

Pierre de Fermat의 출생 연도

version

201213

[II]의 표지에 등장하는 Pierre de Fermat의 출생 연도가 최근 1607년으로 수정되었다.

문구 추가 201213

예전에 1601년이라고 했던 것은 Pierre의 이복형 Piere('r' 한 개)와 혼동했기 때문이라고 한다.¹

따라서 Pierre de Fermat(1607-1665)는 57세에 사망하였으니, 그 당시의 기준으로도 장수했다고는 할 수 없을 것이다. 또 Blaise Pascal(1623-1662)과의 나이 차이도 줄어들었다.

¹ <https://www.maa.org/press/periodicals/convergence/when-was-pierre-de-fermat-born>
참조.

제3장: Substructure

현재 제3장의 제목은 “Subobject”이다. 그러나, 엄격하게 말하면, 이는 정확한 표현이 아니다.²

따라서 제3장의 제목을 “Substructure”로 수정하는 것이 좋아 보인다. 한편, 제4장의 제목 “Quotient Object”는 OK. (“Quotient Structure”라고 해도 괜찮겠지만, 무언가 어색하게 느껴진다.)

² Category Theory에서 subobject는 homomorphism의 kernel이 될 수 있는 것들을 의미한다.

명제 5.3.5. Maximal ideal 은 항상 prime ideal 이다.

명제 5.3.5의 증명에서 “본능적으로 귀류법을 생각한다”라고 한 부분이 명확하지 않다.

우리는 물론 $ab \in \mathfrak{m}$ 이면 $a \in \mathfrak{m}$ 또는 $b \in \mathfrak{m}$ 임을 보여야 한다. 이 증명 ‘방법’은 다음 세 가지로 나누어 생각할 수 있을 것이다.

증명 방법 1: $a \notin \mathfrak{m}$ 이고 $b \notin \mathfrak{m}$ 이라고 가정하자. 그러면, $a \notin \mathfrak{m}$ 이므로, 이러저러하여……, $b \in \mathfrak{m}$ 이 된다. 따라서 모순. \square

증명 방법 2: 두 가지 경우로 나누어 생각한다. 우선, 만약 $a \notin \mathfrak{m}$ 이라면, 이러저러하여……, $b \in \mathfrak{m}$ 이므로, 증명 끝. 다음, 만약 $b \notin \mathfrak{m}$ 이라면, 마찬가지로 $a \in \mathfrak{m}$ 이 된다. 증명 끝. \square

증명 방법 3: 두 가지 경우로 나누어 생각한다. 우선, 만약 $a \in \mathfrak{m}$ 이라면 더 증명할 것이 없다. 다음, 만약 $a \notin \mathfrak{m}$ 이라면, 이러저러하여……, $b \in \mathfrak{m}$ 이 된다. 증명 끝. \square

물론 위 세 가지 증명 ‘방법’은 본질적으로 같은 내용이다. 이때 [증명 방법 1]은 분명히 귀류법이라고 할 수 있을 것이다. 그렇지만, [증명 방법 2]와 [증명 방법 3]은 귀류법이라고 부르기가 망설여진다.

근본적인 문제는, 무엇보다도, 귀류법 (Proof by Contradiction)의 명확한 정의가 불분명하다는 것인 듯하다……. (다시 생각해 보니, “귀류법” 부분은 삭제하고, 위의 [증명 방법 2]를 선택하는 것이 더 좋았을 것 같다.)

version
201112

§ 5.4: UFD의 성질 추가

UFD에서는, 물론, 정리 5.3.11이 성립하지 않는다. 이를 분명히 하면, 다음과 같다.

즉, D 가 UFD일 때, $0 \neq p \in D$ 라고 하면,

$$\begin{array}{ccc} p \text{ 는 prime element} & \Leftrightarrow & p \text{ 는 irreducible element} \\ \Downarrow & & \Downarrow \Uparrow \\ (p) \text{ 는 prime ideal} & \begin{array}{c} \nRightarrow \\ \Leftarrow \end{array} & (p) \text{ 는 maximal ideal} \end{array}$$

이 된다. (이때 \nRightarrow, \Leftarrow 는 물론 일반적으로는 성립하지 않는다는 뜻이다. 반례는 $D = \mathbb{Z}[t]$ 인 경우. 보기 5.3.13 참조.)

참고: 예를 들어, Eisenstein Criterion(명제 5.7.2)에서 p 를 irreducible element라고 하지 않고 prime element라고 한 이유를 독자들은 짐작할 수 있을 것이다. (뭐 그리 심각한 얘기는 아니다....., 저자는 단지 “UFD에서는 irreducible element는 prime element이다”라는 문장을 추가로 타자 치기 싫었을 뿐이다.)

정리 5.5.1. PID 는 UFD 이다.

이 명제와 그의 증명을 공부한 후, 적지 않은 독자들이 오해하는 사실이 하나 있어 분명히 언급해 둔다.

