

01208583 Robotics

LECTURE 3 : OPTIMAL CONTROL

Dr. Varodom Toochinda

Dept. of Mechanical Engineering

Kasetsart University

หัวข้อ

- การควบคุม亥ม่าที่สุดแบบเชิงกำหนด
 - โหมดเวลาต่อเนื่อง
 - โหมดเวลาดีสครีต
- หลักการค่าต่ำสุดของพอนทรียกิน (Pontryagin's minimum principle)
- ตัวควบคุมกำลังสองเชิงเส้น (Linear Quadratic Regulator : LQR)
- วิธีการยิงโดยอ้อม (Indirect shooting)
- การโปรแกรมกำลังสอง (Quadric Program : QP)
- การหาคำตอบโดยสมการริกคาติ (Riccati equation)
- ตัวควบคุม LQR แบบแนวอนอนันต์ (infinite horizon)
- คุณสมบัติควบคุมได้ (controllability)

3.1 การควบคุมเหมาะสมที่สุดแบบเชิงกำหนด (deterministic optimal control)

3.1.1 รูปแบบปัญหาในโดเมนเวลาต่อเนื่อง

ตัวอย่างของโจทย์ปัญหาการควบคุมเหมาะสมที่สุดแบบเชิงกำหนดเป็นดังนี้

$$\begin{aligned} \min_{x(t), u(t)} J(x(t), u(t)) &= \int_{t_0}^{t_f} l(x(t), u(t)) dt + l_F(x(t_f)) \\ \text{s.t. } \dot{x}(t) &= f(x(t), u(t)), \\ U_{min} \leq u(t) &\leq U_{max} \text{ หรือ } u(t) \in \mathcal{U}, \\ c(x(t)) &\geq 0 \end{aligned} \tag{3.1}$$

บรรทัดแรกคือฟังก์ชันมูลค่าซึ่งเป็นตัวชี้วัดสมรรถนะ ประกอบด้วยพจน์แรกที่อยู่ในปริพันธ์เรียกว่า มูลค่าขั้น (stage cost) และพจน์สุดท้ายคือ มูลค่าปลาย (terminal cost)

3.1.2 รูปแบบปัญหาในโดเมนเวลาดีสครีต

ตัวอย่างของปัญหาการควบคุมเหมาะสมที่สุดในโดเมนเวลาวิยุตเขียนได้ดังนี้

$$\begin{aligned} \min_{x_{1:N}, u_{1:N-1}} \quad & J(x_{1:N}, u_{1:N-1}) = \sum_{k=1}^{N-1} l(x_k, u_k) + l_F(x_N) \\ \text{s.t. } \quad & x_{k+1} = f(x_k, u_k), \\ & U_{min} \leq u_k \leq U_{max} \text{ หรือ } u_k \in \mathcal{U} \quad \forall k, \\ & c(x_k) \geq 0 \quad \forall k \end{aligned} \tag{3.2}$$

โดยคำอธิบายสำหรับพจน์ทั้งหมดสอดคล้องกับกรณีเวลาต่อเนื่อง (3.1) เพียงแต่ค่าตัวแปรอยู่ในรูปของตัวอย่าง (samples) จำนวน N ค่าสำหรับ x_k และ $N - 1$ ค่าสำหรับ u_k พลวัตที่เป็นเงื่อนไขสมการและการจำกัดค่าในเงื่อนไขสมการอยู่ในรูปดีสครีตทั้งหมด

ข้อสังเกตสำหรับ (3.2)

ข้อสังเกตสำหรับ (3.2)

- ปัญหานี้เรียกว่า มิติจำกัด (*finite dimensional*)
- ค่าตัวอย่าง x_k, u_k มักถูกเรียกว่าจุดเงื่อน
- การแปลงปัญหาจากเวลาต่อเนื่องเป็นดีสครีตทำได้โดยการประมาณค่าปริพันธ์วิธีต่างๆ เช่น ผลต่างข้างหน้า/ย้อนหลัง การแปลงเชิงเส้นคู่ หรือวิธีรุ่งเงาคุททา (Runge-Kutta)
- การแปลงปัญหาจากเวลาดีสครีตเป็นต่อเนื่องทำได้โดยการประมาณค่าในช่วง (interpolation)

3.1.3 หลักการค่าต่ำสุดของพอนเทรียกิน

สรุปจาก (3.6)-(3.9) ได้ความสัมพันธ์ดังนี้

$$x_{k+1} = \nabla_{\lambda} H(x_k, u_k, \lambda_{k+1}) \quad (3.10)$$

$$\lambda_k = \nabla_x H(x_k, u_k, \lambda_{k+1}) \quad (3.11)$$

$$u_k = \underset{u}{argmin} H(x_k, u, \lambda_{k+1}) \\ s.t \quad u \in \mathcal{U} \quad (3.12)$$

$$\lambda_N = \frac{\partial l_F(x_N)}{\partial x_N} \quad (3.13)$$

รายละเอียดศึกษาได้จาก chapter3.ipynb

โดยวิธีการหาลิมิต สามารถบรรยายในระบบเวลาต่อเนื่องได้เป็นดังนี้

$$\dot{x} = \nabla_{\lambda} H(x, u, \lambda) \quad (3.14)$$

$$-\dot{\lambda} = \nabla_x H(x, u, \lambda) \quad (3.15)$$

$$u = \underset{\tilde{u}}{\operatorname{argmin}} H(x, \tilde{u}, \lambda)$$

$$s.t \quad \tilde{u} \in \mathcal{U} \quad (3.16)$$

$$\lambda(t_f) = \frac{\partial l_F}{\partial x} \quad (3.17)$$

ข้อสังเกต

- วิธีการนี้มีรูปแบบของปัญหาค่าขอบ 2 จุด คือหาค่า x ในทิศทางข้างหน้าโดยหาปริพันธ์ของสมการอนุพันธ์ และหาค่า λ ในทิศทางย้อนหลังโดยการลดค่าเกรเดียนต์ ซึ่งมีอัลกอริทึมหลายประเภทที่ใช้แนวทางนี้ ตัวอย่างหนึ่งคือการแพร์กระจายย้อนหลัง (backward propagation) . ในการเรียนรู้เชิงลึก
- วิธีการนี้มีชื่อเรียกว่า วิธีโดยอ้อม (*indirect method*) หรือ วิธีการยิงโดยอ้อม (*indirect shooting*)
- ในระบบเวลาต่อเนื่อง $\lambda(t)$ มีชื่อเรียกว่าแนววิถีสถานะร่วม (costate)
- วิธีการนี้มีข้อด้อยในการคำนวณ โดยใช้เวลามากและประสบปัญหาเชิงเลขในแบบเดียวกับที่พบในโครงข่ายประสาทเทียม คือการเพิ่มค่าอย่างมากหรือหายไปของเกรเดียนต์ นอกจากนั้นยังไม่สามารถจัดการกับเงื่อนไขบังคับของการได้โดยตรง ดังนั้นความนิยมเริ่มลดลงสวนทางกับการพัฒนาด้านคอมพิวเตอร์ เพราะปัจจุบันการคำนวณแบบอื่น เช่น วิธีนิวตัน ให้ผลดีกว่า

3.2 ตัวควบคุมกำลังสองเชิงเส้น

ตัวควบคุมกำลังสองเชิงเส้นหรือ LQR เรียกได้ว่าเป็นกรณีพิเศษของการควบคุมเหมาะสมที่สุดแบบเชิงกำหนดที่มีความสำคัญและมีประโยชน์อย่างยิ่ง เนื่องจากสามารถหาคำตอบได้ในรูปปิด (สำหรับปัญหาขั้นพื้นฐานที่ไม่มีเงื่อนไขบังคับอสมการ) รูปแบบของปัญหาเขียนได้ดังนี้

$$\begin{aligned} \min_{x_{1:N}, u_{1:N-1}} J &= \sum_{k=1}^{N-1} \frac{1}{2} x_k^T Q_k x_k + \frac{1}{2} u_k^T R_k u_k + \frac{1}{2} x_N^T Q_N x_N \\ \text{s.t. } x_{k+1} &= A_k x_k + B_k u_k, \quad Q_k \succcurlyeq 0, \quad R_k \succ 0 \end{aligned} \tag{3.18}$$

