

บทที่ 4

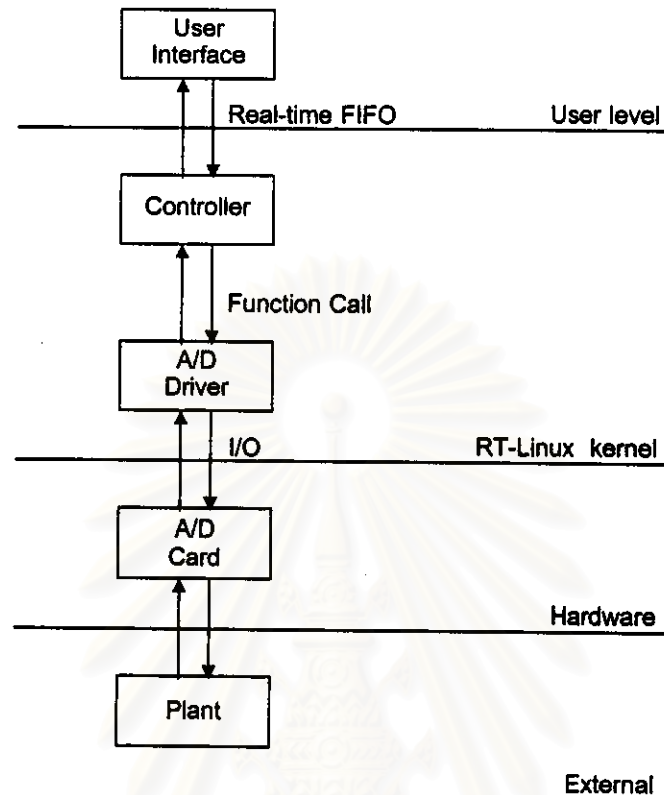
ซอฟต์แวร์ตัวควบคุมโดยตรง

หลังจากพิจารณาถึงความเป็นไปได้ในการใช้ RT-Linux เป็นระบบปฏิบัติการสำหรับใช้ใน งานวิทยานิพนธ์ไปแล้วในบทที่ 3 บทนี้จะกล่าวถึงการออกแบบซอฟต์แวร์ตัวควบคุมโดยตรง การแบ่งองค์ประกอบหลัก และการพัฒนาโปรแกรมเพื่อใช้เป็นกรณีศึกษา ซึ่งในที่นี้คือโปรแกรม ควบคุมกระบวนการแลกเปลี่ยนความร้อน (Heat Exchanger) สำหรับวิธีการที่ใช้ในการควบคุม เป็นแบบพีไอดีที่ใช้งานในอุตสาหกรรมทั่วไป ในตอนท้ายจะอธิบายเกี่ยวกับไลบรารีที่เขียนขึ้น สำหรับใช้งานกับกฎการควบคุมแบบพรีอเพอร์ (proper)

4.1 การแบ่งองค์ประกอบหลัก

การพัฒนาซอฟต์แวร์ตัวควบคุมโดยตรง แบ่งงานได้เป็นสามส่วนใหญ่ๆ คือ 1) โปรแกรม ควบคุมการทำงานของการ์ดแปลงสัญญาณ (A/D-D/A driver) 2) โปรแกรมควบคุมระบบ (controller) และ 3) โปรแกรมติดต่อกับผู้ใช้ (User Interface) โดยสองส่วนแรกเป็นงานแบบ เวลาจริง สามารถแสดงเป็นแผนภาพในการเชื่อมต่อกับการ์ดแปลงสัญญาณและระบบจริง (plant) ได้ดังรูปที่ 4.1

การแบ่งงานเป็นสามส่วนทำให้สามารถพัฒนาแยกส่วนกันได้ รวมถึงการเปลี่ยนแปลงใน ภายหลังอีกด้วย โดยมีการกำหนดข้อตกลงในการเชื่อมตอดังนี้คือ โปรแกรมควบคุมการ์ดแปลง สัญญาณ รับและส่งข้อมูลระหว่างโปรแกรมและตัวการ์ดโดยชุดคำสั่ง I/O โปรแกรมควบคุม ระบบใช้งานโปรแกรมควบคุมการ์ดแปลงสัญญาณโดยการเรียกใช้ฟังก์ชัน (Function Call) และ ระหว่างโปรแกรมควบคุมระบบ และส่วนติดต่อกับผู้ใช้ รับและส่งข้อมูล (ในที่นี้คือคำสั่งจากผู้ ใช้และสถานะของระบบ) โดยผ่านไฟล์แบบท่อ (FIFO) ซึ่งมีลักษณะคือ ข้อมูลที่เข้ามาก่อนจะออก ไปก่อน (First In First Out) ไฟล์ชนิดนี้เป็นส่วนหนึ่งของการพัฒนาระบบปฏิบัติการ RT-Linux เพื่อใช้ในการติดต่อบetween โปรแกรมซึ่งทำงานแบบเวลาจริง และโปรแกรมซึ่งทำงานแบบปกติ รายละเอียดสำหรับงานในแต่ละส่วนมีดังนี้คือ



รูปที่ 4.1 ระบบควบคุมโดยตรง

4.1.1 โปรแกรมควบคุมการ์ดแปลงสัญญาณ (A/D-D/A Driver)

เป็นโปรแกรมที่ทำหน้าที่ควบคุมการทำงานของการ์ดแปลงสัญญาณ (A/D-D/A Card) เขียนด้วยภาษา C มีลักษณะเป็นมอดูล (module) ซึ่งจะถูกบรรจุเข้าเป็นส่วนหนึ่งของระบบปฏิบัติการในเวลาที่จะใช้งาน ประกอบด้วยฟังก์ชันการทำงานซึ่งโปรแกรมอื่นสามารถเรียกใช้ได้ดังนี้

- int din(void)