의외로 많은 독자들이 “정수 (또는 자연수) 와 다항식의 소인수분해조차도 완전히 이해하기 위해서는 [PID 이면 UFD] 라는 명제와 그 증명 (*maximal ideal*, *ACC*, *MC* 등의 *ideal language*) 이 필수적” 이라는 오해를 하는 것 같다.

그러나, 우리는 Euclidean Domain 에서 소인수분해의 존재성을 수학적 귀납법으로 — *ideal language* 없이 — 증명할 수 있다. 대부분의 대수학 교재에는 이 귀납법 증명에 관한 언급이 없는데, 그 이유는 대수학 교재들이 “가장 일반적인 명제 (지금 경우에는 [PID 이면 UFD] 라는 명제) 를 (하나만) 증명한다” 는 원칙을 따르기 때문이다.

참고: 이 홈페이지에 있는 article “Euclidean Domain” 을 참고하기 바란다. 이 article 에서는 [Euclidean Domain 이면 UFD] 라는 명제를 *ideal language* 와 Noetherian property 없이 증명하고 있다.

수정: Multiple root 의 정의

현재 정의 6.4.12의 multiple root와 multiplicity의 정의는 주어진 다항식의 splitting field의 선택에 depend 하는 것 같아 불안하게 느껴진다. 게다가, 아직 splitting field의 (up to F -isomorphism) uniqueness를 모르는 상황이므로, 수정이 필요해 보인다.

수정: 정의 6.4.12. $f(t) \in F[t]$ 일 때, $f(\alpha) = 0$ 이라고 하자(단, $\deg(f) \geq 1$). (Kronecker's Theorem을 생각하면, α 가 살고 있는 곳은 F 의 어떤 extension field일 것이다.) 그런데 인수정리(보기 1.7.15)에 의해, $(t-\alpha) \mid f(t)$ in $F(\alpha)[t]$. 한편 $F(\alpha)[t]$ 는 UFD이므로,

$$f(t) = (t - \alpha)^m g(t), \quad g(\alpha) \neq 0$$

인 $g(t) \in F(\alpha)[t]$ 와 자연수 m 이 유일하게 존재할 것이다. 이때, 자연수 m 을 α 의 **multiplicity**라고 부르고,³ 만약 $m \geq 2$ 이면, α 를 [**multiple root** with multiplicity m]이라고 부른다.

그러나, 사실 현재의 정의도 별문제는 없다. 왜냐하면, 이제 위 새로운 정의로부터 다음 관찰은 거의 자명하기 때문이다.

관찰 6.4.12 a $f(t) \in F[t]$ 라고 하자(단, $\deg(f) \geq 1$). 이때 K 를 [splitting field of $f(t)$ over F]라고 하면,

$$f(t) = a(t - \alpha_1)^{n_1} (t - \alpha_2)^{n_2} \cdots (t - \alpha_k)^{n_k}$$

로 쓸 수 있다(단, $a \in F^\times$, $\alpha_i \in K$ 는 mutually distinct). 이때 n_i 는 α_i 의 multiplicity이다.

증명: 잉크를 아끼자. 거의 자명하므로 독자들에게 맡긴다. \square

³ 예전 정의에 따르면 1은 multiplicity라고 부를 수 없었지만, 이제부터는 1도 multiplicity가 될 수 있다.

명제 6.5.18. K 와 L 이 non-constant polynomial $f(t) \in F[t]$ 의 splitting field 이면, F -isomorphism $\tau : K \rightarrow L$ 이 존재.

노파심에서 증명에 한 줄을 추가한다.

증명은 — $n = \deg(f)$ 로 놓을 때 — F -isomorphism 을 $K = F(\alpha_1, \dots, \alpha_n)$ 까지 확장하면 끝난다. 이때 $L = F(\beta_1, \dots, \beta_n)$ 이다. (물론, 예를 들어, $\alpha_1 = \alpha_2$ 일 수 있고 $\alpha_2 \in F(\alpha_1)$ 일 수도 있다.)

수정: 명제 6.5.18

이 문서에서 multiple root의 정의를 약간 수정했으므로, 명제 6.5.18도 수정하는 것이 부드러워 보인다. (뒀, 현재의 statement도 잘못된 것은 없지만.)

수정: 명제 6.5.18. $p(t) \in F[t]$ 가 irreducible polynomial이면, $p(t)$ 의 모든 root들의 multiplicity는 같다. 즉, K/F 와 L/F 가 field extension이고, $\alpha \in K$ 와 $\beta \in L$ 이 $p(t)$ 의 root이면, α 와 β 의 multiplicity는 같다.

즉, 이 명제에서는 splitting field를 생각할 필요가 없다는 뜻이다. 다시 말해, 이 명제는 Isomorphism Extension Theorem(명제 6.5.14)보다 앞에 등장할 수 있을 것이다.

따라서, 증명에도 약간의 보충 설명이 필요할 것이다.

