

جردو

حسن دفيق

گروه ریاضی، آمار و علوم کامپیوتر

مهرماه سال ۱۳۹۲

فهرست مطالب

ل اول. حلقههای اقلیدسی	فصل
ل دوم. توسیع میدانها و عناصر جبری ۱۰۲ میدانهای میانی و تولید شده	فصل
ل سوم. نظریهی گالوا	
ل چهارم. توسیعهای نرمال و جداییپذیر	فصل

فصل ۱ حلقه کامی افلیدسی

در فصول قبل با دو شاخص از حلقه ها، یعنی حلقه ی اعداد صحیح (\mathbb{Z}) و حلقه ی چندجمله ای ها روی یک میدان (F[x])F آشنا شدیم. یک ویژگی مشابه در این دو مثال، وجود الگوریتم تقسیم در آنها بود. بنابر الگوریتم تقسیم در \mathbb{Z} اگر \mathbb{Z} و اعداد صحیح باشند و \mathbb{Z} آنگاه اعداد صحیح منحصر به فرد \mathbb{Z} و \mathbb{Z} یافت می شوند به نحوی که

$$a = qb + r$$
 , $\circ \le r < |b|$.

و بنابر الگوریتم تقسیم در F[x]، اگر F[x) و g(x) و چندجملهای در F[x] باشند و $g(x) \neq 0$ ، آنگاه چندجملهای منحصر به فرد $g(x) \neq 0$ و g(x) در $g(x) \neq 0$ یافت میشوند بهنحوی که

$$f(x) = q(x)g(x) + r(x) \quad \text{o} \quad (r(x) = \circ \ \ \gcd(r(x)) < \deg(g(x))).$$

در اثبات بسیاری از گزارهها در مورد حلقههای مورد اشاره در بالا، الگوریتم تقسیم ابزار اصلی کار بود. به ویژه در اثبات این که هر ایده آل از این حلقهها اصلی است، از الگوریتم تقسیم کمک گرفتیم. این مشاهده ما را به تعریف خانواده ای از حلقهها رهنمون می سازد که حلقه های \mathbb{Z} و \mathbb{Z} مثال هایی از آن

تعریف ۱۰۱ فرض کنیم R یک حلقه ی جابه جایی و \mathbb{N}^* مجموعه ی اعداد صحیح نامنفی باشد. تابع $\varphi:R-\{\circ\}\longrightarrow\mathbb{N}^*$

 $. arphi(a) \leq arphi(ab)$ برای هر دو عنصر غیرصفر a و b از a داشته باشیم دو عنصر غیرصفر (الف

(ب) اگر $a \in R$ و $b \in R$ و $b \in R$ و گاه $a \in R$ یافت شوند بهنحوی که

$$a=qb+r$$
 , $(r=\circ$, $\varphi(r)<\varphi(b))$

تذکر ۲۰۱ توجه کنید که در (ب) تعریف بالا، q و r لزوماً منحصر به فرد نیستند.

مثال، مثال ۱۰۰۰ تابع \mathbb{R}^* تابع \mathbb{R}^* تابع اقلیدسی است. در این مثال، برای a و b داده شده، a و a یافت شده در قسمت (ب) تعریف تابع اقلیدسی منحصر به فرد نیست. به عنوان نمونه اگر a و a و a و a و a آنگاه

$$|Y| > |Y|$$
 e $Y + Y imes Y = \Delta Y$

$$|\mathsf{V}| < |\mathsf{V}|$$
 و $|\mathsf{V}-\mathsf{V}| < |\mathsf{V}|$

مثال ۴.۱ تابع $\mathbb{R} \to \mathbb{R}$ تابع $\mathbb{R} \to \mathbb{R}$ تابع اقلیدسی است.

تعریف 0.1 حلقه ی جابجایی R را یک حلقه ی اقلیدسی گوییم هرگاه یک تابع اقلیدسی روی آن موجود باشد.

در تعریف حلقهی اقلیدسی، حلقه را یکدار فرض نکردیم. قضیهی زیر نشان میدهد هر حلقهی اقلیدسی

لزوماً يكدار است.

قضیه ۶.۱ هر حلقهی اقلیدسی یکدار است.

اثبات. فرض کنیم R یک حلقه ی اقلیدسی با تابع اقلیدسی φ باشد. مجموعه ی

$$A = \{ \varphi(r) : r \in R, r \neq \circ \}$$

زیرمجموعه ای از \mathbb{N}^* است و لذا بنابر اصل خوش ترتیبی دارای کوچکترین عضو است. فرض کنیم ویرمجموعه ای $a\in R$ برابر این کوچکترین عضو باشد. اگر $a\in R$ دلخواه باشد، بنابر الگوریتم تقسیم در $a\in R$ ،

$$a=qs+r$$

s انتخاب $\varphi(r)<\varphi(s)$ که در آن $q(r)<\varphi(s)$ و $q(r)<\varphi(s)$ یا $q(r)<\varphi(s)$ با انتخاب که گزینه $q(r)<\varphi(s)$ با انتخاب $q(r)<\varphi(s)$ با انتخاب q(r) با انتخاب q(r)

حال چون s=es لذا $s\in R$ پس R=Rs بیس s=es موجود است که s=es نشان می دهیم عضو خنثی عمل ضرب حلقه است. اگر $a\in R$ دلخواه باشد، آنگاه s=es لذا

$$ea = e(qs) = e(sq) = (es)q = sq = qs = a$$

قضیه ۷.۱ در هر حلقهی اقلیدسی، هر ایدهآل اصلی است.

اثبات. فرض کنیم R یک حلقه ی اقلیدسی با تابع اقلیدسی φ و Iیک ایده آل دلخواه Rباشد. اگر اثبات. فرض کنیم $I=\{\circ\}$ اصلی است. در غیر این صورت $I=\{\circ\}$ که $\varphi(a)$ کوچکترین عضو مجموعه ی

$$B = \{ \varphi(r) : r \in I \text{ } gr \neq \circ \}$$

باشد. از آنجا که $a \in I$ لذا $a \in I$ از طرف دیگر اگر $b \in I$ اگریتم تقسیم

$$b = qa + r$$

که در آن $r=b=qa\in I$ و $\varphi(r)<\varphi(a)$ یا r=0 یا r=0 و q و q و q و q و q و q و q و یا نیمی در آن q و یا نیمی q و یا نیمی در آن q و یا نیمی و یا نیمی با انتخاب q متناقض است . لذا q و یا نیمی و یا نیمی با انتخاب q متناقض است . لذا q و یا نیمی و یا

$$I = Ra$$

بنابر قضیه ی قبل R یک دار است و لذا $Ra = \langle a \rangle$ ایدهآل پدید آمده توسط a است. و اثبات تمام است. \Box به عنوان یک مثال زیبا از حلقه های اقلیدسی، در این بخش حلقه ی اعداد گاوسی را معرفی می کنیم. این حلقه به عنوان زیرحلقه ای از میدان اعداد مختلط به صورت زیر تعریف می شود:

$$\mathbb{Z}[i] = \{a + bi : a, b \in \mathbb{Z}\}\$$

به راحتی میتوان نشان داد که $\mathbb{Z}[i]$ با اعمال جمع و ضرب معمولی اعداد مختلط یک حوزه ی صحیح است.

، نرم lpha به صورت $N(lpha)=a^{
m f}+b^{
m f}$ تعریف می شود، $lpha=a+bi\in\mathbb{Z}[i]$ تعریف می شود.

لم ۹.۱ نرم دارای خواص زیر است:

 $N(\alpha) \geq 1$ ، $0 \neq \alpha \in \mathbb{Z}[i]$ هر (الف) برای هر

 $.lpha=\circ$ مرای هر $N(lpha)=\circ$ ، $lpha\in\mathbb{Z}[i]$ هر (ب) برای هر

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

اثبات. با استفاده از تعریف بهراحتی نتیجه می شود.

قضیه $\mathbb{Z}[i]$ تابع نرم یک تابع اقلیدسی روی $\mathbb{Z}[i]$ است.

اثبات. اگر $N(\beta) \geq 1$ و $\alpha, \beta \in \mathbb{Z}[i]$ و لذا اثبات. اگر

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

پس شرط الف در تعریف تابع اقلیدسی برقرار است. برای اثبات برقراری شرط (ب) فرض کنیم $\beta = c + di \ \beta = c + di \ \beta = 0 \ \alpha, \beta \in \mathbb{Z}[i]$ آنگاه $\beta = 0 \ \alpha \in \mathbb{Z}[i]$ و لذا $\beta = 0 \ \alpha \in \mathbb{Z}[i]$

$$\frac{\alpha}{\beta} = \alpha \beta^{-1} = x + iy \in \mathbb{C}$$

که در آن $x,y\in\mathbb{R}$ (در واقع $x,y\in\mathbb{Q}$). اعداد صحیح $x,y\in\mathbb{R}$ را میتوان چنان انتخاب کرد که

$$\frac{-1}{r} \le x - q_1 \le \frac{1}{r}$$

$$\frac{-1}{7} \le y - q_7 \le \frac{1}{7}$$

حال با فرض $r_1=x-q_1$ و $r_2=y-q_1$ و

$$\frac{\alpha}{\beta} = (q_1 + q_{\uparrow}i) + (r_1 + r_{\uparrow}i).$$

لذا

 $\alpha = (q_1 + q_{Y}i)\beta + (r_1 + r_{Y}i)\beta.$

حال با فرض $r = (r_1 + r_7 i) eta$ و $q = q_1 + q_7 i$ داریم

$$q \in \mathbb{Z}[i]$$

$$r = \alpha - q\beta \in \mathbb{Z}[i]$$

و

$$\alpha = q\beta + r$$

بهعلاوه

$$\begin{array}{lcl} N(r) & = & N((r_{\mathrm{l}} + r_{\mathrm{l}}i)\beta) & = & N(r_{\mathrm{l}} + r_{\mathrm{l}})N(\beta) \\ & = & (r_{\mathrm{l}}^{\mathrm{l}} + r_{\mathrm{l}}^{\mathrm{l}})N(\beta) & \leq & (\frac{\mathrm{l}}{\mathrm{l}} + \frac{\mathrm{l}}{\mathrm{l}})N(\beta) < N(\beta) \end{array}$$

 \Box

نتیجه ۱۱.۱ $\mathbb{Z}[i]$ یک دامنهی اقلیدسی است.

هر دامنهی اقلیدسی یک دامنهی ایده آل اصلی و لذا یک دامنهی یکتایی تجزیه است. پس [i] یک دامنهی یکتایی تجزیه است. چگونه یک عضو دلخواه [i] را به عوامل تحویل ناپذیر (و در نتیجه اول) تجزیه کنیم؟ ابتدا ببینیم اعداد صحیح به عنوان عضوی از [i] چگونه تجزیه می شوند. اگر n یک عدد صحیح دلخواه باشد، ابتدا n را در \mathbb{Z} به حاصل ضرب اعداد اول تجزیه می کنیم. ولی این عوامل ممکن است در [i] اول نباشند. (یادآوری می کنیم که در یک دامنهی یکتایی تجزیه هر تحویل ناپذیر اول است و بالعکس هر اول تحویل ناپذیر است.). به عنوان مثال در \mathbb{Z} داریم $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z} = 0$. ولی در [i] که اول نیست زیرا $(\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}) = 0$. پس باید به این سؤال پاسخ دهیم که چه اعداد صحیح اولی در [i] نیز تحویل ناپذیرند.

برای این کار عدد اول فرد \mathbb{Z} ورا در نظر بگیرید. فرض کنیم p در $\mathbb{Z}[i]$ تحویل پذیر باشد. پس

$$p = \alpha \beta$$

که در آن $\beta \in \mathbb{Z}[i]$ دو عضو غیر یکال $\mathbb{Z}[i]$ هستند. با نرم گرفتن از دو طرف داریم:

$$p^{\mathsf{Y}} = N(\alpha)N(\beta)$$

چون $N(\alpha)=N(\beta)=p$ لذا با فرض $N(\beta)\neq N(\beta)$ لذا با فرض $N(\alpha)\neq N(\beta)$

$$\alpha = a + bi$$
 $\theta = c + di$

داريم

$$p = a^{\mathsf{Y}} + b^{\mathsf{Y}} = c^{\mathsf{Y}} + d^{\mathsf{Y}}$$

که در آن \mathbb{Z} . $a,b,c,d\in\mathbb{Z}$ از آنجا که p فرد است، a و b نمیتوانند هر دو زوج یا هر دو فرد باشند. فرض کنیم a زوج و b فرد باشد. مثلاً a a b و a b b b b .b

$$p = a^{\mathsf{Y}} + b^{\mathsf{Y}} = {\mathsf{Y}}k^{\mathsf{Y}} + {\mathsf{Y}}l^{\mathsf{Y}} + {\mathsf{Y}}l + {\mathsf{Y}} = {\mathsf{Y}}K' + {\mathsf{Y}}$$

 $\cdot p \equiv \mathsf{N}(mod \mathsf{Y})$ لذا

$$a^{\mathsf{T}} \equiv - \mathsf{T} \pmod{p}$$

 $\cdot(\mathbb{Z}[i]$ و لذا p|(a-i)(a+i) و لذا $p|a^{\mathsf{Y}}+1$ و بنابراین

p|a+i یا p|a-i داریم $\mathbb{Z}[i]$ تحویل ناپذیر باشد آنگاه p در p اول است و لذا در p داریم p در p ناگر و در p در p در آن p که غیر ممکن است. p که غیر ممکن است. p که غیر ممکن است. پس p در p تحویل پذیر است. بنابراین ثابت کردیم:

 $p \equiv \mathsf{N}(mod \ \mathsf{f})$ عدد اول $p \in \mathbb{Z}[i]$ تحویلپذیر است اگر و تنها اگر اول $p \in \mathbb{Z}[i]$

مثال ۱۳۰۱ (Y-i) ولی ۳ و۷ در (Y+i) و ۱۷ ولی ۳ و۷ در مثال ۱۳۰۱ (Y-i) ولی ۳ و۷ در $\mathbb{Z}[i]$

مثال ۱۴.۱ برای تجزیهی ۱۴۰۱ و داریم

$$\begin{split} \mathbf{q} + \mathbf{Y} \mathbf{1} i &= \mathbf{Y} (\mathbf{Y} + \mathbf{Y} i) \\ N(\mathbf{Y} + \mathbf{Y} i) &= \Delta \mathbf{A} = \mathbf{Y} \times \mathbf{Y} \mathbf{q} = (\mathbf{1} + i) (\mathbf{1} - i) (\Delta + \mathbf{Y} i) (\Delta - \mathbf{Y} i) \\ (\mathbf{Y} + \mathbf{Y} i) (\mathbf{Y} - \mathbf{Y} i) &= (\mathbf{1} + i) (\mathbf{1} - i) (\Delta + \mathbf{Y} i) (\Delta - \mathbf{Y} i) \end{split}$$

$$9 + Y Ni = Y(Y + Vi) = Y(N + i)(\Delta + Yi)$$

توجه کنیم که ۳ در $\mathbb{Z}[i]$ نیز تحویلiاپذیر است.

