

Chương 1.

1. Câu lệnh, chỉ thị, biến

- Biến: phân biệt 31 ký tự đầu tiên, phân biệt chữ hoa hay thường
- Tên hằng biến:
 - + pi: h/s π
 - + eps: số 0 của Matlab

2. Hàm chuẩn

$\text{abs}(x)$	$ x $	$\text{imag}(x)$	phần ảo số phức
$\cos(x)$	$\cos(x)$	$\log(x)$	$\ln e$
$\sin(x)$	$\sin x$	$\log_{10}(x)$	$\log x$
$\tan(x)$	$\tan x$	$\text{real}(x)$	phần thực của x
$\arccos(x)$	$\arccos x$	$\text{sign}(x)$	Đổi lại dấu của đối số
$\arcsin(x)$	$\arcsin x$	$\text{pow}(x, y)$	x^y
$\exp(x)$	e^x	$\text{sqrt}(x)$	\sqrt{x}

3. Khung dạng dữ liệu

- FORMAT SHORT: số phẩy động có 4 chữ số sau dấu phẩy
- FORMAT LONG: 14 chữ số
- SHORT E: 4 chữ số với số mũ e
- LONG E: 15 chữ số với số mũ e
- RAT: biểu diễn đúng ở gần đúng dưới dạng phân số

4. Khởi tạo biến vector và ma trận

- Vector: $a = 1:0.5:10$; $a = [100:-10:20]$

- Ma trận: $A = [1\ 2\ 3; 4\ 5\ 6; 7\ 8\ 9]$

$B = [x; y; z]$

- Địa chỉ của mảng được đánh từ 1

+ Lấy một hàng: $A(3, :)$

+ Lấy một cột: $A(:, 3)$

+ Lấy một ma trận con: $A_{\text{sub}} = A(i:j, k:l)$

+ Đổi vị trí các hàng hoặc cột: $A \ B = A(:, [3\ 1\ 2])$ - Đổi cột
 $B = A([3\ 1\ 2], :)$ - Đổi hàng

+ Ghép 2 ma trận: $C = [A\ B]$ - theo cột
 $C = [A; B]$ - theo hàng

+ Xóa cột: $A(:, 2) = []$

5. Các phép toán với vectơ và MT

- Độ dài vectơ: $\text{length}(A)$
- Kích thước ma trận: $\text{size}(A)$, $[\text{rows cols}] = \text{size}(A)$
- Cộng trừ các ma trận cùng kích thước: $A_{m \times n} \pm B_{m \times n}$
- Nhân một số vs MT: $2 \times A$
- Nhân 2 MT: $A_{m \times n} \times B_{n \times k}$
- Tích theo hàng thành phần (tương tự phép cộng)
- Phép chia và lũy thừa hàng phần
- Cộng MT vs vô hướng: $A + 5$

6. Các hàm vectơ hóa

- Input: mảng
Output: mảng
- Các hàm tạo MT đặc biệt.
 - $\text{zeros}(m, n)$: full 0
 - $\text{ones}(m, n)$: full 1
 - $\text{eye}(n)$: Đường chéo chuẩn = 1
 - $\text{diag}(v)$
- VD: $x = (0:1:2\pi)$
 $y = \sin(x)$

7. Biến string

- Phép gán: $S = \text{'Hello World'}$: mảng ký tự
- Ghép các xâu thành 1 xâu to:
 - $\text{name} = [\text{'Phan' 'Dhe' 'Anh'}]$
 - $\text{name}(1) = P$
 - $\text{name}(1) + \text{name}(2) = 184$: mã ASCII
- $\$ * X = 65$, $X = \text{'A'}$
- $S = \text{char}(X)$: là ký tự có mã ASCII là 65
 $X = \text{double}(S)$: chuyển ký tự thành số
- Khởi tạo biến mảng mà mỗi phần tử là 1 xâu
 - $S = \{\text{'A' 'Ban' 'À'}\}$
 - $S(2) = \text{'Ban'}$

8. Câu lệnh trong Matlab

- Xóa tất cả các biến: `clear`
- Xóa một số biến: `clear var1, var2`
- Phép toán qua hệ (giống C):
 - + không bằng: `~=`
 - + not: `~`
- Câu lệnh `if`
`if expr1`
 statements 1;
`elseif expr2`
 statements 2;
`else`
 statements 3;
`end`
- Câu lệnh `for`
`for i = [1, 2, 3, 4]`
 statements
`end`
`for i = 1:4`
 statements
`end`
- Câu lệnh `while`
`while expr`
 statements
`end`
- Câu lệnh `switch`
`switch biếnthức`
 case giá trị
 statements
 otherwise
 statements
`end`

