

บทที่ 6ยูคลิเดียนโดเมน

(Euclidean Domain)

ในบทนี้จะศึกษาเกี่ยวกับเรื่องของอินพิกรัลโดเมน ที่เรียกว่า ยูคลิเดียนโดเมน และค่าว่าย่างอันหนึ่งของยูคลิเดียนโดเมน คือ โดเมนของจำนวนเต็ม Gaussian Integer)

ก่อนที่จะศึกษาเรื่องดังกล่าว จะกล่าวถึงการหาร และค่าวาระรวมมากในอินพิกรัลโดเมน

6.1. การหารในอินพิกรัลโดเมน

นิยาม 6.1.1 ถ้า $a \neq 0$ และ b เป็นสมาชิกของอินพิกรัลโดเมน D จะเรียกว่า a

หาร b ลงตัว ก็ต่อเมื่อมีสมาชิก c ของ D ซึ่ง $b = ac$

สัญลักษณ์ a หาร b ลงตัว จะใช้สัญลักษณ์แทนด้วย $a|b$

a หาร b ไม่ลงตัว จะใช้สัญลักษณ์แทนด้วย $a \nmid b$

จากนิยามนี้ อาจจะกล่าวໄ่าวว่า $a|b$ ก็คือ a เป็นค่าวร่วม (factor) ของ b

หรือกล่าวว่า b ถูกหารด้วย a หรือ b เป็นผลคูณของ a

ทฤษฎี 6.1.1 ใน a, b, c เป็นสมาชิกในอินพิกรัลโดเมน D จะได้ว่า

1. $a|b$ และ $a|c$ แล้ว $a|bc$
2. $a|b$ และ $b|c$ แล้ว $a|c$

3. ถ้า c/a และ c/b แล้วจะได้ว่า $c/ax + by$ สำหรับทุกๆ $x, y \in D$

พิสูจน์ 1. เนื่องจาก a/b นั้นคือจะมีสมาชิก $x \in D$ ซึ่ง $b = ax$

$$\begin{array}{ll} \text{ถ้า} & bc = (ax)c \\ \text{คั่งนี้} & \\ & = (ac)x \\ & \quad \text{สำหรับ } x \in D \end{array}$$

$$\text{แสดงว่า } ac/bc$$

2. เนื่องจาก a/b และ b/c นั้นคือจะมีสมาชิก $x, y \in D$ ซึ่ง $b = ax$

$$\text{และ } c = by$$

$$\begin{array}{ll} \text{คั่งนี้} & c = (ax)y \\ & = a(xy) \\ & \quad \text{สำหรับ } xy \in D \end{array}$$

$$\text{แสดงว่า } a/c$$

3. เนื่องจาก c/a คั่งนี้จะมีสมาชิก $p \in D$ ซึ่ง $a \in cp$

$$\text{ถ้า} \quad ax = (cp)x \quad \text{สำหรับสมາชิก } x \in D$$

และเนื่องจาก c/b คั่งนี้จะมีสมาชิก $q \in D$ ซึ่ง $b = cq$

$$\text{ถ้า} \quad by = (cq)y \quad \text{สำหรับสมາชิก } y \in D$$

$$\begin{array}{l} \text{จะได้} \\ \text{คั่งนี้} \quad ax + by = (cp)x + (cq)y \\ \quad \quad \quad = c(px) + c(qy) \\ \quad \quad \quad = c(px + qy) \end{array}$$

นั้นคือ $c/ax + by$ สำหรับทุกๆ สมາชิก $x, y \in D$

นิยาม 6.1.2 ให้ a เป็นสมາชิกของอินพิเกอร์ล็อกเมน D โดย $a \neq 0$ จะเรียก a

ว่าเป็นยูนิต (Unit) ของ D ก็ต่อเมื่อมีสมາชิก b ที่อยู่ใน D ซึ่ง $ab = e$

นั้นคือ a จะเป็นยูนิตในอินพิเกอร์ล็อกเมน D ก็ต่อเมื่อ a มีอินเวอร์สสำหรับการคูณอยู่

ใน D

นิยาม 6.1.3 ให้ a และ b เป็นสมาชิกในอินพิกรัลໂຄເນນ D จะเรียกว่า a และ b b เป็นสมาชิกสัมพันธ์ (associated elements) ก็ $b = ua$ โดยที่ u เป็น元素ใน D

ตัวอย่าง 6.1.1 ในริงของจำนวนเต็ม \mathbb{Z} จะมี 1 และ -1 เป็นยูนิต ถ้า n คือสมาชิกสัมพันธ์ ของ 26 ก็ 26 และ -26 เพราะว่า $26 = (1)(26)$ และ $26 = (-1)(-26)$

ทฤษฎี 6.1.2 ให้ $a \neq 0, b \neq 0$ เป็นสมาชิกของอินพิกรัลໂຄເນນ D จะได้ว่า a และ b เป็นสมาชิกสัมพันธ์กัน ก็ท่อเมื่อ a/b และ b/a

พิสูจน์ ถอนแรก สมมุติให้ a และ b เป็นสมาชิกสัมพันธ์กันจะพิสูจนว่า a/b และ b/a จะได้ว่า
 $a = ub$ เมื่อ u เป็นยูนิตใน D
 $b = u^{-1}a$ เมื่อ u^{-1} อยู่ใน D
 นั่นคือ a/b และ b/a

ถอนสอง สมมุติให้ a/b และ b/a จะพิสูจนว่า a และ b เป็นสมาชิกสัมพันธ์กัน
 เนื่องจาก a/b และ b/a

ถ้า $b = ax$ สำหรับบางสมาชิก $x \in D$
 และ $a = by$ สำหรับบางสมาชิก $y \in D$
 จะได้ว่า $b = (by)x$
 $= b(yx)$

หรือ $be = b(yx)$

โดยกฎการตัดออกสำหรับการคูณในอินพิกรัลໂຄເນນ D และ $b \neq 0$

จึงได้ว่า $e = yx$

แสดงว่า y เป็นยูนิตใน D

และเนื่องจาก $a = by$

นั่นคือ a และ b เป็นสมาชิกสัมพันธ์

6.2. หัวหารร่วมมากในอินทิกรัลโดเมน

(Greatest Common Divisor in Integral Domain)

นิยาม 6.2.1 ถ้า $a \neq 0, b \neq 0$ เป็นสมาชิกของอินทิกรัลโดเมน D และสมาชิก $d \in D$ จะเรียกว่าหัวหารร่วมมาก (greatest common divisor) ซึ่งจะเขียนแทนโดย ห.ร.ม. หรือ g.c.d ของ a และ b ก็ท่อเมื่อ

1. d/a และ d/b
2. ถ้ามี c/a และ c/b แล้วจะได้ว่า c/d

ตัวอย่าง 6.2.1 ให้ I เป็นอินทิกรัลโดเมนของจำนวนเต็ม พิจารณา $8, 12 \in I$ จะมี $4 \in I$ ซึ่ง

