

ວຽກບ້ານ ສະຫຼຸບບົດຮຽນ ວິທີການທາງດ້ານຈຳນວນ 2CS2

ທ້າວ ຊອນ ແສງໂພສີ

ສ.ນ ສີພັນດອນ

ນາງ ຄຳພັນ

ບົດທີ1 ໃຈຜົນທາງດ້ານສຳນວນ

1.1 ຄ່າຜິດພາດ

ຄ່າຜິດພາດເກີດຈາກການອ່ານຄ່າຫຼືການວັດແທກຫຼືໃສ່ເຄື່ອງໝາຍຜິດເປັນສ່ວນທີ່ຫລີກລ້ຽງບໍ່ໄດ້ໃຈຜົນທາງດ້ານສຳນວນຈະມີຄ່າຜິດພາດຕິດຢູ່ສະເໝີ.

ຄ່າຜິດພາດ = ຄ່າແທ້ຈິງ ຄ່າປະມານ

ຂະໜາດຂອງຄ່າຜິດພາດ ເອີ້ນວ່າວ: ຄ່າຜິດພາດສົມບູນ

ຄ່າຜິດພາດສົມບູນ = |ຄ່າແທ້ຈິງ - ຄ່າປະມານ|

ຄ່າຜິດພາດສຳພັດ ເປັນຄ່າທີ່ບອກເຖິງເນື້ອໃນສຳຄັນຂອງຄ່າຜິດພາດທຽບກັບຄ່າຈິງ

ຄ່າຜິດພາດສຳພັດ = $\left| \frac{x - \tilde{x}}{\tilde{x}} \right|$

ເບິ່ງເຊັ່ນຄ່າຜິດພາດສຳພັດທຽບກັບຄ່າຈິງ

$$\varepsilon_t = \left| \frac{x - \tilde{x}}{\tilde{x}} \right| \times 100\%$$

ຄ່າຜິດພາດປະມານ = ຄ່າປະມານປະຈຸບັນ - ຄ່າປະມານກ່ອນໝ້າ

ເບິ່ງເຊັ່ນຂອງຄ່າຜິດພາດສຳພັດທຽບກັບຄ່າປະມານ ຈະໄດ້:

$$\varepsilon_a = \left| \frac{X_{i+1} - X_i}{X_{i+1}} \right| \times 100\%$$

1.2 ປະເພດແລະການແຜ່ຂະຫຍາຍຂອງຄ່າຜິດພາດ.

ມີ 2 ປະເພດຄື: ຄ່າຜິດພາດຈາກການປັດເສດ ແລະ ຄ່າຜິດພາດຈາກການປັດປາຍ

1.2.1 ຄ່າຜິດພາດຈາກການປັດເສດ: ການຄຳນວນຈະມີການຕັດຮອນຈາກຕົວເລກທີ່ໃຊ້ ໂດຍສະເພາະຢ່າງຍິ່ງກັບຈຳນວນອະປົກກະຕິຊຶ່ງມີຕຳແໜ່ງທົດສະນິຍົມເັນຈຳນວນບໍ່ສິ້ນສຸດ

1.2.2 ຄ່າຜິດພາດຈາກການປັດປາຍ: ເປັນຂັ້ນຕອນຈຳກັດທີ່ຕ້ອງຕັດຮອນຂັ້ນທີ່ເປັນຈຳນວນບໍ່ສິ້ນສຸດ.

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{1}{n} = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} \dots$$

1.2.3 ການແຜ່ຂະຫຍາຍຂອງຄ່າຜິດພາດ

ຄ່າປະມານທີ່ໄດ້ຈາກຂັ້ນຕອນໜຶ່ງໆ ນຳໄປໃຊ້ໃນຂັ້ນຕອນຕໍ່ໄປ ຈະເຮັດໃຫ້ຜົນຮັບທີ່ໄດ້ໃນຂັ້ນຕອນຫລັງມີຄ່າຜິດພາດຫລາຍຂຶ້ນ.