§ تمرین

- اشد. ورض کنیم R یک حلقهی اقلیدسی با تابع اقلیدسی φ باشد.
- $\varphi(a) > \varphi(1)$ نشان دهید اگر $a \in R$ یکال نباشد، آنگاه (الف)
- $\varphi(a)=\varphi(b)$ نشان دهید اگر $a,b\in R$ شریک باشند آنگاه (ب)
 - (ج) آیا عکس (ب) برقرار است؟ ثابت کنید.
- ۲. فرض کنیم R یک دامنهی صحیح و $\mathbb{R}^* \to \mathbb{R}$ یک تابع باشد که در شرط (ب) از تعریف تابع اقلیدسی صدق میکند. ثابت کنید R یک دامنهی اقلیدسی است.
- ۰۳. فرض کنیم α بر β در حالت کلی منحصر α و α یافت شده در تقسیم α بر $\beta \in \mathbb{Z}[i]$ در حالت کلی منحصر به فرد نیست؟ حداکثر چند جواب برای α و α میتواند یافت شود؟

- ست. $\mathbb{Z}[i]$ نشان دهید اگر $\mathbb{Z}[i]$ تحویل اپذیر است. α عدد اول باشد آنگاه $\alpha \in \mathbb{Z}[i]$ تحویل اپذیر است.
 - د. ۲۱، ۲۱، ۱۱۹، $\delta + \gamma$ را در $\mathbb{Z}[i]$ به عوامل اول تجزیه کنید.
- بیست. نیست. تشان دهید حلقهی اقلیدسی نیست. $\mathbb{Z}[\sqrt{-\Delta}] = \{a+b\sqrt{-\Delta} \ : \ a,b\in\mathbb{Z}\}$ نشان دهید حلقه ب
- ۷. (الف) فرض کنیم $\mathbb{Z}_p \in \mathbb{Z}_p$ یک عدد اول باشد. نشان دهید $p \in \mathbb{Z}_p$ را میتوان به صورت مجموع مربعات دو عدد صحیح نوشت اگر و تنها اگر $p \equiv 1 \pmod{4}$
- a < b عدادی صحیح هستند و a,b,c,d نشان دهید اگر $p = a^{\mathsf{r}} + b^{\mathsf{r}} = c^{\mathsf{r}} + d^{\mathsf{r}}$ عدادی صحیح هستند و . $b = \pm d$ و $a = \pm c$ آنگاه c < d
 - ۹. بزرگترین مقسوم علیه مشترک $\lambda+\epsilon i$ و $\Delta-1$ را در $\mathbb{Z}[i]$ بیابید.
 - است. فرض کنیم $\alpha \in \mathbb{Z}[i]$ یک حلقه متناهی است. $\alpha \in \mathbb{Z}[i]$ یک حلقه متناهی است. ۱۰
- یک $\varphi(a+b\sqrt{\Upsilon})=a^{\Upsilon}-b^{\Upsilon}$ با تابع $\mathbb{Z}[\sqrt{\Upsilon}]=\{a+b\sqrt{\Upsilon}:\ a,b\in\mathbb{Z}\}$ یک دامنهی اقلیدسی است.
- $arphi(a+b\sqrt{-\mathsf{Y}})=a^{\mathsf{Y}}+b^{\mathsf{Y}}$ با تابع $\mathbb{Z}[\sqrt{-\mathsf{Y}}]=\{a+b\sqrt{-\mathsf{Y}}:\ a,b\in\mathbb{Z}\}$ ۱۲. (الف) نشان دهید یا تابع است.

قصل ۲ توسع میدان کو عناصر جسری

در این فصل به صورت دقیقتر به بررسی ریشههای یک چندجملهای روی یک میدان میپردازیم.

تعریف ۱.۲ میدان E را یک توسیع میدان F گوییم هرگاه F یک زیرمیدان E باشد. در این صورت مینویسیم $F \leq F$. به عنوان مثال $\mathbb R$ یک توسیع $\mathbb Q$ و $\mathbb C$ یک توسیع $\mathbb R$ و یک توسیع $\mathbb Q$ است.

n فرض کنیم f(x) یک چندجملهای روی میدان F از درجهی f(x) باشد. قبلاً ثابت کردیم f(x) حداکثر f(x) ریشه در f(x) در آن حداقل یک روید که توسیعی از f(x) مانند f(x) در آن حداقل یک ریشه دارد.

قضیه ۲۰۲ (کرونکر) فرض کنیم F یک میدان و f(x) یک چندجملهای غیرثابت در F[x] باشد. در این صورت توسیعی از F مانند E و E و جود دارد به نحوی که $f(\alpha)=\circ$

اثبات. ابتدا توجه کنیم که f(x) را میتوان به صورت حاصل ضرب چندجمله ای های تحویل ناپذیر در f(x) را میشمارد. F[x] نوشت. فرض کنیم f(x) یک چندجمله ای تحویل ناپذیر در f(x) باشد که f(x) را میشمارد.

 $p(\alpha) = \circ$ کافیست E را بیابیم به نحوی که

و در نتیجه F[x] در F[x] تحویل
ناپذیر و لذا $\langle p(x) \rangle$ یک ایدهآل ماکسیمال و در نتیجه

$$E = \frac{F[x]}{\langle p(x) \rangle}$$

یک میدان است. نگاشت $E \to F \to G$ با ضابطه ی $\varphi(a) = a + \langle p(x) \rangle$ یک همریختی است. این همریختی یک به یک است (ثابت کنید). لذا $E \to G$ با زیرمیدان $E \to G$ از $E \to G$ یکریخت است. پس با یکی گرفتن $E \to G$ با $E \to G$ با $E \to G$ میتوان $E \to G$ را زیرمیدانی از $E \to G$ با $E \to G$ با $E \to G$ میتوان $E \to G$ را زیرمیدانی از $E \to G$ کرد. حال قرار میدهیم $E \to G$ با $E \to G$ با $E \to G$ با $E \to G$ میتوان $E \to G$ در این صورت $E \to G$ و نیخ میدم

$$p(x) = a \cdot + a \cdot x + \ldots + a_n x^n \in F[x], \ a_n \neq \infty$$

در این صورت

$$p(\alpha) = a_{\circ} + a_{\uparrow}\alpha + a_{\uparrow}\alpha^{\dagger} + \dots + a_{n}\alpha^{n}$$

$$= (a_{\circ} + \langle p(x) \rangle) + (a_{\uparrow} + \langle p(x) \rangle)(x + \langle p(x) \rangle) + \dots + (a_{n} + \langle p(x) \rangle)(x + \langle p(x) \rangle)^{n}$$

$$= (a_{\circ} + a_{\uparrow}x + \dots + a_{n}x^{n}) + \langle p(x) \rangle = p(x) + \langle p(x) \rangle = \langle p(x) \rangle = O_{E}$$

توجه کنیم که در تساوی های بالا از یکی گرفتن $a_i\in F$ با $a_i\in F$ استفاده کردیم. f(x) که در تساوی های بالا، چون α ریشه ون α در α است پس اگر α از درجه تبصره α با علامات قضیه ون بالا، چون α ریشه ون α در جه با علامات قضیه بالا، پون α درجه ون α درجه با علامات قضیه بالا، پون α درجه ون α درجه با علامات قضیه بالا، پون α درجه ون α درجه با علامات قضیه بالا، پون α در بالا در بال

به باشد، آنگاه $m \geq 1$ و ترکیمی میری باز $m \geq 1$ و ترکیمی از کام

$$f(x) = (x - \alpha)g(x)$$

g که در آن g(x) و g(x) و g(x) از درجهی g(x) از درجهی g(x) و g(x) و

$$F \leq E_1 \leq E_7 \leq \ldots \leq E_n$$

و در E_n داریم

$$f(x) = (x - \alpha)(x - \alpha_{\mathsf{T}})\dots(x - \alpha_n)$$

لذا E_n توسیعی از F است که f در آن دقیقاً n ریشه (نه لزوماً متمایز) دارد.

مثال ۴.۲ مثال $f(x)=x^{r}+1\in\mathbb{R}[x]$ را در نظر بگیرید. $f(x)=x^{r}+1$ روی

$$E = \frac{\mathbb{R}}{\langle (x^{\mathsf{Y}} + \mathsf{1}) \rangle}$$

یک میدان است. حال با فرض $(x+1) + (x^{t}+1) \in E$ و یکی گرفتن $x = x + (x^{t}+1) + (x^{t}+1) + (x^{t}+1)$ داریم

$$\alpha^{r} + 1 = (x + \langle {}^{r} + 1 \rangle)^{r} + (1 + \langle {}^{r} + 1 \rangle) = x^{r} + 1 + \langle {}^{r} + 1 \rangle = \langle {}^{r} + 1 \rangle = O_{E}$$

.پس α یک ریشهی f(x) در α است.

g(x) اگر $g(x)\in\mathbb{R}[x]$ با تقسیم $g(x)+\langle x^{\mathsf{Y}}+\mathsf{I}\rangle$ ما تقسیم g(x) با تقسیم g(x) با تقسیم g(x) در $g(x)\in\mathbb{R}[x]$ بنابر الگوریتم تقسیم)

$$g(x) = q(x)(x^{\mathsf{Y}} + \mathsf{I}) + r(x)$$

که در آن [x] او $q(x), r(x) \in \mathbb{R}$ و $q(x), r(x) \in \mathbb{R}$ ان درجهی حداکثر است. پس

$$r(x) = a + bx \quad (a, b \in \mathbb{R})$$

لذا

$$u = g(x) + \langle x^{\mathsf{Y}} + \mathsf{I} \rangle = (a + bx) + \langle x^{\mathsf{Y}} + \mathsf{I} \rangle =$$
$$(a + \langle x^{\mathsf{Y}} + \mathsf{I} \rangle) + (b + \langle x^{\mathsf{Y}} + \mathsf{I} \rangle)(x + \langle x^{\mathsf{Y}} + \mathsf{I} \rangle) = a + b\alpha$$

بنابراين

$$E = \{a + b\alpha : \ a, b \in \mathbb{R}\}\$$

و از طرف دیگر $\alpha'=-1$ لذا با نامگذاری α با i میدان E همان $\alpha'=-1$ میدان اعداد مختلط است.

با عنایت به اهمیت ریشه ی چندجملهای ها تعریف زیر را در نظر می گیریم.

تعریف A.Y فرض کنیم E یک توسیع میدان F باشد و E . گوییم C روی C جبری است هرگاه چندجملهای ناصفر C باشد C موجود باشد به نحوی که C روی C روی C جبری نباشد گوییم C روی C متعالی (غیرجبری) است. اگر هر عضو C روی C جبری باشد، گوییم C یک توسیع جبری C است.

مثال $x^{\mathsf{T}} - \mathsf{T} \in \mathbb{Q}[x]$ مثال مثال $\mathbf{x}^{\mathsf{T}} - \mathsf{T} \in \mathbb{Q}[x]$ است. زیرا ریشه ی چندجمله ای

ست. ریرا ریشهی $x^{r} + 1 \in \mathbb{Q}[x]$ است. زیرا ریشهی $i \in \mathbb{C}$

 \mathbb{Q} روی \mathbb{R} جبری است. زیرا ریشهی $x-\pi\in\mathbb{R}[x]$ است. ولی میتوان ثابت کرد که π روی $\pi\in\mathbb{R}$ جبری نیست.

مثال ۷.۲ \mathbb{R} $\sqrt{7}+\sqrt{7}$ روی \mathbb{Q} جبری است. برای دیدن این قرار دهید $u=\sqrt{7}+\sqrt{7}\in\mathbb{R}$ در این صورت

$$u^{\mathsf{Y}} = \Delta + \mathsf{Y}\sqrt{\mathsf{F}}$$

$$u^{\mathsf{Y}} - \Delta = \mathsf{Y}\sqrt{\mathsf{F}}$$

$$(u^{\mathsf{Y}} - \Delta)^{\mathsf{Y}} = \mathsf{Y}^{\mathsf{Y}}$$

$$u^{\mathsf{Y}} - \mathsf{Y} \circ u^{\mathsf{Y}} + \mathsf{Y} = \mathsf{Y}^{\mathsf{Y}}$$

لذا $\nabla + \nabla + \nabla x$ است. (ثابت کنید این چندجملهای $f(x) = x^* - 1 \circ x^* + 1$ است. (ثابت کنید این چندجملهای روی \mathbb{Q} تحویل نایذبر است.)