ทำหน้าที่สั่งงานให้การ์ดรับค่าสัญญาณเชิงเลขเข้ามา ไม่รับอาร์กิวเมนต์ เนื่องจากการ์ดส่วนใหญ่มักจะมีพอร์ตสัญญาณเชิงเลขเพียงพอร์ตเดียว โดยรับสัญญาณได้มากที่สุด 16 บิต ส่งค่ากลับเป็นจำนวนเต็มซึ่งมีบิตน้อยที่สุด (LSB) เป็นค่าสัญญาณจากขาที่ 1 เรียงลำดับไปจนถึงบิตมากที่สุด (MSB) เป็นค่าสัญญาณจากขาที่ 16

- int dout(int data)

ทำหน้าที่สั่งงานให้การ์ดส่งสัญญาณเชิงเลข data ออกไป และส่งค่ากลับเพื่อบอกความสำเร็จในการทำงาน

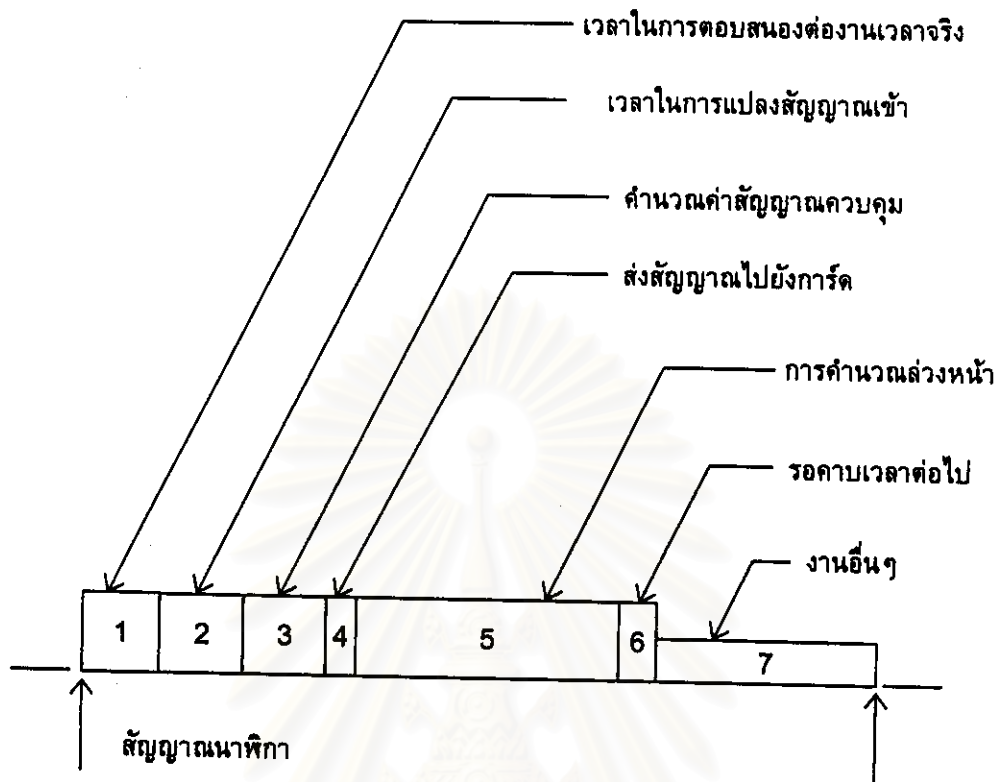
- int adin(int ch)
ทำหน้าที่สั่งงานให้การ์ดรับค่าสัญญาณเข้าทางช่องสัญญาณอนาลอกที่ ch แล้วแปลงสัญญาณอนาลอกที่ได้เป็นสัญญาณเชิงเลขเพื่อส่งค่ากลับ
- int daout(int ch, int data)
ทำหน้าที่สั่งงานให้การ์ดแปลงสัญญาณเชิงเลข data ให้เป็นสัญญาณอนาลอกแล้วส่งออกทางช่องสัญญาณออกของอนาลอกที่ ch และส่งค่ากลับเป็นความสำเร็จในการทำงาน
- double itov(int i)
ทำหน้าที่แปลงค่าสัญญาณเชิงเลข i ให้เป็นค่าแรงดันเทียบเท่ากับสัญญาณอนาลอกจริงเพื่อส่งค่ากลับ
- int vtoi(double v)
ทำหน้าที่แปลงค่าแรงดัน v ให้เป็นค่าสัญญาณเชิงเลขเพื่อส่งค่ากลับ

ในการใช้งานการ์ดแปลงสัญญาณ (A/D-D/A card) รุ่นต่าง ๆ ทำได้โดยการเขียนฟังก์ชัน การทำงานต่าง ๆ ข้างต้นให้ทำงานตามที่กำหนด การเขียนฟังก์ชันสำหรับการ์ดแต่ละรุ่นนั้น จะแตกต่างกันในรายละเอียด เช่นวิธีการรับ-ส่งข้อมูล, พอร์ตอินพุตเอาท์พุตและค่าอินเทอร์รัพที่ใช้ เป็นต้น

4.1.2 โปรแกรมควบคุมระบบ (controller)

เป็นโปรแกรมที่ทำหน้าที่ควบคุมการทำงานของแพลนต์ (Plant) โดยรับและส่งข้อมูลผ่านการ์ดแปลงสัญญาณ (A/D-D/A card) ซึ่งถูกควบคุมโดยโปรแกรมควบคุมการ์ด (A/D-D/A driver) โปรแกรมเขียนด้วยภาษา C และมีลักษณะเป็นมอดูล เช่นเดียวกัน ลักษณะของโปรแกรมจะประกอบด้วยวงรอบการทำงานหลัก ๆ 3 ส่วน ดังนี้