9. Hàm (function)

`function [out1, ...] = funcname (inp1, inp2, ...)`

10. Các phép tính với mảng cao

`eig`: tính trị riêng

`lu`: phân tích LU

`chol`: phân tích Cholesky

`qr`: phân tích QR

`svd`: tính single value

`norm`: tính chuẩn

11. Đồ họa nâng cao

- Về nhiều đồ thị lên cùng một cửa sổ: subplot (tọa độ), plot

12. Đa thức trong Matlab

$\text{conv}(p1, p2)$	Nhân 2 đa thức
$[k, d] = \text{deconv}(p1, p2)$	Chia 2 đa thức
$k = kq, d = \text{phần dư}$	
$r = \text{polyder}(p)$	Đạo hàm
$r = \text{polyder}(p, q)$	Đạo hàm của $p \times q$
$[r, d] = \text{polyder}(num, den)$	
$\text{roots}(p)$	Tìm n° của p

$p = \text{poly}(x)$ | lập p từ \vec{x} là n°
 $\text{polyval}(p, x)$ | $p(x)$ Tính

12. Vào - ra dữ liệu

- Vào dữ liệu:

+ $R = \text{input}(\text{string})$

+ lệnh menu: Cho phép tạo bảng lựa chọn

$\text{CHOICE} = \text{menu}(\text{Header}, \text{item1}, \dots)$

- Output:

+ lệnh disp : hiển thị nội dung của biến ra màn hình

$\text{disp}(X)$

+ lệnh fprintf : Giống C

13. Vào ra vs văn bản

- Vào

+ lệnh fopen : Mở file

$\text{fileID} = \text{fopen}(\text{Filename}, \text{Permission})$

+ kiểm tra nếu ra file lỗi

$[\text{FID}, \text{Message}] = \text{fopen}(\text{---})$

+ ~~fso~~ fclose :

- Đóng

+ ~~fileID~~ $\text{ST} = \text{fclose}(\text{FID})$

+ $\text{frewind}(\text{FID})$: Đưa con trỏ FID vào đầu file

Chương 3

1. Nội suy

- Bậc đa thức = số điểm: thay vào giải HPT
- Nội suy spline tuyến tính

$$S_{1,N}(x) = \begin{cases} \frac{f_1 - f_0}{x_1 - x_0} (x - x_0) + f_0, & \text{nếu } x \in [x_0, x_1] \\ \vdots \\ \frac{f_N - f_{N-1}}{x_N - x_{N-1}} (x - x_{N-1}) + f_{N-1}, & \text{nếu } x \in [x_{N-1}, x_N] \end{cases}$$

2. Hồi quy

- PT bậc nhất khớp với N bộ dữ liệu

Giải HPT:

$$\begin{pmatrix} \sum_{i=1}^N x_i^2 & \sum_{i=1}^N x_i \\ \sum_{i=1}^N x_i & N \end{pmatrix} \begin{pmatrix} m \\ b \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum_{i=1}^N x_i f_i \\ \sum_{i=1}^N f_i \end{pmatrix}$$

- Đa thức khớp bậc cao: $p_M(x) = a_0 + a_1 x + \dots + a_M x^M$

$$\begin{pmatrix} \sum 1 & \sum x_i & \dots & \sum x_i^M \\ \sum x_i & \sum x_i^2 & \dots & \sum x_i^{M+1} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \sum x_i^M & \sum x_i^{M+1} & \dots & \sum x_i^{2M} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ a_M \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sum f_i \\ \sum f_i x_i \\ \vdots \\ \sum f_i x_i^M \end{pmatrix}$$

Chương 4: Giải PT Phi tuyến

1. P² chia đôi

$f(x)$

Khoảng phân li nghiệm $[a, c]$

$$\text{Chọn } b = \frac{a+c}{2}$$

Nếu $f(b) = 0$ thì b là n^o

Nếu $f(a) \cdot f(b) < 0$ thì khoảng phân ly n^o mới $[a, b]$

$f(a) \cdot f(b) > 0$ thì $[b, c]$

Lặp khi $[a, c] < \epsilon$

VD: $f(x) = 2x^3 + x - 2$ trên $[0,5; 1]$, $\epsilon = 0,15$

a	b	c	f(a)	f(b)	f(c)
0,5	0,75	1	-1,25	-0,406	1
0,75	0,875	1	-0,406	0,2148	1
0,875	0,9375	0,875	-0,406	-0,1147	0,2148

$\hookrightarrow (0,8125; -0,1147)$ $(b, f(b))$

2. P² dây cung

Sử dụng phép chia: $b = a - \frac{c-a}{f(c)-f(a)} \cdot f(a) = \frac{af(c) - cf(a)}{f(c) - f(a)}$

