháp Bairstov
- B Tổng kế



Mô tả

Ý tưởng cơ bản của phương pháp là thay phương trình f(x)=0 phi tuyến bằng một phương trình gần đúng,tuyến tính đối với x. Được xây dựng dựa trên nền tảng khai triển Taylor.

Giả sử f(x) khả vi liên tục đến bậc n+1 thì tồn tại $\xi\in(a,b)$

$$f(b) = f(a) + f(b-a)f'(a) + \frac{(b-a)^2}{2!}f''(a) + \cdots + \frac{(b-a)^n}{n!}f^{(n)}(a) + \frac{(b-a)^{(n+1)}}{(n+1)!}f^{(n+1)}(\xi)$$

Mô tả (tiếp)

Khai triển Taylor của f(x) tại lân cận nghiệm xấp xỉ ban đầu x_0 :

$$f(x) = f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) + O(h^2)$$

trong đó $h = x - x_0$.

Giải phương trình xấp xỉ đối với x:

$$f(x_0) + f'(x_0)(x - x_0) = 0$$

Thu được: $x = x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)}$

x là nghiệm không chính xác, nhưng lời giải này sẽ gần với nghiệm đúng hơn giá trị khởi tạo x_0 .



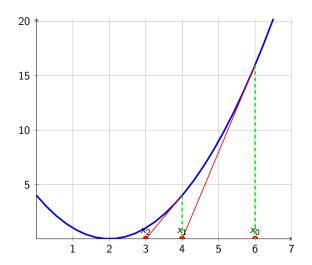
Thủ tục lặp

- Khởi tạo với x₀
- 2 Tính với k > 0

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

ullet Lặp lại bước 2 đến khi $|f(x_k)|<\epsilon$ với ϵ là độ chính xác cho trước







Nhân xét

- Ưu điểm:
 - Đối với hàm đủ trơn và ta bắt đầu từ điểm gần nghiệm thì tốc độ hội tụ của phương pháp là bình phương hay r=2
 - ightharpoonup Không cần biết khoảng phân ly nghiệm chỉ cần điểm ban đầu x_0
- Nhược điểm:
 - Cần tính đạo hàm bậc một $f'(x_k)$, ta cũng có thể tính gần đúng bằng công thức $f'(x_k) = \frac{f(x_k+h)-f(x_k-h)}{2h}$ với h là giá trị rất nhỏ e.g. h = 0.001
 - Không phải lúc nào thủ tục lặp cũng hội tụ



Ví du 1

Sử dụng phương pháp Newton để tìm nghiệm của phương trình

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

Đạo hàm bậc một của f(x)

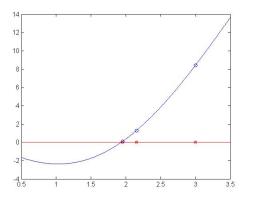
$$f'(x) = 2x - 4\cos(x)$$

Công thức lặp của phương pháp Newton là

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

Điểm sấp xỉ xuất phát $x_0 = 3$





k	x_k	$f(x_k)$		
0	3.000000	8.435520		
1	2.153058	1.294773		
2	1.954039	0.108439		

Ví dụ 2

Giải phương trình
$$f(x)=x^2-2=0$$
 vì $f'(x)=2x$ nên công thức lặp sẽ là $x_{k+1}=x_k-\frac{x_k^2-2}{2x_k}$ sai số $e_k=x_k-x^*=x_k-\sqrt{2}$

k	x_k	e_k		
0	4.000000000	2.5857864376		
1	2.250000000	0.8357864376		
2	1.569444444	0.1552308821		
3	1.421890364	0.0076768014		
4	1.414234286	0.0000207236		
5	1.414213563	0.0000000002		



Ví dụ 3

Giải phương trình

$$f(x) = \operatorname{sign}(x - a)\sqrt{|x - a|}$$

Phương trình này thỏa mãn:

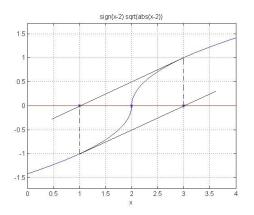
$$x-a-\frac{f(x)}{f'(x)}=-(x-a)$$

Không điểm của hàm là $x^* = a$.

Nếu ta vẽ tiếp tuyến đồ thị tại điểm bất kì thì nó luôn cắt trục hoành tại điểm đối xứng với đường thẳng x=a.

Phương pháp Newton lặp vô hạn, không hội tụ và cũng không phân kì.