- วงรอบการควบคุม (Control Loop) มีลักษณะการทำงานเป็นคาบ สามารถแสดงเป็นแผนภาพได้ดังรูปที่ 4.2 [11] โดยแต่ละคาบจะเริ่มจาก (1) เวลาในการสับเปลี่ยนงานของตัวจัดการงาน (2) การป้อนกลับสถานะของระบบ (3) นำมาคำนวณค่าสัญญาณควบคุม แล้ว (4) ส่งค่าที่ได้กลับออกไป และ (5) ทำการคำนวณล่วงหน้าที่ไม่ได้อาศัยสถานะของระบบในการสุ่มตัวอย่างรอบถัดไป จากนั้น (6) รอจนกว่าจะถึงเวลาในคาบถัดไปจึงกลับไปเริ่มต้นใหม่ ซึ่งในระหว่างนี้ (7) ตัวจัดการงานจะทำการสับเปลี่ยนไปทำงานอื่นก่อน



รูปที่ 4.2 กรอบเวลาสำหรับการควบคุม

- วงรอบการรับคำสั่ง (Operation Loop) มีลักษณะการทำงานเป็นคาบ โดยในแต่ละคาบจะคอยเช็คไฟล์คำสั่ง (Operation FIFO) ว่ามีคำสั่งถูกส่งผ่านมาหรือไม่ ถ้ามีจะทำตามคำสั่งทีละหนึ่งคำสั่ง ตัวอย่างของคำสั่ง เช่น การสั่งเริ่มต้นการควบคุม, การเปลี่ยนค่าคงที่ต่างๆ ของระบบ (ได้แก่ค่า P_b , T_i , T_d สำหรับวิธีการแบบพีไอดี), การสั่งหยุดการควบคุม เป็นต้น ถ้าไม่มีคำสั่งถูกส่งผ่านมาก็จะไม่มีการทำงานและรอจนกว่าจะถึงคาบเวลาถัดไป

- วงรอบการส่งค่าเพื่อแสดงผล (Display Loop) มีลักษณะการทำงานเป็นคาบเวลาเช่นเดียวกัน โดยจะคอยเก็บค่าสถานะของระบบลงสู่ไฟล์แสดงผล (Display FIFO) เพื่อให้โปรแกรมแสดงผลนำไปใช้ต่อไป

ไฟล์คำสั่ง (Operation Fifo) และไฟล์แสดงผล (Display Fifo) เป็นส่วนประกอบของ Real-time FIFO ในรูปที่ 4.1 ซึ่งเป็นทางส่งผ่านข้อมูลระหว่างโปรแกรมควบคุมระบบ (Controller) และโปรแกรมติดต่อกับผู้ใช้ (User Interface)

4.1.3 โปรแกรมติดต่อกับผู้ใช้ (User Interface)

เป็นโปรแกรมที่ทำหน้าที่ติดต่อกับผู้ควบคุม โดยจะแสดงค่าสถานะของระบบซึ่งถูกส่งผ่านมาทางไฟล์แสดงผล (Display FIFO) ในรูปแบบต่าง ๆ เช่นกราฟผลตอบของระบบ เป็นต้น ผู้ใช้สามารถเปลี่ยนแปลงค่าพารามิเตอร์ในการควบคุมต่าง ๆ ได้ ซึ่งโปรแกรมจะส่งคำสั่งเหล่านี้ต่อไปยังโปรแกรมควบคุมระบบผ่านทางไฟล์คำสั่ง (Operation FIFO)

ค่าสูงสุดของคิว (FIFO) ที่สามารถใช้งานได้สูงสุดปกติจะเท่ากับ 64 [5] ค่าสูงสุดนี้สามารถเปลี่ยนแปลงได้ โดยจะต้องกันเนื้อที่หน่วยความจำสำหรับใช้งานเพิ่มเติม

4.2 กรณีศึกษา

ในงานวิทยานิพนธ์รวมถึงการพัฒนากระบวนการควบคุมโดยตรง ที่มีโครงสร้างตามข้อ 4.1 สามารถควบคุมกระบวนการจริงได้ สำหรับส่วนประกอบต่าง ๆ มีดังต่อไปนี้

4.2.1 กระบวนการ (Plant)

กระบวนการที่เลือกใช้เป็นกระบวนการแลกเปลี่ยนความร้อน (Heat Exchanger) ซึ่งสามารถประมาณเป็นระบบอันดับหนึ่งที่มีความล่าช้าทางเวลาได้ และตัวจำลองกระบวนการ (Process Simulator) ซึ่งเป็นระบบอันดับสอง และทั้งสองระบบมีแรงดันช่วงทำงานอยู่ในช่วงประมาณ -10 ถึง 10 โวลท์

4.2.2 การ์ดแปลงสัญญาณ (A/D-D/A card)