1. $4/8$ และ $4/12$
2. และมี $2/8$ และ $2/12$ และจะได้ว่า $2/4$

แสดงว่า 4 เป็น ห.ร.ม. ของ 8 และ 12

นิยาม 6.2.2 ถ้า a_1, a_2, \dots, a_n เป็นสมาชิกที่ไม่ใช่ศูนย์ของอินทิกรัลโดเมน D จะกล่าวว่า สมาชิก $d \in D$ เป็นหัวหารร่วมมากของ a_1, a_2, \dots, a_n ก็ท่อเมื่อ

1. d/a_i สำหรับ $i = 1, 2, \dots, n$
2. ถ้า c/a_i สำหรับ $i = 1, 2, \dots, n$ และจะได้ c/d

สูญลักษณ์ ถ้าเขียนว่า $d = (a_1, a_2, \dots, a_n)$ หมายความว่า d เป็น ห.ร.ม. ของ a_1, a_2, \dots, a_n

หมายเหตุ ห.ร.ม. ของ $a_1, a_2, \dots, a_n \in D$ จะมีไก่เพียงตัวเดียวเท่านั้น เพราะว่า ถ้าสมมุติให้ d และ d' ทั้งก็เป็น ห.ร.ม. ของ a_1, a_2, \dots, a_n โดยที่ $d \neq d'$ จากนิยาม 6.2.2 d/d' และ d'/d และจะได้ว่า $d = d'$ ซึ่งเกิดการขัดแย้งขึ้น

6.3 ยูคลิเดียนโภเมเน

นิยาม 6.3.1 ยูคลิเดียนเวลูเอชัน (Euclidean Valuation) บนอินพิกรัลโภเมเน D หมายความว่า ν ซึ่งจะส่งสมาร์กที่ไม่ใช่ศูนย์ของ D ไปมังจำนวนเต็มที่ไม่เป็นลบ โดยสอดคล้องคุณสมบัติดังนี้

1. สำหรับทุกๆ สมาร์ก $a, b \in D$ ซึ่ง $b \neq 0$ จะมี q, r ใน D ที่ $a = bq + r$ โดยที่ $r = 0$ หรือ $\nu(r) < \nu(b)$
2. สำหรับทุกๆ สมาร์ก $a, b \in D$ ซึ่งทั้ง $a \neq 0$ และ $b \neq 0$ ค่าว่า $\nu(a) \leq \nu(ab)$

นิยาม 6.3.2 จะเรียกอินพิกรัลโภเมเน D ว่า ยูคลิเดียนโภเมเนก์ที่เมื่อยูคลิเดียนเวลูเอชันบน D

พิจารณาอินพิกรัลโภเมเน I จะแสดงว่า I เป็นยูคลิเดียนโภเมเน กำหนดฟังก์ชัน $\nu : I \rightarrow I^+ \cup \{0\}$ เมื่อ I^+ คือเซ็ตของจำนวนเต็มมาก โดย $\nu(n) = |n|$ เมื่อ $n \in I$ และ $n \neq 0$ จะเห็นว่าสำหรับ $n \neq 0$ ใน I นั้น $\nu(n)$ จะเป็นจำนวนเต็มที่ไม่เป็นลบ เสมอ และโดยอาศัยคิวชันอัลกอริทึมในเซ็ตของจำนวนเต็ม จะได้ว่าคุณสมบัติข้อ 1. ในนิยาม 6.3.1 จะเป็นจริง เสมอในเซ็ต I

เนื่องจาก $|n| \leq |nm|$ สำหรับจำนวนเต็ม $n \neq 0, m \neq 0$ นั้นคือ $\nu(n) \leq \nu(nm)$ ดังนั้น I เป็นยูคลิเดียนโภเมเน

ทฤษฎี 6.3.1 ถ้า A เป็นอีคลของยูคลิเดียนโภเมเน D จะได้ว่ามีสมาร์ก $a_0 \in A$ ซึ่ง ทำให้สมาร์กที่อยู่ใน A เขียนໄค์ในรูป $a_0 \cdot r$ โดยที่ r เป็นสมาร์กของ D

พิสูจน์ กรณีที่ 1 ถ้า A มีสมาชิกศูนย์เพียงตัวเดียว นั่นคือ $A = \{0\}$

ให้ $a_0 = 0$

ดังนั้น $A = \{0r / r \in D\}$
 $= \{0\}$

แสดงว่า $\forall r \in A$ เป็นจริงในกรณี $A = \{0\}$

กรณีที่ 2 ถ้า $A \neq \{0\}$

ดังนั้นจะมีสมาชิก a ที่ไม่ใช่ศูนย์อยู่ใน A

เลือก $a_0 \in A$ โดยที่ $V(a_0)$ มีค่าน้อยที่สุด

ให้ $a \in A$

พิจารณา $a, a_0 \in A$

จากนิยาม 6.3.1 ข้อ 1 จะได้ว่า $t, r \in D$ ซึ่ง

$$a = ta_0 + r \quad \text{โดยที่ } r = 0 \text{ หรือ } V(r) < V(a_0)$$

เนื่องจาก $a_0 \in A$ และ A เป็น集合ของ D

จะได้ $ta_0 \in A$ สำหรับ $t \in D$

ดังนั้น $a - ta_0 \in A$

$$\text{แต่ } r = a - ta_0$$

นั่นคือ $r \in A$

ถ้า $r \neq 0$ แสดงว่า $V(r) < V(a_0)$

ซึ่งจะขัดแย้งกับที่ว่า $a_0 \in A$ โดยที่ $V(a_0)$ มีค่าน้อยที่สุด

ดังนั้น $r = 0$ ซึ่งจะทำให้ $a = ta_0 = a_0 t$ โดยที่ $t \in D$

ทฤษฎี 6.3.2 ให้ D เป็นยูคลิเดียนໂຄເມນ ແລະ $a, b \in D$ ທ່ານ b ໄນໃຊ້ຢູ່ນິກໃນ D ແລ້ວ ຈະໄດ້ວ່າ $\nu(a) < \nu(ab)$

พิสูจน์ พิจารณา $A = (a) = \{ra / r \in D\}$ ຜຶ່ງເປັນໄອົດຂອງ D ຈາກນິຍາມ 6.3.1
ຂໍ້ 2 ຈະໄດ້ວ່າ

$$\nu(a) \leq \nu(ra) \quad \text{ເນື້ອ } r \neq 0$$

ນັ້ນຄືວ່າ $\nu(a) \leq \nu(ab)$

ເນື້ອງຈາກ $ab \in A$

ສ່ວນຕົວວ່າ $\nu(a) = \nu(ab)$

ຈາກການພິສູ້ຈຳທຸລະນີ 6.3.1 ຈະໄດ້ວ່າຖຸກໆ ສາມາຊີກໃນ A ເປັນຜົດກູ້ພອງ ab
ເນື້ອງຈາກ $a \in A$ ດັ່ງນັ້ນ a ຈະເປັນຜົດກູ້ພອງ ab