- 🕕 Đặt vấn (
 - Sự tồn tại và duy nhất của nghiệm
 - Độ nhạy và điều kiện của bài toán giải phương trình phi tuyến
 - Thủ tục lặp
- Phương pháp chia đô
- Phương pháp dây cung
- Phương pháp Newton
- Phương pháp cát tuyến
- 6 Phương pháp lặp
- Phương pháp Bairstow
- B Tổng kế



Thủ tục lặp

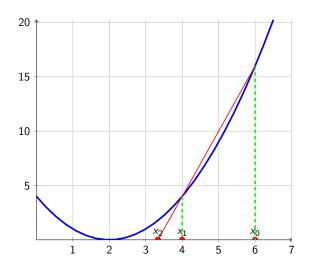
Cải tiến của phương pháp Newton, thay vì ta dùng tiếp tuyến f'(x) thì ta dùng sai phân xấp xỉ dựa trên hai bước lặp liên tiếp.

- **1** Bắt đầu với hai điểm xuất phát x_0 và x_1
- ② Với $k \ge 2$, ta lặp theo công thức

$$s_{k} = \frac{f(x_{k}) - f(x_{k-1})}{x_{k} - x_{k-1}}$$
$$x_{k+1} = x_{k} - \frac{f(x_{k})}{s_{k}}$$

3 Lặp lại bước 2 đến khi $|f(x_k)| < \epsilon$ dương nhỏ cho trước.







Nhân xét

- Ưu điểm:
 - Không cần biết khoảng phân ly nghiệm chỉ cần hai điểm ban đầu x_0 và x_1
 - Nhông cần tính đạo hàm bậc một $f'(x_k)$
- Nhược điểm:
 - Cần có hai điểm khởi tao
 - Tốc độ hội tụ của phương pháp trên tuyến tính 1 < r < 2, cụ thể tỉ lệ vàng $r \approx \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1.618$

Ví du 1

Giải lai phương trình

$$f(x) = \operatorname{sign}(x-2)\sqrt{|x-2|} = 0$$

Với hai điểm xuất phát là $x_0=4$, $x_1=3$ với $\epsilon=0.001$

$$s_{k} = \frac{f(x_{k}) - f(x_{k-1})}{x_{k} - x_{k-1}}$$

$$= \frac{\operatorname{sign}(x_{k} - 2)\sqrt{|x_{k} - 2|} - \operatorname{sign}(x_{k-1} - 2)\sqrt{|x_{k-1} - 2|}}{x_{k} - x_{k-1}}$$

$$x_{k+1} = x_{k} - \frac{f(x_{n})}{s_{k}} = x_{k} - \frac{\operatorname{sign}(x_{k} - 2)\sqrt{|x_{k} - 2|}}{s_{k}}$$



k	x _k	e_k	
0	4.000000000	2.0000000000	
1	3.000000000	1.0000000000	
2	0.585786438	1.4142135624	
3	1.897220119	0.1027798813	
:	:	i i	
26	1.999989913	0.0000100868	
27	1.999998528	0.0000014716	
28	2.000003853	0.0000038528	
29	2.000000562	0.0000005621	



Ví du 2

Giải phương trình

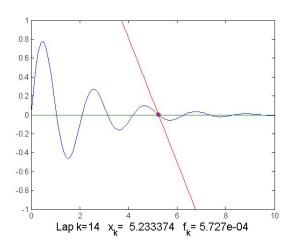
$$f(x) = e^{-x/2}\sin(3x) = 0$$

Với hai điểm xuất phát là x_0 , x_1 với độ chính xác ϵ được nhập từ bàn phím

$$s_k = \frac{f(x_k) - f(x_{k-1})}{x_k - x_{k-1}}$$

$$= \frac{e^{-x_k/2} \sin(3x_k) - e^{-x_{k-1}/2} \sin(3x_{k-1})}{x_k - x_{k-1}}$$

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_n)}{s_n} = x_k - \frac{e^{-x_k/2} \sin(3x_k)}{s_k}$$



Hai điểm xuất phát $x_0=4$ $x_1=5$ Độ chính xác $\epsilon=0.001$







- 🕕 Đặt vấn d
 - Sự tồn tại và duy nhất của nghiệm
 - Độ nhạy và điều kiện của bài toán giải phương trình phi tuyến
 - Thủ tục lặp
- Phương pháp chia đô
- Phương pháp dây cung
- Phương pháp Newton
- 5 Phương pháp cát tuyến
- 6 Phương pháp lặp
- Phương pháp Bairstow
- B Tổng kết