1.3 ການປະມານຄ່າຕໍາລາດ້ວຍເຊຣີເທເລີ

ຖ້າ $F(x)$ ເປັນຕໍາລາທີ່ທາທຸກໆຂັ້ນໄດ້ແລ້ວເຊຣີເທເລີຂອງ $F(x)$ ອ້ອມຈຸດ a ຂຽນແທນດ້ວຍ

$$F(x) = f(a) + \frac{f'(a)}{1!}(x-a) + \frac{f''(a)}{2!}(x-a)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(a)}{n!}(x-a)^n + \dots$$

ຖ້າ $a=0$ ຈະໄດ້

$$F(x) = f(0) + \frac{f'(0)}{1!}x + \frac{f''(0)}{2!}x^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(0)}{n!}x^n + \dots$$

ເຊຣີເທເລີກໍາລັງ n ຈະມີ x^n ເປັນກໍາລັງສູງສຸດມີຮູບຮ່າງ

$$F(x) = f(a) + \frac{f'(a)}{1!}(x-a) + \frac{f''(a)}{2!}(x-a)^2 + \dots + \frac{f^{(n)}(a)}{n!}(x-a)^n + \dots$$

ພິດເສດເຫຼືອ ທີ່ເຮັດໃຫ້ເກີດຄ່າຜິດພາດຕັດປາຍທີ່ປະເມີນ ໄດ້ດ້ວຍສູດ

$$RR_n = \frac{f^{(n+1)}(\delta)}{(n+1)!} (x-a)^{(n+1)}$$

ບົດທີ່ 2 ການຊອກຫາໃຈຜົນຂອງສົມຜົນ

2.1 ການຊອກຫາໃຈຜົນດ້ວຍວິທີແບ່ງເຄິ່ງ

ເປັນວິທີທີ່ມີປະສິດທິພາບສູງ, ເພາະສາມາດຮັບປະກັນໄດ້ວ່າມີໃຈຜົນ $f(x)=0$ ຢ່າງໜ້ອຍໜຶ່ງໃຈຜົນໃນ
ຫວ່າງ $[a, b]$ ຊຶ່ງວ່າ $f(a), f(b)$

ຂັ້ນຕອນໃນການຊອກຫາໃຈຜົນດ້ວຍວິທີແບ່ງເຄິ່ງ

1. ເລືອກຄ່າເລີ່ມຕົ້ນ
2. ຫາຈຸດເຄິ່ງກາງຂອງຫວ່າງ $X_R = \frac{X_L + X_U}{2}$
3. ຊອກຫາ $F(X_R)$ ແລະປຸງປະຕິບັດເຄື່ອງໝາຍ $F(X_L)$
4. ໃຫ້ປະຕິບັດຊ້ຳຕອນທີ່ສອງຈົນກວ່າ $\varepsilon_a < \varepsilon_s$ $f(X_R) = 0$

$$\varepsilon_a = \left| \frac{X_R^{(i+1)} - X_R^{(1)}}{X_R^{(i+1)}} \right| \times 100\%$$

2.2 ການຊອກຫາໃຈຜົນຂອງສົມຜົນດ້ວຍວິທີຊີແກ່ນ

ການຊອກຫາໃຈຜົນດ້ວຍວິທີແບ່ງເຄິ່ງຈະໄດ້ຜົນສະເໝີແຕ່ຫຼາຍຮອບແລະຫຍັບເຂົ້າຫາໃຈຜົນຊ້າ. ຊີແກ່ນຈະຫຍັບ
ເຂົ້າໄວແຕ່ບໍ່ຮັບປະກັນວ່າຈະໄດ້ໃຈຜົນຫຼືບໍ່

1. ເລືອກຄ່າເລີ່ມຕົ້ນ 2 ຄ່າຄື: X_0 ແລະ X_1
2. ຊອກ X ຕົວຖັດໄປ $X_{i+1} = X_1 - \frac{f(x_i)(X_{i-1} - X_i)}{f(x_{i-1}) - f(x_i)}$
3. ຊອກ ε_a
4. ປະຕິບັດຊ້ຳຮອບທີ 2 ຈົນກວ່າ $f_{X_{i+1}} = 0$ ຫຼື $\varepsilon_a < \varepsilon_s$

2.3 ການຊອກຫາໃຈຜົນດ້ວຍວິທີນິວເຕິນ - ຮັບສັນ

ຂັ້ນຕອນການຊອກຫາໃຈຜົນຂອງນິວເຕິນ - ຮັບສັນ

1. ຄ່າເລີ່ມຕົ້ນ X_0 ໜຶ່ງຄ່າ
2. ຊອກ X_{i+1} ຈາກ $X_{i+1} = X_i - \frac{f(X_i)}{f'(X_i)}$
3. ຊອກຄ່າຜິດພາດ $\varepsilon_a = \left| \frac{X_{i+1} - X_i}{X_{i+1}} \right| \times 100\%$
4. ປະຕິບັດຊ້ຳຂັ້ນຕອນ 2 ຈົນກ່ວາ $f(X_{i+1}) = 0$ ຫຼື $\varepsilon_a < \varepsilon_s$