โดย Q_k, R_k คือเมตริกซ์ให้ค่าน้ำหนักกับสถานะและເອົາຕົວພຸດควบคุมตามลำดับ ซึ่งມີຄຸນສົມບັດທໍາໃຫ້ປັບປຸງເປັນແບບຄອນເວກຊີ Q_k ເປັນແບບກິ່ງບວກແນ່ນອນພເຮຣະເຮຍອມໃຫ້ค่าน้ำหนักຂອງສຖານະບາງຕ້ວເປັນສູນຍໍໄດ້ ແຕ່ R_k ຕັງເປັນແບບບວກແນ່ນອນເສນອ ພເຮຣະຫາກໄມ້ມີການໃຫ້ค่าน้ำหนักກັບເອົາຕົວພຸດຕົວພຸດ ໃນການຄ່ານວັດຄຳຕອບທີ່ມີຄ່າຕໍ່ສຸດ ອັລກອຣີທີ່ມຈະໂກງໃນການຫາຄຳຕອບໂດຍການໃຊ້ u_k ສູນມາກເຂົາສູນນັດ ກລາຍເປັນປັບປຸງທີ່ສ່ວັງຂຶ້ນຍ່າງໄມ່ເໜາະສົມ (ill-posed) ແມ່ນທາງປົງບັດຕືອງໃຊ້ການຈຳກັດຄ່າ n ໂດຍເຈື່ອນໄຂອສມາກ ແຕ່ເປັນວິທີການທີ່ອກເໜີຈາກປັບປຸງຫາ LQR ພັ້ນຖານທີ່ກລ່າງຄິງໃນຫຼວຂອນ

3.2.1 การหาค่าตอบโดยวิธีการยิงโดยอ้อม

ในการแก้ปัญหา LQR โดยวิธีการยิงโดยอ้อมที่อธิบายในหัวข้อ 3.1.3 เราใช้ความสัมพันธ์ดังนี้

$$x_{k+1} = \nabla_{\lambda} H(x_k, u_k, \lambda_{k+1}) = Ax_k + Bu_k \quad (3.19)$$

$$\lambda_k = \nabla_x H(x_k, u_k, \lambda_{k+1}) = Qx_k + A^T \lambda_{k+1} \quad (3.20)$$

$$\lambda_N = Q_N x_N \quad (3.21)$$

$$u_k = \nabla_u H(x_k, u_k, \lambda_{k+1}) = 0 \Rightarrow -R^{-1}B^T \lambda_{k+1} \quad (3.22)$$

เค้าโครงของอัลกอริทึมการยิงโดยอ้อมเป็นดังนี้

เค้าโครงของอัลกอริทึมการยิงโดยอ้อมเป็นดังนี้

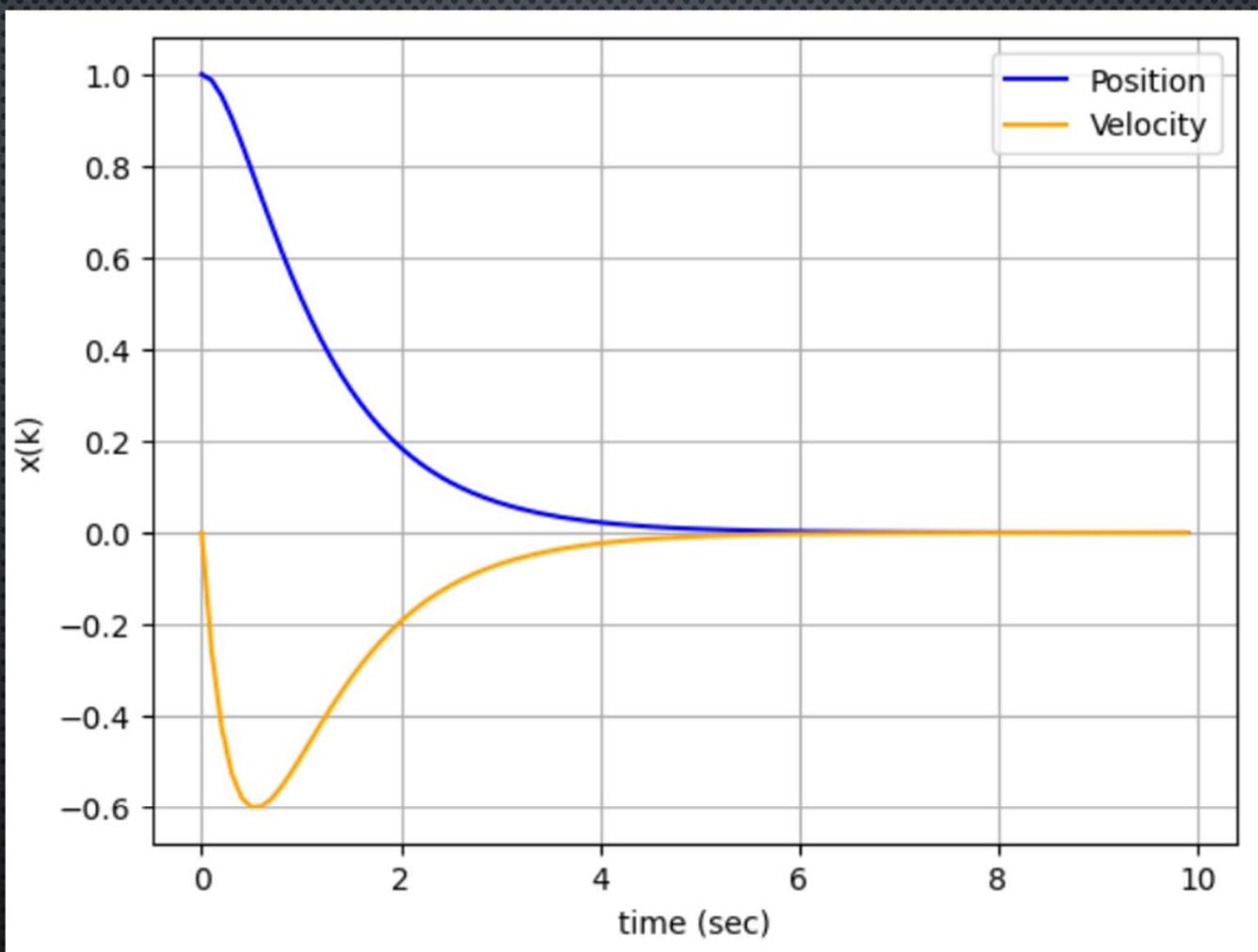
1. คาดเดาค่าเริ่มต้น $u_{1:N-1}$ โดยอาจเริ่มจากค่าศูนย์ทั้งหมด
 2. จำลองโดยการแผ่ออก (rollout) ในทิศทางข้างหน้า เพื่อหาค่า $x_{1:N}$
 3. คำนวณย้อนกลับเพื่อหาค่า $\lambda, \Delta u$
 4. แผ่ออกค่า Δu โดยมีการค้นหาตามเส้น
 5. ไปที่ขั้นตอน 3. จนกว่าจะลู่เข้า
-

ตัวอย่าง 3.1 ต้องการใช้ตัวควบคุม LQR กับระบบปริพันธ์คู่ (double integrator)