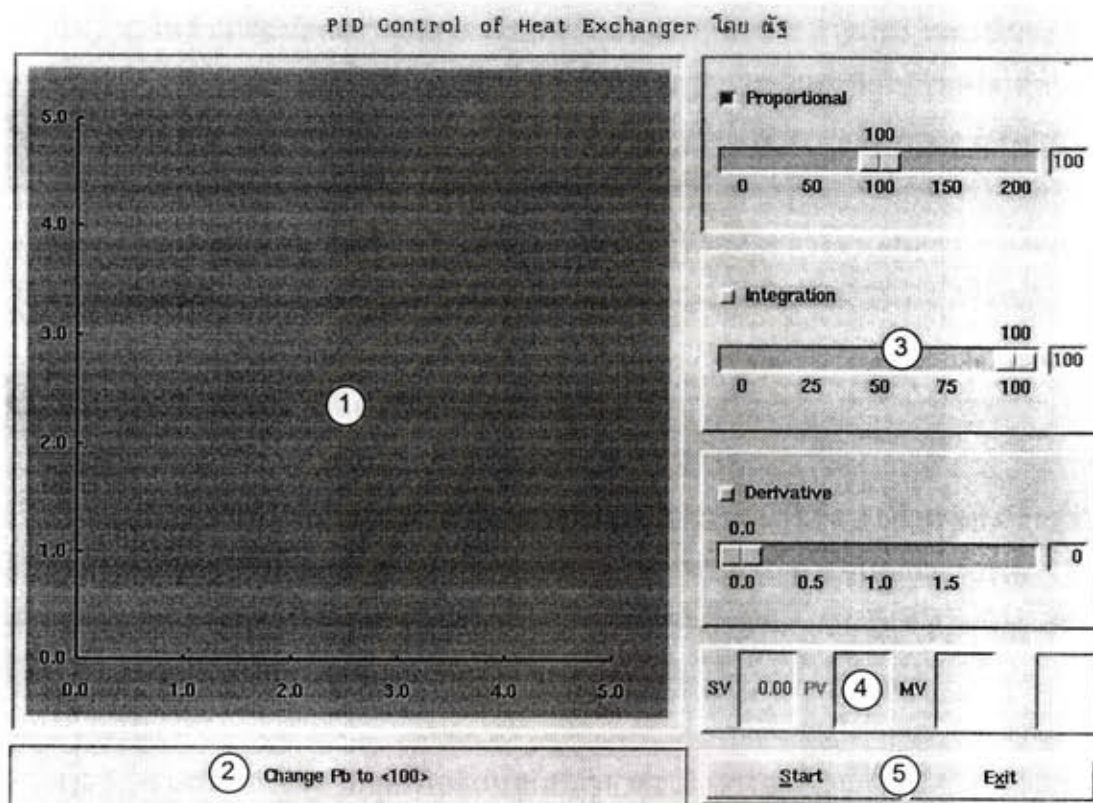
ในงานวิทยานิพนธ์ เลือกใช้การ์ดรุ่น PCLab-Card ทำหน้าที่แปลงสัญญาณระหว่างอนาล็อก (analog) และสัญญาณเชิงเลข (digital) มีรายละเอียดดังนี้คือ มีความละเอียด 12 บิต รับสัญญาณเข้าได้ 16 ช่องแบบสองขั้ว (bipolar) เลือกขอบเขตของสัญญาณเข้าได้ 4 แบบ คือ +1, +2, +5, +10 โวลท์ ความถี่สูงสุดในการชักตัวอย่างเท่ากับ 30 กิโลเฮิร์ต สามารถส่งสัญญาณออกแบบขั้วเดียว (unipolar) ได้ 2 ช่อง ใช้เวลาเข้าที่ (setting time) 30 ไมโครวินาที และสามารถเลือกสัญญาณอ้างอิงจากภายในซึ่งให้สัญญาณออก 0-5 โวลท์ หรือใช้สัญญาณอ้างอิงจากภายนอกซึ่งให้สัญญาณออกค่าต่าง ๆ ได้

4.2.3 รายละเอียดโปรแกรม

โปรแกรมควบคุมการ์ดแปลงสัญญาณ เขียนด้วยภาษา C มีลักษณะเป็นมอดูลซึ่งจะต้องถูกบรรจุเข้าสู่ระบบปฏิบัติการก่อนการใช้งาน โดยมีฟังก์ชันการทำงานตามที่ได้กำหนดไว้ในหัวข้อ 4.1.1

โปรแกรมควบคุมระบบ เขียนด้วยภาษา C เช่นเดียวกัน โดยมีขั้นตอนวิธีตามที่กำหนดไว้ในหัวข้อ 4.1.2 สำหรับในส่วนของวิธีการควบคุมนั้นจะเป็นแบบพีไอดี (PID) แบบที่ใช้ในอุตสาหกรรมทั่วไป รายละเอียดของวิธีการควบคุมแบบพีไอดีแสดงไว้ในหัวข้อ 4.3

ส่วนโปรแกรมติดต่อกับผู้ใช้เป็นแบบกราฟฟิกเขียนด้วยภาษา Tcl/Tk ซึ่งทำงานบน X-windows มีลักษณะดังรูปที่ 4.3



รูปที่ 4.3 โปรแกรมส่วนติดต่อกับผู้ใช้

รายละเอียดของโปรแกรมสามารถอธิบายได้ดังต่อไปนี้ คือ

(1) ส่วนแสดงกราฟ

ในส่วนนี้จะแสดงกราฟสเตตของระบบซึ่งประกอบด้วย สัญญาณอ้างอิง (SV), สัญญาณออกของระบบ (PV), สัญญาณควบคุม (MV), สัญญาณความผิดพลาด (DV) ซึ่งเป็นผลต่างระหว่างสัญญาณอ้างอิงกับสัญญาณออกของระบบ ในช่วงเวลา 5 วินาทีล่าสุดที่อ่านได้จากไฟล์แสดงผล (Display FIFO)

(2) ส่วนข้อความแสดงการทำงาน

ในส่วนนี้จะแสดงข้อความแสดงการทำงานต่าง ๆ เช่น การเปลี่ยนพารามิเตอร์ของตัวควบคุม การสั่งเริ่มต้นการควบคุม การสั่งหยุดการควบคุม เป็นต้น

(3) ส่วนการปรับค่าพารามิเตอร์

ในส่วนนี้จะ เป็นแถบเครื่องมือที่ใช้สำหรับการเปลี่ยนแปลงพารามิเตอร์ของตัวควบคุมแบบสัดส่วน (P), ตัวควบคุมแบบอินทิเกรต (I) และตัวควบคุมแบบอนุพันธ์ (D)

(4) ส่วนแสดงค่าสเตรตของระบบ

ในส่วนนี้จะแสดงค่าสเตรตของระบบเป็นตัวเลขทศนิยม 2 ตำแหน่ง ในกรณีของ PV, MV, DV จะแสดงค่าซึ่งอ่านจากไฟล์แสดงผล ส่วน SV จะเป็นค่าที่ผู้ใช้กำหนดให้กับตัวควบคุม

