

数值計算
大阪大学基礎工学部

永原正章

2012年5月10日(5限)

休講のお知らせ☆☆☆

下記の2回休講します(補講の日程は未定):

- 6月21日(木)
- 7月12日(木)

反復法

- 反復法: 簡単には解けない難しい問題を, **単純な問題の繰り返し**で解く(近似解を求める)方法.
- ある集合 X 上の写像 ϕ と初期値 $x_0 \in X$ を与えて

$$x[n+1] = \phi(x[n]), \quad n = 0, 1, 2, \dots, \quad x[0] = x_0$$

により漸近的に厳密解に収束させる.

- \sqrt{a} を求める反復法: $X = (0, \infty)$, $\phi(x) = \frac{1}{2} \left(x + \frac{a}{x} \right)$
- 厳密解 x^* は集合 X 内に存在すると仮定する.
- 関数 ϕ をうまく選ぶと, $\lim_{n \rightarrow \infty} x[n] = x^*$.
- 収束の速さも関数 ϕ の選び方に依存する.

反復法のブロック線図表現

■ 反復法

$$x[n + 1] = \phi(x[n]), \quad n = 0, 1, 2, \dots, \quad x[0] = x_0$$

を「動的システム」とみて、**ブロック線図**で表現する.

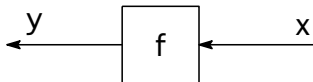
関数 $y = f(x)$ のブロック線図☆☆☆

- 関数

$$y = f(x)$$

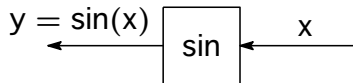
- x : 入力, y : 出力, f : システム

- ブロック線図表現



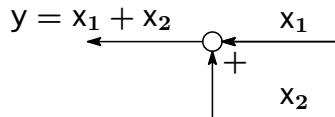
$y = \sin(x)$ のブロック線図

- $y = \sin(x)$



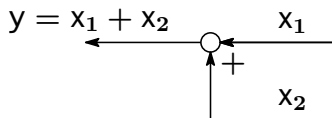
加算のブロック線図***

- $y = x_1 + x_2$ (加算点)



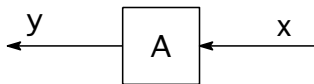
加算のブロック線図

- $y = x_1 + x_2$ (加算点)



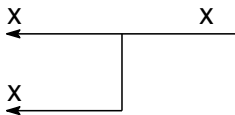
- 次のようにも書ける.

$$y = x_1 + x_2 = Ax, \quad A = \begin{bmatrix} 1 & 1 \end{bmatrix}, \quad x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix}$$



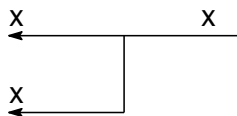
「コピー」のブロック線図☆☆☆

■ $y = \begin{bmatrix} x \\ x \end{bmatrix}$ (引き出し点)



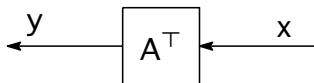
「コピー」のブロック線図

■ $y = \begin{bmatrix} x \\ x \end{bmatrix}$ (引き出し点)



■ 次のようにも書ける.

$$y = \begin{bmatrix} x \\ x \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix} x = A^T x$$

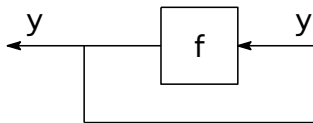


方程式 $y = f(y)$ のブロック線図☆☆☆

■ 方程式

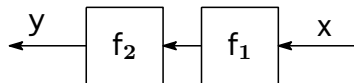
$$y = f(y)$$

■ フィードバックシステム

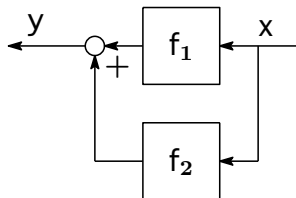


ブロック線図の例題☆☆☆

- 次のブロック線図の数式表現を求めよ.

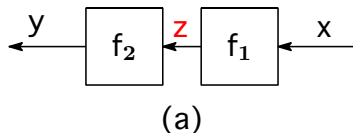


(a)



(b)

例題(a)☆☆☆



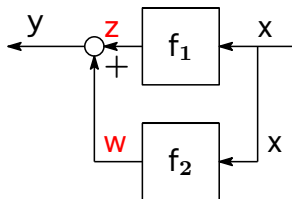
- すべての矢印に名前をつける. z
- それぞれの“箱”の入出力関係を数式で表す.

$$y = f_2(z), \quad z = f_1(x)$$

- 箱と箱の間にある矢印の変数 (z) を消す.

$$y = f_2(f_1(x)) = f_2 \circ f_1(x)$$

例題(b)



(b)

- すべての矢印に名前をつける. z, w
- それぞれの“箱”の入出力関係を数式で表す.

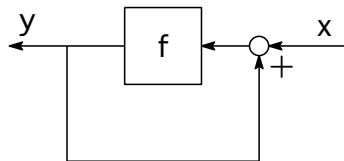
$$y = z + w, \quad z = f_1(x), \quad w = f_2(x)$$

- 箱と箱の間にある矢印の変数 (z, w) を消す.

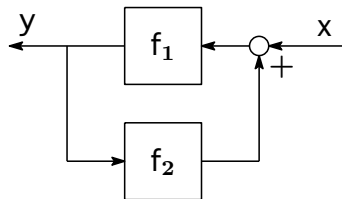
$$y = f_1(x) + f_2(x)$$

ブロック線図の例題☆☆☆

- 次のブロック線図の数式表現を求めよ.

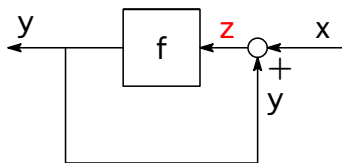


(c)



(d)

例題 (c) ★ ★ ★



(c)

- すべての矢印に名前をつける. z
- それぞれの“箱”の入出力関係を数式で表す.