تعریف ۸.۲ عدد $\alpha \in \mathbb{C}$ را یک عدد جبری میگوییم هرگاه روی $\alpha \in \mathbb{C}$ جبری باشد. در غیر این صورت آن را یک عدد متعالی گوییم.

اعداد گویا، اعدادی که رادیکال اعداد گویا هستند مانند $\sqrt{7}$, $\sqrt{7}$ $\sqrt{7}$, $\sqrt{7}$ و ... اعداد جبری هستند. با وجود این مجموعه اعداد جبری مجموعه ای شماراست. (ثابت کنید). بنابراین مجموعه ی اعداد متعالی ناشماراست. اعدادی مانند π ، e^7 ، e^7 و

حال فرض کنیم E یک توسیع F و E و روی G جبری باشد. در این صورت به تعداد نامتناهی چندجملهای در F[x] موجود است که G ریشه G ریشه G آن است. فرض کنیم G یک چندجملهای تکین در G باشد. این چندجملهای G و درجه G و درجه G کمترین مقدار ممکن را داشته باشد. این چندجملهای منحصر به فرد است. زیرا اگر G یک چندجملهای تکین دلخواه در G با کمترین درجه باشد، آنگاه بنابر الگوریتم تقسیم در G ایک چندجملهای تکین دلخواه در G با کمترین درجه باشد، آنگاه بنابر الگوریتم تقسیم در G

$$q(x) = f(x)p(x) + r(x)$$

که در آن $deg \; r(x) < deg \; p(x)$ یا $r(x) = \circ$ و $f(x), r(x) \in F[x]$ که در آن

$$r(\alpha) = q(\alpha) - f(\alpha)p(\alpha) = \circ$$

فرض کنیم $r(x) \neq 0$ در این صورت با ضرب $r(x) \neq 0$ در وارون ضریب پیشروش، چندجملهای تکین $r(x) \neq 0$ بدست می آید به نحوی که r(x) = 0 این با انتخاب $r(x) \neq 0$ متناقض است زیرا r(x) = 0 بدست می آید به نحوی که r(x) = 0 و لذا

$$q(x) = f(x)p(x)$$

از آنجا که p(x) و p(x) دارای درجهی مساوی و لذا $p(x)=c\in F$ یک چندجملهای ثابت است. حال از تکین بودن p(x)=q(x) نتیجه میشود که p(x)=c و لذا p(x)=q(x) لذا میتوان تعریف زیر

را ارائه نمود.

 $p(x)\in \infty$ نیم E یک توسیع E و E و وی F جبری باشد. چندجملهای تکین E فرض کنیم E فرض کنیم E میگوییم هرگاه E و E دارای کمترین درجهی E را چندجملهای مینیمال E روی E میگوییم هرگاه E و E دارای کمترین درجهی

تبصره ۱۰۰۲ توجه کنیم که با تغییر F چندجملهای مینیمال lpha روی F نیز ممکن است تغییر کند. مثلاً نیز \mathbb{R} روی $i\in\mathbb{C}$ مینیمال مینیمال وی p(x) است. p(x) چندجملهای مینیمال $i\in\mathbb{C}$ روی $p(x)=x^\intercal+1$ $x-i
otin\mathbb{R}[x]$ هست. ولی چندجملهای مینیمال i روی \mathbb{C} برابر $x-i\in\mathbb{C}[x]$ برابر

نمادگذاری α روی α منحصر به توضیحات قبل از تعریف، چندجملهای مینیمال α روی α منحصر به فرد است. و آنرا با $p_{\alpha,F}(x)$ یا $irr(\alpha,F)$ و در صورتی که F مشخص باشد و ابهامی پیش نیاید، آنرا با $p_{\alpha}(x)$ نمایش می دهیم.

برخی خواص جالب و مفید چندجملهای مینیمال در قضیهی ذیل ارائه گردیدهاند:

وی F جبری و p(x) چندجملهای مینیمال lpha قضیه ۱۲.۲ فرض کنیم E یک توسیع Fو و lpha روی F باشد. در این صورتlphaروی F باشد. در این صورت F

(الف p(x) در F[x] تحویل نایذیر است.

(F[x] در f(x) = f(x) در f(x) = f(x) در f(x) = f(x) در f(x) = f(x) در (ب)

(F[x] در F[x] در F[x] و F[x] و $F[\alpha)=0$ آنگاه $f(\alpha)=0$ در F[x] باشد و $F[\alpha)=0$ آنگاه (ج) اگر F[x] باشد و $F[\alpha)=0$ باشد و $F[\alpha)=0$ آنگاه f(x) = p(x)

اثبات. (الف) اگر p(x) در F[x] تحویل پذیر باشد آنگاه می توان p(x) را به صورت

$$p(x) = g(x)h(x)$$

نوشت که در آن $g(x),h(x)\in F[x]$ دو چندجملهای تکین با درجهی کمتر از درجهی $g(x),h(x)\in F[x]$ هستند. از $g(\alpha)=\circ$ و $g(\alpha)$ نتیجه می شود که $g(\alpha)=\circ$ و این $g(\alpha)=\circ$ و این $g(\alpha)=\circ$ متناقض با مینیمال بودن $g(\alpha)=\circ$ است.

 $q(x), r(x) \in F[x]$ که در آن f(x) = q(x)p(x) + r(x) داریم و با تقسیم f(x) با تقسیم f(x) با f(x) داریم: f(x) = q(x)p(x) داریم:

$$r(\alpha) = f(\alpha) - q(\alpha)p(\alpha) = \circ$$

 $r_1(x) \in F[x]$ در وارون ضریب پیشرو خودش چندجملهای تکین $r(x) \neq 0$ در وارون ضریب پیشرو خودش چندجملهای تکین $r(x) \neq 0$ در $r_1(x) \neq 0$ بدست می آید به نحوی که $r_2(x) = 0$ و این متناقض با مینیمال بودن $r_3(x) = 0$ است زیرا $r_3(x) = 0$ بدست می آید به نحوی که $r_3(x) = 0$ و لذا $r_3(x) = 0$ و لذا $r_3(x) = 0$ بیس $r_3(x) = 0$ و لذا $r_3(x) = 0$

رج) از (ب) نتیجه می شود که p(x)|f(x) چون بنا به فرض f(x) نیز تحویل ناپذیر است نتیجه می شود که که f(x)=c که در آن این به فرض این به فرض f(x)=c که در آن این به فرض این به ف

تبصره ۱۳.۲ با توجه به قضیهی بالا چندجملهای مینیمال $\alpha \in E$ روی $\alpha \in E$ روی ایندیر است و بالعکس هر چندجملهای تکین تحویل ناپذیر $\alpha \in F[x]$ که در شرط $\alpha \in F[x]$ صدق کند، با چندجملهای تحویل ناپذیر α روی α مساوی است. به همین دلیل چندجملهای تحویل ناپذیر α روی α مینوان α روی α را میتوان به صورت زیر نیز تعریف کرد:

تعریف ۱۴.۲ فرض کنیم E توسیع F و E روی G جبری باشد. در این صورت چندجملهای G تکین تحویل ناپذیر G و G را که در شرط G و G صدق می کند، چندجملهای مینیمال G روی G را که در شرط G و با G صدق می کند، چندجملهای تحویل ناپذیر G روی G کوییم و با G و با G یا G نمایش می دهیم. توجه کنیم که از قضیه ی قبل نتیجه می شود که این چندجملهای منحصر به فرد است.

تعریف ۱۵.۲ فرض کنیم E یک توسیع F و G وی G جبری و چندجملهای مینیمال G روی G جبری و پندجملهای مینیمال G روی G است، یا درجهی جبری بودن G روی G برابر G است، یا درجهی G روی G برابر G است.

مثال ۱۶.۲ مثال $p(x)=x^{*}-1$ یک ریشه ی $\alpha=i\sqrt[*]{7}\in\mathbb{C}$ است. این چندجملهای روی α تحویل ناپذیر است. پس $p(x)=x^{*}-1$ چندجملهای مینیمال α روی α و لذا α روی α جبری از درجه α است. روی α داریم:

$$x^{\mathsf{f}} - \mathsf{f} = (x^{\mathsf{f}} - \sqrt{\mathsf{f}})(x^{\mathsf{f}} + \sqrt{\mathsf{f}})$$

ریشه ی $x^{r}+\sqrt{r}$ و این چندجمله ای روی \mathbb{R} تحویل ناپذیر و لذا α روی \mathbb{R} جبری از درجه ی $x^{r}+\sqrt{r}$ است. نهایتاً روی \mathbb{C}

$$x^{\mathsf{T}} + \sqrt{\mathsf{T}} = (x - i\sqrt[\mathsf{T}])(x + i\sqrt[\mathsf{T}])$$

و α ریشهی $\sqrt[n]{7}$ و لذا α روی \mathbb{C} جبری از درجهی ا

۱۰۲ میدانهای میانی و تولید شده

E نیز هست. F را یک میدان میانی میپردازیم. در این فصل به مطالعه ی میدانهای میانی میپردازیم. ابتدا توجه کنیم که اگر یک توسیع F باشد، و F باشد، و F و F و F و F باشد، و F باشد. و عضو از کنیم که اگر یک توسیع F باشد، و F باشد، و F و F باشد، و F باشد. این خورب، F یک فضای برداری روی F است. این F داریم F داریم F به آسانی میتوان دید که با این ضرب، F یک فضای برداری روی F است. این مشاهده ما را قادر میسازد که در ادامه ی کار مفاهیم جبرخطی را به کمک بگیریم. خواهیم دید که این ابزار بسیار کارآمد است. ابتدا به تعریف زیر توجه کنید.

تعریف ۱۷.۲ (درجه ی یک توسیع): فرض کنیم E یک توسیع F باشد. بعد فضای برداری E روی میدان F را درجه ی E روی E روی E وییم و با E را نمایش می دهیم اگر E وییم و با E باشد آنگاه توسیع را از درجه ی متناهی گوییم و به طور خلاصه می گوییم E یک توسیع متناهی E است. اگر E بی نهایت باشد E را یک توسیع نامتناهی E گوییم.

توجه کنیم که جمله ی E" توسیع متناهی F است." بدین معنی نیست که E متناهی است.

مثال ۱۸.۲ $\mathbb Z$ یک توسیع متناهی از $\mathbb R$ است. زیرا $\{1,i\}$ یک پایهی $\mathbb Z$ روی $\mathbb R$ است. لذا

 $[\mathbb{C}:\mathbb{R}]=Y.$

همچنین اگر قرار دهیم $\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{T}})=\{a+b\sqrt{\mathsf{T}}:\ a.b\in\mathbb{Q}\}$ در این صورت $\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{T}})$ یک زیرمیدان \mathbb{Q} است(ثابت کنید) و $\mathsf{T}=[\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{T}}):\mathbb{Q}]=\mathsf{T}$ است

به عنوان اولین کاربرد جبرخطی به قضیهی زیر توجه کنید که به قضیهی برج معروف است.

$$F < E < K$$
.

F یک توسیع متناهی F است، اگر و تنها اگر K توسیع متناهی E و E یک توسیع متناهی F باشد. و در این صورت:

$$[K : F] = [K : E][E : F]$$

اثبات. فرض کنیم Kیک توسیع متناهی F باشد. در این صورت E یک زیرفضای E (به عنوان فضای برداری روی E) است و لذا از بعد متناهی است و E (E : E) است و لذا از بعد متناهی است و E از طرف دیگر اگر E (E : E) است و لذا از بعد متناهی ایک ترمیب خطی از دیگر اگر E (E) است. این ضرایب در E باشد، آنگاه هر عضو E یک ترکیب خطی E بین ضرایب در E است. این ضرایب در E است. این ضرایب در E است. لذا E بین فضای برداری E است. لذا E بین فضای برداری E میپیماید. پس

$$[K:E] \le t = [K:F]$$

و لذا [K:E] نيز متناهي است.