(5) ส่วนควบคุมโปรแกรม

ประกอบด้วยปุ่มสั่งการ 2 ปุ่มคือ ปุ่มสั่งเริ่มต้นหรือหยุดการควบคุม และปุ่มออกจากโปรแกรม

4.3 วิธีการควบคุมแบบพีไอดี (PID algorithm)

การควบคุมแบบพีไอดีประกอบด้วยตัวควบคุม 3 ส่วนประกอบกันคือ 1) ตัวควบคุมสัดส่วน (Proportional part) ซึ่งมีผลต่อส่วนพุ่งเกินของผลตอบของระบบ 2) ตัวควบคุมอินทิเกรต (Integral part) ซึ่งลดความผิดพลาดในสภาวะอยู่ตัว และ 3) ตัวควบคุมอนุพันธ์ (Derivative part) ซึ่งจะช่วยให้ระบบมีผลตอบเร็วขึ้น

4.3.1 สมการของตัวควบคุมพีไอดีในโดเมนเวลาต่อเนื่อง [12]

$$U(s) = K [bU_c(s) - Y(s) + (1/sT_i)(U_c(s) - Y(s)) - (sT_d/(1 + sT_d/N))Y(s)]$$

โดย	U	= สัญญาณควบคุม
	U _c	= สัญญาณสั่งการ (command signal)
	Y	= สัญญาณออกของระบบที่วัดได้ (output signal)
	K	= อัตราขยายของตัวควบคุม = 100/P _b
	P _b	= อัตราส่วนของอัตราขยายต่อ 100
	b	= เศษส่วนของสัญญาณสั่งการซึ่งมีผลต่อตัวควบคุมสัดส่วน
	T _i	= ค่าคงที่ของตัวควบคุมอินทิเกรต
	T _d	= ค่าคงที่ของตัวควบคุมอนุพันธ์
	N	= ค่าลิมิตของตัวควบคุมอนุพันธ์เมื่อความถี่สูง

4.3.2 การประมาณเป็นสมการไม่ต่อเนื่อง

- ตัวควบคุมสัดส่วน (Proportional part) ไม่จำเป็นต้องอาศัยการประมาณ

$$P(t) = K(bUc(t) - y(t))$$

- ตัวควบคุมอินทิเกรต (Integral part)

$$I(t) = (K/T_i) \int e(s) ds, e = Uc(t) - Y(t)$$

โดยใช้การประมาณแบบผลต่างสืบเนื่องไปข้างหน้า (forward differences)

$$I(kh+h) = I(kh) + (Kh/T_i)e(kh)$$

- ตัวควบคุมอนุพันธ์ (Derivative part)

$$(T_d/N)(dD/Dt) + D = -KT_d(dy/dt)$$

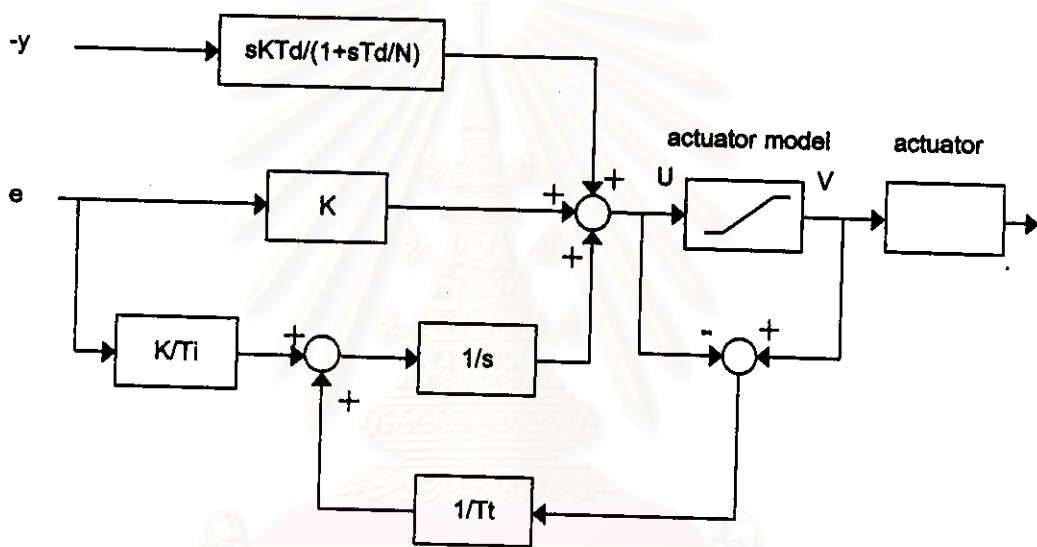
โดยใช้การประมาณแบบผลต่างสืบเนื่องย้อนกลับ (backward differences)

$$D(kh) = (T_d/(T_d+N_h))D(kh-h) - (KT_dN/(T_d+N_h))(y(kh)-y(kh-h))$$

4.3.3 ผลเสียของตัวอินทิเกรตเมื่อเกิดการอิมตัว (Integrator Windup)

เมื่อมีการใช้ตัวควบคุมแบบอินทิเกรต ควบคู่กับตัวกระตุ้น (actuator) ที่มีการอิมตัวได้ จะทำให้เกิดผลเสียซึ่งไม่สามารถทำนายได้ เนื่องจากถ้าสัญญาณผิดพลาดมีค่ามาก ตัวควบคุมอินทิเกรตจะมีค่ามากตามไปด้วย และจะส่งผลให้เกิดการอิมตัวของตัวกระตุ้น ตัวควบคุมอินทิเกรตซึ่งไม่มีเสถียรภาพอยู่แล้ว จะอินทิเกรตจนถึงค่าสูงมาก เมื่อสัญญาณผิดพลาดลดลง ตัวควบคุมอินทิเกรตจะมีค่าสูงมากและจะต้องใช้เวลานานกว่าจะคืนสู่ปกติ ปรากฏการณ์นี้เรียกว่า Integrator Windup มีหลายวิธีที่จะหลีกเลี่ยงเหตุการณ์นี้ วิธีหนึ่งคือการหยุดการอินทิเกรตเมื่อตัวกระตุ้นอิมตัว อีกวิธีหนึ่งซึ่งเป็นวิธีที่ใช้ในวิทยานิพนธ์ [12] แสดงได้ดังรูปที่ 4.4 คือ มีการป้อนกลับเพิ่มขึ้นอีกหนึ่งทาง โดยสัญญาณที่ป้อนกลับจะเป็นค่าผลต่างระหว่างสัญญาณออกของโมเดลตัวกระตุ้นและสัญญาณออกของตัวควบคุม มีเกณฑ์ในการป้อนกลับ $1/T_i$ ซึ่งค่าผลต่างนี้จะเป็นศูนย์เมื่อไม่เกิดการอิมตัวของตัวกระตุ้น และเมื่อเกิดการอิมตัว