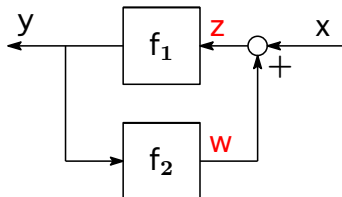
$$y = f(z), \quad z = x + y$$

- 箱と箱の間にある矢印の変数 (z) を消す.

$$y = f(x + y)$$

- フィードバックがあるときは,数式は「方程式」となる.

例題 (d)



(d)

- すべての矢印に名前をつける. z, w
- それぞれの“箱”の入出力関係を数式で表す.

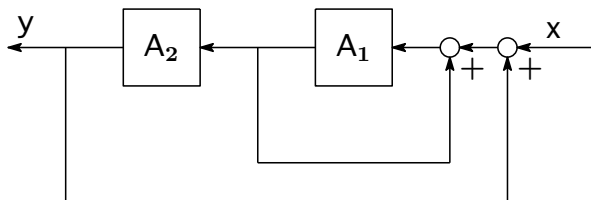
$$y = f_1(z), \quad z = x + w, \quad w = f_2(y)$$

- 箱と箱の間にある矢印の変数 (z, w) を消す.

$$y = f_1(x + w) = f_1(x + f_2(y))$$

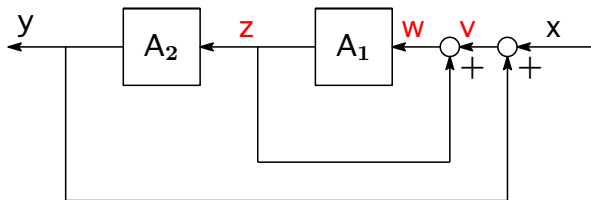
練習問題

- 次のブロック線図(e)の数式表現を求めよ。ただし, x, y はベクトル, A_1, A_2 は行列であり, $I - A_1$ および $I - A_2(I - A_1)^{-1}A_1$ は正則とする。また I は単位行列を表す。



(e)

練習問題の解答



(e)

- すべての矢印に名前をつける. z, w, v
- それぞれの“箱”の入出力関係を数式で表す.

$$y = A_2 z, \quad z = A_1 w, \quad w = v + z, \quad v = x + y$$

練習問題の解答

- z, w, v を消す.

$$z = A_1 w = A_1(v + z),$$

$$\therefore z = (I - A_1)^{-1} A_1 v = (I - A_1)^{-1} A_1(x + y)$$

$$\therefore y = A_2 z = A_2 (I - A_1)^{-1} A_1(x + y)$$

$$\therefore y = [I - A_2 (I - A_1)^{-1} A_1]^{-1} A_2 (I - A_1)^{-1} A_1 x$$

- フィードバックが存在するが、行列が正則なので、「方程式」を解いた形で書ける.

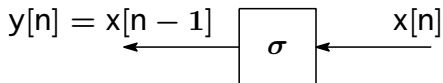
反復法のブロック線図表現

- ここでの目標:反復法

$$x[n + 1] = \phi(x[n]), \quad n = 0, 1, 2, \dots, \quad x[0] = x_0$$

のブロック線図表現を求める.

シフト作用素

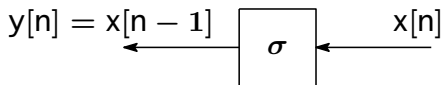


- 次のようなシステム σ を考える:

$$y[n] = \sigma x[n] = x[n - 1], \quad n = 1, 2, \dots$$

- 時刻 n での入力 $x[n]$ を次の時刻 $n + 1$ まで記憶して出力
- 論理回路におけるレジスタ回路(記憶回路), またはフリップフロップと同じ
- σ はシフト作用素と呼ばれる

動的なシステム



- シフト要素のように内部に記憶を持つシステムを
 - 動的なシステム(dynamical system),または
 - 記憶を持つシステム(system with memory)と呼ぶ.
- 入出力のタイミングを同期させる必要がある
 - クロック同期回路が必要
- 時刻 $n = 1$ の出力 $y[1] = x[0]$ を確定するために初期値 $x[0]$ の設定が必要
 - 初期値を $x[0] = 0$ にセットすることをリセットという

反復法のブロック線図

- 反復法

$$x[n] = \phi(x[n-1]), \quad n = 1, 2, \dots$$

- シフト作用素を用いて

$$x[n] = \phi(\sigma x[n]), \quad n = 1, 2, \dots$$

- 初期値 $x[0]$ を設定

- 関数(作用素)の分割

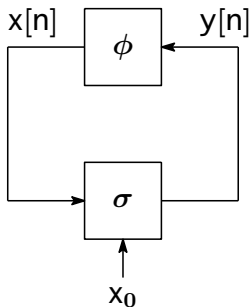
$$x[n] = \phi(y[n])$$

$$y[n] = \sigma x[n], \quad n = 1, 2, \dots$$

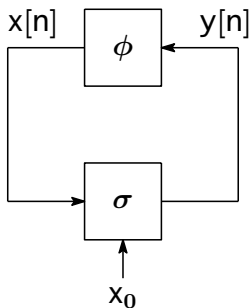
反復法のブロック線図

$$x[n] = \phi(y[n]), \quad y[n] = \sigma x[n], \quad n = 1, 2, \dots$$

$x[0] = x_0$: 初期値



反復法のブロック線図



- 反復法は静的なシステム ϕ と動的なシステム σ を持つ.
- 反復法はフィードバックの構造を持つ.
- 反復法は無有限ループである(停止しない).

Xcosでのシミュレーション