ນັ້ນຄືວ່າ $a = (ab)r$ ສໍາຫຼັບບາງສາມາຊີກ $r \in D$

ຫີ່ວ່າ $ae = a(br)$

ໂຄຍກູ່ກາຮັກຄອດສໍາຫຼັບກາຮຽນໃນອິນເນັດໂຄເມນ

ຈະໄດ້ວ່າ $e = br$

ແສດງວ່າ b ເປັນຢູ່ນິກໃນ D ທັງຈະຊັດແຢັງກັນທີ່ວ່າ b ໄນໃຊ້ຢູ່ນິກໃນ D

ນັ້ນຄືວ່າ $\nu(a) \neq \nu(ab)$

ແສດງວ່າ $\nu(a) < \nu(ab)$

ທѹษฎี 6.3.3 ให้ D ເປັນຢູ່ຄລິເດີຢັນໂຄເມນ ໂຄຍມີ ν ເປັນຢູ່ຄລິເດີຢັນເວລູເອຫັນຈະໄດ້ວ່າ

1. ສໍາຫຼັບແກ່ຄະສາມາຊີກ $a \in D$ ແລະ $a \neq 0$, $\nu(a) \geq \nu(e)$

2. ທ່ານ $a, b \in D$ ແລະ $a \neq 0$, $b \neq 0$ ແລະ a, b ເປັນສາມາຊີກສົມພັນຂັ້ນແລ້ວຈະໄດ້ $\nu(a) = \nu(b)$

3. ສໍາຫຼັບສາມາຊີກ $u \in D$ ທັງ $u \neq 0$, u ຈະເປັນຢູ່ນິກທົ່ວເມື່ອ

$$\nu(u) = \nu(e)$$

พิสูจน์ 1. ให้ $a \in D$ และ $a \neq 0$

เนื่องจาก $a = ae$

ดังนั้น $V(a) = V(ae)$

จากนิยาม 6.3.1 จะได้ว่า $V(ae) \geq V(e)$

นั่นคือ $V(a) \geq V(e)$ สำหรับทุกๆ สมาชิก $a \neq 0 \in D$

2. ให้ $a, b \in D$ ซึ่ง $a \neq 0, b \neq 0$ และ a, b เป็นสมาชิกลับพันธ์

ดังนั้น $b = ua$ เมื่อ u คืออินฟินิตใน D

และจากนิยาม 6.3.1 จะได้ว่า $V(b) = V(ua) \geq V(a)$ (ก)

แต่ $a = u^{-1}b$

ดังนั้น $V(a) = V(u^{-1}b) \geq V(b)$ (ก)

จาก ... (ก) และ ... (ก) จะได้ว่า $V(a) = V(b)$

3. ทอนแรก สมมุติว่า u เป็นยูนิต จะแสดงว่า $V(u) = V(e)$

เนื่องจาก $uu^{-1} = e$

ดังนั้น $V(uu^{-1}) = V(e) \geq V(u)$

และจากข้อ 1 $V(u) \geq V(e)$

นั่นคือ $V(u) = V(e)$

ทอนสอง สมมุติ $u \neq 0 \in D$ ซึ่ง $V(u) = V(e)$

เนื่องจาก $u, e, e \in D$ และจากนิยาม 6.3.1 จะมี $q, r \in D$ ซึ่ง

$e = uq + r$ โดยที่ $r = 0$ หรือ $V(r) < V(u)$

ถ้า $V(r) < V(u)$

เนื่องจาก $V(u) = V(e)$

จะได้ว่า $V(r) < V(e)$ ซึ่งจะขัดแย้งกับข้อ 1 ที่ว่า $V(e) \leq V(a)$

สำหรับทุกๆ $a \in D, a \neq 0$

ถ้า $r = 0$

จะได้ว่า $e = uq$

นั่นคือ u เป็นยูคลิดใน D

ทฤษฎี 6.3.4 ให้ D เป็นยูคลิดเคียนโภเมน มี ∇ เป็นยูคลิดเคียนเวลูเชน ถ้า a, b เป็นสมาชิกใน D โดยที่ $a \neq 0, b \neq 0$ และจะมี ห.ร.ม. ของ a และ b ซึ่งสามารถเขียนໄດ້ในรูป $\lambda a + \mu b$ สำหรับบางสมาชิก $\lambda, \mu \in D$

พิสูจน์ ให้ $N = \{ra + sb / r, s \in D\}$

จะแสดงว่า N เป็น集合ของ D

เนื่องจาก $a, b, r, s \in D$ จะได้ว่า $ra + sb \in D$ $N \neq \emptyset$

และเนื่องจาก $0, e \in D$ จะได้ว่า $0 \cdot a + eb = b \in N$ นั่นคือ $N \neq \emptyset$

ให้ $x, y \in N$

ถ้า $x = r_1a + s_1b$ สำหรับ $r_1, s_1 \in D$

และ $y = r_2a + s_2b$ สำหรับ $r_2, s_2 \in D$

พิจารณา $x - y = (r_1a + s_1b) - (r_2a + s_2b)$

$$= (r_1 - r_2)a + (s_1 - s_2)b$$

และ $r_1 - r_2 \in D$

และ $xy = (r_1a + s_1b)(r_2a + s_2b)$

$$= r_1a r_2a + s_1b r_2a + r_1a s_2b + s_1b s_2b$$

$$= (r_1r_2a + s_1b r_2)a + (r_1a s_2 + s_1b s_2)b$$

ซึ่ง $(r_1r_2a + s_1b r_2), (r_1a s_2 + s_1b s_2) \in D$

คั้นนี้ $x = y$ และ $xy \in N$

นั่นคือ N เป็นลับริงของ D

ให้ $x \in N$ และ $d \in D$

คั้นนี้ $x = r_1a + s_1b$ สำหรับ $r_1, s_1 \in D$

พิจารณา $dx = d(r_1a + s_1b)$

$$= dr_1a + ds_1b \quad \text{ซึ่ง } dr_1, ds_1 \in D$$

คั้นนี้ $dx \in N$

และเนื่องจาก D เป็นคอมมิวเททีพิง คั้นนี้ $xd = dx \in N$

นั่นคือ N เป็นไอคีลของ D

จากทฤษฎี 6.3.1 จะมี $a_0 \in N$ ซึ่ง $N = (a_0)$

นั่นคือทุกๆ สมาชิกใน N เรียนเป็นผลคูณของ a_0 ได้

คั้นนี้ $a_0 / ra + sb$ สำหรับทุกๆ สมาชิก $r, s \in D$

ถ้าให้ $s = 0, r = e$ จะได้ $a_0 / ea + 0b$ หรือ a_0 / a

และถ้าให้ $s = e, r = 0$ จะได้ $a_0 / 0a + eb$ หรือ a_0 / b

สมมุติให้ c/a และ c/b

จากทฤษฎี 6.1.1 จะได้ว่า $c/r a + sb$ สำหรับทุกๆ สมาชิก $r, s \in D$

นั่นคือ c/n สำหรับทุกๆ สมาชิก $n \in N$

คั้นนี้ c/a_0

แสดงว่า a_0 เป็น ห.ร.น. ของ a และ b

เนื่องจาก $a_0 \in N$ คั้นนี้ $a_0 = \lambda a + \mu b$ สำหรับบาง $\lambda, \mu \in D$