 $u_1, u_7, \dots, u_m \in K$ برعکس، فرض کنیم E و E یک توسیع متناهی E و نیم توسیع متناهی E و نیم توسیع متناهی E و فرض کنیم E و فرض کنیم E و فرض کنیم E و فرض کنیم E یک پایه ی E روی E باشد. حال E را دلخواه در نظر بگیرید. در این صورت E سرم E یک پایه ی E را دلخواه در نظر بگیرید. در این صورت E سرم E یک پایه ی E روی E است لذا،

$$u = b_1 u_1 + b_1 u_1 + \ldots + b_m u_m, \quad b_i \in E, i = 1, 1, \dots, m$$

 $i \leq i \leq m$ است و لذا برای هر v_1, v_2, \dots, v_n از طرف دیگر v_1, v_2, \dots, v_n یک پایه از طرف

$$b_i = a_{i\uparrow}v_{\uparrow} + a_{i\uparrow}v_{\uparrow} + \ldots + a_{in}v_n, \quad a_{ij} \in F, \quad j = \uparrow, \uparrow, \ldots, n$$

بنابراين

$$u = \sum_{j=1}^{m} b_i u_i = \sum_{i=1}^{m} (\sum_{j=1}^{n} a_{ij} v_j) u_i = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} a_{ij} (u_i v_j).$$

بنابراین مجموعه یF میپیماید. از طرف $\{u_iv_j:\ 1\leq i\leq m,\ 1\leq j\leq n\}$ میپیماید. از طرف بنابراین مجموعه ی $\sum_{1\leq i\leq m,\ 1\leq j\leq n}a_{ij}(u_iv_j)=\circ$ در این میروت صورت

$$\sum_{i=1}^{m} \left(\sum_{j=1}^{n} (a_{ij}v_j) \right) u_i = \circ$$

در این صورت برای هر $1 \leq i \leq m$ قرار می $v_j \in E$ در این صورت برای هر ۱ دا داد

$$\sum_{i=1}^{m} b_i u_i = \circ$$

چون $b_i \in E$ برای هر $i \leq n$ و $i \leq n$ و برای هر $b_i \in E$ برای هر پرای هر برای ون

$$b_1 = b_7 = \ldots = b_m = \circ$$

حال برای هر $1 \leq i \leq m$ حال برای

$$\sum_{j=1}^{n} a_{ij} v_j = b_i = \circ$$

از استقلال خطی E نتیجه میشود که از استقلال خطی از استقلال خطی از استقلال از استقلال

$$a_{i} = a_{i} = \ldots = a_{in} = \circ$$

بنابراین ثابت کردیم برای هر مجموعه کا و م $i \leq i \leq m$ بنابراین ثابت کردیم برای مجموعه کا بنابراین ثابت کردیم برای م

$$\{u_i v_j \mid 1 \le i \le m, 1 \le j \le n\}$$

روی F مستقل خطی و بنابراین یک پایه روی F است. این پایه دارای mn عضو است. پس

$$[K : F] = mn = [K : E][E : F].$$

فرض کنیم K یک توسیع F باشد و K باشد و K میدانهای میانی K و جود دارند که شامل K هستند. مثلاً K خود یک میدان میانی K و K است که K را در بر دارد. اما کوچکترین میدان میانی K فرض کنیم K کوچکترین توسیع میانی شامل K باشد. پس K و K فرض کنیم K کوچکترین توسیع میانی شامل K باشد. پس K و جود دارد و در واقع اشتراک همه ی میدانهای میانی K و K است که شامل K هستند.

تعریف ۲۰۰۲ فرض کنیم K یک توسیع F باشد. $F \leq K$ و فرض کنیم $S \subseteq S$ یک مجموعه باشد.

. (الف) یک زیرحلقه از K که شامل F است را یک حلقهی میانی K و K میگوییم

(ب) یک زیرمیدان از Kکه شامل F است را یک میدان میانی K و K میگوییم.

Fروی S روی تولید شده توسط S و S است را حلقهی میانی تولید شده توسط S روی S مینامیم، و با S نمایش میدهیم.

میFمی همیم، و به F تمایس می دهیم. (د) کوچکترین زیرمیدان F که شامل F و G است را میدان میانی تولید شده توسط G روی G می نامیم، و با G نمایش می دهیم.

فرض كنيم

 $\mathcal{R} = \{R: \,$ ریرحلقه ی K است که شامل S و G میباشد G است که شامل G و G میباشد G است که شامل G و G میباشد G

و کے ناتھی ہستند. زیرا K در ہر دو قرار دارد. از طرف دیگر به وضوح $\mathcal{L}\subseteq\mathcal{R}$ ، زیرا ہر زیرمیدان \mathcal{L} یک زیر حلقه و اشتراک زیرمیدانها Kیک زیر حلقه و اشتراک زیرمیدانها

S و F در واقع کوچکترین زیرحلقه یK است که شامل R در واقع کوچکترین زیرحلقه یK است. یعنی

$$F[S] = \bigcap_{R \in \mathcal{R}} R$$

به طریق مشابه

$$F(S) = \bigcap_{L \in \mathcal{L}} L$$

به علاوه از $\mathcal{R} \subseteq \mathcal{R}$ نتیجه می \mathcal{L}

$$F[S] \subseteq F(S)$$

در حالتی که F[S] و F[S] و یک مجموعه متناهی است، $S=\{\alpha_1,\alpha_7,\dots,\alpha_n\}$ و را به ترتیب به صورت $F[\alpha_1,\alpha_7,\dots,\alpha_n]$ و $F[\alpha_1,\alpha_7,\dots,\alpha_n]$ و را به ترتیب به صورت

تعاریف بالا از F[S] و F[S] اعضای مجموعهها را معرفی نمیکند. برای سادگی ابتدا حالتی را در نظر بگیرید که S مجموعهی تک عضوی S عضوی S باشد که S مجموعهی تک عضوی S است و لذا برای هر عدد طبیعی S،

$$\alpha, \alpha^{\mathsf{r}}, \alpha^{\mathsf{r}}, \dots, \alpha^n \in F[\alpha]$$

میباشد. اگر $F\subseteq F[lpha]$ نتیجه میشود میباشد. اگر $a_{\circ},a_{\circ},a_{\circ},\ldots,a_{n}\in F$

$$a_{\circ} + a_{\mathsf{I}}\alpha + a_{\mathsf{I}}\alpha^{\mathsf{I}} + \ldots + a_{n}\alpha^{n} \in F[\alpha]$$

اینها در واقع همه ی اعضای F[lpha] هستند. زیرا داریم:

قضیه ۲۱.۲ فرض کنیم K یک توسیع و $\alpha \in K$ و توسیع کنیم کنیم کنیم میرت

$$F[\alpha] = \{ f(\alpha) : \ f(x) \in F[x] \}$$

اثبات. قرار دهیم از قضیه داریم $R=\{f(\alpha):\ f(x)\in F[x]\}$ قبل از قضیه داریم

$$R \subseteq F[\alpha]$$

F[lpha] به با تعریف R خود یک حلقه است که شامل α و α است. لذا با توجه به تعریف α داریم :

$$F[\alpha] \subseteq R$$

و اثبات تمام است.

در مورد $F(\alpha)$ چه میتوان گفت؟ دیدیم که $F(\alpha)\subseteq F(\alpha)$ اگر $F(\alpha)$ اگر $F(\alpha)$ چه میتوان گفت؟ دیدیم که $g(\alpha)\subseteq F(\alpha)$ نیز در $g(\alpha)$ است. $g(\alpha)$ و لذا اگر $g(\alpha)\neq 0$ آنگاه وارون $g(\alpha)$ نیز در $g(\alpha)\neq 0$ است. $g(\alpha)$ هستند. $g(\alpha)$ پس $g(\alpha)$ و لذا اگر $g(\alpha)$ و $g(\alpha)$ اینها در واقع همهی اعضای $g(\alpha)$ هستند. $g(\alpha)$ دریم:

قضیه ۲۲.۲ داریم

$$F(\alpha) = \{ \frac{f(\alpha)}{g(\alpha)} : f(x), g(x) \in F[x], g(\alpha) \neq \circ \}$$

اثبات. قرار دهید

$$E = \{ \frac{f(\alpha)}{g(\alpha)} : f(x), g(x) \in F[x], g(\alpha) \neq \circ \}$$

 \Box مشابه اثبات قضیهی قبل به راحتی دیده میشود که $F(\alpha)=E$

در حالت كليتر داريم:

تفسیه ۲۳۰۲ فرض کنیم
$$S\subseteq K$$
 و $\alpha_1,\alpha_7,\ldots,\alpha_n\in K$ و باشد و F و در این صورت $S\subseteq K$ و کنیم $S\subseteq K$ و

اثبات. اثبات مشابه دو قضیهی قبل است.

مثال ۲۴.۲ توسیع $\mathbb{R} \supseteq \mathbb{Q}$ و $\mathbb{R} \neq \sqrt{1}$ را در نظر بگیرید. در این صورت

$$\begin{split} \mathbb{Q}[\sqrt{\mathbf{Y}}] &= \{f(\sqrt{\mathbf{Y}}): \ f(x) \in \mathbb{Q}[x]\} \\ \mathbb{Q}(\sqrt{\mathbf{Y}}) &= \{\frac{f(\sqrt{\mathbf{Y}})}{g(\sqrt{\mathbf{Y}})}: \ f(x), g(x) \in \mathbb{Q}[x], \ \ g(sqrt\mathbf{Y}) \neq \circ\} \end{split}$$

اگر $\mathbb{Q}[\sqrt{\mathsf{Y}}]$ دلخواه باشد آنگاه $u=f(\alpha)$ که در آن $f(x)\in\mathbb{Q}[x]$ بنابر الگوریتم تقسیم در $u\in\mathbb{Q}[\sqrt{\mathsf{Y}}]$ بنابراین $f(\sqrt{\mathsf{Y}})=a+b\sqrt{\mathsf{Y}}$ بنابراین $f(x)=(x^{\mathsf{Y}}-\mathsf{Y})g(x)+a+bx$ و $a,b\in\mathbb{Q}$ ، $\mathbb{Q}[x]$

$$\mathbb{Q}[\sqrt{\mathbf{Y}}] = \{a + b\sqrt{\mathbf{Y}} : a, b \in \mathbb{Q}\}$$

به طریق مشابه

$$\mathbb{Q}(\sqrt{\mathbf{Y}}) = \{\frac{a+b\sqrt{\mathbf{Y}}}{c+d\sqrt{\mathbf{Y}}}:\ a,b,c,d\in\mathbb{Q}\ \mathbf{g}\ c+d\sqrt{\mathbf{Y}}\neq \circ\}$$

بیش از این نیز میتوان گفت:

$$\frac{a+b\sqrt{\mathsf{Y}}}{c+d\sqrt{\mathsf{Y}}} = \frac{(a+b\sqrt{\mathsf{Y}})(c-d\sqrt{\mathsf{Y}})}{c^{\mathsf{Y}}-\mathsf{Y}d^{\mathsf{Y}}} = \frac{ac-\mathsf{Y}bd}{c^{\mathsf{Y}}-\mathsf{Y}d^{\mathsf{Y}}} + \frac{bc-ad}{c^{\mathsf{Y}}-\mathsf{Y}d^{\mathsf{Y}}}\sqrt{\mathsf{Y}} \in \mathbb{Q}[\sqrt{\mathsf{Y}}]$$

بنابراین $\frac{f(\sqrt{\mathsf{Y}})}{g(\sqrt{\mathsf{Y}})}\in\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}})$ هر عضو بنابراین و بنابراین یعنی برای هر عضو بنابراین و بنابراین ایم بنابراین و بنابراین بنابراین بنابراین و بنابراین و بنابراین و بنابراین و بنابراین و بنابرای و ب کرد. این اتفاقی نیست. قضیهی زیر نشان میدهد که تساوی $\mathbb{Q}[\sqrt{\mathsf{T}}]$ با $\mathbb{Q}[\sqrt{\mathsf{T}}]$ نتیجهای از جبری

$$F(\alpha) = F[\alpha]$$
 (الف)

قضیه ۲۵.۲ فرض کنیم E یک توسیع F و E و E و E باشد. E و کنیم کنیم E فرض کنیم E و کنیم و کنیم E و کنیم و کنیم E و $a_{\bullet}, a_{1}, \ldots, a_{n-1} \in F$

 $\varphi_{\alpha}(f(x)) = f(\alpha)$ ، $f(x) \in F[x]$ هر آن برای هر $\varphi_{\alpha}: F[x] \longrightarrow E$ اثبات. (الف) نگاشت یک همریختی حلقه هاست. فرض کنیم I هسته یاین همریختی باشد. بنابر قضیه ی 2 ،

$$I = \langle p(x) \rangle$$

از طرفی بنابر قضیهی ؟ p(x) در p(x) تحویلp(x) تحویل است. لذا p(x) یک میدان است. از طرف دیگر بنابر قضیهی اول یکریختی

$$\frac{F[x]}{\langle p(x)\rangle} \cong \varphi_{\alpha}(F[x])$$

$$\varphi_{\alpha}(F[x]) = \{f(\alpha) : f(x) \in F[x]\} = F[\alpha]$$

بنابراین F[lpha] یک میدان است. از آنجا که F(lpha) کوچکترین میدان شامل α و α است، داریم یس $F[\alpha] \subseteq F(\alpha)$ از طرفی همواره داریم $F[\alpha] \subseteq F[\alpha]$

$$F(\alpha) = F[\alpha].$$

(+) فرض کنیم (+) در (+) در باشد. بنابر (الف)، (+) در (+

$$f(x) = q(x)p(x) + r(x)$$

که در آن q(x) و q(x) و q(x) یا q(x) یا q(x) و و q(x) و است. لذا q(x) یا که در آن q(x) و q(x)

$$u = f(\alpha) = q(\alpha)p(\alpha) + r(\alpha) = a_{\circ} + a_{1}\alpha + \ldots + a_{n-1}\alpha^{n-1}.$$

یعنی u یک ترکیب خطی از $(\alpha, \alpha^{r}, \dots, \alpha^{n-1})$ با ضرایب در $(\alpha, \alpha^{r}, \dots, \alpha^{n-1})$ یعنی $(\alpha, \alpha^{r}, \dots, \alpha^{n-1})$

$$b_{\circ} + b_{1}\alpha + \ldots + b_{n-1}\alpha^{n-1} = \circ \quad b_{\circ}, b_{1}, \ldots, b_{n-1} \in F$$

$$\mathbb{Q}(w) = \{a_{\cdot} + a_{1}w + a_{7}w^{7} + a_{7}w^{7} : a_{\cdot}, a_{1}, a_{7}, a_{7} \in \mathbb{Q}\}$$

چون $w^{\mathsf{F}}= (w)$ میخواهیم $w \in \mathbb{Q}(w)$ میخواهیم $w \in \mathbb{Q}(w)$ میخواهیم $w^{\mathsf{F}}= (w)$ و نام $w^{\mathsf{F}}= (w)$ و $w^{\mathsf{F}}= (w)$

$$u = w + (-1 - w - w^{\mathsf{r}} - w^{\mathsf{r}}) + 1 = -w^{\mathsf{r}} - w^{\mathsf{r}}$$

وارون u چیست؟ با فرض $x^{r}-x^{r}-x^{r}$ دو چندجملهای p(x) و p(x) و سبت به هم اولند. برای بدست آوردن بزرگترین مقسوم علیه مشترک p(x) و p(x) با تقسیمات متوالی داریم

$$p(x) = -xg(x) + (x^{\dagger} + x + 1)$$
$$g(x) = -x(x^{\dagger} + x + 1) + x$$
$$x^{\dagger} + x + 1 = (x + 1)x + 1$$

و لذا با بازگشت در تساویهای فوق داریم

$$\begin{split} \mathbf{1} &= x^{\mathsf{Y}} + x + \mathbf{1} - (x + \mathbf{1})x = x^{\mathsf{Y}} + x + \mathbf{1} - (x + \mathbf{1})(g(x) + x(x^{\mathsf{Y}} + x + \mathbf{1})) \\ &= (\mathbf{1} - x^{\mathsf{Y}} - x)(x^{\mathsf{Y}} + x + \mathbf{1}) - (x + \mathbf{1})g(x) = (\mathbf{1} - x^{\mathsf{Y}} - x)(p(x) + xg(x)) - (x + \mathbf{1})g(x) \\ &= (\mathbf{1} - x^{\mathsf{Y}} - x)p(x) + (x - x^{\mathsf{Y}} - x^{\mathsf{Y}} - x - \mathbf{1})g(x) \end{split}$$

 $v=-1-w^\intercal-w^\intercal$ بنابراین w در رابطه ی فوق داریم $v=-1-w^\intercal-w^\intercal-1$ بنابراین w در رابطه ی فوق داریم $v=-1-w^\intercal-w^\intercal$ وارون $v=-1-w^\intercal-w^\intercal$ اطمینان حاصل کنید.)