Giải PP chia đôi

3. P² Newton

Thuật toán lặp

- B1: Khởi tạo n^o đúng x_0

- B2: Tính với $k > 0$

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

- B3: Lặp lại B2 khi $|f(x_k)| < \epsilon$

VD: $x_0 = 3$, $f(x) = x^2 - 4\sin x$
 $f'(x) = 2x - 4\cos x$

k	x_k	f_k
0	3	8,4
1	2,15	1,29
2	1,95	0,108

4. P² cắt tuyến

- Cắt tuyến của Newton

B1: x_0, x_1

B2: $\forall k \geq 2$

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

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

B3: Lặp B2 ^{đến} khi $|f(x_k)| < \varepsilon$

5. P² lặp

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

\Rightarrow Tìm điểm bất động với điểm xuất phát x_1

VD: $f(x) = x - e^{-x} \Rightarrow g(x) = e^{-x}$

$f(x) = x^2 - x - 2 \Rightarrow g(x) = x^2 - 2$ or $g(x) = \sqrt{x+2}$

6. P² Bairstow

Tìm n^o đa thức: $y = a_0 + a_1x + \dots + a_Nx^N$
 $= (x^2 + px + q) \cdot G(x) + R(x)$

Chương 5: Tính gần đúng và Đạo hàm và TP

1. Đạo hàm

a) Sai phân thuận

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

với sai số tối thiểu $h \approx \sqrt{\varepsilon}$
→ cho $n^o < n^o$ đúng

b) Sai phân ngược

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

→ $n^o > n^o$ đúng

c) Sai phân trung tâm

$$f'(x) = \frac{f(x+h) - f(x-h)}{2h}$$

với $h \approx \varepsilon^{1/3}$

d) Đạo hàm cấp 2

$$f''(x) = \frac{f(x+h) - 2f(x) + f(x-h)}{h^2}$$

với $h \approx \varepsilon^{1/4}$

e) Đạo hàm riêng

$$\frac{\partial f(x,y)}{\partial x} = \frac{f(x+h,y) - f(x-h,y)}{2h}$$

$$\frac{\partial f(x,y)}{\partial y} = \frac{f(x,y+h) - f(x,y-h)}{2h}$$

2. Tích phân

a) Tổng Riemann Công thức định lý

$$\int_a^b f(x) dx = F(b) - F(a)$$

- Nếu f liên tục trên $[a,b]$ thì $\exists c \in [a,b]$. |

$$f(c) = \frac{1}{b-a} \int_a^b f(x) dx$$

b) Công thức Newton - Cotes (tổng quát)

$$\int_a^b f(x) dx = \sum_{i=0}^m f(x_i) \int_a^b \prod_{\substack{j=0 \\ j \neq i}}^m \frac{x - x_j}{x_i - x_j} dx$$

với $m \neq n$ nhau
thì có các CT
bên dưới
↙

c) CT hình thang (Trapezoidal rule)

$m=1$: PT tuyến tính

$$I = \frac{f(a) + f(b)}{2} (b - a)$$

Sai số: $h = b - a$
 $O(h^2)$

d) CT hình thang mở rộng

$$I = \frac{h}{2} \left[f(a) + 2 \sum_{i=1}^{n-1} f(a + ih) + f(b) \right]$$

Sai số: $h = \frac{b-a}{n}$

↳ Chia $[a, b]$ thành n đoạn

e) CT Simpson 1/3

$m=2$: Đa thức bậc 2, sai số $O(h^4)$

$$h = \frac{b-a}{2}$$

$$I = \frac{h}{3} [f(x_0) + 4f(x_1) + f(x_2)]$$

$$x_0 = a, x_1 = a + h, x_2 = a + 2h = b$$

↳ CT mở rộng: Chia $[a, b]$ thành n đoạn, với n chẵn

$$I = (b-a) \cdot \frac{f(x_0) + 4 \sum_{i=1,3,5,\dots}^{n-1} f(x_i) + 2 \sum_{j=2,4,\dots}^{n-2} f(x_j) + f(x_n)}{3n}$$

$$\hookrightarrow x_0 = a, x_i = a + ih, i = 1, \dots, n$$

↳ số khoảng chẵn, n chẵn

f) CT Simpson 3/8 : $m=3$: Đa thức bậc 3, $O(h^4)$

$$I = \int_a^b f(x) dx = \frac{3h}{8} [f(x_0) + 3f(x_1) + 3f(x_2) + f(x_3)]$$

$$x_0 = a, x_1 = a + h, x_2 = a + 2h, x_3 = a + 3h = b$$

Chương 6: PT vi phân

1. P² Euler thuận (K^o ổn định)

a) $y_{n+1} = y_n + h \cdot f(y_n, t_n)$

vd: Xét $y' = -20y + 7 \cdot e^{-0,5t}$

Giải với $t \in [0, 0.04]$, $h = 10^{-2}$, $y(0) = 5$

$$n = \frac{t_0}{h}$$

t	h	y	Sai số
0,01	0,01	4,07	0,08
0,02	0,01	3,3	0,14
0,03	0,01	2,7	0,17
0,04	0,01	1,87	0,18

b) H², PTVP cấp 1

$$\begin{cases} y' = f(y, z, t) \\ z' = g(y, z, t) \end{cases}, y(0) = y_0$$

$$z(0) = z_0$$

$$\hookrightarrow \begin{cases} y_{n+1} = y_n + h \cdot f(y_n, z_n, t_n) \\ z_{n+1} = z_n + h \cdot g(y_n, z_n, t_n) \end{cases}$$