ทฤษฎี 6.3.5 (Euclidean Algorithm)

ให้ D เป็นยูคอลเดียนโภเมนที่มี ν เป็นยูคอลเดียนเวลูเชียน และให้ a, b เป็นสมาชิกของ D โดยที่ $a \neq 0, b \neq 0$ ให้ r_1 เป็นสมาชิกใน D ซึ่งสอดคล้อง

$$a = bq_1 + r_1 \quad \text{ซึ่ง} \quad r_1 = 0 \quad \text{หรือ} \quad \nu(r_1) < \nu(b)$$

ถ้า $r_1 \neq 0$ ให้ r_2 เป็นสมาชิกใน D ซึ่ง

$$b = r_1 q_2 + r_2 \quad \text{ซึ่ง} \quad r_2 = 0 \quad \text{หรือ} \quad \nu(r_2) < \nu(r_1)$$

โดยทั่วๆไปให้ r_{i+1} เป็นสมาชิกใน D ซึ่งสอดคล้อง

$$r_{i-1} = r_i q_{i+1} + r_{i+1} \quad \text{ซึ่ง} \quad r_{i+1} = 0$$

$$\text{หรือ} \quad \nu(r_{i+1}) < \nu(r_i)$$

จะได้ว่าในอันดับ r_1, r_2, \dots, r_s จะทองสัมฤทธิ์ r_s ตัวหนึ่งสมบุติเป็น

$r_s = 0$ ถ้า $r_1 = 0$ และ b จะเป็น ห.ร.น. ของ a และ b

ถ้า $r_1 \neq 0$ และ r_s คือ r_s ตัวแรกที่เท่ากับ 0 และ ห.ร.น. ของ a และ b

คือ r_{s-1}

พิสูจน์ เนื่องจาก $\nu(r_i) < \nu(r_{i-1})$ และ $\nu(r_i)$ เป็นจำนวนเต็มที่ไม่เป็นลบ

จะได้ว่า จะมีบาง r_s ซึ่ง $r_s = 0$

ถ้า $r_1 = 0$ คั่งนั้น $a = bq_1$

นั้นคือ b เป็น ห.ร.น. ของ a และ b

สมบุติ $r_1 \neq 0$ ถ้า d/a และ d/b จะได้ $d/a = bq_1$

คั่งนั้น d/r_1

และถ้า a_1/r_1 และ b_1/r_1 จะให้ $a_1/b_1 + r_1$

ดังนั้น a_1/a

นั่นคือເຫື່ອຂອງທັງກວາມຮັມຂອງ a และ b ຈະເປັນເຫື່ອເຄີຍກັນກັບເຫື່ອຂອງທັງກວາມຮັມ
ຂອງ b และ r_1

ໃນທຳນອງເຄີຍກັນ ຕໍ່າ $r_2 \neq 0$ ຈະໄດ້ວາເຫື່ອຂອງທັງກວາມຮັມຂອງ b และ r_1
ຈະເປັນເຫື່ອເຄີຍກັນກັບເຫື່ອຂອງທັງກວາມຮັມຂອງ r_1 และ r_2

ໂຄຍວິຊີເຄີຍກັນນີ້ ກະທຳໄປເຮືອໜາໃນທີ່ສຸກ ຈະໄດ້ວາເຫື່ອຂອງທັງກວາມຮັມຂອງ a และ b
ເປັນເຫື່ອເຄີຍກັນເກັ້ມເຫື່ອຂອງທັງກວາມຮັມຂອງ r_{s-2} ແລະ r_{s-1} ທີ່ r_s ເປັນ
 r_i ຕັ້ງແກກທີ່ເຫັກບຸນຍົດ

ດັ່ງນັ້ນ ມ.ຮ.ນ.ຂອງ r_{s-2} ແລະ r_{s-1} ເປັນ ມ.ຮ.ນ.ຂອງ a ແລະ b ກວຍ
ແຈາກສົມການ $r_{s-2} = q_s r_{s-1} + r_s$
 $= q_s r_{s-1}$

ແສດງວ່າ ມ.ຮ.ນ. ຂອງ r_{s-2} ແລະ r_{s-1} ກີ່ອ r_{s-1}

ດັ່ງນັ້ນ ມ.ຮ.ນ. ຂອງ a , b ກີ່ອ r_{s-1} ເມື່ອ r_s ເປັນ r_i ຕັ້ງແກກທີ່
ເຫັກບຸນຍົດ

ຕົວຢ່າງ 6.3.2 ແສດການໃຊ້ມູນຄລິເຄີຍອົບອົບທີ່ມີສຳຫັກມູນຄລິເຄີຍເວລູເອັນທີ່ກຳນົດໄວ້ໃນ

ຕົວຢ່າງ 6.3.1 ບນມູນຄລິເຄີຍໂຄມເນ ໃ ໂຄຍກາຄຳພາພາ ມ.ຮ.ນ.ຂອງ 22, 471
ແລະ 3,266

$$\begin{array}{ll}
 22,471 = (3,266)6 + 2,875 & r_1 = 2,875 \text{ โดย } |2,875| < |3,266| \\
 3,266 = (2,875) + 391 & r_2 = 391 \text{ โดย } |391| < |2,875| \\
 2,875 = (391)7 + 138 & r_3 = 138 \text{ โดย } |138| < |291| \\
 391 = (138)2 + 115 & r_4 = 115 \text{ โดย } |115| < |138| \\
 138 = (115)1 + 23 & r_5 = 23 \text{ โดย } |23| < |115| \\
 115 = (23)5 + 0 & r_6 = 0
 \end{array}$$

ดังนั้น $r_5 = 23$ คือ ห.ร.ม. ของ 22,471 และ 3,266

ท้าอย่าง 6.3.3 จากนิยาม 6.3.1 ข้อ 1 ไม่ได้มง่าว่า r_i จะต้องเป็นจำนวนบวก

ดังนั้นในการคำนวณ ห.ร.ม. ในสेट I โดยใช้บูกลิเดียนอัลกอริทึม สำหรับบูกลิเดียน-เวลูโซนในท้าอย่าง 6.3.1 จึงสามารถทำให้ r_i เล็กเท่าไรก็ได้ในการหาร商แต่ละครั้ง ดังนั้นท้าอย่าง 6.3.2 อาจะกระทำการไถ่ใหม่ดังนี้