การป้อนกลับที่เพิ่มขึ้นใหม่นี้จะพยายามทำให้ผลต่างมีค่าเป็นศูนย์ อาจกล่าวได้อีกอย่างหนึ่งว่า ตัวควบคุมอินทิเกรตจะถูกตั้งค่าใหม่จนกระทั่งตัวกระตุ้นไม่อ้อมตัวด้วยค่าคงที่ทางเวลา T_t หรือเรียกว่า tracking-time constant ข้อได้เปรียบของวิธีการนี้คือ ไม่เพียงแต่สามารถใช้กับตัวกระตุ้นที่มีการอ้อมตัวเท่านั้น ยังสามารถใช้ได้กับตัวกระตุ้นแบบอื่น ๆ ได้ เช่น ตัวกระตุ้นที่มีเขตไร้ผลสนอง เป็นต้น โดยมีข้อแม้ว่าจะต้องจำลองโมเดลของตัวกระตุ้นได้ หรืออาจทำการวัดสัญญาณออกของตัวกระตุ้นโดยตรงเพื่อป้อนกลับก็ได้ ซึ่งวิธีนี้จะไม่ต้องจำลองโมเดลของตัวกระตุ้น



รูปที่ 4.4 ตัวควบคุมพีไอทีซึ่งมีการแก้ไขผลเสียจากการอ้อมตัวของตัวกระตุ้น เมื่อค่า $b = 1$

การแก้ไขผลเสียจากการอ้อมตัวของตัวกระตุ้น ทำให้สมการของตัวควบคุมอินทิเกรตเปลี่ยนไปคือ

$$I(kh+h) = I(kh) + (Kh/Ti)e(kh) - (1/Tt)(U(kh) - V(kh))$$

- โดย U = สัญญาณควบคุม
 V = สัญญาณควบคุมที่ผ่านโมเดลจำลองของตัวกระตุ้น
 T_t = tracking-time constant

4.4 ไลบรารีสำหรับตัวควบคุมแบบพรีอเพอร์

ในวิทยานิพนธ์รวมถึงไลบรารีสำหรับใช้ในการควบคุมระบบที่มีกฎการควบคุมเป็นแบบพรีอเพอร์ (proper control law) และแบบ สตรีกต์ลีพรีอเพอร์ (strictly proper control law) โดย กฎการควบคุมแบบพรีอเพอร์สามารถนิยามได้ดังต่อไปนี้ คือ

4.4.1 กฎการควบคุมแบบพรีอเพอร์และสตรีกต์ลีพรีอเพอร์

เราสามารถกล่าวได้ว่า กฎการควบคุมที่เป็นฟังก์ชันระหว่าง ลำดับของค่าชั้กตัวอย่างของสัญญาณออก y_k และ สัญญาณอ้างอิง y_k^* กับ ลำดับของสัญญาณเข้า u_k เป็นแบบพรีอเพอร์ถ้าสามารถเขียนได้ในรูป

$$u_k = f(k, u_{k-1}, u_{k-2}, \dots, y_k, y_{k-1}, \dots, y_k^*, y_{k-1}^*, \dots)$$

และกฎการควบคุมจะเป็นแบบสตรีกต์ลีพรีอเพอร์ถ้าฟังก์ชัน f ไม่ขึ้นกับสัญญาณออก y_k และสัญญาณอ้างอิง y_k^* ในกรณีของระบบเชิงเส้นที่มีพิกัดแน่นอน จะสามารถนิยามกฎการควบคุมแบบพรีอเพอร์และสตรีกต์ลีพรีอเพอร์ได้ในลักษณะดังนี้คือ ตัวควบคุมใด ๆ ที่อยู่ในรูป

$$\delta x_c = A_c x_c + B_c y + B_c' y^*$$

$$u = C_c x_c + D_c y + D_c' y^*$$

จะเป็นแบบพรีอเพอร์ และจะเป็นแบบสตรีกต์ลีพรีอเพอร์ถ้า $D_c = D_c' = 0$

4.4.2 ไลบรารี

ในกรณีกฎของการควบคุมแบบสตรีกต์ลีพรีอเพอร์สามารถโปรแกรมได้ง่ายกว่าดังนี้

initialize	ตั้งค่าพารามิเตอร์ต่าง ๆ ของระบบ
while forever {	
wait(real_time_clock)	รอนจนกว่าจะถึงคาบเวลาที่กำหนด
send_to_D2A(u)	ส่งสัญญาณควบคุมไปยังการ์ดแปลงสัญญาณ
read_from_A2D(y, ystar)	อ่านค่า y และ y^* ในขณะนั้น
update_control(y, ystar, u, state)	ปรับปรุงค่าสแตตและคำนวณสัญญาณควบคุมสำหรับรอบต่อไป
}	