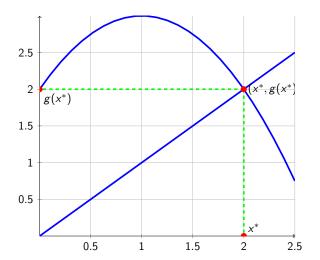


Điểm bất động

Thay vì viết phương trình dưới dạng f(x) = 0, ta viết lại dưới dạng bài toán

Tìm x thỏa mãn
$$x = g(x)$$

Điểm x^* gọi là điểm bất động của hàm g(x) nếu $x^* = g(x^*)$, nghĩa là điểm x^* không bị biến đổi bởi ánh xạ g





Các ví du

- Phương pháp Newton, theo công thức $x_{k+1} = x_k \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$, hàm g mà ta cần tìm điểm bất động x^* sẽ là g(x) = x f(x)/f'(x)
- Tìm nghiệm $f(x) = x e^{-x} \Rightarrow g(x) = e^{-x}$
- Tìm nghiệm $f(x) = x^2 x 2 \Rightarrow g(x) = \sqrt{x+2}$ hoặc $g(x) = x^2 2$
- Tìm nghiệm $f(x) = 2x^2 x 1 \Rightarrow g(x) = 2x^2 1$

Thủ tục lặp

Cách tiếp cận để giải bài toán

$$x_{k+1} = g(x_k) \text{ với } k = 1, 2, \cdots$$

Thủ tục lặp trên thường được gọi là thủ tục lặp **tìm điểm bất động** với điểm xuất phát x_1 cho trước

Nhận xét

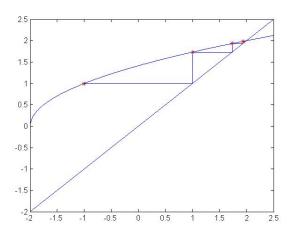
- Ưu điểm:
 - Không cần biết khoảng phân li nghiệm
- Nhược điểm:
 - Không phải lúc nào cũng hội tụ

Ví du 1

Tìm nghiệm của phương trình $f(x) = x^2 - x - 2 = 0$ có thể dẫn về tìm điểm bất động

$$g(x) = \sqrt{x+2}$$

Điểm xấp xỉ xuất phát $x_1 = -1$



Điểm xuất phát $x_1 = -1$ Số bước lặp n = 3

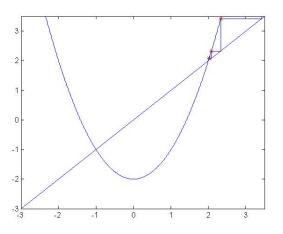


Ví du 2

Tìm nghiệm phương trình $f(x)=x^2-x-2$ nhờ tìm điểm bất đồng của hàm

$$g(x) = x^2 - 2$$

Điểm xuất phát $x_1 = 2.02$ rất gần nghiệm



Điểm xuất phát $x_1 = 2.02$ Số bước lặp n = 50



Định lý về sự hội tụ của phương pháp lặp

Định lý 1: Giả sử hàm g(x) là liên tục và dãy lặp

$$x_{k+1} = g(x_k), k = 1, 2, \cdots$$

khi đó nếu $x_k o x^*$ khi $k o \infty$ thì x^* là điểm bất động của g.

Định lý 2: Giả sử $g \in C^1$ và |g'(x)| < 1 trong một khoảng nào đó chứa điểm bất động x^* . Nếu x_0 cũng thuộc khoảng này thì dãy lặp $\{x_k\}$ hội tụ tới x^* .

Định lý 3: Nếu g là một **hàm co** thì nó có duy nhất một điểm bất động và dãy lặp $\{x_k\}$ hội tụ tới x^* với mọi điểm xuất phát x_0 .

Lưu ý: Hàm g được gọi là hàm co nếu tồn tại hằng số L < 1 sao cho với mọi x, y ta có: |g(x) - g(y)| < L(x - y).