$$a = 22,471, b = 3,266$$

$$22,471 = (3,266)7 - 391 \quad r_1 = -391 \text{ โดย } |-391| < |3,266|$$

$$3,266 = (391)8 + 138 \quad r_2 = 138 \text{ โดย } |138| < |-391|$$

$$391 = (138)3 - 23 \quad r_3 = -23 \text{ โดย } |-23| < |138|$$

$$138 = (23)6 + 0 \quad r_4 = 0$$

ดังนั้น ห.ร.ม. ของ 22,471 และ 3,266 คือ 23

หมายเหตุ สามารถเปลี่ยนเครื่องหมายของ r_i จากลบเป็นบวกได้ เพราะสำคัญของ

r_i และ $-r_i$ เป็นคู่ เกี่ยวกัน

แบบฝึกหัด 6 น

1. ให้ x, y, z, t เป็นจำนวนเต็มที่ไม่เท่ากับศูนย์ ซึ่ง $x = yz + t$,

จงแสดงว่า $(x, z) = (z, t)$

$\{ (x, z) \text{ หมายถึง ก.ร.น. } \text{ของ } x \text{ และ } z \}$

2. ให้ D เป็นอินพิรัสโกลเมน จงพิสูจน์ว่าสำหรับ a, b, c ที่ไม่เป็นศูนย์ใน D

ก. $(a, (b, c)) = ((a, b), c)$

ก. $(a, 1) = 1$

ก. $(ca, cb) = c(a, b)$ ในกรณีเฉพาะ $(c, cb) = 1$

ก. $\bar{a} (a, b) = 1$ และ $(a, \bar{a}) = 1$ แล้วจะได้

$$(a, bc) = 1$$

ก. $\bar{a} (a, b) = 1, a/c$ และ b/c แล้วจะได้ ab/c

3. ในคอมมิว เทพริงที่มีบูนีตี้ จงพิสูจน์ว่าความสัมพันธ์ (relation) ที่ว่า a และ b

เป็นสมاثิกสัมพันธ์กัน เป็นความสัมพันธ์สมมูล (Equivalence relation)

4. จงพิสูจน์ว่าเซ็ตของบูนีติในคอมมิว เทพริงที่มีบูนีตี้เป็นอย่างไร

5. กำหนดให้สมاثิก 2 ตัว คือ a, b ในยูคลิเดียนโกลเมน D มี c เป็น ก.ร.น.

อยู่ใน D ซึ่ง a/c และ b/c และเมื่อไหร่ก็ตาม a/x และ b/x สำหรับ $x \in D$

แล้ว c/x จงพิสูจน์ว่าสมاثิก 2 ตัวใดๆ ในยูคลิเดียนโกลเมน D จะมี ก.ร.น. อยู่ใน D

6. ในข้อ 6 ถ้า ก.ร.น. ของ a และ b เช่นเดียวกับ $\{a, b\}$ จงพิสูจน์ว่า

$$\{a, b\} = \frac{ab}{(a, b)}$$

7. จงบอกว่าฟังก์ชัน ν คือไปนี่ พังก์ชันใดเป็นบูคลิเคียนเวลูเอชัน สำหรับอินกิรัลโภเมเนท์กำหนดให้
- ฟังก์ชัน ν ของ I กำหนดโดย $\nu(n) = n^2$ สำหรับ $n \neq 0 \in I$
 - ฟังก์ชัน ν สำหรับ $I[x]$ กำหนดโดย $\nu(f(x)) = (\text{degree of } f(x))$ สำหรับ $f(x)$ ที่ไม่ใช่คูณ์ใน $I[x]$
 - ฟังก์ชัน ν สำหรับເໜີຂອງຈຳນານກຣກຍະ ອໂກຍ $\nu(a) = a^2$ สำหรับ $a \neq 0 \in Q$
 - ฟังก์ชัน ν สำหรับ ອໂກຍ $\nu(a) = 50$ สำหรับ $a \neq 0 \in Q$
8. จงหา ห.ร.ม. ของ 49, 349 และ 15, 555 ใน I
9. $I[x]$ เป็นบูคลิเคียนໂຄເມນ ທີ່ໄວ້ໃນເທຣະເຖິກ
10. ຈົດສົກງວ່າ $\{a + xf(x)/a \in 2I, f(x) \in I[x]\}$ เป็นໄອຄືດໃນ $I[x]$
11. ຈົດສົກງວ່າ ຕໍ່ $s \in I$ ສິ່ງ $s + \nu(s) > 0$ ແລ້ວ $\theta : D^* \longrightarrow I$ ໂກຍ $\theta(a) = \nu(a) + s$ สำหรับ $a \neq 0 \in D$ เป็นบูคลิເກີນເວລູເອັນໃນ D D^* ເປັນເໜີຂອງສາມາຊີກທີ່ໄວ້ໃຊ້ຄູນຍ່ອງ D , ν ຄື່ອ ຍຸກລິເກີນເວລູເອັນໃນຍຸກລິເກີນໂຄເມນ D
12. ຈົດສົກງວ່າສໍາຫັນ $r \in I^+$, $\lambda : D^* \longrightarrow I$ ໂກຍ $\lambda(a) = r(\nu(a))$ ສໍາຫັນ a ສິ່ງໄວ້ໃຊ້ຄູນຢືນໃນ D เป็นบูคลิເກີນເວລູເອັນໃນ D , D^* และ ν ແນີ້ອນຂອງ 11
13. ຕໍ່ u_0 ເປັນຍຸນິກໃນອົນທິກັລໂຄເມນ D ແລະ $U = (u_0)$ ເປັນໄອຄືດໃນ D ແລ້ວ ຈົດສົກງວ່າ $U = D$

6.4 จำนวนเต็มเกาส์เชี่ยนและนอร์ม (Gaussian Integers and Norm)

ในหัวข้อนี้จะกล่าวถึง เศษของจำนวนเต็มเกาส์เชี่ยน ซึ่ง เป็นตัวอย่างหนึ่งของ บูคลิเดียนโภเมเน

นิยาม 6.4.1 จำนวนเต็มเกาส์เชี่ยน คือ จำนวนเชิงซ้อน $a + bi$ ซึ่ง $a, b \in \mathbb{Z}$

สัญลักษณ์ เช่น $\mathbb{I}(i)$ แทนเศษของจำนวนเต็มเกาส์เชี่ยนทั้งหมด

นิยาม 6.4.2 สำหรับจำนวนเต็มเกาส์เชี่ยน $\alpha = a + bi$ นอร์มของ α คือ เช่น

แทนด้วย $N(\alpha)$ คือ $a^2 + b^2$

лемม่า 6.4.1 ในเศษของจำนวนเต็มเกาส์เชี่ยน $\mathbb{I}(i)$ คุณสมบัติของนอร์มท่อไปนี้ จะเป็นจริงสำหรับทุกๆ สมมาตริก $\alpha, \beta \in \mathbb{I}(i)$

1. $N(\alpha) \geq 0$
2. $N(\alpha) = 0$ ก็ต่อเมื่อ $\alpha = 0$
3. $N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta)$

พิสูจน์ ให้ $\alpha, \beta \in \mathbb{I}(i)$

ดังนี้ $\alpha = a_1 + a_2i$ และ $\beta = b_1 + b_2i$ สำหรับ $a_1, a_2, b_1, b_2 \in \mathbb{Z}$