ບົດທີ 3 ລະບົບສົມຜົນລິເນແອ

3.1 ຮູບແບບຂອງລະບົບສົມຜົນລິເນແອ

ລະບົບສົມຜົນທີ່ມີ m ສົມຜົນ ແລະ n ຕົວລັບມີຮູບຮ່າງ ຄື

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 + \dots + a_{3n}x_n = b_3 \\ \vdots \quad \quad \quad \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + a_{m3}x_3 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

a_{ij} ເອີ້ນວ່າ ສຳປະສິດຂອງລະບົບສົມຜົນ ຊຶ່ງເປັນຈຳນວນຈິງແທນສຳປະສິດຂອງຕົວປ່ຽນ x_j ໃນສົມຜົນທີ i

ເມື່ອ $i = 1, 2, \dots, m$; $j = 1, 2, \dots, n$, b_i ເປັນຈຳນວນຈິງ ແທນຈຳນວນຄົງຄ່າຂອງລະບົບສົມຜົນ.

ລະບົບສົມຜົນ (3.1) ຂຽນໃນຮູບຮ່າງມາຕຣິດໄດ້ດັ່ງນີ້

$$AX = B$$

ເມື່ອ A ແມ່ນມາຕຣິດຂະໜາດ $m \times n$ ເປັນ ມາຕຣິດສຳປະສິດຂອງລະບົບສົມຜົນ

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix} \quad X = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}, \quad B = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}$$

X ແລະ B ເປັນເວັກເຕີຖັນ

3.2 ການແກ້ລະບົບສົມຜົນລິເນແອດ້ວຍວິທີຂອງ ຍາໂກບີ (Jaccobi)

- ພິຈາລະນາລະບົບສົມຜົນ ທີ່ມີ n ສົມຜົນ ແລະ n ຕົວລັບ ຄື

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n = b_1(l_1) \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n = b_2(l_2) \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 + \dots + a_{3n}x_n = b_3(l_3) \\ \vdots \quad \quad \quad \vdots \\ a_{m_1}x_1 + a_{m_2}x_2 + a_{m_3}x_3 + \dots + a_{mn}x_n = b_n(l_n) \end{cases}$$

- ຈາກລະບົບສົມຜົນເຮົາສາມາດສະຫຼັບແຖວໃຫ້ $|a_{ii}|$ ມີຄ່າເປັນຄ່າສູງສຸດເພື່ອ ປ້ອງກັນບໍ່ໃຫ້ມີການຫານໃຫ້ສູນ
- ຈັດສົມຜົນ ໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບແບບໃໝ່ດັ່ງນີ້

$$\begin{cases} x_1 = -\frac{1}{a_{11}}[a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1n}x_n] + \frac{b_1}{a_{11}} \\ x_2 = -\frac{1}{a_{22}}[a_{21}x_1 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2n}x_n] + \frac{b_2}{a_{22}} \\ \vdots \\ x_n = -\frac{1}{a_{nn}}[a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn-1}x_{n-1}] + \frac{b_n}{a_{nn}} \end{cases}$$

ຈາກລະບົບສົມຜົນ ເຮົາສາມາດຊອກຫາໃຈຜົນໂດຍໃຫ້ຄ່າປະມານເລີ້ມຕົ້ນເປັນ

$x_1^{(0)}, x_2^{(0)}, x_3^{(0)}, \dots, x_n^{(0)}$ ສ່ວນຫຼາຍຄ່າ $x_i^{(0)}, i=1, 2, \dots, n$ ນີ້ມັກຈະໃຫ້ມີຄ່າເປັນສູນຈາກຄ່າປະມານເລີ້ມຕົ້ນນີ້, ເຮົາສາມາດຄິດໄລ່ຄ່າຕໍ່ໄປໄດ້ດັ່ງນີ້