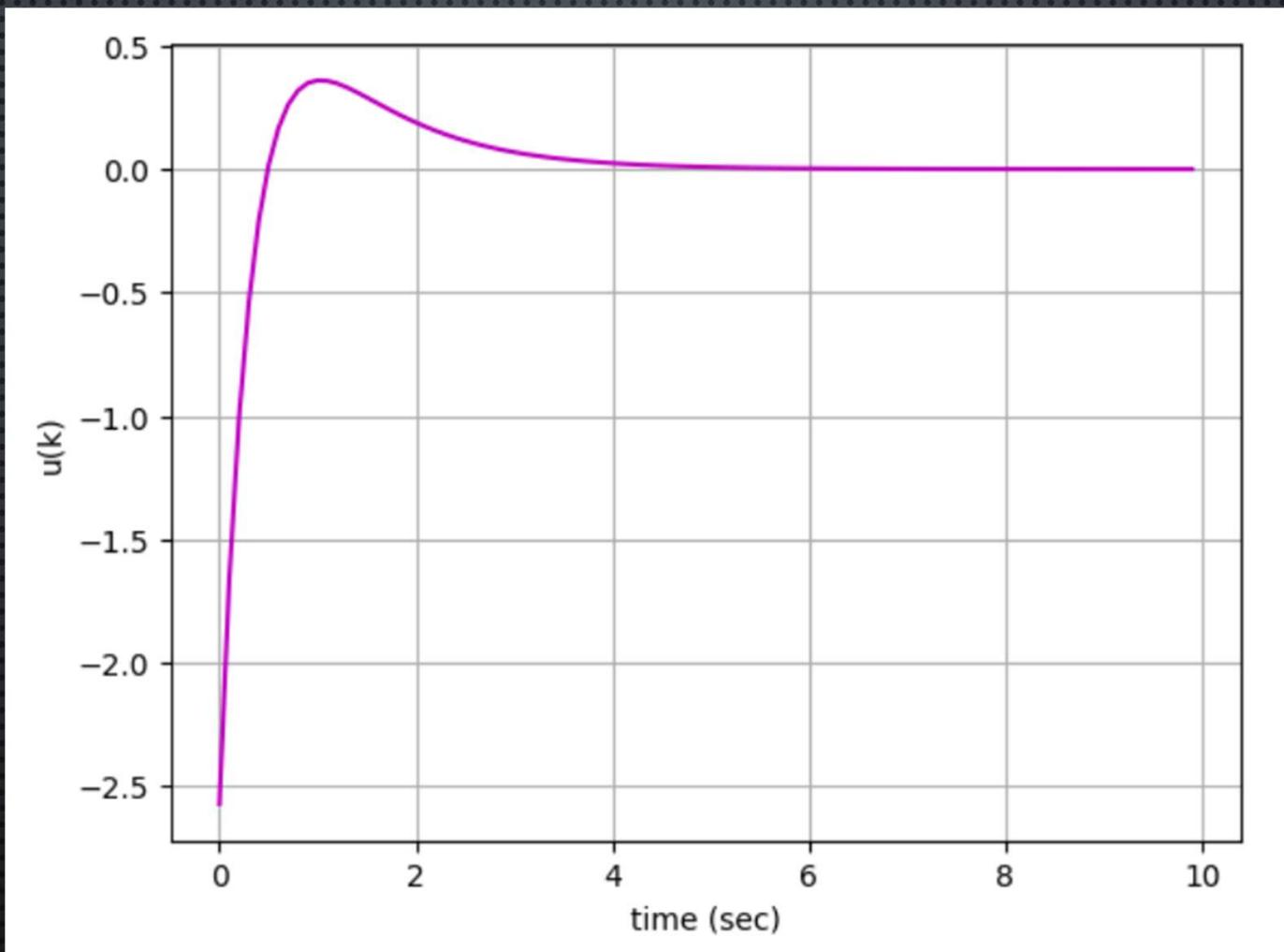
$$\dot{x} = \begin{bmatrix} \dot{q} \\ \ddot{q} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} q \\ \dot{q} \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} u \quad (3.23)$$

เราอาจมองระบบนี้เป็นเสมือนก้อนอิฐบล็อกที่เลื่อนไปบนพื้นน้ำแข็งโดยไม่มีแรงเสียดทาน สถานะ $[q, \dot{q}]^T$ คือค่าตำแหน่งและความเร็วของก้อนอิฐ และ u คือแรงที่กระทำ เราสามารถแปลงสมการปริภูมิสถานะนี้เป็นระบบดีสครีตได้เมื่อกำหนดเวลาการสัม h

$$x_{k+1} = Ax_k + Bu_k = \begin{bmatrix} 1 & h \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} q_k \\ \dot{q}_k \end{bmatrix} + \begin{bmatrix} \frac{1}{2}h^2 \\ h \end{bmatrix} u_k \quad (3.24)$$



รูปที่ 3.1 แนววิถีของสถานะ x จากตัวควบคุม LQR ในตัวอย่าง 3.1 (วิธีการยิงโดยอัตโนมัติ)



รูปที่ 3.2 แนววิถีของເອົາຕົວ ນ ຈາກຕັ້ງຄວນ LQR ໃນຕັ້ງຍ່າງ 3.1 (ວິທີກາຣົງໂດຍອ້ອມ)

3.2.2 การหาคำตอบโดยการโปรแกรมกำลังสอง

จากปัญหา LQR (3.18) ต้องการจัดรูปใหม่เพื่อใช้วิธี QP กำหนดสถานะเริ่มต้น x_1 ซึ่งเป็นค่าที่เราเลือก มิใช่ ตัวแปรการตัดสินใจ ดังนั้นนิยามเวกเตอร์ของตัวแปรการตัดสินใจดังนี้

$$z = \begin{bmatrix} u_1 \\ x_2 \\ u_2 \\ \vdots \\ x_{N-1} \\ u_{N-1} \\ x_N \end{bmatrix} \quad (3.25)$$

นิยามเมทริกซ์หนันก

$$H = \begin{bmatrix} R_1 & 0 & \dots & \dots & 0 \\ 0 & Q_2 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & R_2 & 0 & 0 \\ 0 & \dots & 0 & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & \dots & 0 & Q_N \end{bmatrix} \quad (3.26)$$

จะเห็นว่าเราสามารถแทนพังก์ชันมูลค่าใน (3.18) ในรูปที่กระชับขึ้นดังนี้

$$J = \frac{1}{2} z^T Hz \quad (3.27)$$

ใช้การจัดรูปลักษณะเดียวกันนี้กับเงื่อนไขบังคับที่เป็นผลวัตเชิงเส้นใน (3.18)

$$\begin{bmatrix} B_1 & -I & 0 & \dots & \dots & \dots & 0 \\ 0 & A_2 & B_2 & -I & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \ddots & \ddots & \ddots & \dots & 0 \\ 0 & \dots & \dots & \ddots & \ddots & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & \dots & \dots & A_{N-1} & B_{N-1} & -I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} u_1 \\ x_2 \\ u_2 \\ \vdots \\ x_N \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -A_1 x_1 \\ 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix} \quad (3.28)$$

นิยามเมทริกซ์ทางด้านข้างของ (3.28) คือ C และเวกเตอร์ด้านขวาคือ d ดังนั้นจะได้เงื่อนไขบังคับสมการเป็น

$$Cz = d \quad (3.29)$$

โดยใช้การจัดรูปใหม่นี้ จะเขียนปัญหา LQR ได้เป็นโจทย์ QP

$$\begin{aligned} \min_z \quad & \frac{1}{2} z^T Hz \\ \text{s.t.} \quad & Cz - d = 0 \end{aligned} \quad (3.30)$$