1. เนื่องจาก $N(\alpha) = a_1^2 + a_2^2$ และ $a_1, a_2 \in \mathbb{Z}$ ดังนั้น $a_1^2 \geq 0$, $a_2^2 \geq 0$

ดังนั้น $N(\alpha) = a_1^2 + a_2^2 \geq 0$

สำหรับ 2, 3 ให้ทำเป็นแบบฝึกหัด

นิยาม 6.4.3 กำหนดการบวกและการคูณในเศษ $\mathbb{I}(i)$ เมื่อันกับการบวกและการคูณใน เศษของจำนวนเชิงซ้อน นั่นคือ สำหรับ $\alpha = a_1 + a_2i$ และ $\beta = b_1 + b_2i$ เป็นสมมาตริกใน $\mathbb{I}(i)$

$$\begin{aligned}\alpha + \beta &= (a_1 + a_2 i) + (b_1 + b_2 i) \\&= (a_1 + b_1) + (a_2 + b_2)i\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}\text{และ } \alpha\beta &= (a_1 + a_2 i)(b_1 + b_2 i) \\&= (a_1 b_1 - a_2 b_2) + (a_1 b_2 + a_2 b_1)i\end{aligned}$$

ເລີ່ມມາ 6.4.2 I(i) ເປັນອິນທິກຣດໂຄເນແກ່ໄທກໍານວກ ແລະ ກໍາຮູບ

ທຶນສູງ ຖອນແຮກ ຈະແສກວ່າ I(i) ເປັນຄອມມີເທື່ອພົງ ຝາຍໄທກໍານວກ ແລະ ກໍາຮູບ

ໃນ I(i)

ໃຫ້ $\alpha, \beta, \gamma, \epsilon \in I(i)$

ກັບນີ້ $\alpha = a_1 + a_2 i, \beta = b_1 + b_2 i$ ແລະ $\gamma = c_1 + c_2 i$

ເນື້ອ $a_1, a_2, b_1, b_2, c_1, c_2 \in I$

1. ຈະແສກວ່າກໍານວກແລະ ກໍາຮູບໃນ I(i) ເປັນໄຟນາໄຟໂອເປົ່ວເຮັ້ນ.

$$\begin{aligned}\text{ເນື້ອຈາກ } \alpha + \beta &= (a_1 + a_2 i) + (b_1 + b_2 i) \quad \text{ເນື້ອ } a_1, a_2, b_1, b_2 \in I \\&= (a_1 + b_1) + (a_2 + b_2)i \quad \text{ເນື້ອ } a_1 + b_1, a_2 + b_2 \in I\end{aligned}$$

ນັ້ນຄືວ່າ $\alpha + \beta \in I(i)$

$$\begin{aligned}\text{ແລະ } \alpha\beta &= (a_1 + a_2 i)(b_1 + b_2 i) \quad \text{ເນື້ອ } a_1, a_2, b_1, b_2 \in I \\&= (a_1 b_1 - a_2 b_2) + (a_1 b_2 + a_2 b_1)i\end{aligned}$$

ເນື້ອ $a_1 b_1 - a_2 b_2, a_1 b_2 + a_2 b_1 \in I$

ນັ້ນຄືວ່າ $\alpha\beta \in I(i)$

ແສກວ່າກໍານວກ ແລະ ກໍາຮູບນີ້ ເປັນໄຟນາໄຟໂອເປົ່ວເຮັ້ນຢ່າງ I(i)

$$\begin{aligned}
 2. \text{ พิจารณา } (\alpha + \beta) + \gamma &= [(a_1 + a_2 i) + (b_1 + b_2 i)] + (c_1 + c_2 i) \\
 &= [(a_1 + b_1) + (a_2 + b_2)i] + (c_1 + c_2 i) \\
 &= (a_1 + b_1) + c_1 + ((a_2 + b_2) + c_2)i \\
 &= a_1 + (b_1 + c_1) + (a_2 + (b_2 + c_2))i \\
 &= (a_1 + a_2 i) + [(b_1 + c_1) + (b_2 + c_2)i] \\
 &= (a_1 + a_2 i) + (b_1 + b_2 i) + (c_1 + c_2 i) \\
 &= \alpha + (\beta + \gamma)
 \end{aligned}$$

นี่คือกฎการรวมอนุสรณ์สำหรับการบวกเป็นจริงใน $I(i)$

$$3. \text{ จะมี } 0 + 0i = 0 \text{ เป็นสมบัติของ } I(i) \text{ เพราะว่า}$$

$$\begin{aligned}
 \alpha + 0 &= (a_1 + a_2 i) + (0 + 0i) \\
 &= (a_1 + 0) + (a_2 + 0)i \\
 &= a_1 + a_2 i \\
 &= \alpha
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \text{และ } 0 + \alpha &= (0 + 0i) + (a_1 + a_2 i) \\
 &= (0 + a_1) + (0 + a_2)i \\
 &= a_1 + a_2 i \\
 &= \alpha
 \end{aligned}$$

$$4. \text{ จะมี } -\alpha = -a_1 - a_2 i \text{ เป็นอินเวอร์สสำหรับการบวกของ } \alpha \text{ อยู่ใน } I(i)$$

เพราะว่า

$$\alpha + (-\alpha) = (a_1 + a_2 i) + (-a_1 + a_2 i)$$

$$= (a_1 - a_1) + (a_2 - a_2)i$$

$$= 0 + 0i = 0$$

แล้ว $(-\alpha) + \alpha = (-(a_1 + a_2i)) + (a_1 + a_2i)$

$$= (-a_1 + a_1) + (-a_2 + a_2)i$$

$$= 0 + 0i = 0$$

5. พิจารณา $\alpha + \beta = (a_1 + a_2i) + (b_1 + b_2i)$

$$= (a_1 + b_1) + (a_2 + b_2)i$$

$$= (b_1 + a_1) + (b_2 + a_2)i$$

$$= (b_1 + b_2i) + (a_1 + a_2i)$$

$$= \beta + \alpha$$

แสดงว่ากฎการ слับที่ สำหรับการบวกเป็นจริงใน I(i)

6. พิจารณา $\alpha(\beta\gamma) = (a_1 + a_2i)(b_1 + b_2i)(c_1 + c_2i)$

$$= (a_1 + a_2i)[(b_1c_1 - b_2c_2) + (b_1c_2 + b_2c_1)i]$$

$$= [(a_1(b_1c_1 - b_2c_2) - a_2(b_1c_2 + b_2c_1)) +$$

$$\cdot [a_1(b_1c_2 + b_2c_1) + a_2(b_1c_1 - b_2c_2)]i$$

$$= [(a_1b_1c_1 - a_1b_2c_2) - (a_2b_1c_2 + a_2b_2c_1)] +$$

$$\cdot [(a_1b_1c_2 + a_1b_2c_1) + (a_2b_1c_1 - a_2b_2c_2)]i$$

$$= [(a_1b_1 - a_2b_2)c_1 - (a_1b_2 + a_2b_1)c_2] +$$

$$\cdot [(a_1b_2 + a_2b_1)c_1 + (a_1b_1 - a_2b_2)c_2]i$$

Copyright © by Chiang Mai University
All rights reserved

$$\begin{aligned}
 &= [(a_1b_1 - a_2b_2) + (a_1b_2 + a_2b_1)i] (c_1 + c_2i) \\
 &= [(a_1 + a_2i)(b_1 + b_2i)] (c_1 + c_2i) \\
 &= (\alpha\beta)\gamma
 \end{aligned}$$