2. P² Euler cải tiến

$$y_{n+1} = y_n + \frac{h}{2} [f(y_{n+1}, t_{n+1}) + f(y_n, t_n)]$$

Xếp xi tốt nhất cho y_1 ở VP = y_0

3. Euler ngược

$$y_{n+1} = y_n + h \cdot f(y_{n+1}, t_{n+1})$$

vd: Giải PTVP: $y' = y^3$, $y(0) = 1$, $h = 0,5$

Ta có: $y_1 = y_0 + h \cdot f(y_1, t_1)$

$$\Rightarrow y_1 = 1 + 0,5 \cdot y_1^3$$

$$\Rightarrow y_1 = -1,769$$

\hookrightarrow Các PP trên có độ chính xác giảm dần
 $h \ll \rightarrow$ chính xác cao

4. P^2 Runge - Kutta

$$y_{n+1} = y_n + \int_{t_n}^{t_{n+1}} f(y, t) dt$$

* Kutta bậc 2:

$$y_{n+1} = y_n + \frac{h}{2} [f(y_n, t_n) + f(\overline{y_{n+1}}, t_{n+1})]$$

or
$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{2} [K_1 + K_2]$$

$$\begin{cases} K_1 = hf(y_n, t_n) \\ K_2 = hf(y_n + K_1, t_{n+1}) \end{cases}$$

Độ chính xác $\propto h^2$

* Kutta - Kutta bậc 3

$$K_1 = hf(y_n, t_n)$$

$$K_2 = hf(y_n + \frac{K_1}{2}, t_n + \frac{h}{2})$$

$$K_3 = hf(y_n - K_1 + 2K_2, t_n + h)$$

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{6} (K_1 + 4K_2 + K_3)$$

* Bậc 4

$$K_1 = hf(y_n, t_n)$$

$$K_2 = hf(y_n + \frac{1}{2} K_1, t_n + \frac{h}{2})$$

$$K_3 = hf(y_n + \frac{K_2}{2}, t_n + \frac{h}{2})$$

$$K_4 = hf(y_n + K_3, t_n + h)$$

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{6} (K_1 + 2K_2 + 2K_3 + K_4)$$

$$K_1 = hf(y_n, t_n)$$

$$K_2 = hf(y_n + \frac{K_1}{3}, t_n + \frac{h}{3})$$

$$K_3 = hf(y_n + \frac{K_1}{3} + \frac{K_2}{3}, t_n + \frac{2h}{3})$$

$$K_4 = hf(y_n + K_1 - K_2 + K_3, t_n + h)$$

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{8} (K_1 + 3K_2 + 3K_3 + K_4)$$

Chương 8 - Quy hoạch tuyến tính

1. Bài toán QHTT

* Dạng chuẩn tắc

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = \sum_{j=1}^n c_j x_j \rightarrow \min,$$

$$\text{Điều kiện} \quad \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$x_j \geq 0, \quad j = 1, \dots, n$$

* Dạng chuẩn

$$f(x_1, \dots, x_n) = \sum_{j=1}^n c_j x_j \rightarrow \min,$$

$$\text{Điều kiện} \quad \sum a_{ij} c_j \geq b_i, \quad i = 1, \dots, m$$

$$x_j \geq 0, \quad j = 1, \dots, n$$

2. Giải bài toán QHTT bằng mp

- Bài toán QHTT dạng chuẩn 2 biến số

$$f(x_1, x_2) = c_1 x_1 + c_2 x_2 \rightarrow \min$$

$$\text{với ĐK} \quad a_{i1} x_1 + a_{i2} x_2 \geq b_i, \quad i = 1, \dots, m$$

- Ký hiệu:

$$D = \{ (x_1, x_2) : a_{i1} x_1 + a_{i2} x_2 \geq b_i, \quad i = 1, \dots, m \}$$

là miền ràng buộc

↳ Mỗi ĐK là 1 mặt phẳng
D giao của m mặt phẳng trên

⇒ Phương án tối ưu sẽ là 1 điểm trên mp (giao của 2 đg thẳng)

* & Cách làm: Vẽ hình