ການທຳຊ້ຳຄັ້ງທີໜຶ່ງ

$$\begin{cases} x_1^{(1)} = -\frac{1}{a_{11}}[a_{12}x_2^{(0)} + a_{13}x_3^{(0)} + \dots + a_{1n}x_n^{(0)}] + \frac{b_1}{a_{11}} \\ x_2^{(1)} = -\frac{1}{a_{22}}[a_{21}x_1^{(0)} + a_{23}x_3^{(0)} + \dots + a_{2n}x_n^{(0)}] + \frac{b_2}{a_{22}} \\ \vdots \\ x_n^{(1)} = -\frac{1}{a_{nn}}[a_{n1}x_1^{(0)} + a_{n2}x_2^{(0)} + \dots + a_{nn-1}x_{n-1}^{(0)}] + \frac{b_n}{a_{nn}} \end{cases}$$

ຖືວ່າ $(x_1^{(k+1)}, x_2^{(k+1)}, x_3^{(k+1)}, \dots, x_n^{(k+1)})$ ແມ່ນໃຈຜົນຂອງລະບົບສົມຜົນ ດ້ວຍຄ່າຜິດພາດບໍ່ເກີນ ε_s

$$\varepsilon_{ai, k+1} = \left| \frac{x_i^{(k+1)} - x_i^{(k)}}{x_i^{(k+1)}} \right| \times 100 \% < \varepsilon_s, \quad \forall i = 1, 2, \dots, n$$

3.3 ການແກ້ລະບົບສົມຜົນລິເນແອດ້ວຍວິທີຂອງກາວ-ຊາຍແດນ (Gauss-Seidel)

ລະບຽບວິທີນີ້ເປັນການນຳເອົາລະບຽບວິທີຂອງບາໂກບີມາປັບປຸງໃຫ້ໄດ້ຄຳຕອບໄວຂຶ້ນ. ດັ່ງນັ້ນວິທີນີ້ຈຶ່ງເປັນທີ່ນິຍົມຫຼາຍໃນວິທີການທຳຊ້ຳ. ຂັ້ນຕອນການທຳງານຂອງກາວ-ຊາຍແດນນັ້ນ ຕອນເລີ້ມຕົ້ນຈະມີວິທີການທຸກຢ່າງຄືກັບວິທີຂອງບາໂກບີ ແລ້ວຈະມີການແທນຄ່າໂດຍວິທີການທຳຊ້ຳ.

3.4 ການຊອກຫາໃຈຜົນຂອງລະບົບສົມຜົນການແຍກມາຕິດແບບແອລຢູ (LU Decomposition)

ຮູບຮ່າງທົ່ວໄປ:

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_n \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \cdots & a_n \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \cdots & a_n \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} \quad \text{ມີສອງຂັ້ນຕອນ}$$

1. ແຍກມາຕິດ A ເປັນມາຕິດ LU ໝາຍຄວາມວ່າ $A=LU$ ແລະມາຕິດ U ເປັນມາຕິດສາມແຈເຄິ່ງ

$$L = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & 1 \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & u_{22} & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ 0 & 0 & u_{33} & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & u_{nn} \end{bmatrix}$$

2. ການແທນຄ່າ

3.4.1 ການແຍກມາຕິດ A ທີ່ກ່າວມາຂ້າງເທິງນີ້ມີ 3 ວິທີຄື: ວິທີ Doolittle ວິທີ Crout ວິທີ Cholesky.

- ວິທີ Doolittle

ມາຕິດ L ທີ່ແຍກໄດ້ຈະເປັນມາຕິດສາມແຈລຸ່ມທີ່ມີອົງປະກອບໃນເສັ້ນໜ້າຈອມຕົ້ນຕໍເທົ່າ 1, ມາຕິດ U ເປັນມາຕິດສາມແຈເທິງໃດໆ.

- ວິທີ Crout

ມາຕິດ L ທີ່ໄດ້ຈາກວິທີນີ້ ຈະເປັນມາຕິດສາມແຈລຸ່ມໃດໆ ແລະ ມາຕິດ U ເປັນມາຕິດສາມແຈເທິງທີ່ມີອົງປະກອບໃນເສັ້ນໜ້າຈອມເປັນ 1

$$L = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix}, \quad U = \begin{bmatrix} 1 & u_{12} & u_{13} & \cdots & u_{1n} \\ 0 & 1 & u_{23} & \cdots & u_{2n} \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix}$$