แสดงว่าคือการรวมหมุ่ย สำหรับการคูณเป็นจริงใน $I(i)$

$$\begin{aligned}
 7. \text{ พิจารณา } \alpha(\beta + \gamma) &= (a_1 + a_2i)[(b_1 + b_2i) + (c_1 + c_2i)] \\
 &= (a_1 + a_2i)[(b_1 + c_1) + (b_2 + c_2)i] \\
 &= [a_1(b_1 + c_1) - a_2(b_2 + c_2)] + [a_1(b_2 + c_2) \\
 &\quad + a_2(b_1 + c_1)] i \\
 &= [(a_1b_1 - a_2b_2) + (a_1b_2 + a_2b_1)i] + \\
 &\quad [(a_1c_1 - a_2c_2) + (a_1c_2 + a_2c_1)i] \\
 &= (a_1 + a_2i)(b_1 + b_2i) + (a_1 + a_2i)(c_1 + c_2i) \\
 &= \alpha\beta + \alpha\gamma
 \end{aligned}$$

โดยพิจารณาเดียวกัน จะได้ว่า $(\alpha + \beta)\gamma = \alpha\gamma + \beta\gamma$
นั่นคือการกระจายเป็นจริงใน $I(i)$

$$\begin{aligned}
 8. \text{ พิจารณา } \alpha\beta &= (a_1 + a_2i)(b_1 + b_2i) \\
 &= (a_1b_1 - a_2b_2) + (a_1b_2 + a_2b_1)i \\
 &= (b_1a_1 - b_2a_2) + (b_2a_1 + b_1a_2)i \\
 &= (b_1 + b_2i)(a_1 + a_2i) \\
 &= \beta\alpha
 \end{aligned}$$

นั่นคือการสลับที่สำหรับการคูณเป็นจริงใน $I(i)$
แสดงว่า $I(i)$ เป็นคอมมิวเททีฟ

และ $I(i)$ เป็นริงที่มีบูนีต์ คือ $1 + 0.i$ หรือ 1 เพราะว่า

$$\begin{aligned}\alpha \cdot 1 &= (a_1 + a_2 i)(1 + 0.i) \\ &= (a_1 + 0) + (a_2 + 0)i \\ &= a_1 + a_2 i = \alpha\end{aligned}$$

และในทำนองเดียวกันจะได้ $1 \cdot \alpha = \alpha$

ก็จะไปจะแสดงว่า $I(i)$ ไม่มีตัวหารศูนย์

ให้ $\alpha, \beta \in I(i)$ และ $\alpha\beta = 0$

จากเดิมมา 6.4.1 ข้อ 3 จะได้ว่า $N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta)$

ดังนั้น $N(\alpha)N(\beta) = N(0)$

และจากเดิมมา 6.4.1 ข้อ 2 จะได้ว่า $N(0) = 0$

ดังนั้น $N(\alpha)N(\beta) = 0$

นั่นคือ $N(\alpha) = 0$ หรือ $N(\beta) = 0$

จากเดิมมา 6.4.1 ข้อ 2 จะได้ว่า

$$\alpha = 0 \quad \text{หรือ} \quad \beta = 0$$

แสดงว่า $I(i)$ ไม่มีตัวหารศูนย์

นั่นคือ $I(i)$ เป็นอินพิภารด์โคงเมน

ทฤษฎี 6.4.3 $I(i)$ เป็นยูคลิเดียนโคงเมน

พิสูจน์ จากเดิมมา 6.4.2 ให้ว่า $I(i)$ เป็นยูคลิเดียนโคงเมน ดังนั้นจะต้องแสดงว่า

มียูคลิเดียนเวลู เช่นนั้น $I(i)$ จึงจะได้ว่า $I(i)$ เป็นยูคลิเดียนโคงเมน

กำหนดฟังก์ชัน $\nu : I(i) \rightarrow I$ โดย $\nu(\alpha) = N(\alpha)$ สำหรับสมการ $\alpha \neq 0$

ใน $I(i)$

จะแสดงว่า \swarrow เป็นยุคลีเดียนเรสูเตอร์นัน $I(i)$

1. จะพิสูจน์ว่าสำหรับทุกๆ สมการ $\alpha, \beta \in I(i)$ โดยที่ $\alpha \neq 0, \beta \neq 0$