Astrom และ Wittenmark [9] ได้แนะนำว่าควรทำการอ่านค่าสัญญาณออกก่อนที่จะส่งสัญญาณควบคุม เพื่อหลีกเลี่ยงความเสี่ยงจากการ coupling ในวงจรไฟฟ้า นั่นคือควรเรียงลำดับการทำงานใหม่ดังนี้

```
read_from_A2D(y, ystar)
send_to_D2A(u)
update_control(y, ystar, u, state)
```

การโปรแกรมในกรณีของกฎการควบคุมแบบพีรอฟเพอร์จะแตกต่างออกไปคือ

initialize	ตั้งค่าพารามิเตอร์ต่าง ๆ ของระบบ
while forever {	
wait(real_time_clock)	รอนจนกว่าจะถึงคาบเวลาที่กำหนด
read_from_A2D(y, ystar)	อ่านค่า y และ y* ในขณะนั้น
update_control(y, ystar, u, state)	ปรับปรุงค่าเสตและคำนวณสัญญาณควบคุมสำหรับรอบต่อไป
send_to_D2A(u)	ส่งสัญญาณควบคุมไปยังการ์ดแปลงสัญญาณ
}	

ซึ่งการคำนวณสัญญาณควบคุมคือช่วง update_control() ในบางครั้งจะใช้เวลามากจนเกินไปทำให้ผลการควบคุมไม่ดีพอ สำหรับกฎการควบคุมแบบเชิงเส้นที่เป็นแบบพีรอฟเพอร์ ควรมีการปรับปรุงโดยการแยกคำนวณสัญญาณควบคุมเป็นดังนี้ คือ

$$u = -K_y y + K_y y^* + H(\delta) [y \ y^*]^T$$

โดย $H(\delta)$ เป็นตัวดำเนินการสตริกท์ลีพีรอฟเพอร์ (strictly proper operator) ขึ้นตอนวิธีในการควบคุมสำหรับวิธีใหม่เป็นดังนี้

initialize	ตั้งค่าพารามิเตอร์ต่าง ๆ ของระบบ
while forever {	
wait(real_time_clock)	รอนจนกว่าจะถึงคาบเวลาที่กำหนด
read_from_A2D(y, ystar)	อ่านค่า y และ y* ในขณะนั้น
u = u - ky * y + kstar * ystar	ปรับปรุงค่าสแตตและคำนวณสัญญาณควบคุมสำหรับรอบต่อไป
send_to_D2A(u)	ส่งสัญญาณควบคุมไปยังการ์ดแปลงสัญญาณ
pre_compute(y, ystar, u, state)	การคำนวณล่วงหน้า
}	

ในกรณีนี้เวลาในการคำนวณสัญญาณควบคุมจะมีผลต่อข้อจำกัดทางเวลาน้อยลง เนื่องจากถูกแบ่งเป็นส่วนที่สตรีกท์ลีพรีออฟเพอร์และส่วนที่พรีออฟเพอร์ ขั้นตอนวิธีแบบนี้จะช่วยให้ผลการควบคุมดีขึ้นมากสำหรับกฎการควบคุมที่ซับซ้อน เช่น กฎการควบคุมแบบปรับตัวเองได้ (adaptive control law) เป็นต้น

เมื่อรวมขั้นตอนวิธีทั้ง 3 แบบเข้าด้วยกันสามารถเขียนเป็นไลบรารีสำหรับใช้งานดังนี้

```

init_param; /* ตั้งค่าพารามิเตอร์ต่าง ๆ ของระบบ */
while (1) {
    read_in_data() /* อ่านค่าสัญญาณออกในขณะนั้น */
    #ifdef STRICTLY /* ตัวควบคุมแบบสตรีกท์ลีพรีออฟเพอร์ */
        write_out_data(); /* ส่งสัญญาณควบคุม */
        compute_control_law(); /* คำนวณค่าสัญญาณควบคุม */
    #else /* ตัวควบคุมแบบพรีออฟเพอร์ */
        compute_control_law();
        write_out_data();
    #endif
    #ifdef PRECOMPUTE /* ตัวควบคุมที่มีการแยกส่วนการคำนวณ */
        pre_compute_control_law(); /* ส่วนการคำนวณล่วงหน้า */
    #endif
    rt_task_wait(); /* รอเวลาในคาบต่อไป */
}

```

ถ้ากฎการควบคุมเป็นแบบสตรีกท์ลีหรือพีเพอร์ การส่งสัญญาณควบคุมออกไปจะทำก่อนการคำนวณสัญญาณควบคุมสำหรับรอบต่อไป แต่ถ้ากฎการควบคุมเป็นแบบพีเพอร์พีเพอร์จะต้องทำการคำนวณสัญญาณควบคุมก่อนที่จะส่งสัญญาณควบคุมออกไป เนื่องจากค่าสัญญาณออกของระบบที่อ่านได้ขณะนั้นมีผลต่อค่าสัญญาณควบคุมด้วย และถ้ามีการแยกคำนวณก็จะทำหลังจากส่งสัญญาณควบคุมออกไปแล้ว โดยรายละเอียดการใช้งานไลบรารีแสดงอยู่ในหัวข้อ 4.4.3

4.4.3 การใช้งานไลบรารี

ไลบรารีประกอบด้วยไฟล์ต่าง ๆ ดังต่อไปนี้ คือ

- proper.c ต้นฉบับของโปรแกรม
- proper.h ไฟล์กำหนดค่าคงที่ต่าง ๆ ในโปรแกรม
- Makefile ไฟล์สำหรับใช้แปลโปรแกรม

ไลบรารีประกอบด้วยงานแบบเวลาจริง 3 งานด้วยกันคือ

1) งานควบคุม

งานควบคุมมีขั้นตอนวิธีแสดงในตอนท้ายของหัวข้อ 4.4.2 โดยผู้ใช้จะต้องเขียนฟังก์ชันต่าง ๆ เหล่านี้คือ