ชีงมีลากرانเจียน

$$L(z, \lambda) = \frac{1}{2} z^T H z + \lambda^T (Cz - d) \quad (3.31)$$

และเงื่อนไข KKT

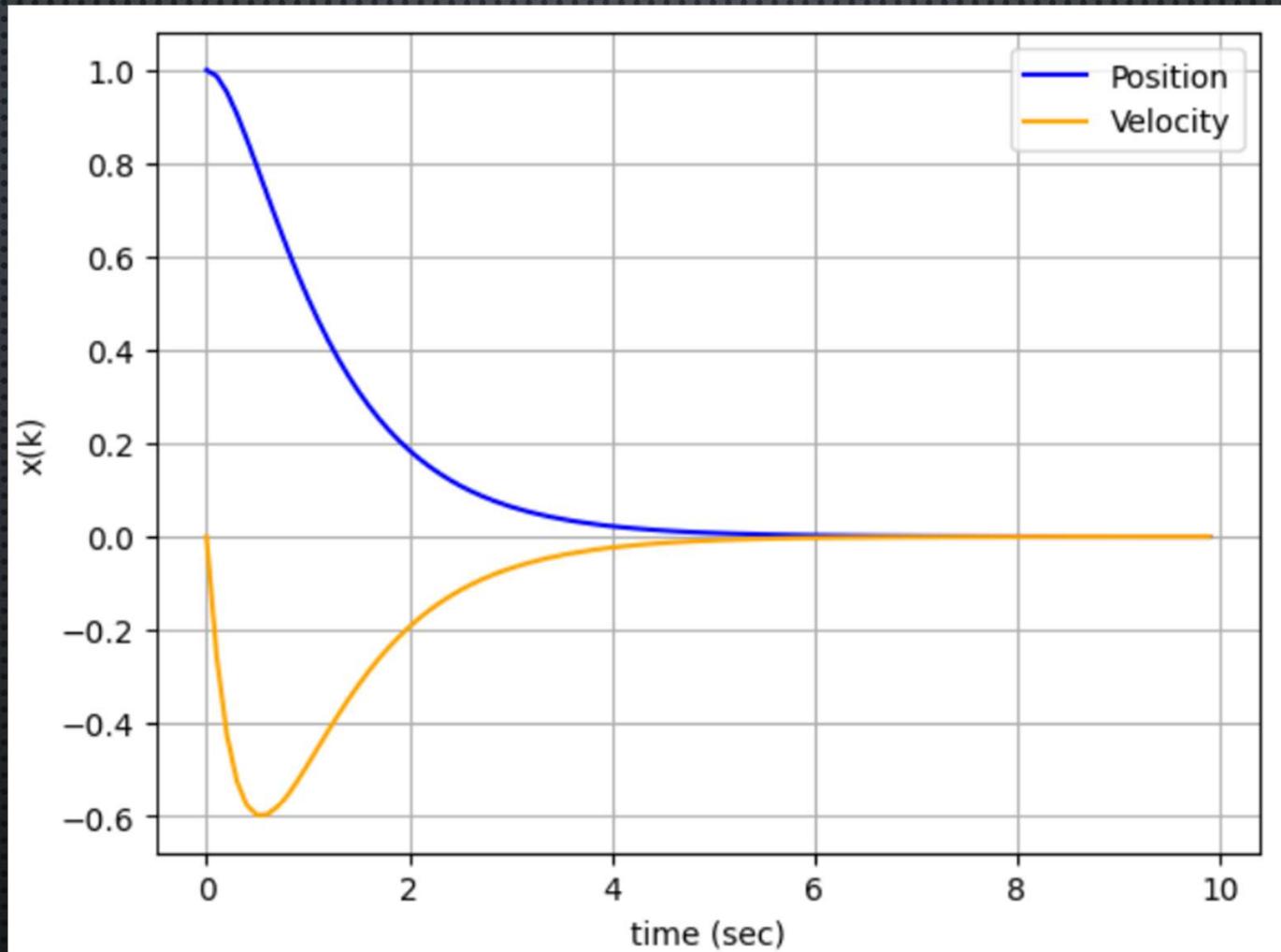
$$\nabla_z L = Hz + C^T \lambda = 0 \quad (3.32)$$

$$\nabla_\lambda L = Cz - d = 0 \quad (3.33)$$

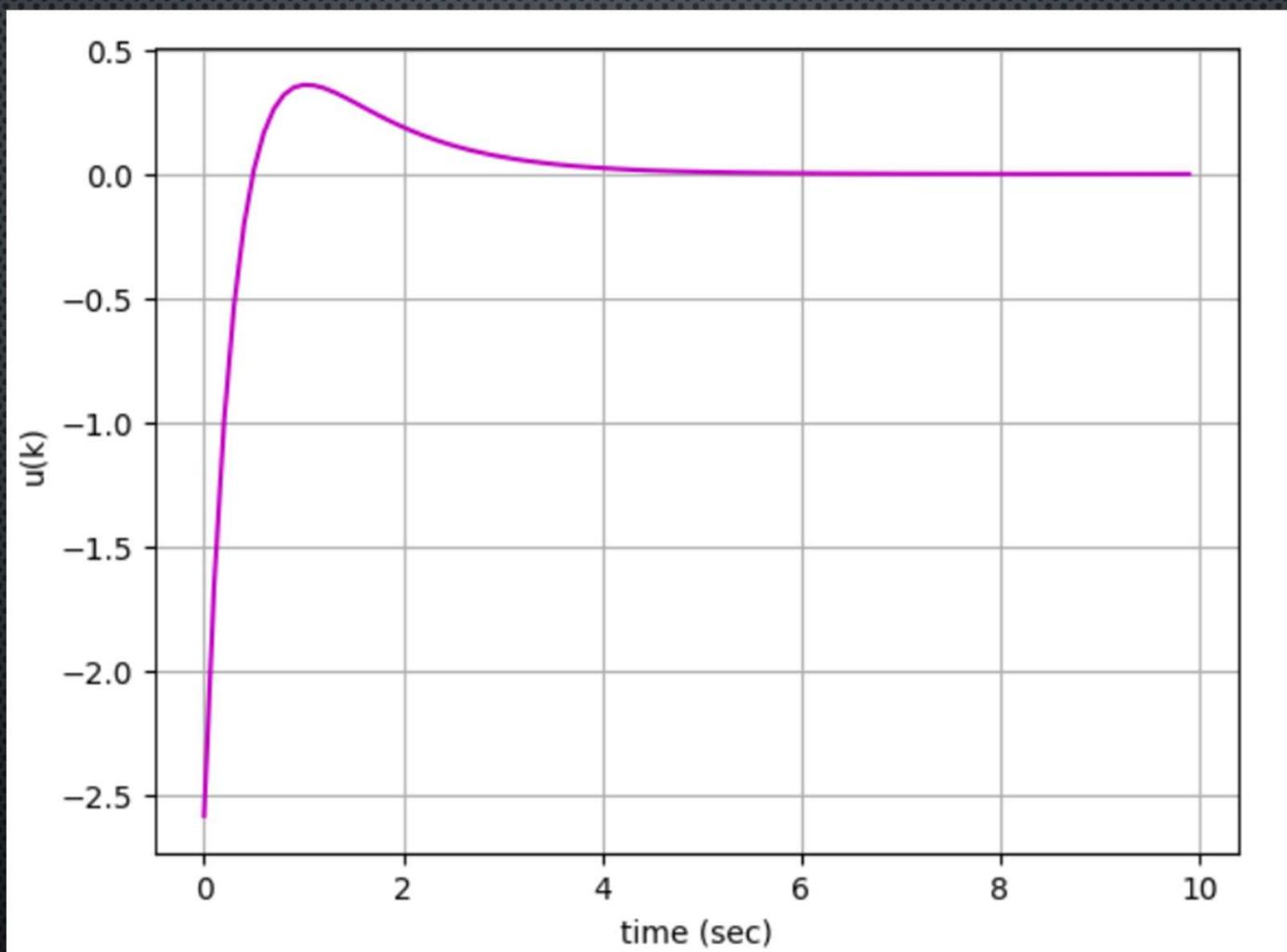
หรือเมื่อเขียนในรูปเมทริกซ์ได้เป็นดังนี้

$$\begin{bmatrix} H & C^T \\ C & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} z \\ \lambda \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ d \end{bmatrix} \quad (3.34)$$