จะได้ว่า $N(\alpha) \leq N(\alpha\beta)$

เนื่องจาก $\alpha, \beta \in I(i)$ โดยที่ $\alpha \neq 0, \beta \neq 0$

ดังนั้น $\alpha = x + yi$ เมื่อ $x, y \in I$

จะได้ $N(\alpha) = x^2 + y^2 \geq 1$

ในท่านอง เคียงกันจะได้ $N(\beta) \geq 1$

จากเดิมมา 6.4.1 ข้อ 3 จะได้ว่า

$$N(\alpha\beta) = N(\alpha) N(\beta)$$

ดังนั้น $N(\alpha) = N(\alpha) \cdot 1 \leq N(\alpha) N(\beta) = N(\alpha\beta)$

นั่นคือ $N(\alpha) \leq N(\alpha\beta)$

2. กำหนด $x, y \in I(i)$ และจะพึงแสดงว่ามี $t, r \in I(i)$ 使得

$$y = tx + r \quad \text{เมื่อ } r = 0 \text{ หรือ } N(r) < N(x)$$

กรณีเฉพาะ ให้ y เป็นสมการใดๆ ใน $I(i)$ และ x เป็นจำนวนเต็มมาก n

สมมุติให้ $y = a + bi$ เมื่อ $a, b \in I$

จากคิวชันอัลกอริทึมในริง I , สำหรับ $a, b \in I$ จำนวนเต็ม u, v

$$a = un + u_1 \quad \text{โดยที่ } |u_1| < \frac{n}{2}$$

$$\text{และ } b = vn + v_1 \quad \text{โดยที่ } |v_1| < \frac{n}{2}$$

$$\text{ให้ } t = u + vi \quad \text{และ } r = u_1 + v_1 i$$

$$\text{ดังนั้น } y = (un + u_1) + (vn + v_1)i$$

$$= (u + vi)n + (u_1 + v_1 i)$$

$$= tn + r$$

โดยที่ $t, r \in I(i)$

พิจารณา $N(r) = N(u_1 + v_1 i)$

$$= u_1^2 + v_1^2$$

$$\text{แต่ } u_1^2 + v_1^2 \leq \frac{n^2}{4} + \frac{n^2}{4} < n^2 = N(n)$$

ดังนั้น $N(r) < N(n)$

หรือ $N(r) < N(x)$

นั่นคือ สำหรับ $x, y \in I(i)$ เมื่อ x เป็นจำนวนเต็มมาก

แล้วจะมี $t, r \in I(i)$ ซึ่ง

$$y = tx + r \quad \text{เมื่อ } r = 0 \text{ หรือ } N(r) < N(x)$$

กรณีที่ 1 ให้ $x \neq 0$, y เป็นสมานិกไดๆ ใน $I(i)$

ดังนั้น $x = a + bi$ และ $\bar{x} = a - bi$ เมื่อ $a, b \in I$

จะได้ว่า $xx = a^2 + b^2$ ซึ่งเป็นจำนวนเต็มมาก

สมมุติให้ $xx = n$

จากกรณีเฉพาะสำหรับ $y\bar{x}$, n จะได้ว่ามี $t, r \in I(i)$ ซึ่ง

$$y\bar{x} = tn + r \quad \text{เมื่อ } r = 0 \text{ หรือ } N(r) < N(n)$$

ดังนั้น $N(r) = N(y\bar{x} - txx) < N(n)$

แต่ $N(n) = N(xx) = N(x)N(\bar{x})$

จะได้ $N(y\bar{x} - txx) < N(x)N(\bar{x})$

หรือ $N(y - tx)N(\bar{x}) < N(x)N(\bar{x})$

เนื่องจาก $x \neq 0$ ดังนั้น $N(\bar{x})$ เป็นจำนวนเต็มมาก

ก็จะมี $N(y - tx) < N(x)$

ให้ $r_0 = y - tx$ นั่นคือ $y = tx + r_0$

ก็จะมี $t, r_0 \in I(i)$ ซึ่ง

$y = tx + r_0$ เมื่อ $r_0 = 0$ หรือ $N(r_0) = N(y - tx) < N(x)$

แสดงว่า สำหรับ $x, y \in I(i)$ และ $t, r \in I(i)$ จะ

$y = tx + r$ เมื่อ $r = 0$ หรือ $N(r) < N(x)$

นั่นคือ \vee ซึ่งกำหนดโดย $N(\alpha) = N(\alpha)$ สำหรับทุกๆ $\alpha \in I(i)$

เป็นบุคลิเดียนเวกูเรชันบน $I(i)$

แสดงว่า $I(i)$ เป็นบุคลิเดียนโภเมน

6.5. นอร์มของการคูณ (Multiplicative Norm)

ในหัวข้อนี้จะกล่าวถึงนอร์มของการคูณ โดยจะให้定义และกล่าวถึงทฤษฎี ซึ่งแสดงถึงสมบัติของนอร์มของการคูณบนอินพิกรัลโภเมน

นิยาม 6.5.1 ให้ D เป็นอินพิกรัลโภเมน จะเรียก N ว่า เป็นนอร์มของการคูณบน D

ถ้า N เป็นฟังก์ชันจาก D ไปยังเซ็ตของจำนวนเต็ม \mathbb{Z} ซึ่งสอดคล้องกับสมบัติที่ไปนี้

1. $N(\alpha) \geq 0$ สำหรับทุกๆ สมาชิก $\alpha \in D$
2. $N(\alpha) = 0$ ก็ต่อเมื่อ $\alpha = 0$
3. $N(\alpha\beta) = N(\alpha)N(\beta)$ สำหรับทุกๆ สมาชิก $\alpha, \beta \in D$

ทฤษฎี 6.5.1 ถ้า D เป็นอินพิกรัลโภเมนซึ่งมี N เป็นนอร์มของการคูณบน D แล้วจะได้ว่า

1. $N(e) = 1$ เมื่อ e คืออนิจิ้นใน D และ 1 คืออนิจิ้นใน \mathbb{Z}
2. $N(u) = 1$ สำหรับทุกๆ ยูนิต u ใน D

พิสูจน์ ให้ D เป็นอินเตอร์วอล์ก เมมี N เป็น norm ของการ群

1. จากนิยาม 6.5.1 ข้อ 1, 3 จะได้ว่า

$$N(e) \cdot 1 = N(ee) = N(e) \cdot N(e) > 0 \quad \text{เพริมาณ } e \neq 0$$

$$\text{ดังนั้น } 1 = N(e)$$

2. ให้ u เป็นยูนิตของ D คือ $u^{-1} \in D$ ซึ่ง

$$uu^{-1} = e$$

$$\text{เพริมาณนี้ } N(uu^{-1}) = N(e)$$

$$\text{นั่นคือ } N(u)N(u^{-1}) = 1$$

เนื่องจาก $N(u), N(u^{-1})$ เป็นจำนวนเต็มที่ไม่เป็นลบ

$$\text{ดังนั้นจะได้ว่า } N(u) = 1 \quad \text{และ } N(u^{-1}) = 1$$

จึงสิ้นหัวใจย้ายเชิงใหม่

Copyright © by Chiang Mai University

All rights reserved

แบบฝึกหัด 6.1

1. จงพิสูจน์ตามมา 6.4.1 ข้อ 2, 3
2. จงหาอนุพัทธ์ใน $I(i)$
3. ถ้า $a + bi$ ไม่ใช่บูนิกของ $I(i)$ จงพิสูจน์ว่า $a^2 + b^2 > 1$
4. จงพิสูจน์ว่าไอเดียที่ไม่ใช่ศูนย์ (non-zero ideal) ในจำนวนเต็มເກาສ์เช่น $I(i)$ จะต้องมีจำนวนเต็ม
5. จงพิสูจน์ว่า คิวิชันอัลกอริทึม ยังคงใช้ได้ใน $I(i)$ สำหรับ \sqrt{N} ที่ก่อหนนคโดย $N(\alpha) = N(\alpha) \quad \text{สำหรับ } \alpha \text{ ที่ไม่ใช่ศูนย์ของ } I(i)$

(Hint : สำหรับ α และ β ใน $I(i)$ ซึ่ง $\beta \neq 0$, $\alpha/\beta = r + si$ ในสेकของจำนวนเชิงซ้อน C และ $r, s \in Q$ ซึ่งเป็นสेकของจำนวนทศรากยะ ให้ q_1 และ q_2 เป็น rational integer ใน I ที่มีค่าไกล์เคียงที่สุดกับ จำนวนทศรากยะ r และ s ตามลำดับ จงแสดงให้เห็นว่า $\alpha = q_1 + q_2 i$
 และ $\rho = \alpha - \beta$ ทั้งที่มี $N(\rho) < N(\beta)$ โดยการแสดงว่า
 $N(\rho)/N(\beta) = |(\alpha/\beta) - 1|^2 < 1$

ในที่นี้ $| \cdot |$ คือ ค่าสัมบูรณ์ (absolute value) ของสมาร์กใน C

6. ใช้คุลีเคียนอัลกอริทึมใน $I(i)$ หา gcd ของ $16 + 7i$ และ $10 - 5i$ ใน $I(i)$ [ใช้วิธีการในข้อ 5]

Copyright © by Chiang Mai University
 All rights reserved