به مثال متفاوت و جالب بعدی توجه کنید.

مثال ۲۷۰۲ میدان سه عنصری $\mathbb{F}_r=\mathbb{Z}/\mathbb{Z}$ و چندجملهای $\mathbb{F}_r[x]$ میدان سه عنصری $\mathbb{F}_r=\mathbb{Z}/\mathbb{Z}$ و چندجملهای $\mathbb{F}_r[x]$ میدان $\mathbb{F}_r[x]$ تحویل ناپذیر است (چرا؟) بنابراین $\mathbb{F}_r[x]$ یک میدان بگیرید. این چندجملهای روی \mathbb{F}_r تحویل ناپذیر است (چرا؟) بنابراین $\mathbb{F}_r[x]$ یک میدان است. یادآوری میکنیم که $\mathbb{F}_r[x]$ دو عضو است. و در واقع $\mathbb{F}_r[x]$ دو عضو $\mathbb{F}_r[x]$ است. لذا $\mathbb{F}_r[x]$ میک یایه $\mathbb{F}_r[x]$ است. لذا

$$E = \{a + b\alpha : a, b \in \mathbb{F}_{\mathbf{r}}\}\$$

بنابراین E یک میدان ۹ عنصری است و

$$E = \{ \circ, \mathsf{N}, \mathsf{Y}, \alpha, \mathsf{N} + \alpha, \mathsf{Y} + \alpha, \mathsf{Y}\alpha, \mathsf{N} + \mathsf{Y}\alpha, \mathsf{Y} + \mathsf{Y}\alpha \}$$

در این میدان به عنوان مثال

$$(1 + 7\alpha)(7 + 7\alpha) = 7 + 7\alpha + \alpha + \alpha^{7} = 7 - 1 = 1$$

تشکیل جدول ضرب عناصر E تمرین خوبی برای شما خواهد بود. توجه کنید که در جدول مشاهده خواهید کرد که هر عنصر ناصفر دارای وارون است.

ست. $p(x)=x^{\mathsf{r}}-\mathsf{l}\circ x^{\mathsf{r}}+\mathsf{l}$ قبلاً دیدیم که $\alpha=\sqrt{\mathsf{r}}+\sqrt{\mathsf{r}}$ یک ریشه ی چندجملهای $\alpha=\sqrt{\mathsf{r}}+\sqrt{\mathsf{r}}$ است. داریم

$$\mathbb{Q}\subseteq\mathbb{Q}(\sqrt{Y})\subseteq\mathbb{Q}(\sqrt{Y},\sqrt{Y})$$

به راحتی دیده میشود که x^t+1 چندجملهای مینیمال \sqrt{t} روی \mathbb{Q} است. از طرفی \mathbb{Q}^t ریشه ی چندجملهای \mathbb{Q}^t است. این چندجملهای روی $\mathbb{Q}(\sqrt{t})$ تحویل ناپذیر است (چرا؟). پس بنابر قضیه ی برج

$$[\mathbb{Q}(\sqrt{Y},\sqrt{Y}):\mathbb{Q}] = [\mathbb{Q}(\sqrt{Y},\sqrt{Y}):\mathbb{Q}(\sqrt{Y})][\mathbb{Q}(\sqrt{Y}):\mathbb{Q}] = Y \times Y = Y$$

 $lpha^{r}=1$ اریم $lpha^{r}=1$ و لذا $lpha^{r}=1$ و لذا $lpha^{r}=1$ و $lpha^{r}=1$ از طرف دیگر $lpha^{r}=1$ و $lpha^{r}=1$ و $lpha^{r}=1$ لذا

$$\sqrt{\Upsilon} = \frac{-4}{\Upsilon}\alpha + \frac{1}{\Upsilon}\alpha^{\Upsilon} \in \mathbb{Q}(\alpha)$$

 $\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}},\sqrt{\mathsf{T}})\subseteq\mathbb{Q}(\alpha)$ در نتیجه میشود $\mathbb{Q}(\alpha)$ از $\mathbb{Q}(\alpha)$ از $\mathbb{Q}(\alpha)$ نتیجه میشود $\mathbb{Q}(\alpha)$ در نتیجه $\mathbb{Q}(\alpha)$ د

قضیه ۲۹.۲ فرض کنیم E یک توسیع متناهی F باشد. در این صورت E یک توسیع جبری Fاست. یعنی هر عضو Eروی F جبری است.

اثبات. فرض کنیم E:F]=n و فرض کنیم $lpha\in E$ دلخواه باشد. در این صورت n+1 عنصر

 $1, \alpha, \alpha^{7}, \dots, \alpha^{n} \in E$

روی F وابسته خطی هستند. لذا $a_n, a_1, \ldots, a_n \in F$ وجود دارند که

 $a_{\circ} + a_{1}\alpha + a_{7}\alpha^{7} + \ldots + a_{n}\alpha^{n} = \circ$

 $f(x)=a_{\circ}+a_{1}x+$ و حداقل یکی از a_{i} از مخالف صفر است. بنابراین با فرض a_{i} از درجه و حداکثر a_{i} داریم a_{i} دا

قضیه $\mathbf{r} \cdot \mathbf{r}$ فرض کنیم E یک توسیع F باشد. گزارههای زیر معادلاند.

(الفE یک توسیع متناهی E است.

وجود دارند به نحوی که هر $i\leq n$ ، $lpha_i$ وجود دارند به نحوی که هر $lpha_1,lpha_1,\ldots,lpha_n\in E$ (ب)

$$E = F(\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_n).$$

خواهیم داشت $F(\alpha_1,\alpha_1) \leq F(\alpha_1,\alpha_1) \leq F(\alpha_1,\alpha_2) \leq F(\alpha_1,\alpha_2) \leq E$ و دوند، $F(\alpha_1,\alpha_2) \leq E$ برج زیر از توسیعها بدست می آیند.

$$F \leq F(\alpha_1) \leq F(\alpha_1, \alpha_7) \leq \ldots \leq F(\alpha_1, \alpha_7, \ldots, \alpha_t) \leq E$$

 $1 \leq i \leq m$ که برای هر $F(\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_i) \neq F(\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_i, \alpha_{i+1})$ ، $1 \leq i \leq t$ که برای هر $M_i = [F(\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_i, \alpha_{i+1}) : F(\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_i)] \geq 1$ ، $M_i = [F(\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_i, \alpha_{i+1}) : F(\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_i)]$ خال با کاربرد مکرر قضیهی برج داریم:

 $m = [E:F] = [E:F(\alpha_{\mathsf{1}},\alpha_{\mathsf{T}},\ldots,\alpha_{t})][F(\alpha_{\mathsf{1}},\alpha_{\mathsf{T}},\ldots,\alpha_{t}):F(\alpha_{\mathsf{1}},\alpha_{\mathsf{T}},\ldots,\alpha_{t-\mathsf{1}})]\ldots[F(\alpha_{\mathsf{1}},\alpha_{\mathsf{T}}):F(\alpha_{\mathsf{1}})][F(\alpha_{\mathsf{1}}):F]$

و لذا t یس اشد. این بدین (وند یافتن α_i یافتن t یا یست اشد. این بدین t یس اشد. این بدین t یس است که برای یک t داریم وزی t داریم است.

برعکس فرض کنیم (ب) برقرار باشد. در این صورت با به کار بردن مکرر قضیه ی برج و قضیه ی و مشابه آنچه در قسمت اول اثبات دیدیم به سادگی ثابت می شود که $E = F(\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_n)$ یک توسیع متناهی F است.

در مثالها دیدیم که مجموع دو عدد جبری $\sqrt{7}$ و $\sqrt{7}$ یک عدد جبری بود. این اتفاقی نیست. قضیه ی زیر را ببینید:

قضیه F فرض کنید Kیک توسیع F باشد. و

در این صورت \overline{F}_K یک میدان میانی K و F است. به ویژه مجموع، تفاضل و حاصل ضرب هر دو عنصر جبری، جبری است.

اثبات. فرض کنیم $\alpha_{\mathsf{Y}} \in \overline{F}_K$ و $\alpha_{\mathsf{Y}} = \alpha_{\mathsf{Y}}$ و $\alpha_{\mathsf{Y}} \in \mathcal{F}_K$ روی $\alpha_{\mathsf{Y}} \in \mathcal{F}_K$ و تاب فرض کنیم

وی $F(\alpha_1,\alpha_7)$ روی $F(\alpha_1,\alpha_7)$ روی $F(\alpha_1,\alpha_7)$ روی $F(\alpha_1,\alpha_7)$ روی $F(\alpha_1,\alpha_7)$ روی $F(\alpha_1,\alpha_7)$ اما $F(\alpha_1,\alpha_7)$ همگی در $F(\alpha_1,\alpha_7)$ همگی در $F(\alpha_1,\alpha_7)$ هستند. پس همگی روی $F(\alpha_1,\alpha_7)$ همگی در $F(\alpha_1,\alpha_7)$ در $F(\alpha_1$

تعریف T۲۰۲ فرض کنیم K یک توسیع F باشد. در این صورت \overline{F}_K را بستار جبری F در K گوییم.

نتیجه ۳۳.۲ مجموعه ی اعداد جبری یک میدان است. این میدان را با $\mathbb A$ نشان می دهیم. اثبات. بنا به تعریف $\mathbb A$ در واقع بستار جبری $\mathbb Q$ در $\mathbb C$ است. و لذا بنابر قضیه ی قبل یک میدان است.

 x^n-1 روی x^n-1 بنابه تعریف x^n-1 یک توسیع جبری x^n-1 است. برای هر x^n-1 چندجملهای x^n-1 روی x^n-1 بنابه تعریف x^n-1 و لذا ریشهی x^n-1 از آن، روی x^n-1 جبری از درجهی x^n-1 است. از طرفی x^n-1 تحویل ناپذیر است x^n-1 و لذا ریشه x^n-1 از آن، روی x^n-1 جبری از درجه x^n-1 است. از طرفی x^n-1 در x^n-1 است. از طرفی x^n-1 درجه x^n-1 در

لذا

$$[\mathbb{A}:\mathbb{Q}] = [\mathbb{A}:\mathbb{Q}(\sqrt[n]{\mathsf{T}})][\mathbb{Q}(\sqrt[n]{\mathsf{T}}):\mathbb{Q}] \ge n$$

چون n دلخواه است لذا $\infty=\mathbb{Q}=\mathbb{A}$. این نشان میدهد که عکس قضیهی ؟ برقرار نیست. یعنی یک توسیع جبری ممکن است یک توسیع متناهی نباشد.

بنابر قضیه ی برج اگر Kیک توسیع متناهی E و Eیک توسیع متناهی E باشد، آنگاه E یک توسیع متناهی E است. مشابه این قضیه برای جبری بودن نیز برقرار است. این قضیه میگوید، جبری روی جبری، جبری است.

K فرض کنیم K یک توسیع جبری E و E یک توسیع جبری K باشد. در این صورت E یک توسیع جبری E است.

اثبات. فرض کنیم $\alpha \in K$ چون K توسیع جبری E[x] است پس E[x] موجود است $\alpha \in K$ موجود است خنیم کنیم کنیم

$$f(x) = b_{\circ} + b_{1}x + \ldots + b_{n}x^{n}$$

Fون E روی E روی E روی E از طرفی چون E در این صورت E در این صورت E از طرفی چون E وی E جبری است و لذا بنابر قضیه E ، کا یک توسیع متناهی از E جبری است و لذا بنابر قضیه E ، کا یک توسیع متناهی از E است. بنابراین E می جبری از درجه ی حداکثر E است. بنابراین

$$[L(\alpha):F] = [L(\alpha):L][L:F] \le \infty$$

F روی α است. پس هر عضو $L(\alpha)$ از جمله α روی $E(\alpha)$ روی $E(\alpha)$ بی پس $E(\alpha)$ روی $E(\alpha)$ است. چون $E(\alpha)$ دلخواه بود پس $E(\alpha)$ یک توسیع جبری $E(\alpha)$ است.