ຍ້ອນວ່າ $A = LU$ ດັ່ງນັ້ນ

$$LU = \begin{bmatrix} l_{11} & l_{11}u_{12} & l_{11}u_{13} & \cdots & l_{11}u_{1n} \\ l_{21} & l_{21}u_{12} + l_{22} & l_{21}u_{13} + l_{32}u_{23} + l_{33} & \cdots & l_{21}u_{1n} + l_{22}u_{2n} \\ l_{31} & l_{31}u_{12} + l_{22} & l_{31}u_{13} + l_{32}u_{23} + l_{33} & \cdots & l_{31}u_{1n} + l_{32}u_{2n} + l_{33}u_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n1}u_{12} + l_{22} & l_{n1}u_{13} + l_{n2}u_{23} + l_{n3} & \cdots & l_{n1}u_{1n} + l_{n2}u_{2n} + \cdots l_{nn} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \cdots & a_{2n} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \cdots & a_{3n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix}$$

ເມື່ອພິຈາລະນາໃນຖັນ 1

$$l_{11} = a_{11}, l_{21} = a_{21}, l_{31} = a_{31}, \dots, l_{n1} = a_{n1}$$

ພິຈາລະນາໃນແຖວ 1

$$l_{11}u_{12} = a_{12}, l_{11}u_{13} = a_{13}, \dots, l_{11}u_{1n} = a_{1n}$$

$$\text{ດັ່ງນັ້ນ} \quad u_{12} = \frac{a_{12}}{l_{11}}, u_{13} = \frac{a_{13}}{l_{11}}, \dots, u_{1n} = \frac{a_{1n}}{l_{11}}$$

- **ວິທີ Cholesky**

ວິທີ Cholesky ໃຊ້ແຍກມາຕຣິດ A ທີ່ເປັນມາຕຣິດເຄິ່ງຄື ($A = A^T$) ເທົ່ານັ້ນໂດຍມາຕຣິດທີ່ໄດ້ ຈະເປັນມາຕຣິດສາມແຈລຸ່ມ L ແລະ ມາຕຣິດສາມແຈເທິງ L^T , ຄ່າຂອງ l_{ij} ຊອກໄດ້ໂດຍວິທີດຽວກັນ ກັບວິທີ Crout ແຕ່ຈະພິຈາລະນາໃນຖັນເທົ່ານັ້ນ. ຖ້າກຳນົດໃຫ້

$$L = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 & \cdots & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & l_{n3} & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \quad \text{ຈະໄດ້} \quad U = L^T = \begin{bmatrix} l_{11} & l_{21} & l_{31} & \cdots & l_{n1} \\ 0 & l_{22} & l_{32} & \cdots & l_{n2} \\ 0 & 0 & l_{33} & \cdots & l_{n3} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & l_{nn} \end{bmatrix} \quad \text{ແລະ} \quad LL^T = A$$

ມາຕຣິດຂະໜາດ 4x4

$$\begin{bmatrix} l_{11} & 0 & 0 & 0 \\ l_{21} & l_{22} & 0 & 0 \\ l_{31} & l_{32} & l_{33} & 0 \\ l_{41} & l_{42} & l_{43} & l_{44} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} l_{11} & l_{12} & l_{13} & l_{14} \\ 0 & l_{22} & l_{23} & l_{24} \\ 0 & 0 & l_{33} & l_{34} \\ 0 & 0 & 0 & l_{44} \end{bmatrix} = A, \quad \text{ການຊອກຫາ } l_{ii} \text{ ໄດ້ມາຈາກວິທີການຄິດໄລ່ crout ແຕ່}$$

ພິຈາລະນາແຕ່ຖັນ

=====||=====

ບົດທີ່ 4

ການຖົດຖອຍດ້ວຍວິທີກຳລັງສອງນ້ອຍທີ່ສຸດ (Least-Squares Regression)

1. ການຖົດຖອຍແບບລຶເນແອ(Linear Regression)

ຮູບແບບທີ່ງ່າຍທີ່ສຸດຂອງການປະເມີນດ້ວຍວິທີກຳລັງສອງນ້ອຍທີ່ສຸດ ກໍຄືການໃຊ້ສົມຜົນເສັ້ນຊື່ກັບ ກຸ່ມຂອງຄູ່ອັນດັບ $\{(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n)\}$.