สังเกตว่า (3.34) เป็นสมการเมทริกซ์เชิงเส้นที่สามารถแก้สมการเพื่อหาคำตอบได้ในทันที แตกต่างจากวิธีการยิงโดยอ้อมที่ต้องมีการวนซ้ำจำนวนมาก ดังนั้นจึงเป็นวิธีการที่ดีกว่า



รูปที่ 3.3 แนววิถีของสถานะ x จากตัวควบคุม LQR ในตัวอย่าง 3.2 (วิธี QP)



รูปที่ 3.4 แนววิถีของເອົາຕົກຕວບຄຸມ n ຈາກຕົວຕວບຄຸມ LQR ໃນຕົວຢ່າງ 3.2 (ວິທີ QP)

3.2.3 การหาค่าตอบโดยสมการริบค่าติ

จากรากีการยิงโดยอ้อมและวิธี QP จะพบว่าได้แนววิธีค่าตอบในรูปของวงเปิด ทำให้ไม่สามารถประยุกต์ใช้เป็นตัวควบคุมป้อนกลับได้โดยตรง ดังนั้นในหัวข้อนี้จะลองเจาะลึกลงในสมการ (3.34) ที่มีลักษณะเป็นมากเลขศูนย์ และมีแบบรูปเฉพาะที่สามารถอนุพัทธ์เป็นระบบสมการที่มีประโยชน์อย่างยิ่งสำหรับการควบคุมเหมาะสมที่สุด

เพื่อความง่ายในการศึกษา พิจารณา (3.34) สำหรับขั้นเวลาจำนวนน้อยเช่น 4 ขั้น และเมทริกซ์ R, Q, Q_N, A, B เป็นค่าคงที่

$$\left[\begin{array}{cccc|ccc} R & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & B^T & 0 & 0 \\ 0 & Q & 0 & 0 & 0 & 0 & -I & A^T & 0 \\ 0 & 0 & R & 0 & 0 & 0 & 0 & B^T & 0 \\ 0 & 0 & 0 & Q & 0 & 0 & 0 & -I & A^T \\ 0 & 0 & 0 & 0 & R & 0 & 0 & 0 & B^T \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & Q_N & 0 & 0 & -I \\ \hline \hline B & -I & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & A & B & -I & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & A & B & -I & 0 & 0 & 0 \end{array} \right] \begin{bmatrix} u_1 \\ x_2 \\ u_2 \\ x_3 \\ u_3 \\ x_4 \\ \hline \hline \lambda_2 \\ \lambda_3 \\ \lambda_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ \hline \hline -Ax_1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \quad (3.35)$$

สังเกตว่า λ ที่เริ่มจาก 2 (ดูได้จากสมการ (3.3)) โดยโครงสร้างของระบบสมการเมทริกซ์นี้ เราสามารถใช้วิธีแทนค่าย้อนหลังเพื่อหาค่าตาม ซึ่งสอดคล้องกับวิธีโดยอ้อมในหัวข้อ 3.2.1 เริ่มจากแควร์ล่างสุดของเมทริกซ์บล็อก H (แควร์ที่ 6 ของ (3.35)) เขียนเป็นสมการได้ดังนี้

$$Q_N x_4 - \lambda_4 = 0 \Rightarrow \lambda_4 = Q_N x_4 \quad (3.36)$$

แทนค่า λ_4 ลงในแควร์ที่ 5 ของ (3.35)

$$\begin{aligned} R u_3 + B^T \lambda_4 &= R u_3 + B^T Q_N x_4 = 0 \\ \Rightarrow R u_3 + B^T Q_N (A x_3 + B u_3) &= 0 \\ \Rightarrow u_3 &= -(R + B^T Q_N B)^{-1} B^T Q_N A x_3 \end{aligned} \quad (3.37)$$

จะเห็นว่า (3.37) อยู่ในรูปของการป้อนกลับสถานะ ซึ่งเป็นวัตถุประสงค์หนึ่งของการอนุพัทธ์นี้ในการจัดรูปแนววิถีงเปิดเดิมเป็นระบบป้อนกลับ นิยาม

$$K_3 \triangleq (R + B^T Q_N B)^{-1} B^T Q_N A \quad (3.38)$$

เพื่อเขียน (3.37) ให้กระชับขึ้นเป็น

$$u_3 = -K_3 x_3 \quad (3.39)$$

ต่อมาพิจารณาแຄที่ 4 ของ (3.35)

$$Qx_3 - \lambda_3 + A^T \lambda_4 = 0 \quad (3.40)$$

แทนค่า λ_4 จาก (3.36)

$$Qx_3 - \lambda_3 + A^T Q_N x_4 = 0 \quad (3.41)$$

แทนค่าพลวัต $x_4 = Ax_3 + Bu_3$

$$Qx_3 - \lambda_3 + A^T Q_N (Ax_3 + Bu_3) = 0 \quad (3.42)$$

แทนค่า u_3 จาก (3.39) และจัดรูปสมการเพื่อหาคำตอบ λ_3

$$\lambda_3 = (Q + A^T Q_N (A - BK_3))x_3 \quad (3.43)$$

นิยาม

$$P_3 \triangleq (Q + A^T Q_N (A - BK_3)) \quad (3.44)$$

โดยวิธีการนี้เราจะได้อัลกอริทึมวนซ้ำย้อนหลังสำหรับ K และ P ที่มีเค้าโครงงดังนี้

$$P_N = Q_N$$

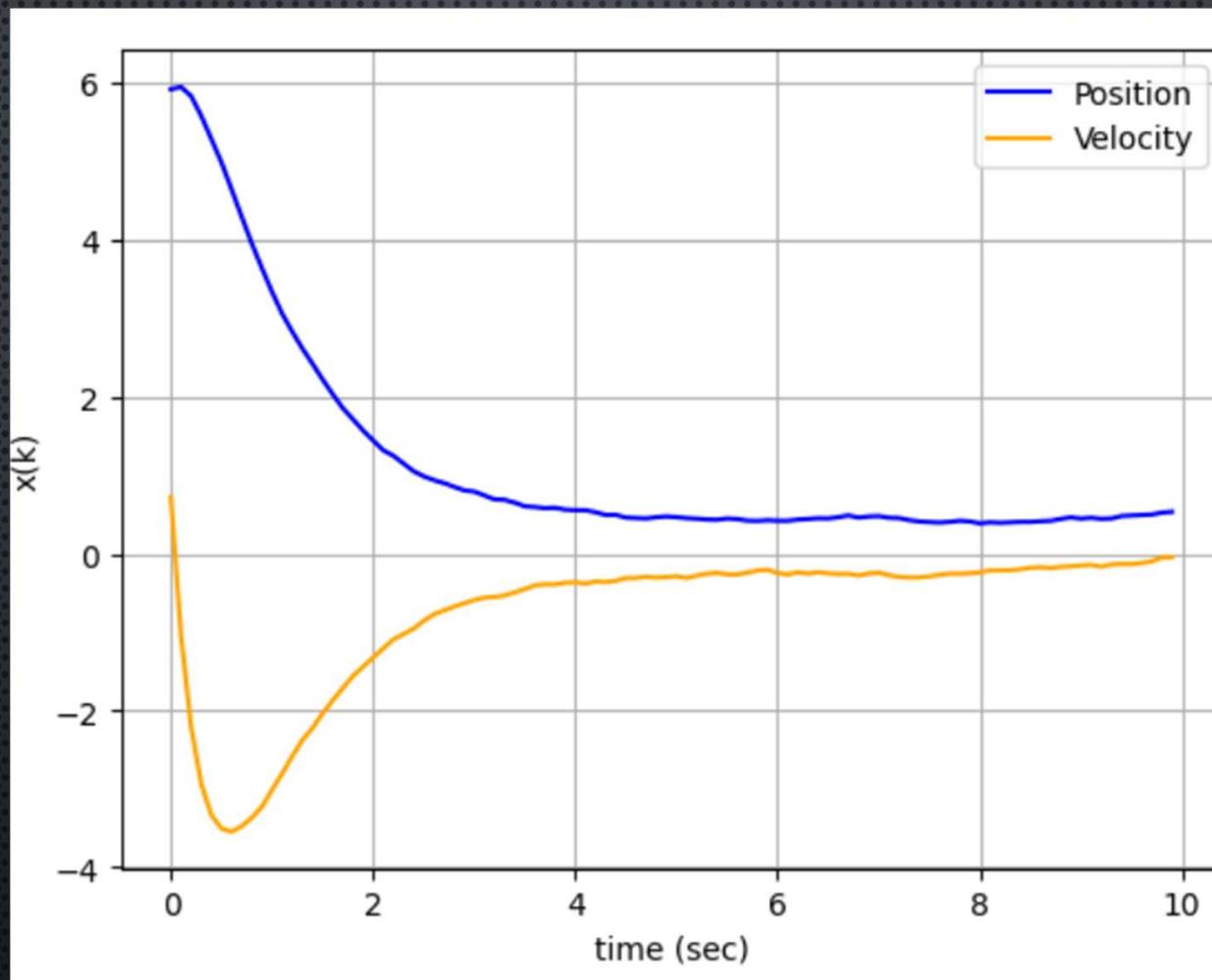
วนชี้ย้อนหลัง k จาก $N - 1$ ถึง 1:

$$K_k = (R + B^T P_{k+1} B)^{-1} B^T P_{k+1} A$$

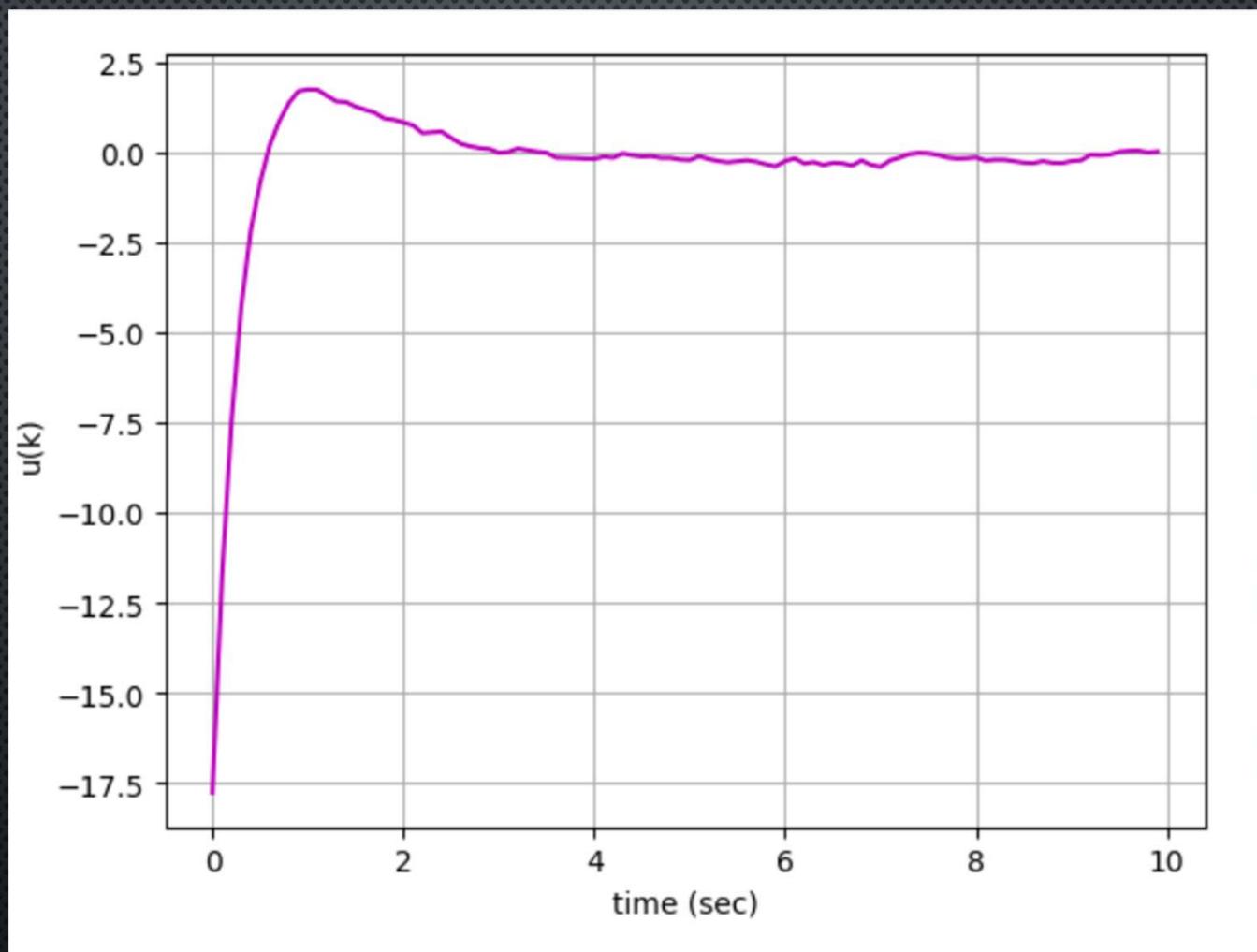
$$P_k = Q + A^T P_{k+1} (A - BK_k)$$

เรียกว่า สมการริคคาติ (*Riccati equation*) หรือการวนชี้ริคคาติ สรุปได้ว่าเราสามารถแก้ปัญหา QP โดยการคำนวณสมการริคคาติย้อนหลัง ตามด้วยการแผ่ไปข้างหน้าเพื่อคำนวณ $x_{1:N}$ และ $u_{1:N-1}$

วิธีการนี้ให้ผลเช่นเดียวกับ 2 วิธีก่อนหน้านี้ (ดูที่ 3.5, 3.6 ใน chapter3.ipynb)



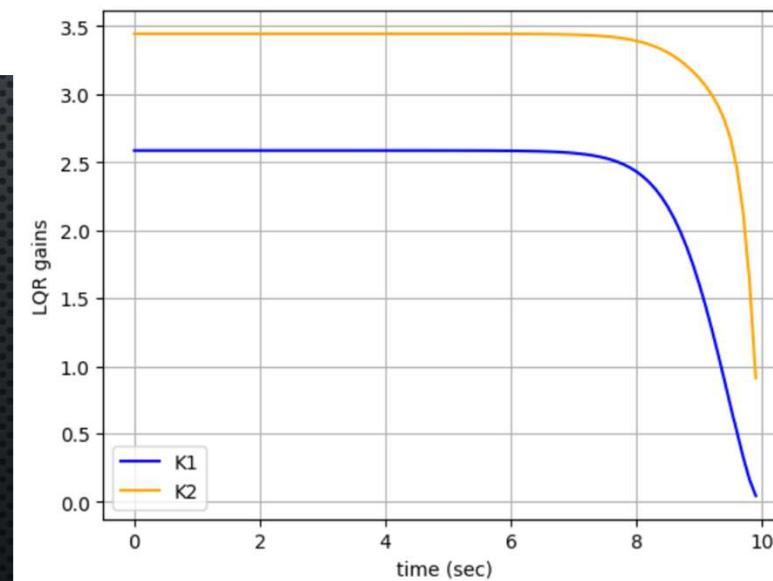
รูปที่ 3.7 แนววิถีของสถานะ x จากตัวควบคุม LQR เมื่อค่าเริ่มต้นเป็นค่าสุ่มและเพิ่มการรบกวนกับพลวัต