- Dặt vấn c
 - Sự tồn tại và duy nhất của nghiệm
 - Độ nhạy và điều kiện của bài toán giải phương trình phi tuyến
 - Thủ tục lặp
- Phương pháp chia đô
- Phương pháp dây cung
- 4 Phương pháp Newton
- 5 Phương pháp cát tuyến
- 6 Phương pháp lăp
- Phương pháp Bairstow
- 8 Tổng kế



Mô tả

Đây là phương pháp dùng để tìm nghiệm của đa thức,:

$$y = a_0 + a_1 x + \dots + a_N x_N$$

Có thể viết nó lại dưới dạng nhân tử bậc hai cộng một phần dư

$$y = (x^2 + px + q)G(x) + R(x)$$

trong đó,

- p và q là các giá trị tùy ý.
 - G(x) là đa thức bậc N-2
 - R(x) là phần dư, thường là đa thức bậc nhất.



Mô tả (tiếp)

Vậy đa thức G(x) và phần dư R(x) có dạng

$$G(x) = b_2 + b_3 x + b_4 x^2 + \dots + b_N x^{N-2}$$

 $R(x) = b_0 + b_1 x$

Giá trị của b_0 và b_1 phụ thuộc lựa chọn p và q, mục đích là ta tìm $p=p^*$ và $q=q^*$ sao cho

- $b_0(p^*, q^*) = b_1(p^*, q^*) = 0 \Rightarrow R(x) = 0$
- $(x^2 + p^*x + q^*) \Rightarrow$ nhân tử bậc hai của y

Thủ tục lặp

- Khởi tạo giá trị p và q và tính b_0 và b_1 (xem ct trong sách)
- ② Tính các giá trị $(b_0)_p$, $(b_1)_p$ và $(b_0)_q$, $(b_1)_q$ (xem ct trong sách)
- **3** Tìm Δp và Δq khi giải phương trình (9)
- Thu được p^* và q^* theo công thức $p^*=p+\Delta p$ và $q^*=q+\Delta q$

Nhân xét

- Ưu điểm:
 - phương pháp hội tụ đến nhân tử bậc hai $(x^2 + px + q)$ bất kể giá trị khởi tạo p, q
 - \triangleright các hệ số của đa thức G(x) cũng tự động thu được
- Nhươc điểm:
 - dộ chính xác của nghiệm thu được không cao
 - để cải thiện có thể dùng thêm phương pháp Newton để tính chính xác lại từng nghiệm

Tổng kết

Phương	Biết khoảng	Đòi hỏi liên	Kiểu	Tính năng
pháp	phân ly	tục của đạo	phương	đặc biệt
	nghiệm	hàm bậc 1	trình	
Chia đôi	Có	Không	Bất kỳ	Áp dụng đc với hàm
				không có dạng giải tích
Dây cung	Có	Có	Bất kỳ	Hội tụ chậm khi
				khoảng phân ly lớn
Newton	Không	Có	Bất kỳ	Hội tụ nhanh
				Cần tính $f'(x)$
Cát tuyến	Không	Có	Bất kỳ	nt
Lặp	Không	Có	Bất kỳ	Có thể ko hội tụ
Bairstow	Không	Có	Đa thức	Nhân tử bậc 2
				Có thể tìm nghiệm phức



Phương pháp	Bilt khoảng phân ly nghiệm	Đời hối liên tục của đạo hàm bậc 1	Kiếu phương trình	Tinh năng đặc biệt
Chia dôi	C6	Không	Bắt kỳ	Áp dụng đc với hàm không có dạng giải tích
Dây cung	C6	Có.	Bát kỳ	Hội tụ chậm khi khoảng phân ly lớn
Newton	Không	Có	Bắt kỳ	Hội tụ nhanh Cần tính f'(x)
Cát tuyến	Không	Có	Bát kỳ	nt
Läp	Không	Có	Bất kỳ	Có thể ko hội tụ
Bairstow	Không	Có	Da thức	Nhân tử bậc 2 Có thể tìm nghiệm phức

Tổng kết

Hai phương pháp đầu (chia đôi, dây cung) đều đòi hỏi khoảng phân ly nghiệm. Phương pháp Newton và cát tuyến cần có giá trị phỏng đoán ban đầu. Phương pháp lặp có trở ngại là không phải lúc nào cũng hội tụ. Phương pháp Bairstow hạn chế giải phương trình đa thức, cũng có thể không hội tụ.

Đọc thêm

Các hàm tìm nghiệm trong Matlab

- X = roots(C) tìm nghiệm đa thức
- X = fzero(FUN,X0) tìm nghiệm phương trình phi tuyến





VIỆN CÔNG NGHỆ THÔNG TIN VÀ TRUYỀN THÔNG SCHOOL OF INFORMATION AND COMMUNICATION TECHNOLOGY

Thank you for your attentions!