ຮູບແບບສົມຜົນເສັ້ນຊື່ ຄື

$$\begin{aligned} y_a &= a_0 + a_1 x \\ y &= y_a + e \\ y &= a_0 + a_1 x + e \end{aligned} \quad (4.1)$$

ຊຶ່ງ a_0, a_1 ຄື ສຳປະສິດ, e ຄື ຄ່າຜິດພາດ (error ຫຼື residual) ຫຼື ຜົນຕ່າງລະຫວ່າງຄ່າຈິງ ແລະ ຄ່າປະມານ ຫຼື ຂຽນສົມຜົນ (4.1) ໃນຮູບ $e = y - a_0 - a_1 x$

1.1 ກົດເກນເພື່ອຫາເສັ້ນທີ່ເໝາະສົມທີ່ສຸດ

$$y = a_0 + a_1 x$$

ກ່ອນອື່ນຕ້ອງຊອກຫາ a_0 ແລະ a_1

$$1 \quad \begin{bmatrix} n & n\bar{x} \\ n\bar{x} & \sum_{i=1}^n x_i^2 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} ny \\ \sum_{i=1}^n xy_i \end{bmatrix}$$

$$n\bar{x} = \sum_{i=1}^n x_i \Rightarrow \bar{x} = \frac{\sum_{i=1}^n x_i}{n}$$

$$n\bar{y} = \sum_{i=1}^n y_i \Rightarrow \bar{y} = \frac{\sum_{i=1}^n y_i}{n}$$

$$\begin{cases} a_1 = \frac{\overline{xy} - \bar{x}\bar{y}}{\bar{x}^2 - (\bar{x})^2} \\ a_0 \bar{y} - a_1 \bar{x} \end{cases}$$

$$2 \quad \bar{xy} = \frac{\sum_{i=1}^n (x_i y_i)}{n}$$

$$\bar{x}^2 = \frac{\sum_{i=1}^n \bar{x}^2}{n}$$

1.2 ຄຸນນະພາບຂອງເສັ້ນເໝາະສົມ

$$\begin{aligned} S_r &= \sum (y_i - a_0 - a_1 x_i)^2 \\ &= \text{ຜົນບວກຂອງຄ່າຜິດພາດຂຶ້ນກຳລັງສອງຂອງການຖົດຖອຍແບບລິເນແອ} \end{aligned}$$

$$S_{y/x} = \sqrt{\frac{S_r}{n-2}}$$

= ຄ່າຜິດພາດມາດຕະຖານຂອງຄ່າປະມານ (Standard error of the estimation)

$$S_t = \sum (y_i - \bar{y})^2$$

= sum of squares of residuals about the mean \bar{y}

$$r^2 = \frac{S_t - S_r}{S_t}$$

= Coefficient of determination

$$r = \sqrt{\frac{S_t - S_r}{S_t}}$$

= ສຳປະສິດສະຫະສຳພັນ (Correlation Coefficient)

ສຳລັບເສັ້ນທີ່ເໝາະສົມທີ່ສຸດ ຈະໄດ້ $S_r = 0$; $r^2 = 1$; $r = 1$ ສະແດງວ່າ ເສັ້ນທີ່ມີຄ່າຕໍ່ເນື່ອງທີ່ໄດ້ນີ້

ສາມາດແທນຂໍ້ມູນໄດ້ 100%.

2. ການນຳໃຊ້ຂອງການຖົດຖອຍແບບລິເນແອ

• ສົມຜົນໃຈກຳລັງ (Exponential Equation)

ຮູບແບບທົ່ວໄປ: $y = ae^{bx}$

a ແລະ b ເປັນຈຳນວນຄົງຄ່າ

ເອົາໂລກາລິດທຳມະຊາດເຂົ້າທັງ 2 ຟາກ ຈະໄດ້

$$\ln y = \ln a + \ln(e^{bx})$$

$$\ln y = \ln a + bx$$

ໃຫ້ $z = \ln y$ ແລະ $c = \ln a$

ຈະໄດ້ $z = c + bx$

• ສົມຜົນກຳລັງ (Power Equation)

