**DATA COMMUNICATION LABORATORY** 

วิชา Data Communication Laboratory
ภาควิชาวิศวกรรมคอมพิวเตอร์ คณะวิศวกรรมศาสตร์
สถาบันเทคโนโลยีพระจอมเกล้าเจ้าคุณทหารลาดกระบัง

# การทดลองที่ 5 Cyclic Redundancy Check

### วัตถุประสงค์

- 1. เพื่อศึกษาวิธีการตรวจสอบความผิดพลาดในการรับ-ส่งข้อมูล
- 2. เพื่อสามารถสร้างวงจรในการตรวจสอบความผิดพลาดของข้อมูลแบบ CRC ได้

## ทฤษฎี

CRC (Cyclic Redundancy Check) เป็นวิธีการที่ใช้ในสำหรับตรวจสอบความผิดพลาดของข้อมูลวิธีการ หนึ่ง โดยเทคนิคนี้ใช้หลักการหารโพลิโนเมียลของ เริ่มด้วยการแทนบิตข้อมูลด้วย โพลิโนเมียลซึ่งมีค่าสัมประสิทธิ์ 0 และ 1 โดยบิตข้อมูลที่มีความยาว k บิต จะแทนด้วยโพลิโนเมียลยาว k เทอมตั้งแต่  $\mathbf{x}^{k-1}$  ถึง  $\mathbf{x}^0$  เช่น บิตข้อมูลซึ่ง มีค่า 110001 จะแทนด้วยโพลิโนเมียล  $1\times\mathbf{x}^5+1\times\mathbf{x}^4+0\times\mathbf{x}^3+0\times\mathbf{x}^2+0\times\mathbf{x}^1+1\times\mathbf{x}^0=1\times\mathbf{x}^5+1\times\mathbf{x}^4+1$  เทคนิค CRC จะใช้โพลิโนเมียลก่อกำเนิด (Generator Polynomial)  $\mathbf{G}(\mathbf{x})$  เป็นตัวหารเพื่อสร้างผลหาร  $\mathbf{R}(\mathbf{x})$  โดย  $\mathbf{G}(\mathbf{x})$  เป็นโพลิโนเมียลที่มีกำลังเป็น  $\mathbf{g}$  ซึ่งจะมีกำลังน้อยกว่ากำลังของโพลิโนเมียลของข้อมูล  $\mathbf{D}(\mathbf{x})$ 

## หลักการของการส่งข้อมูล ที่มีการการตรวจสอบข้อมูลที่ผิดพลาดโดยใช้ Cyclic Redundancy Check

- 1. คูณข้อมูล D(x) ด้วย  $x^g$  (เป็นการเลื่อนบิตข้อมูลไป g บิต)
- 2. จากนั้นหารผลคูณของ  $D(x) x^s$  ด้วย G(x) ผลหารที่ได้คือ Q(x) และส่วนที่เหลือที่เหลือจากการ หารคือ R(x) ตามสมการที่ (1)

$$\frac{x^{g}D(x)}{G(x)} = Q(x) \oplus \frac{R(x)}{G(x)}$$
(1)

โดยที่ R(x) จะมีค่าน้อยกว่า Gig(xig) เสมอ

2.  $R(\mathbf{x})$  จะถูกบวกเข้ากับข้อมูลที่มีการเลื่อนบิต เพื่อสร้างเฟรมที่ใช้ในการส่งคือ  $C(\mathbf{x})$  คังนี้

$$C(x)=x^{g}D(x)\oplus R(x)$$
 (2)

# หลักการตรวจสอบความผิดพลาดขอข้อมูลที่ได้รับมาเป็นดังนี้

เมื่อด้านรับได้รับเฟรมข้อมูล C(x) จะทำการหารด้วย  $G\left(x\right)$  ดังสมการที่ (3)

$$\frac{C(x)}{G(x)} = \frac{x^{g}D(x) \oplus R(x)}{G(x)}$$
(3)

แทนเทอม 
$$x^{g} imesrac{D\left(x
ight)}{G\left(x
ight)}$$
 ด้วย  $Q\!\left(x
ight)\!\oplus\!rac{R\left(x
ight)}{G\left(x
ight)}$  จะได้

$$\frac{C(x)}{G(x)} = Q(x) \oplus \frac{R(x)}{G(x)} \oplus \frac{R(x)}{G(x)}$$
(4)

ถ้าไม่มีข้อมูลผิดพลาดส่วนที่เหลือจากการหาร  $\frac{R\left(x\right)}{G\left(x\right)}$   $\oplus \frac{R\left(x\right)}{G\left(x\right)}$  จะเป็น 0