§ تمرین

- ا. چندجملهای مینیمال اعداد جبری $\sqrt{8} \sqrt{7}$ ، $\sqrt{7} \sqrt{7}$ و $\sqrt{7} + \sqrt{7}$ روی \mathbb{Q} را بیابید.
 - ۲. چندجملهای مینیمال $\sqrt[7]{7}$ روی (i) چیست؟
- F وی α متعالی باشد. ثابت کنید α نیز روی α متعالی باشد. ثابت کنید α نیز روی α متعالی $g(\alpha) \in E$ نیز $g(x) \in F[x]$ یک چندجمله ی غیرثابت باشد، ثابت کنید $g(x) \in F[x]$ متعالی است.

- $F(\alpha)\cong F(x)$ و $F(\alpha)\cong F(x)$ و عالى باشد. ثابت كنيد $F[\alpha]\cong F[x]$ و $F(\alpha)\cong F(x)$
- F و K عددی اول باشد، ثابت کنید هیچ میدان میانی برای E و E . E . E و جود ندارد. E و جود ندارد.
- eta و $\mathbb{Q}(\alpha)$ و باشد و $\mathbb{Q}(\alpha)$ و فرض کنیم عدد جبری α ریشه پندجملهای $\mathbb{Q}(\alpha)=\mathbb{Q}(\beta)$ و $\mathbb{Q}(\alpha)=\mathbb{Q}(\beta)$.
- $eta = lpha^{\mathsf{Y}} + lpha^{\mathsf{Y}} + \mathsf{Y}$ باشد و ۲ باشد و ۷ باشد و $x^{\mathsf{Y}} + \mathsf{Y} + \mathsf{Y} + \mathsf{Y} + \mathsf{Y} + \mathsf{Y} + \mathsf{Y}$ باشد و $\mathbb{Q}(\alpha) \neq \mathbb{Q}(\beta)$. مطلوبست $\mathbb{Q}(\beta) : \mathbb{Q}$
- F روی α وی باشد. زیرمیدان β از β را چنان بیابید که α روی α فرض کنیم α باشد.
- وی e+1 روی که F را بیابید به نحوی که e+1 روی وی e+1 را بیابید به نحوی که e+1 روی وی e+1 باشد. F
 - .۱۰ فرض کنیم \overline{F}_E روی \overline{F}_E متعالی است. $\alpha \notin \overline{F}_E$ و $\alpha \in E$ متعالی است.
- الم فرض کنیم E یک توسیع E باشد و E باشد و E . ثابت کنید E روی E جبری از درجه ی یک است A . A و تنها اگر و تنه اگر و تنه اگر و تنها اگر و تنها اگر و تنها اگر و تنها اگر و
 - ۱۲. فرض کنیم F یک میدان باشد و F(x)-F ثابت کنید G متعالی است.
- است. ثابت کنیم B یک توسیع F باشد و B باشد و A و A روی A باشد و A باشد و
- $\mathbb{Q}(\sqrt{Y}, \sqrt{Y}) = \mathbb{Q}(\sqrt{Y}, \sqrt{Y})$ یک پایه برای $\mathbb{Q}(\sqrt{Y}, \sqrt{Y})$ روی \mathbb{Q} بیابید. سپس ثابت کنید $\alpha = \sqrt{Y} + \sqrt{Y}$ مینیمال $\alpha = \sqrt{Y} + \sqrt{Y}$ را بیابید.

قصل ۳ نظریه می کالوا

موضوع این فصل مقدمه ای بر نظریه ی گالواست. این نظریه به مطالعه و بررسی میدانهای میانی یک توسیع به کمک نظریه ی گروه ها می پردازد. ابتدا به یک مثال توجه کنید. در فصل قبل دیدیم که بینهاین میدان میانی برای توسیع \mathbb{R} از \mathbb{Q} وجود دارد. به عنوان نمونه، اگر n یک عدد طبیعی خالی از مربع باشد، آنگاه

$$\mathbb{Q}\subseteq\mathbb{Q}(\sqrt{n})\subseteq\mathbb{R}$$

 $\mathbb{Q}(\sqrt{n})$ برای هر عدد خالی از مربع طبیعی n یک توسیع درجه γ از \mathbb{Q} است. بنابراین، این سئوال طبیعی به نظر میرسد که آیا $\mathbb{Q}(\sqrt{n})$ ها برای اعداد مختلف γ میتوانند میدانهای یکریخت باشند؟ مثلاً آیا $\mathbb{Q}(\sqrt{r})$ و $\mathbb{Q}(\sqrt{r})$ یکریخت اند؟ یادآوری میکنیم که

$$\mathbb{Q}(\sqrt{Y}) = \{a + b\sqrt{Y} : a, b \in \mathbb{Q}\}\$$

$$\mathbb{Q}(\sqrt{\mathbf{r}}) = \{ a + b\sqrt{\mathbf{r}} : a, b \in \mathbb{Q} \}$$

مکرر در کلاس در برابر این پرسش که آیا این دو میدان یکریختاند با پاسخ مثبت روبرو شدهام. ساده است. تعریف می کنیم:

$$\varphi: \mathbb{Q}(\sqrt{\Upsilon}) \longrightarrow \mathbb{Q}(\sqrt{\Upsilon})$$

$$\varphi(a+b\sqrt{\Upsilon}) = a + b\sqrt{\Upsilon}$$

 $(a,b,a',b'\in\mathbb{Q}$ توجه کنیم که اگر $v=a'+b'\sqrt{7}$ و $u=a+b\sqrt{7}$ و $u,v\in\mathbb{Q}(\sqrt{7})$ که در آن $v=a'+b'\sqrt{7}$ آنگاه

$$\varphi(u+v) = \varphi((a+a') + (b+b')\sqrt{\mathbf{Y}}) = (a+a') + (b+b')\sqrt{\mathbf{Y}} = \varphi(u) + \varphi(v).$$

 $\varphi(u)\varphi(v)$ با $\varphi(uv)$ با کلی در حالت کلی وه با به راحتی میتوانید ببینید که در حالت کلی $\varphi(uv)$ با با به رابر نست. مثلاً

$$\varphi(\sqrt{Y} \times \sqrt{Y}) = \varphi(Y) = Y$$

و

$$\varphi(\sqrt{\mathbf{Y}}) \times \varphi(\sqrt{\mathbf{Y}}) = \sqrt{\mathbf{Y}} \times \sqrt{\mathbf{Y}} = \mathbf{Y}$$

 $\cdot \varphi(\sqrt{\mathbf{Y}} \times \sqrt{\mathbf{Y}}) \neq \varphi(\sqrt{\mathbf{Y}}) \times \varphi(\sqrt{\mathbf{Y}})$ و لذا

بنابراین φ یک همریختی میدانها نیست. به طور کلی فرض کنیم $(\sqrt{\Upsilon}) \longrightarrow \mathbb{Q}(\sqrt{\Upsilon})$ یک $a_{\circ}, b_{\circ} \in \mathbb{Q}$ برای یک $a_{\circ}, b_{\circ} \in \mathbb{Q}$ لذا همریختی ناصفر میدانها باشد. در این صورت $a_{\circ}, b_{\circ} \in \mathbb{Q}$ برای یک

$$\mathbf{Y} = \varphi(\mathbf{Y}) = \varphi(\sqrt{\mathbf{Y}} \times \sqrt{\mathbf{Y}}) = (\varphi(\sqrt{\mathbf{Y}}))^{\mathbf{Y}} = (a_{\circ} + b_{\circ}\sqrt{\mathbf{Y}})^{\mathbf{Y}} = a_{\circ}^{\mathbf{Y}} + \mathbf{Y}b_{\circ}^{\mathbf{Y}} + \mathbf{Y}a_{\circ}b_{\circ}\sqrt{\mathbf{Y}}$$

و لذا

$$\sqrt{\mathbf{r}} = \frac{\mathbf{r} - a_{\circ}^{\mathbf{r}} - \mathbf{r}b_{\circ}}{\mathbf{r}a_{\circ}b_{\circ}}$$

یعنی $\overline{\Psi}$ عددی گویاست که غیر ممکن است. پس تنها همریختی از میدان $(\overline{\Psi})$ به میدان $(\overline{\Psi})$ همریختی صفر است. پس $(\overline{\Psi})$ و $(\overline{\Psi})$ یکریخت نیستند. لم بعد نشان می دهد این یک اتفاق

ىست.

تعریف ۱.۳ فرض کنیم E یک توسیع F و A و A جبری باشند. گوییم A و مزدوج مینیمال آنها یکی باشد.

مثال ۲.۳ \overline{V} و \overline{V} روی \mathbb{Q} مزدوج اند. \overline{W} و \overline{V} روی \mathbb{Q} مزدوج اند. همچنین چهار عدد \overline{V} روی \overline{V} روی \overline{V} روی \overline{V} ریشههای چندجملهای \overline{V} روی \overline{V} روی \overline{V} روی \overline{V} میباشند. اگر \overline{V} میباشند. اگر \overline{V} دو عدد حقیقی باشند آنگاه \overline{V} و \overline{V} میباشند. اگر \overline{V} دو عدد حقیقی باشند آنگاه \overline{V} میباشند. اگر \overline{V} میباشند.

بنابراین σ یک نگاشت خطی بین دو فضای برداری E و K روی F است. بر عکس هر نگاشت خطی از فضای برداری F به فضای برداری F روی F یک F تکریختی است.

lpha اثبات. فرض کنیم $P(x) = a_{\circ} + a_{1}x + a_{7}x^{7} + \ldots + a_{n}x^{n} \in F[x]$ چندجملهای مینیمال $\varphi(\alpha) = \circ$ و لذا $\varphi(\alpha) = \circ$ در این صورت $\varphi(\alpha) = \circ$ و لذا

$$\circ = \varphi(\circ) = \varphi(a_{\circ} + a_{1}\alpha + \ldots + a_{n}\alpha^{n}) = \varphi(a_{\circ}) + \varphi(a_{1})\varphi(\alpha) + \ldots + \varphi(a_{n})\varphi(\alpha^{n})$$
$$= a_{\circ} + a_{1}\varphi(\alpha) + \ldots + a_{n}(\varphi(\alpha))^{n} = P(\varphi(\alpha))$$

F روی $\varphi(\alpha)$ نیز هست. لذا $\varphi(\alpha)$ مزدوج $\varphi(\alpha)$ بینهال $\varphi(\alpha)$ نیز هست. لذا $\varphi(\alpha)$ مزدوج $\varphi(\alpha)$ است.

تبصره ۵.۳ فرض کنیم E و K دو توسیع \mathbb{Q} باشند. در این صورت هر همریختی ناصفر از E به E ممریختی است.(ثابت کنید).

مثال ۶.۳ فرض کنیم E یک توسیع \mathbb{Q} و E ست. و لذا φ یک همریختی ناصفر میدانها باشد. لذا در این صورت φ یک \mathbb{Q} - همریختی است. و لذا $\varphi(\sqrt{7})$ باید مزدوج \mathbb{Q} روی \mathbb{Q} باشد. لذا $\varphi(\sqrt{7}) = \sqrt{7}$ باید مزدوج $\varphi(\sqrt{7}) = \sqrt{7}$ باید مرتبت $\varphi(\sqrt{7}) = \sqrt{7}$

قضیهی بعد در واقع لم قبل را تکمیل میکند.

اثبات. اگر $F(\alpha)=\beta$ یکریختی $\varphi:F(\alpha)\longrightarrow F(\beta)$ موجود باشد بهنحوی که $\varphi:F(\alpha)\longrightarrow F(\beta)$ ، آنگاه بنا بر لم قبل، φ و φ روی φ مزدوجاند.

 α مردوج باشند. فرض کنیم p(x) چندجملهای مینیمال مشترک F مردوج باشند. فرض کنیم p(x) چندجملهای مینیمال مشترک F و g با ضابطهی و g با شاهد. در این صورت g با ضابطه g و g با خابطه g و g با خابطه g و g و g و g و g و g و g و g و g و g و و مدیختی حلقه و با هسته و g و و مدیختی حلقه و با هسته و g و و مدیختی نگاشتهای و g و و مدیختی نگاشتهای

$$\widehat{\varphi_{\alpha}} : \frac{F[x]}{\langle p(x) \rangle} \longrightarrow f(\alpha)$$

$$\widehat{\varphi_{\alpha}}(f(x) + \langle p(x) \rangle) = f(\alpha)$$

و

$$\widehat{\varphi_{\beta}} : \frac{F[x]}{\langle p(x) \rangle} \longrightarrow f(\beta)$$

$$\widehat{\varphi_{\beta}}(f(x) + \langle p(x) \rangle) = f(\beta)$$

هر دو یکریختی هستند. لذا

$$\varphi_{\alpha,\beta} = \widehat{\varphi_{\beta}} \widehat{\varphi_{\alpha}}^{-1} : F(\alpha) \longrightarrow F(\beta)$$

یک یکریختی میدانهاست. به علاوه $\widehat{arphi_{eta}}(x+\langle p(x)
angle=eta$ و $\widehat{arphi_{lpha}}(x+\langle p(x)
angle)=\alpha$ و برای هر $u\in F$

$$\varphi_{\alpha,\beta}(u) = \widehat{\varphi_{\beta}}\widehat{\varphi_{\alpha}}^{-1}(u) = \widehat{\varphi_{\beta}}(u + \langle p(x) \rangle) = u$$

و لذا $\varphi_{\alpha,\beta}$ یک F یکریختی است.