$y = ax^b$, a ແລະ b ເປັນຈຳນວນຄົງຄ່າ

ເອົາໂລກາຣິດພື້ນ 10 ເຂົ້າທັງ 2 ຟາກ ຈະໄດ້

$$\log y = \log a + b \log x$$

$$\text{ໃຫ້ } z = \log y$$

$$w = \log x$$

$$c = \log a$$

$$\text{ຈະໄດ້ } z = c + bw$$

• ສົມຜົນ Saturation - Growth Rate

$$y = a \frac{x}{b+x}$$

a ແລະ b ເປັນຈຳນວນຄົງຄ່າ

ສາມາດແປງໃຫ້ຢູ່ໃນຮູບແບບລິເນແອ ໂດຍແຍກເປັນເສດສ່ວນ ຈະໄດ້

$$\frac{1}{y} = \frac{b+x}{ax} = \frac{b}{a} \cdot \frac{1}{x} + \frac{1}{a}$$

ໃຫ້

$$z = \frac{1}{y}$$

$$w = \frac{1}{x}$$

$$c = \frac{1}{a}$$

$$d = \frac{b}{a}$$

ຈະໄດ້ $z = c + dw$

=====||=====

ບົດທີ 5

ການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງ

1. ຮູບແບບທົ່ວໄປຂອງພະຫຸບົດ

ການປະເມີນຄ່າທີ່ຈະເວົ້າເຖິງໃນບົດນີ້ແມ່ນການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງຂອງພະຫຸບົດ.
ໂດຍທົ່ວໄປ ຕໍາລາພະຫຸບົດຂັ້ນ n ຂຽນມີຮູບຮ່າງ

$$f(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2 + \dots + a_nx^n$$

1. ການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງຂອງພະຫຸບົດຂອງນິວເຕິນ

(Newton's Divided Difference Interpolating Polynomials)

1.1 ການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງແບບເສັ້ນຊື່ (Linear Interpolation)

ຮູບແບບເສັ້ນຊື່ເປັນຮູບແບບທີ່ງ່າຍທີ່ສຸດ

ເຮົາໄດ້ :

$$\frac{f_1(x) - f(x_0)}{x - x_0} = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}$$

$$f_1(x) = f(x_0) + \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}(x - x_0)$$

ສູດການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງແບບລິເນແອ ໂດຍ

ທົ່ວໄປ ຖ້າໄລຍະຫ່າງລະຫວ່າງ x_0 ແລະ x_1 ນ້ອຍລົງຈະປະເມີນຄ່າໄດ້ໃກ້ຄຽງຫຼາຍຂຶ້ນ.

1.2 ການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງແບບພະຫຸບົດຂັ້ນສອງ (Quadratic Interpolation)

ຖ້າມີຂໍ້ມູນມີສາມຈຸດສາມາດຫາຕໍາລາພະຫຸບົດຂັ້ນ 2 ທີ່ຜ່ານທັງຈຸດ 3 ຈຸດໄດ້

$$\begin{aligned} f_2(x) &= b_0 + b_1(x - x_0) + b_2(x - x_0)(x - x_1) \\ &= b_0 + b_1x - b_1x_0 + b_2x^2 + b_2x_0x_1 - b_2xx_0 - b_2xx_1 \end{aligned} \quad (5.1)$$

ຫຼື

$$f_2(x) = a_0 + a_1x + a_2x^2$$

ເມື່ອ

$$a_0 = b_0 - b_1x_0 - b_2x_0x_1$$

$$a_1 = b_1 - b_2 x_0 - b_2 x_1$$

$$a_2 = b_2$$

ການຫາຄ່າສໍາປະສິດຂອງສົມຜົນ 5.1

ໃຫ້ $x = x_0$ ຈະໄດ້ $b_0 = f(x_0)$

ແທນຄ່າ b_0 ໃນສົມຜົນ 5.1

$$\text{ໃຫ້ } x = x_1 \text{ ຈະໄດ້ } b_1 = \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}$$

ແທນຄ່າ b_0, b_1 ໃສ່ສົມຜົນ (5.1)

ໃຫ້ $x = x_2$

$$b_2 = \frac{\frac{f(x_2) - f(x_1)}{x_2 - x_1} - \frac{f(x_1) - f(x_0)}{x_1 - x_0}}{x_2 - x_0}$$

1.3. ຮູບແບບທົ່ວໄປຂອງການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງຂອງພະຫຸບົດນິວເຕິນ (Newton's Interpolating Polynomials)

ຮູບແບບທົ່ວໄປຂອງຕໍາລາພະຫຸບົດຂັ້ນ n ຄື

$$f_n(x) = b_0 + b_1(x - x_0) + b_2(x - x_0)(x - x_1) + \dots + b_n(x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_{n-1})$$

$$b_0 = f(x_0)$$

$$b_1 = f[x_1, x_0]$$

$$b_2 = f[x_2, x_1, x_0]$$

\vdots

$$b_n = f[x_n, x_{n-1}, x_2, x_1, x_0]$$

ເມື່ອ

$$f[x_i, x_j] = \frac{f(x_i) - f(x_j)}{x_i - x_j}$$

$$f[x_i, x_j, x_k] = \frac{f[x_i, x_j] - f[x_j, x_k]}{x_i - x_k}$$

$$f[x_n, x_{n-1}, \dots, x_1, x_0] = \frac{f[x_n, x_{n-1}, \dots, x_1] - f[x_{n-1}, x_{n-2}, \dots, x_0]}{x_n - x_0}$$