สมมติว่าต้องการส่งข้อมูล 101101001 โดยมีโพลิโนเมียลก่อกำเนิด G(x) คือ 101001 (สามารถเขียนให้ อยู่ในรูปของโพลิโนเมียลได้เป็น  $x^5+x^3+1$ ) ทำการหาค่า R(x) และ C(x) ได้ตามขั้นตอนที่กล่าวมาดังนี้

1. G(x) มี g=5 ซึ่งหมายความว่า C(x) ถูกเลื่อนไปทางซ้าย s บิต ได้ผลลัพธ์เป็น

$$C(x) x^5 = 10110100100000$$

2. จากขั้นตอนที่ 1 นำผลลัพธ์มาหารด้วย  $\mathbf{G}(\mathbf{x})$  ได้ผลดังนี้

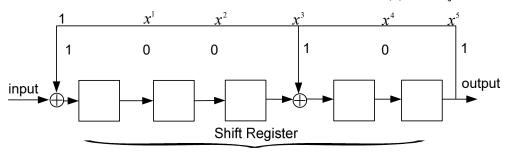
- 3. เศษ R(x) ที่ได้จากการหารมีค่าเป็น 11010
- 4. ทำการบวก R(x) เข้ากับข้อมูล C(x)  $x^g$  เพื่อให้ได้ข้อมูลที่พร้อมทำการส่งคือ C(x)

$$\frac{1\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0}{1\ 1\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 1\ 0} +$$

ดังนั้นข้อมูลที่จะถูกส่งออกไปคือ 101101001 11010

5. ทางด้านรับจะทำการหารข้อมูลที่รับเข้ามาหารด้วย  $\mathbf{G}(\mathbf{x})$  ดังนี้

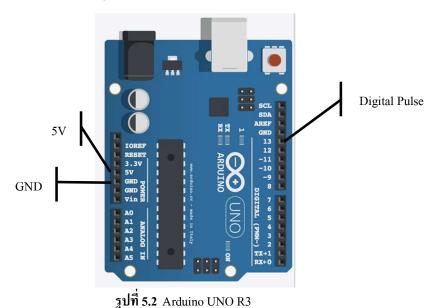
6. จากโพลิโนเมียลก่อกำเนิด  $\mathbf{x}^5 + \mathbf{x}^3 + 1$  สามารถต่อวงจรเพื่อหาผลหาร  $\mathbf{R}(\mathbf{x})$  นี้ได้ดังรูปที่ 5.1



รูปที่ 5.1 CRC generating circuit  $(x^5+x^3+1)$ 

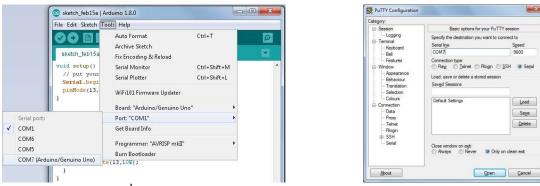
## การทดลองที่ 5.1 การสร้างค่าที่จะส่งด้วยวิธี Cyclic Redundancy Check

- 1. ใช้ Arduino UNO R3 เป็น Power supply และ Digital Pulse โดยที่
  - 1.1. ใช้ 5V และ GND เป็น Power supply และ Port 13 เป็น Digital Pulse คังรูปที่ 5.2
  - 1.2. เปิดโปรแกรม Arduino แล้วพิมพ์โปรแกรมตามรูปที่ 5.3 แล้วเลือก Verify 💟
  - 1.3. ต่อสาย Upload
  - 1.4. เลือก Com Port ที่เป็น Arduino/Genuino Uno ดังรูปที่ 5.4 แล้วเลือก Upload
  - 1.5. ปิดโปรแกรม Arduino
  - 1.6. เปิดโปรแกรม puty แล้วเลือก Com Port ตามข้อ 1.4
  - 1.7. ใช้ Enter ในการสร้าง Digital Pulse ออกที่ Port 13





รูปที่ 5.3 โปรแกรมสร้าง Digital Pulse ออกที่ Port 13 ของ Arduino UNO R3



รูปที่ 5.4 การเลือก Com Port ของโปรแกรม Arduino และ puty

- 2. สร้างวงจร CRC generating ที่ใช้โพลิโนเมียล G(x) ตามที่อาจารย์กำหนดให้หน้าชั้น
- 3. Clear ค่าในวงจรแล้ว เริ่มทำการป้อนข้อมูล  $D(x) \ x^g$  เพื่อหาผลลัพธ์ R(x)
  - 3.1. ให้นำรหัสนักศึกษา 3 ตัวท้าย (มีเงื่อนไขว่า ถ้าน้อยกว่า 400 ต้องบวกด้วยค่า 321 ก่อน นำไปใช้) มาคิด เป็นข้อมูลใช้เป็นข้อมูล D(x) โดยแปลงเป็นเลขฐานสองแบบ BCD
- 4. บันทึกผลลัพธ์ R(x) ที่ได้จากการทดลอง
- 5. แสดงผล C(x) ที่ต้องใช้งาน