- `init_param` ฟังก์ชันในการกำหนดค่าตัวแปรเริ่มต้น หรืองานบางอย่างที่ต้องการทำเป็นอันดับแรก ตัวอย่างของฟังก์ชันนี้คือ

```
void init_param(void){
    a = 0; b = 0; c = -1;
    daout( 1, 0); /* ตั้งค่าสัญญาณออกของช่องที่ 1 ให้เป็น 0 */
}
```

- `compute_control_law` ฟังก์ชันในการคำนวณสัญญาณควบคุมขึ้นอยู่กับกฎการควบคุมที่เลือกใช้ ตัวอย่างเช่น

```
void compute_comtrol_law(void){
    b = b + a^2;
}
```

- `read_in_data()` ฟังก์ชันสำหรับอ่านค่าสัญญาณออกของระบบ ตัวอย่างเช่น

```
void read_in_data(void){
    a = adin(0); /* อ่านค่าสัญญาณเข้าจากช่อง 0 เก็บไว้ในตัวแปร a */
}
```


- write_out_data() ฟังก์ชันสำหรับอ่านค่าสัญญาณออกของระบบ ตัวอย่างเช่น


```
void write_out_data(void){
    daout(1, b); /* ส่งสัญญาณออกจากช่องที่ 1 เป็นค่า b */
}
```
- pre_compute_control_law ฟังก์ชันสำหรับการคำนวณล่วงหน้าในกรณีที่มีการแยกคำนวณ ตัวอย่างเช่น


```
void pre_compute_control_law(void){
    b = c * a^2;
}
```

2) งานรับคำสั่ง

งานรับคำสั่งมีขั้นตอนวิธีดังนี้

```
struct Command command;
while(1){
    get_command();
    do_command();
}
```

โดยฟังก์ชัน get_command จะทำหน้าที่อ่านค่าคำสั่งจากไฟล์คำสั่ง (Operation FIFO) มาเก็บไว้ใน struct command ซึ่งผู้ใช้จะต้องกำหนดไว้ในไฟล์ "proper.h" และฟังก์ชัน do_command จะทำหน้าที่นำคำสั่งใน struct command มาปฏิบัติ โดยผู้ใช้ต้องเขียนฟังก์ชันนี้เองด้วย

ตัวอย่างเช่นกำหนด struct command ประกอบด้วยตัวแปร integer 1 ตัว และกำหนดคำสั่งเพียง 2 คำสั่งคือ 1) ตั้งค่าตัวแปร c = 0 และ 2) ตั้งค่าตัวแปร c = -1 สามารถทำได้ดังนี้

```
struct Command {
    int code;
}command;

void do_command(){
    if (command.code == 0) {
        c = 0;
    } else if (command.code == 1) {
        c = 1;
    }
}
```

```

    } /* else invalid command-code – do nothing*/
}

```

หมายเหตุ ค่าคงที่ต่าง ๆ เช่นขนาดของ FIFO ความถี่ในการรับคำสั่ง สามารถแก้ไขได้ในไฟล์ "proper.h"

3) งานแสดงผล

งานแสดงผลมีขั้นตอนวิธีดังนี้

```

struct State state;
while(1) {
    put_state();
}

```

โดยฟังก์ชัน put_state จะทำหน้าที่เก็บค่า struct state ลงสู่ FIFO ซึ่งผู้ใช้จะต้องกำหนด struct state ในไฟล์ "proper.h" ตัวอย่างเช่น

```

struct State {
    int a, b, c;
} state;

```

สรุปขั้นตอนการใช้งานไลบรารีสำหรับตัวควบคุมแบบพรีอเพอร์ มีดังนี้

1.แก้ไขไฟล์ "proper.h"

- 1.1 แก้ไขพารามิเตอร์เกี่ยวกับ RT-Linux เช่นค่าความสำคัญของงาน ค่าความถี่ และขนาดของ FIFO ที่ใช้เป็นต้น
- 1.2 ถ้าตัวควบคุมเป็นแบบสตรีกท์ลีพรีอเพอร์ให้ "#define STRICTLY" หรือถ้าตัวควบคุมเป็นแบบแยกส่วนการคำนวณให้ "#define PRECOMPUTE".
- 1.3 กำหนด struct State และ struct Command ตามต้องการ

2. เขียนโปรแกรมซึ่งประกอบด้วยสิ่งต่าง ๆ เหล่านี้

- 2.1 กำหนดตัวแปรที่ใช้งานร่วมกัน สำหรับทุก ๆ ฟังก์ชัน
- 2.2 ฟังก์ชันสำหรับงานควบคุม

```

init_param();
compute_control_law();
read_in_data();
write_out_data();

```

และ `pre_compute_control_law();` ในกรณีที่แยกคำนวณ

2.3 ฟังก์ชันสำหรับงานรับคำสั่ง

`do_command();`

3. ใส่ `#include "proper.h"` และ `#include "../adda/pclab.h"` ในโปรแกรมที่เขียนขึ้น
4. แก้ไขไฟล์ "Makefile" ในบรรทัดที่เขียนว่า
`all: proper.o yourfile.o` แทนที่ "yourfile" ด้วยชื่อไฟล์ที่เขียนขึ้น
5. ทำคำสั่ง "make"

บทนี้ได้แสดงให้เห็นถึงการออกแบบและการพัฒนาระบบควบคุมโดยตรงเพื่อเป็นกรณีศึกษา และในตอนท้ายนำสิ่งที่ได้มาประยุกต์ใช้ในการออกแบบไลบรารีสำหรับกฎการควบคุมแบบพรีอเพอร์ บทต่อไปจะกล่าวถึงการนำกรณีศึกษามาประยุกต์ใช้เพื่อออกแบบโปรแกรมที่มีฟังก์ชันการทำงานมากขึ้น และเป็นโปรแกรมสำหรับชุดทดลองในห้องปฏิบัติการวิจัยระบบควบคุม โดยจะตั้งชื่อว่าโปรแกรม RTheat

สถาบันวิทยบริการ
 จุฬาลงกรณ์มหาวิทยาลัย