TABLE OF DIVIDED DIFFERENCES

i	x_i	$f(x_i)$	first	second	third
0	x_0	$f(x_0)$	$f[x_1, x_0]$	$f[x_2, x_1, x_0]$	$f[x_3, x_2, x_1, x_0]$
1	x_1	$f(x_1)$	$f[x_2, x_1]$	$f[x_3, x_2, x_1]$	
2	x_2	$f(x_2)$	$f[x_3, x_2]$		
3	x_3	$f(x_3)$			

2. ການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງໂດຍນຳໃຊ້ຕຳລາຄ້າຍຄືພະຫຸບົດຂັ້ນສາມ (Cubic Splines)

ການປະເມີນຄ່າໃນຫວ່າງໂດຍນຳໃຊ້ຕຳລາຄ້າຍຄືພະຫຸບົດຂັ້ນສາມ ແມ່ນຈະໃຊ້ຕຳລາພະຫຸບົດຂັ້ນສາມ

$$f_i(x) = a_i x^3 + b_i x^2 + c_i x + d_i$$

ຖ້າຂໍ້ມູນມີທັງໝົດ $n+1$ ຈຸດ $i=1,2,3, \dots, n$ ຈະມີທັງໝົດ n ຫວ່າງ, ດັ່ງນັ້ນ ຕ້ອງມີຕົວປ່ຽນທັງໝົດ ແມ່ນມີ $4n$ ໂຕ ແລະ ຕ້ອງມີສົມຜົນທັງໝົດ $4n$ ສົມຜົນດັ່ງນີ້:

1. ຄ່າຂອງຕຳລາຈະຕ້ອງເທົ່າກັນ ຢູ່ຈຸດເງື່ອນໄຂພາຍໃນ

$$a_{i-1}x_{i-1}^3 + b_{i-1}x_{i-1}^2 + c_{i-1}x_{i-1} + d_{i-1} = f(x_{i-1})$$

$$a_i x_{i-1}^3 + b_i x_{i-1}^2 + c_i x_{i-1} + d_i = f(x_{i-1})$$

ຊຶ່ງມີ $2(n-1)$.

2. ຕຳລາທຳອິດຈະຕ້ອງຜ່ານຈຸດທຳອິດ ແລະ ຕຳລາສຸດທ້າຍຈະຕ້ອງຜ່ານຈຸດສຸດທ້າຍ

$$a_0 x_0^3 + b_0 x_0^2 + c_0 x_0 + d_0 = f(x_0)$$

$$a_n x_n^3 + b_n x_n^2 + c_n x_n + d_n = f(x_n)$$

ປະກອບມີ 2 ສົມຜົນ.

3. ຜົນຕຳລາຂັ້ນໜຶ່ງຢູ່ຈຸດເງື່ອນໄຂພາຍໃນຕ້ອງເທົ່າກັນ

$$f'(x) = 3ax^2 + 2bx + c$$

$$3a_{i-1}x_{i-1}^2 + 2b_{i-1}x_{i-1} + c_{i-1} = 3a_i x_{i-1}^2 + 2b_i x_{i-1} + c_i$$

ປະກອບມີ $n-1$ ສົມຜົນ.

4. ຜົນຕຳລາຂັ້ນສອງຢູ່ຈຸດເງື່ອນໄຂພາຍໃນຈະຕ້ອງເທົ່າກັນ

$$f''(x) = 6ax + 2b$$

$$6a_{i-1}x_{i-1} + 2b_{i-1} = 6a_i x_{i-1} + 2b_i$$

ປະກອບມີ $n-1$ ສົມຜົນ.

5. ຜົນຕຳລາຂັ້ນສອງເທົ່າສູນຢູ່ຈຸດເລີ່ມຕົ້ນ ແລະ ຈຸດສຸດທ້າຍ

$$6a_0 x_0 + 2b_0 = 0$$

$$6a_n x_n + 2b_n = 0$$

ຈົບ