[DATA COMMUNICATION LABORATORY]

6. แสงวิธีการคำนวณหา Remainder R(x) และ ค่า C(x) โดยใช้ค่า G(x) จากข้อ 2 และ D(x) จากข้อ 3 แล้วตรวจสอบว่าผลที่ได้จากการทดลองถูกต้องหรือไม่

														1						
	a l				: 1	ง	0	l	0	0	1	0	٥	٥	0	1				
G	(00) \(\frac{1}{2}\)	χ4-	N3-	- 1	. 1	1	٥	0	1											
X	Da	) .	1	o	o	١	0	0	١	0	0	٥	٥	1	0	0	0	0		
									١	١	1	Ō	1	٥	0	٥	1	1	ı	٥
ı	1	0	٥	1	1	0	0	١	0	0	1	ð	0	٥	٥	1	0	0	٥	0
					ı	ı	0	٥	١											
						1	٥	1	1	0										
						ı	ı	O	0	١										
							1	l		ı	1									
							1	ı	0	0	J									
									1	1	0	0	٥							
									ı	ı	٥	٥	1							
										•			1	0	٥	1	٥			
														ı	٥	٥	1			
														1	O	1	ı	٥		
														1	1	0	0	ı		
															ı	ı	ı	1	0	
															1	,	0	0	1	
															_		ı	1	1	0
R	(এ)	5	J	1	1	0														
	(b)	3		٥	0	1	٥	٥	1	Δ	٥	٥	0	6	1	١	1	0		
	ری								-	0					•	•	•			
Щ	1	<b>Ļ</b> —	<u> </u>	L		مرابه	l	Ь	<u> </u>	L	1	<u> </u>	<u> </u>	<u> </u>	1		Щ_	<u> </u>	l	J

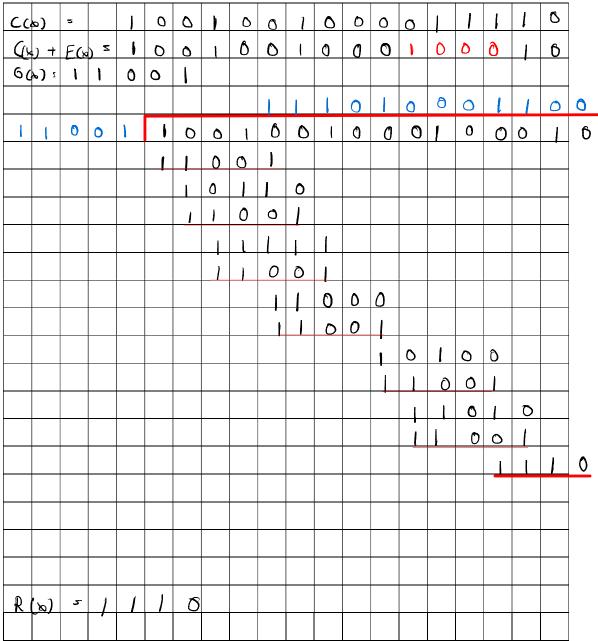
การทดลองที่ 5.2 การถอดรหัสกรณีที่ใม่มีความผิดพลาด

- 1. Clear ค่าในวงจรแล้ว
- 2. นำค่า C(x) ที่ได้จากการทดลองตอนที่ 1 ป้อนเข้าวงจร
- บันทึกผลลัพธ์ R(x) ที่ได้

R(>) = 0000

#### การทดลองที่ 5.3 การถอดรหัสกรณีที่มีความผิดพลาด

- 1. นำค่า C(x) ที่ได้จากการทดลองที่ 5.1 มาเปลี่ยนแปลงเพื่อให้ข้อมูลเกิดความผิดพลาด โดยสลับค่า 0-1 ตั้งแต่ข้อมูลบิตที่ 11-14 ข้อมูลที่เปลี่ยนแล้วเป็น
- 2. แสงวิธีการคำนวณหา Remainder R(x) โดยนำ C(x) ที่เปลี่ยนแปลงเพื่อให้ผิดพลาดจากข้อ 1 หารด้วย G(x) จากข้อ 1 (การทดลองตอนที่ 5.1)



- 3. นำค่า C(x) ที่ผิดพลาดจากข้อ 1 ป้อนเข้าวงจร
- 4. บันทึกผลลัพธ์ R(x) ที่ได้จากการทดลอง แล้วตรวจสอบว่าตรงกับที่กำนวณหรือไม่
- 5. เชิญอาจารย์ตรวจผลการทคลอง