증명 : 당연히, F -isomorphism $\psi_\beta^\alpha : F(\alpha) \rightarrow F(\beta)$ 를 생각한다. 그리고, ψ_β^α 는 ring isomorphism $\psi_\beta^\alpha : F(\alpha)[t] \rightarrow F(\beta)[t]$ 를 induce 한다. 물론

$$p(t) = (t - \alpha)^m g(t), \quad g(\alpha) \neq 0$$

로 놓으면(단, $g(t) \in F(\alpha)[t]$), 자연수 m 이 α 의 multiplicity이다. 이제 간단히 $\psi_\beta^\alpha = \sigma$ 로 표기하면,

$$p^\sigma(t) = p(t), \quad ((t - \alpha)^m)^\sigma = (t - \beta)^m$$

이므로(표기법 6.5.13 참조),

$$p(t) = p^\sigma(t) = (t - \beta)^m g^\sigma(t)$$

가 된다. 이때

$$g^\sigma(\beta) = \sigma(g(\alpha)) \neq 0$$

이므로(왜 그런가?), β 의 multiplicity도 m 이다. 증명 끝. \square

명제 13.4.9의 더 간단한 증명

명제 13.4.9. $|G|=15$ 이면, G 는 cyclic.

증명 : G 의 원소의 order는 1, 3, 5 또는 15이다. 그런데 — 373쪽의 증명에 서처럼 — Sylow 3-subgroup과 Sylow 5-subgroup은 각각 한 개뿐이다. 따라서 G 에는 order가 3인 원소가 2개 있고, order가 5인 원소가 4개 있다. 그러므로 G 에는 order가 15인 원소가 8개 있을 것이다. 즉, G 는 cyclic. \square

참고 : $\phi(15)=8$ 이므로, additive cyclic group \mathbb{Z}_{15} 에는 generator가 8개 있다.

보기 16.2.15: $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) \neq \mathbb{Q}(\sqrt[3]{3})$

보기 16.2.15의 설명에는 gap이 있다. 정말로 $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) \neq \mathbb{Q}(\sqrt[3]{3})$ 인지 보여야 한다! (이는 보기 6.2.20에서 “ m, n 이 서로 소가 아닌 경우에는 매우 어려우므로, 시간낭비하지 말 것”이라고 단언했던 문제 중 가장 간단한 것이라고 할 수 있다.)

이 문제는 꿈속에서조차 한번도 생각해 보지 않았던 것이었다. 한번도 의심하지 않았던 자명한 사실이었다고 하는 편이 더 정확한 표현일 것이다. 수강생(들)이 “ $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) \neq \mathbb{Q}(\sqrt[3]{3})$ 임을 ‘무식한 방법’을 사용하지 않고 설명할 수 있는가?”라고 질문했을 때 깜짝 놀랐다.⁴

이제 $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) = \mathbb{Q}(\sqrt[3]{3})$ 이라고 가정해 보자. 그러면, $\sqrt[3]{3} = a + b\sqrt[3]{2} + c\sqrt[3]{4}$ 인 유리수 a, b, c 가 존재할 것이다.⁵ (질문을 받자마자 “norm map을 이용하면 될 것 같다”라고 큰소리 쳤지만, 잘 되지 않았다. 오히려 연습문제 16.4.11에서조차 팔시받은 trace map이 큰 힘을 발휘한 것은 약간 의외였다.⁶)

연습문제 16.4.11에 추가: $x, y, z \in \mathbb{Q}$ 일 때,

$$\text{tr}_{\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})/\mathbb{Q}}(x + y\sqrt[3]{2} + z\sqrt[3]{4}) = 3x = \text{tr}_{\mathbb{Q}(\sqrt[3]{3})/\mathbb{Q}}(x + y\sqrt[3]{3} + z\sqrt[3]{9})$$

임을 보여라.

그런데, 우리는 $\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2}) = \mathbb{Q}(\sqrt[3]{3})$ 이라고 가정하고 있으므로,

$$0 = \text{tr}_{\mathbb{Q}(\sqrt[3]{3})/\mathbb{Q}}(\sqrt[3]{3}) = \text{tr}_{\mathbb{Q}(\sqrt[3]{2})/\mathbb{Q}}(a + b\sqrt[3]{2} + c\sqrt[3]{4}) = 3a$$

가 된다. 즉, $a = 0$. 이제 등식 $\sqrt[3]{3} = b\sqrt[3]{2} + c\sqrt[3]{4}$ 의 양변을 세제곱하는 것은 일도 아니다. 독자들에게 맡긴다.

⁴ 질문을 이해하는 데 한참 걸렸을 정도였다. 이 질문을 던진 2018년 2학기 수강생(들)에게 박수를 보낸다.

⁵ 이때 ‘무식한 방법’이란, 물론, 이 등식의 양변을 세제곱하는 방법이겠지만, 엄두가 나지 않아 시도해 보지도 않았다.

⁶ Norm map과 trace map은 정의 16.4.7 참조.