 $arphi_{\sqrt{\Upsilon},-\sqrt{\Upsilon}}(a+b\sqrt{\Upsilon})=$ مثال ۸.۳ مزدوج اند و $\mathbb{Q}(\sqrt{\Upsilon})\longrightarrow\mathbb{Q}(\sqrt{\Upsilon})$ مثال مثال مزدوج اند و $\sqrt{\Upsilon}$ مزدوج اند و $\sqrt{\Upsilon}$

E تعریف $A.m{r}$ فرض کنیم E یک میدان باشد. هر یکریختی میدان از E به E را یک خودریختی میگوییم. مجموعهی خودریختیهای E را با E نمایش میدهیم.

قضیه ۱۰.۳ برای هر میدان E، مجموعهی Aut(E) با عمل ترکیب توابع، یک گروه است.

اثبات. فرض کنیم $\alpha, \beta \in E$ در این صورت برای در $f,g \in Aut(E)$ داریم

$$(fog)(\alpha + \beta) = f(g(\varphi + \beta)) = f(g(\alpha) + g(\beta)) = f(g(\alpha)) + f(g(\beta)) =$$
$$(fog(\alpha) + fog(\beta))$$

به طریق مشابه

$$(fog)(\alpha\beta) = (fog)(\alpha)(fog)(\beta)$$

و لذا $fog \in Aut(E)$ همچنین تابع همانی id_E ، E همچنین تابع همانی ، و لذا و راه به $\alpha+\beta=f(lpha_1+eta_1)$ و لذا $eta=f(eta_1)$ و لذا $lpha=f(lpha_1)$

$$f^{-1}(\alpha + \beta) = \alpha_1 + \beta_1 = f^{-1}(\alpha) + f^{-1}(\beta)$$

و لذا $f^{-1} \in Aut(E)$. و اثبات تمام است.

تعریف بعد کلید مطالعهی توسیع میدانها و زیربنای نظریهی گالواست:

تعریف بعد نبید ست کی ر ی ی ی ی ی ی توسیع F باشد. G باشد، G

تبصره ۱۲.۳ اگر F میدان اول E باشد، آنگاه $Aut(E) = Aut_F(E)$ باشد، آنگاه E میدان اول میدان اول E میدان اول میدان اول E میدان اول میکنیم که در حالتی که مشخصه ی میدان صفر باشد، میدان اول آن

است و در حالتی که مشخصه ی . ست. $\mathbb{F}_p=\mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ برابر عدد اول p باشد، آنگاه میدان اول آن، میدان E

قضیه ی بعد نشان می دهد که Gal(E/F) در واقع یک گروه است:

. قضیه ۱۳.۳ فرض کنیم E یک توسیع E باشد. در این صورت $Aut_F(E)$ یک زیرگروه Eاست.

اثبات. بهراحتی مشابه اثبات قضیهی ؟؟؟ ثابت میشود.

 $arphi:F(lpha)\longrightarrow$ مثال ۱۴.۳ فرض کنیم E یک توسیع F و G و G جبری باشد. فرض کنیم G فرض کنیم G و G جبری باشد و G جبری باشد و G و G جبری باشد و G و G باشد و G و

$$\varphi(u) = \varphi(a_{\circ} + a_{1}\alpha + \ldots + a_{n-1}\alpha^{n-1}) = a_{\circ} + a_{1}\varphi(\alpha) + \ldots + a_{n-1}\varphi(\alpha)^{n-1}$$

F روی α روی بنابر این برای تعریف α مزدوج α کافی است. از طرفی بنابر لم α مزدوج α مزدوج روی α مزدوج روی α دارد، لذا برای α حداکثر α انتخاب موجود است. از آنجا که α حداکثر α مزدوج روی α دارد، لذا برای α بنابراین

$$|Aut_F F(\alpha)| \le n$$

بهویژه $Aut_FF(lpha)$ متناهی است.

 $\sigma=$ مثال ۱۵.۳ اگر $\sigma(\sqrt{\Upsilon})=\sqrt{\Upsilon}$ اگر $\sigma\in Aut_{\mathbb{Q}}(\mathbb{Q}(\sqrt{\Upsilon}))$ اگر مثال ۱۵.۳ مثال ۱۵.۳ اگر $\sigma\in Aut_{\mathbb{Q}}(\mathbb{Q}(\sqrt{\Upsilon}))$ است. و اگر $\sigma(\sqrt{\Upsilon})=-\sqrt{\Upsilon}$ آنگاه $\sigma(\sqrt{\Upsilon})=-\sqrt{\Upsilon}$ است. و اگر $\sigma(\sqrt{\Upsilon})=-\sqrt{\Upsilon}$

$$\sigma(a+b\sqrt{\mathbf{Y}})=a-b\sqrt{\mathbf{Y}} \quad \ ,a,b\in\mathbb{Q}$$

. $Aut(\mathbb{Q}(\sqrt{1}))=\{id_{\mathbb{Q}(\sqrt{1})}, \varphi_{\sqrt{1},-\sqrt{1}}\}$ و لذا $\sigma=\varphi_{\sqrt{1},-\sqrt{1}}$ و لذا

مثال ۱۶.۳ اگر E=F آنگاه روشن است که $Aut_F(E)=\{id_E\}$ و لذا $Aut_F(E)$ و لذا $Aut_F(E)$ تنها یک عضو دارد. حتی اگر E=F و $E\neq F$ توسیع E باشد ممکن است E و $E\neq F$ اتفاق افتد. برای

مثال فرض کنیم $\alpha=\sqrt[r]{\tau}$ ریشه سوم حقیقی ۲ باشد. در این صورت چندجملهای مینیمال α روی مثال فرض کنیم $\alpha=\sqrt[r]{\tau}$ است. که ریشههای آن عبارتاند از $\alpha=w$ و w و w که در آن w که در آن w ریشه و w و

مثال ۱۷.۳ فرض کنیم $\mathbb{Q}(\sqrt{7},\sqrt{7})$ فرض کنیم $\mathbb{Q}(\sqrt{7},\sqrt{7})$ فرض کنیم وی $\mathbb{Q}(\sqrt{7},\sqrt{7})$ مزدوج اند و $\mathbb{Q}(\sqrt{7})$

$$\mathbb{Q}(\sqrt{\mathbf{Y}}, \sqrt{\mathbf{Y}}) = \mathbb{Q}(\sqrt{\mathbf{Y}})(\sqrt{\mathbf{Y}}) = \{a + b\sqrt{\mathbf{Y}} : a, b \in \mathbb{Q}(\sqrt{\mathbf{Y}})\}$$

و لذا

$$\sigma = \varphi_{\sqrt{\mathsf{Y}}, -\sqrt{\mathsf{Y}}}: \ \mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}}, \sqrt{\mathsf{Y}}) \longrightarrow \mathbb{A}(\sqrt{\mathsf{Y}}, \sqrt{\mathsf{Y}})$$
$$\sigma(a + b\sqrt{\mathsf{Y}}) = a - b\sqrt{\mathsf{Y}} \quad a, b \in \mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}})$$

یک یکریختی Kاست که عناصر (\sqrt{Y}) را ثابت نگه میدارد(قضیهی ؟؟؟ را ببینید). به طریق مشابه \sqrt{Y} و \sqrt{Y} روی \sqrt{Y} مزدوجاند و لذا

$$\tau = \varphi_{\sqrt{Y}, -\sqrt{Y}} : \mathbb{Q}(\sqrt{Y}, \sqrt{Y}) \longrightarrow \mathbb{Q}(\sqrt{Y}, \sqrt{Y})$$
$$\tau(a + b\sqrt{Y}) = a - b\sqrt{Y} \quad (a, b \in \mathbb{Q}(\sqrt{Y}))$$

K یک خودریختی K است که عناصر $\mathbb{Q}(\sqrt{r})$ را ثابت نگه میدارد. لذا $\sigma o au$ نیز یک خودریختی $\sigma o au$ است. دقت کنید که $\sigma o au(\sqrt{r}) = -\sqrt{r}$ و $\sigma o au(\sqrt{r}) = -\sqrt{r}$

 $arphi:K\longrightarrow \sigma$ بنابراین چهار نگاشت σ ، σ ،

و انتخاب داریم و $\varphi(\sqrt{r})$ نیز دو انتخاب داریم. لذا برای تعریف φ حداکثر چهار انتخاب داریم. پس $\varphi(\sqrt{r})$ چون قبلاً چهار عضو برای Aut(K) یافتیم لذا

$$Gal(K/\mathbb{Q}) = Aut(K) = \{id_K, \sigma, \tau, \sigma\tau\}$$

در پایان توجه کنید که dut(K) و لنا $\sigma^{\mathsf{r}} = \tau^{\mathsf{r}} = (\sigma \tau)^{\mathsf{r}} = id_F$ در پایان توجه کنید که

قضیه ی زیر ارتباطی کارگشا بین زیرگروههای Gal(K/F)و میدانهای میانی F و برقرار میکند:

. ق**ضیه ۱۸.۳** فرض کنیم K یک توسیع F و G گروه گالوای K روی Fباشد

(الف) اگر H یک زیرگروه G باشد، آنگاه $H'=\{u\in K:\ \sigma(u)=u,\sigma\in H\}$ یک میدان میانی $H'=\{u\in K:\ \sigma(u)=u,\sigma\in H\}$ یک میدان میانی F و Fاست.

 $E'=\{\sigma\in G:\ \sigma(u)=u,u\in E\}$ باشد آنگاه F و G باشد آنگاه F یک میدان میانی F و G باشد آنگاه (ب) (ب) یک زیرگروه G است. (توجه کنید که G

اثبات. بهراحتی با استفاده از تعریف ثابت می شود.

تناظر موجود بین زیرگروههای G و میدانهای میانی K و Fدر قضیهی فوق در حالت کلی یک تناظر یک به یک نیست.

مثال ۱۹.۳ الف) اگر قرار دهیم $K=\mathbb{Q}(\sqrt{1},\sqrt{1})$ و $K=\mathbb{Q}(\sqrt{1},\sqrt{1})$ مثال ۱۹.۳ الف) مثال $G=Gal(K/F)=Aut(K)=\{id_K,\sigma,\tau,\sigma\tau\}.$

 $H_{\Diamond}=\emptyset$ و $H_{\Diamond}=\{id_K,\sigma\tau\}$ ، $H_{\lnot}=\{id_K,\tau\}$ ، $H_{\lnot}=\{id_K,\sigma\}$ ، $H_{\lnot}=\{id)K\}$ ، G وربرگروههای $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$ ، $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$ به راحتی میتوانید ثابت کنید که $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$ و $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$ به راحتی میتند. و لذا در این حالت قضیهی $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$ یک بین زیرگروههای $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$ و میدانهای میانی $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$ بر قرار میکند. توجه کنید که در این جا با قرار دادن $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$ داریم $H_{\lnot}'=\mathbb{Q}(\sqrt{\lnot})$

$$H''_{\mathsf{Y}} = K' = \operatorname{Gal}(K/\mathbb{Q}) = H_{\mathsf{Y}}$$

$$H''_{\mathsf{Y}} = (\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}}))' = \operatorname{Gal}(K/\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}})) = H_{\mathsf{Y}}$$

$$H''_{\mathsf{Y}} = (\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}}))' = \operatorname{Gal}(K/\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}})) = H_{\mathsf{Y}}$$

$$H'''_{\mathsf{Y}} = (\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}}))' = \operatorname{Gal}(K/\mathbb{Q}(\sqrt{\mathsf{Y}})) = H_{\mathsf{Y}}$$

$$H'''_{\mathsf{D}} = \mathbb{Q}' = \operatorname{Gal}(K/\mathbb{Q}) = H_{\mathsf{D}}$$

(ب) حال قرار دهید $G = \{id_K\}$ و $G = \mathbb{Q}$. در این حالت دیدیم که $G = \mathbb{Q}(\sqrt[K]{T})$ در این جا، G تنها یک زیرگروه داردکه خود G است. ولی G و لی G دو میدان میانی هستند. و لذا تناظر بین G و لی G و میدانهای میانی G و G یک تناظر یک به یک نیست. در واقع G و لی G متناظر هیچ زیرگروهی از G نیست. به علاوه

$$\mathbb{Q}' = Gal(K/\mathbb{Q}) = \{id_F\} = G$$
$$\mathbb{Q}'' := (\mathbb{Q}')' = G' = K$$

و لذا $\mathbb{Q} = \mathbb{Q}$.

در مثال قبل، حالت (الف) داشتیم G'=F ولی در قسمت G'=F. بنابر قضیه اساسی از کالوا که به زودی میبینیم، در حالتی که K توسیع متناهی F است، شرط F تناظر ناشی از قضیه یا گالوا که به زودی میبینیم، در حالتی که کند. بنابراین تعریف زیر را ارائه میدهیم:

تعریف ۲۰.۳ فرض کنیم Kیک توسیع F و G=Gal(K/F)گروه گالوای K روی G باشد. G'=F یک توسیع گالوای F گوییم هرگاه G'=F.

مثال ۲۱.۳ مثال قبل نشان می دهد $\mathbb{Q}(\sqrt{7},\sqrt{7})$ توسیعهای گالوای \mathbb{Q} است، ولی $(\sqrt{7},\sqrt{7})$ یک توسیع گالوای \mathbb{Q} نیست.

تبصره ۲۲.۳ (الف) فرض کنیم K یک توسیع گالوای F باشد و $G(\alpha)$ در این صورت $\sigma(\alpha)$ موجود است به نحوی که $\sigma(\alpha)$

(ب) فرض کنیم K یک توسیع دلخواه F باشد و G=Gal(K/F) قرار می دهیم G=Gal(K/F) در این صورت $F_1=F$ در حالتی که توسیع $F_1=F$ در حالتی که توسیع $F_1=F$ و در حالت کلی $F_1=F$ گالواست.