รูปที่ 3.8 แนววิถีของ u จากตัวควบคุม LQR เมื่อค่าเริ่มต้นเป็นค่าสุ่มและเพิ่มการระบกวนกับพลวัต

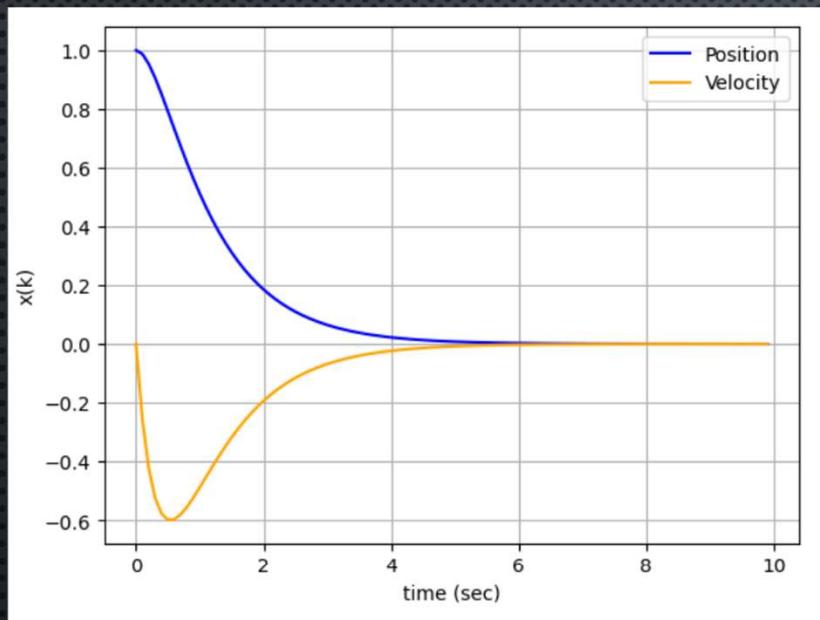
3.2.4 ตัวควบคุม LQR แบบวนวนอนอนนัต

ความหมายของตัวควบคุม LQR แบบวนวนอนอนนัต (infinite horizon) คือเมื่อเรารายงานเวลาออกไปไม่มีที่สิ้นสุด ซึ่งสำหรับปัญหา LQR ที่ไม่แปรตามเวลา ค่าของ P_k และ K_k ที่คำนวณโดยการวนซ้ำริบคิดจะลู่เข้าสู่ค่าคงที่ P_∞, K_∞ ซึ่งสามารถแสดงตัวอย่างได้จากค่าที่เก็บไว้ในตัวอย่าง 3.3 รูปที่ 3.9 แสดงค่าของตัวควบคุมป้อนกลับสถานะ K_k เทียบกับเวลา โดยค่าเริ่มต้นจะอยู่ที่เวลาสิ้นสุด แต่เมื่อคำนวณซ้ำย้อนหลังไปช่วงเวลาหนึ่งจะเริ่มเห็นการลู่เข้าสู่ค่าคงที่

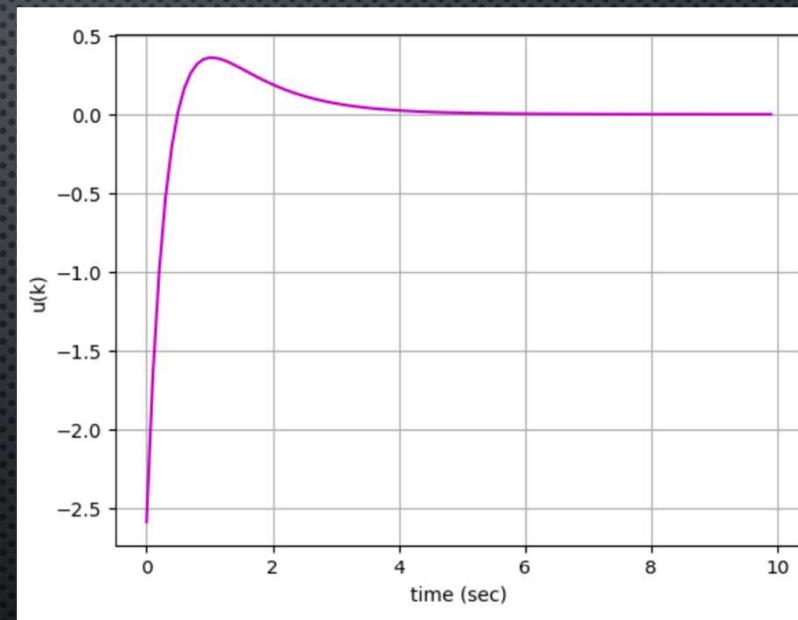


รูปที่ 3.9 การลู่เข้าสู่ค่าคงที่ของ K_k จากการวนซ้ำริบคิดย้อนหลัง

เมื่อทดลองใช้ตัวควบคุม Kinf ในการແພ່ພລວດຂັງໜ້າແລ້ວລົດແນວວິກີໃນຮູບທີ 3.10, 3.11 ເນື່ອເປີຍເຫັນ
ກັບຜົນຮູບທີ 3.5, 3.6 ພວຍໝາຍໃນມີຄວາມແຕກຕ່າງກັນ



ຮູບທີ 3.10 ແນວວິກີຂອງສຖານະ x ຈາກຕັ້ງຄວບຄຸມທີ່ສັງເຄຣະໂດຍ `dlqr()`



ຮູບທີ 3.11 ແນວວິກີຂອງເຂາດພຸດຄວບຄຸມ n ຈາກຕັ້ງຄວບຄຸມທີ່ສັງເຄຣະໂດຍ `dlqr()`

3.3 คุณสมบัติควบคุมได้ของระบบพลวัต

อธิบายโดยภาพรวม การที่เราจะควบคุมพลวัตได ๆ ได้นั้น เอาร์พุตตัวควบคุมต้องสามารถเข้าถึงทุกสถานะของพลวัตนั้นได้ไม่ว่าจะ远近เพียงใด คุณสมบัตินี้มีได้ขึ้นกับจำนวนของตัวกระตุ้น (actuator) ตัวอย่างเช่น ในระบบหุ่นยนต์ที่มีตัวกระตุ้นน้อยกว่าข้อต่อเรียกว่าถูกกระตุ้นไม่เต็มที่ (underactuated) แต่มีได้หมายความว่าจะควบคุมไม่ได้ เพราะอาจเป็นเพียงเอาร์พุตควบคุมจะไม่สามารถเข้าถึงสถานะบางตัวได้ในทันทีเท่านั้น

ความควบคุมได้จะชัดเจนขึ้นในระบบเชิงเส้นที่บรรยายในรูปเมทริกซ์ $x_{k+1} = Ax_k + Bu_k$ เมื่อใช้การป้อนกลับสถานะ $u_k = -Kx_k$ เช่นเมื่อ K เป็นค่าตอบของ LQR ค่าลักษณะเฉพาะของเมทริกซ์วงปิด $A - BK$ จะต้องมีขนาดน้อยกว่าหนึ่งทุกตัวระบบป้อนกลับจึงเสถียร แม้ในกรณีพลวัตระบบบางเปิดอาจไม่เสถียร ดังนั้นจะเห็นว่าหากเราไม่สามารถย้ายค่าลักษณะเฉพาะตัวที่ไม่เสถียรให้อยู่ในวงกลมรัศมีหนึ่งหน่วยได้โดยอินพุตควบคุม ระบบป้อนกลับไม่มีทางจะเสถียรได้ กล่าวคือระบบนี้ไม่สามารถควบคุมได้ จึงไม่สามารถใช้วิธี LQR

หมายเหตุ : คุณสมบัติที่อ่อนกว่าเรียกว่า ทำให้เสถียรได้ (stabilizable) หมายถึงระบบบางเปิดที่ยอมให้มีค่าลักษณะเฉพาะบางตัวที่เคลื่อนย้ายไม่ได้โดยอินพุตควบคุม แต่ค่าลักษณะเฉพาะตัวนั้นจะต้องเสถียร เนื้อหาในหัวข้อนี้จะกล่าวถึงเฉพาะความสามารถควบคุมได้เท่านั้น

ความควบคุมได้จะบรรยายได้ชัดเจนขึ้นสำหรับกรณีระบบเชิงเส้นไม่แปรตามเวลา (linear time-invariant เรียกว่า LTI) เพราะเมทริกซ์ A, B ในพลวัตเป็นค่าคงที่ สำหรับสถานะเริ่มต้น x_0 ใดๆ พลวัตของ x_N คำนวณได้จากการแทนค่าพลวัตจากสถานะปลายย้อนไปสู่ต้นดังนี้

$$\begin{aligned}
 x_N &= Ax_{N-1} + Bu_{N-1} \\
 &= A(Ax_{N-2} + Bu_{N-2}) + Bu_{N-1} \\
 &= \vdots \\
 &= A^N x_0 + A^{N-1}Bu_0 + A^{N-2}Bu_1 + \cdots + Bu_{N-1}
 \end{aligned} \tag{3.45}$$

สามารถเขียนเป็นรูปสมการเมทริกซ์

$$x_N = [B \quad AB \quad A^2B \quad \cdots \quad A^{N-1}B] \begin{bmatrix} u_{N-1} \\ u_{N-2} \\ u_{N-3} \\ \vdots \\ u_0 \end{bmatrix} + A^N x_0 \tag{3.46}$$

นิยามเมทริกซ์แรกทางด้านขวาของ (3.46)

$$\phi \triangleq [\begin{array}{ccccc} B & AB & A^2B & \cdots & A^{N-1}B \end{array}] \quad (3.47)$$

ในระบบเชิงเส้นเราสามารถหาคำตอบสำหรับกรณี $x_N = 0$ โดยไม่เสียความเป็นทั่วไป ต้องการหาคำตอบสำหรับ $u_{0:N-1}$ ใน (3.47) แต่เนื่องจากเมทริกซ์ ϕ เป็นแบบกว้าง ดังนั้นต้องใช้วิธีกำลังสองน้อยสุดเพื่อหาคำตอบดังนี้

$$\left[\begin{array}{c} u_{N-1} \\ u_{N-2} \\ u_{N-3} \\ \vdots \\ u_0 \end{array} \right] = [\phi^T (\phi\phi^T)^{-1}] (x_N - A^N x_0) \quad (3.48)$$

โดยเมทริกซ์ $\phi^T (\phi\phi^T)^{-1}$ เรียกว่าตัวผกผันเทียม (pseudo-inverse)

จากพื้นฐานพีชคณิตเชิงเส้น การที่เมทริกซ์ $\phi\phi^T$ ขนาด $n \times n$ จะมีตัวผกผันได้นั้นจะต้องไม่เป็นเอกฐาน คือมีค่าลำดับชั้นเท่ากับ n คือมิติของสถานะ ซึ่งเมื่อแปลงเป็นเงื่อนไขของ ϕ จะได้ว่า

$$rank(\phi) = n, \quad n = dim(x) \quad (3.49)$$

สังเกตว่าเมทริกซ์ ϕ เป็นแบบกว้าง มีจำนวนแอกา n แต่มีคอลัมน์จำนวนมากเท่ากับ N คือจำนวนขั้นเวลา แต่เมื่ออาศัยหลักการของทฤษฎีเคyley-แฮมิลตัน (Cayley-Hamilton theorem) ที่กล่าวว่า สำหรับเมทริกซ์ A ขนาด $n \times n$ ค่ายกกำลังของเมทริกซ์ A^N สามารถเขียนในรูปการรวมเชิงเส้น (linear combination) ของค่ายกกำลัง $0, 1, \dots, n - 1$ ของ A

$$A^N = \sum_{k=0}^{n-1} \alpha_k A^k \quad (3.50)$$

ดังนั้นใน (3.47) การเพิ่มคอลัมน์ให้กับ ϕ หลังจาก $A^{n-1}B$ ไม่สามารถเพิ่มค่าลำดับขั้นมากขึ้น เราจึงนิยามเมทริกซ์ความสามารถควบคุมได้ (controllability matrix) ขนาด $n \times n$ ได้ดังนี้

$$\Phi \triangleq [B \quad AB \quad A^2B \quad \dots \quad A^{n-1}B] \quad (3.51)$$

3.4 สรุปท้ายบท

เนื้อหาในบทนี้เป็นการเริ่มต้นศึกษาการควบคุมเหมาะสมที่สุด โดยยกตัวอย่างโจทย์ปัญหา LQR พื้นฐานที่ยังไม่มีการจำกัดค่าเอาต์พุตตัวควบคุมและสถานะ เรานำเสนอ 3 วิธีในการหาคำตอบ เริ่มจากวิธีการยิงโดยอ้อม อาศัยหลักการค่าต่ำสุดของพอนทรียกิน ซึ่งเป็นวิธีที่ใช้ในยุคต้นของการควบคุมเหมาะสมที่สุด โดยมีการคำนวณในทิศทางข้างหน้าและย้อนหลังคล้ายกับการเรียนรู้เชิงลึกในปัจจุบัน ดังนั้นจะประสบปัญหา เช่นเดียวกับการมีค่าสูงและจางหายของเกรเดียนต์ในโครงข่ายประสาทเทียม ใช้เวลาในการประมาณผล ทำให้ปัจจุบันได้รับความนิยมน้อย

วิธีการที่สองคือการจัดรูปเป็นปัญหา QP สร้างเมทริกซ์ขนาดใหญ่ที่เป็นแบบมากเลขศูนย์ และหาคำตอบสมการเชิงเส้นได้ในทันทีซึ่งจะเร็วกว่าวิธีแรก ในการเขียนโค้ดจะต้องไม่หาคำตอบจากเมทริกซ์ที่สร้างเป็นแบบหนาแน่น แต่อาศัยแพ็กเกจเสริมเช่น `scipy` เพื่อใช้ประโยชน์จากโครงสร้างมากเลขศูนย์

คำตอบที่ได้จากการที่ 1 และ 2 จะอยู่ในรูปแนววิถีของ x และ n ที่เป็นระบบวงเปิด แตกต่างจากวิธีวนชาริกคติ ที่จะได้ตัวควบคุมป้อนกลับสถานะ $u_k = Kx_k$ สามารถใช้กับค่าเริ่มต้นสถานะใดๆ รวมถึงขั้นตอนการควบคุมในระบบ นอกจากนั้นวิธีนี้ยังมีความซับซ้อนในการคำนวณแปรผันเชิงเส้นกับจำนวนขั้นเวลา เมื่อเปรียบเทียบกับวิธี QP ที่ความซับซ้อน เป็นกำลังสามของจำนวนขั้นเวลา

ในส่วนท้ายของบทกล่าวถึงตัวควบคุมแบบแนวอนอนนั้น ซึ่งสามารถใช้แพ็กเกจเสริมเช่น `Python Control library` ใน การคำนวณตัวควบคุมป้อนกลับสถานะ และสุดท้ายคือคุณสมบัติการควบคุมได้ของพลวัตที่ควรต้องตรวจสอบก่อนแก้ปัญหา LQR

បរវត្ថុករណៈ

1. Z. Manchester et.al. [16-745 Optimal Control & Reinforcement Learning.](#)
[Course materials](#), Lecture [7](#), [8](#), [9](#). Carnegie Mellon University. 2024,2025.
2. R. Tedrake. [Underactuated Robotics: Algorithms for Walking, Running, Swimming, Flying, and Manipulation](#). Course Notes for MIT 6.832. 2023.
3. D.P. Bertsekas. Reinforcement Learning and Optimal Control. MIT Press. 2019.