اکنون میتوانیم قضیهی گالوا را بیان کنیم

قضیه ۲۳.۳ (قضیهی اساسی گالوا) فرض کنیم K یک توسیع متناهی و گالوای F باشد. و فرض کنیم G=Gal(K/F) گنیم G=Gal(K/F)

(الف) نگاشتی که به هر میدان میانی K و F مانند E، زیرگروه E'=Gal(K/E) از G را نظیر میکند یک تناظر یک به یک بین میدانهای میانی E و زیرگروههای E است.

G رب E'_{1} و E'_{1} و E'_{2} و E'_{3} رب E'_{4} و ربرمیدان میانی E'_{5} و ربرمیدان میانی E'_{7} و E'_{1} و ربرگروههای E'_{7} و E'_{1} و E'_{1} و E'_{2} و E'_{3} و E'_{4} و E'_{4} و E'_{5} و $E'_$

رج) اگر $F \leq E \leq K$ ، آنگاه K روی Fگالواست. اما E روی F فقط و فقط وقتی گالواست که $Gal(E/F)\cong G/E'$ در G نرمال باشد. و در این حالت $Gal(E/F)\cong G/E'$

تبصره ۲۴.۳ شکل کلی تری از قضیه ی فوق نیز وجود دارد که در آن توسیع لزوماً متناهی نیست. برای اثبات قضیه ی بالا، به مقدمات و گزارههایی نیاز داریم، که در اینجا به آنها می پردازیم. لم ۲۵.۳ فرض کنیم K یک توسیع K باشد و K باشد و K فرض کنیم K یک توسیع K باشد و K باشد، آنگاه K در این صورت K دو میدان میانی باشند، آنگاه K دو K دو زیرگروه K باشند، آنگاه K

اثبات. به راحتی از تعریف نتیجه میشود.

نین صورت: G = Gal(K/F) فرض کنیم Kیک توسیع F باشد و Gal(K/F) فرض کنیم Gیک توسیع G باشد و G باشد، آنگاه G که در آن G که در آن G که در آن G (الف) اگر G که در آن G باشد، آنگاه G که در آن G که در آن G باشد، آنگاه G که در آن G

اثبات. به راحتی از تعریف نتیجه میشود.

G=Gal(K/F) قرض كنيم K يک توسيع F باشد و ۲۷.۳ قرض كنيم H''=H ميدان ميانى $f\leq E\leq K$ را بسته گوييم هرگاه

G = G اثبات وجود تناظر یک به یک بین میدانهای میانی بسته G = G و زیرگروههای بسته و اثبات وجود تناظر یک به قضیه زیر توجه کنید: G ساده است. به قضیه و زیر توجه کنید:

قضیه ۲۸.۳ فرض کنیم K یک توسیع F باشد. در این صورت تناظری یک به یک بین میدانهای میانی بسته ی G=Gal(K/F) و جود دارد. در این تناظر میدان میانی بسته ی G=Gal(K/F) و خطیر می شود. G به زیرگروه G از G نظیر می شود.

اثبات. فرض کنیم A مجموعه ی میدانهای میانی بسته K و F و G مجموعه ی زیرگروههای بسته G باشد. نگاشت

$$\varphi: \mathcal{A} \longrightarrow \mathcal{S}$$

$$\varphi(E) = E', \quad \forall E \in \mathcal{A}$$

را تعریف میکنیم. ابتدا توجه میکنیم که اگر $E\in\mathcal{A}$ آنگاه $E'\in\mathcal{S}$ زیرا بنابر لم ؟؟؟، $E'\leq E''$ و بنابر لم $E'\leq E''$ لذا بنابر لم $E'\leq E''$ لذا

$$(E')'' = ((E')')' = (E'')' \le E' \le (E')''$$

و بنابراین E' = E'. لذا E' بسته است. یعنی $E' \in \mathcal{E}$. به طریق مشابه نگاشت

$$\psi: \mathcal{S} \longrightarrow \mathcal{A}$$

$$\psi(H) = H', \quad \forall H \in \mathcal{S}$$

خوش تعریف است. برای هر $E\in\mathcal{A}$ داریم $E\in\mathcal{A}$ داریم خوش تعریف است. برای هر $E\in\mathcal{A}$ داریم G داریم حوش تعریف است. G بنابراین G یک تابع دوسویی است و اثبات تمام است. حول است و اثبات تمام است.

با عنایت به قضیهی فوق، برای اثبات قسمت ؟؟ قضیهی ؟؟؟ کافیست ثابت کنیم که برای توسیعهای متناهی گالوا، همهی میدانهای میانی و همهی زیرگروههای G بستهاند. برای اثبات این موضوع ابتدا به اثبات چند گزاره میپردازیم:

لم ۲۹.۳ فرض کنیم K یک توسیع F و E_1 و E_2 دو میدان میانی E_3 و باشند به طوری که E_4 فرض کنیم E_5 متناهی باشد. فرض کنیم $E_7=E_1(\alpha)$ برای یک $E_7=E_1(\alpha)$ متناهی باشد.

$$[E'_{\mathsf{L}}:E'_{\mathsf{L}}] \leq [E_{\mathsf{L}}:E_{\mathsf{L}}]$$

 $\sigma_1, \sigma_7, \ldots, \sigma_s \in G$ اثبات. فرض کنیم E_1 باشد. فرض کنیم E_2 باشد. فرض کنیم E_3 باشد. و فرض کنیم G_4 باشند. و فرض کنیم G_5 باشند. و فرض کنیم G_6 باشند. و فرض کنیم G_7 باشند. و فرض کنیم G_8 باشند. نگاشت G_8 همه ی ریشه های متمایز G_8 باشند. نگاشت

$$\varphi : \{\sigma_1, \sigma_7, \dots, \sigma_s\} \longrightarrow \{\alpha_1, \alpha_7, \dots, \alpha_t\}$$

$$\varphi(\sigma_i) = \sigma_i(\alpha)$$

را در نظر میگیریم. ابتدا توجه کنیم که برای $s \leq i \leq s$ برای که برای $-E_1$ خودریختی F است، و لذا $-E_1$ برای برای برای برای در برای برای برای برای برای برای در خود کنیم $\sigma_i(\alpha) = \alpha_j$ برای در مزدوج $\sigma_i(\alpha) = \sigma_j(\alpha)$ برای در در برای برای در برای برای برای در برای در برای در برای برای در برای برای در برای در برای در برای در برای در برای برای در برای در

و $n=[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{N}}]=deg(f(x))$ که در آن $u=a_{\circ}+a_{\mathsf{N}}\alpha+\ldots+a_{n-\mathsf{N}}\alpha^{n-\mathsf{N}}$ دلخواه باشد. پس $a_{\circ},a_{\mathsf{N}},\ldots,a_{n-\mathsf{N}}\in E_{\mathsf{N}}$

$$\sigma_i(u) = \sigma_i(a_\circ + a_1\alpha + \dots + a_{n-1}\alpha^{n-1}) = a_\circ + a_1\sigma_i(\alpha + \dots + a_{n-1}\sigma_i(\alpha)^{n-1})$$
$$= a_\circ + a_1\sigma_j(\alpha + \dots + a_{n-1}\sigma_j(\alpha)^{n-1}) = \sigma_j(u)$$

لذا $u \in E_{\mathsf{Y}}$ برای هر $\sigma_{i}^{-\mathsf{Y}}\sigma_{i}(u) = u$ بنابراین $u \in E_{\mathsf{Y}}$ برای هر $\sigma_{i}(u) = \sigma_{j}(u)$ لذا $\sigma_{i}(u) = \sigma_{j}(u)$ بنابراین $\sigma_{i}(u) = \sigma_{j}(u)$ بنابراین $\sigma_{i}E'_{\mathsf{Y}} = \sigma_{j}E'_{\mathsf{Y}}$ متناقض $\sigma_{i}E'_{\mathsf{Y}} = \sigma_{j}E'_{\mathsf{Y}}$ و لذا $\sigma_{i}E'_{\mathsf{Y}} = \sigma_{j}E'_{\mathsf{Y}}$ متناقض است. پس $\sigma_{i}E'_{\mathsf{Y}} = \sigma_{j}E'_{\mathsf{Y}}$ او اثبات تمام است. پس $\sigma_{i}E'_{\mathsf{Y}} = \sigma_{j}E'_{\mathsf{Y}}$ به یک است و $\sigma_{i}E'_{\mathsf{Y}} = \sigma_{j}E'_{\mathsf{Y}}$ و اثبات تمام است.

 $E_1 \le E_2$ فرض کنید $E_2 = E_3$ و $E_3 = E_3$ و $E_4 = E_5$ فرض کنید $E_5 = E_7$ اگر $E_7 = E_7$ فرض کنید $E_7 = E_7$ نیز متناهی است و $E_7 : E_7$ متناهی باشد، آنگاه $E_7 : E_7$ نیز متناهی است و $E_7 : E_7$

اثبات. لم را به کمک استقرا روی $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{N}}]$ ثابت میکنیم. اگر $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{N}}]$ آنگاه $E_{\mathsf{N}}=E_{\mathsf{N}}$ و میدان حکم به وضوح برقرار است. فرض کنیم $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{N}}]=n\leq 1$ و فرض کنیم حکم برای هر دو میدان میانی $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{N}}]=n\leq 1$ و لام دو میدان $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{N}}]=n\leq 1$ و لام داشت: $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{N}}]< 1$ و لذا $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{N}}]< 1$ و لذا

$$[E'_{\mathsf{Y}} \leq E_{\mathsf{Y}}(u)' \leq E'_{\mathsf{Y}}$$

پس

$$[E'_{\mathsf{L}}:E'_{\mathsf{L}}] = [E'_{\mathsf{L}}:E_{\mathsf{L}}(u)'] \times [E_{\mathsf{L}}(u)':E'_{\mathsf{L}}]$$

چون E_1 توسیع متناهی E_1 است، E_2 روی E_3 جبریست. فرض کنیم E_3 توسیع متناهی E_4 است، E_5 است، E_7 باشد. در این صورت E_7 اگر E_7 آنگاه E_7 آنگاه E_7 بابراین از فرض استقرا نتیجه می شود E_7 بنابراین از فرض استقرا نتیجه می شود

$$[E'_{1}:E'_{1}]=[E'_{1}:E_{1}(u)']\times [E_{1}(u)':E_{1}]\leq t\times n/t=n=[E_{1}:E_{1}]$$

و لذا حکم برقرار است. فرض کنیم t=n در این صورت $E_1(u)=E_2$ حال از لم $P_1(u)=E_3$ نتیجه می شود

$$[E'_{\lambda}:E'_{\lambda}] \leq [E_{\lambda}:E_{\lambda}].$$

نتیجه G = Gal(K/F) اگر K یک توسیع متناهی G = Gal(K/F) باشد و G = Gal(K/F) در این صورت

$$|G| \leq [K:F]$$

اثبات. در لم قبل قرار دهید $E_{\mathsf{Y}} = \{id_{E_{\mathsf{Y}}}\}$ و $E_{\mathsf{Y}} = G$ در این صورت $E_{\mathsf{Y}} = E_{\mathsf{Y}} = E_{\mathsf{Y}}$ و لذا $|G| = [G: \{id_{E_{\mathsf{Y}}}\}] = [E_{\mathsf{Y}}': E_{\mathsf{Y}}'] \leq [E_{\mathsf{Y}}: E_{\mathsf{Y}}] = [K: F].$

لم بعد نامساوی مشابه با نامساوی لم قبل را برای زیرگروههای G ثابت میکند.

لم ۳۲.۳ فرض کنیم $H_{
m Y}$ و $H_{
m Y}$ دو زیرگروه G=Gal(K/F) فرض کنیم $H_{
m Y}$ و باشد و $H_{
m Y}$ دو زیرگروه $H_{
m Y}$ باشند و $H_{
m Y}$ اگر $H_{
m Y}$ متناهی باشد، آنگاه $H_{
m Y}$ نیز متناهی است و $H_{
m Y}$

$$[H'_{\mathsf{l}}:H'_{\mathsf{l}}] \leq [H_{\mathsf{l}}:H_{\mathsf{l}}]$$

اثبات. فرض کنیم n و تناقض منجر می فرض n و نشان می دهیم فرض n و نشان می دهیم فرض n به تناقض منجر می شود. n فرض کنیم n و نشان با نشان می توان n و نشان می توان n و نشان با نشان و نشان

$$\sigma_{1}(u_{1})x_{1} + \sigma_{1}(u_{1})x_{1} + \dots + \sigma_{1}(u_{n+1})x_{n+1} = \circ$$

$$\sigma_{1}(u_{1})x_{1} + \sigma_{1}(u_{1})x_{1} + \dots + \sigma_{1}(u_{n+1})x_{n+1} = \circ$$

$$\vdots \qquad \vdots$$

$$\sigma_{n}(u_{1})x_{1} + \sigma_{n}(u_{1})x_{1} + \dots + \sigma_{n}(u_{n+1})x_{n+1} = \circ$$

با ضرایب در میدان K دارای n معادله و n+1 مجهول و لذا دارای جواب غیر صفری مانند $b_1,b_7,\ldots,b_{n+1} \neq (\circ,\circ,\ldots,\circ)$ میباشد که در آن $b_1,b_7,\ldots,b_{n+1} \neq (\circ,\circ,\ldots,\circ)$. k است. از بین همهی این جوابهای غیر صفر یک جواب را که دارای کمترین مولفهی غیر صفر است انتخاب میکنیم. لذا پس از شماره گذاری مجدد مجهول ها (در صورت لزوم)، میتوان جوابی به صورت

$$(a_1, a_7, \dots, a_r, \circ, \circ, \dots, \circ) \in K^{n+1}$$

برای دستگاه ۱ یافت که در آن $a_i \neq 0$ برای هر $i \leq r$ توجه کنیم که ۱ و $r \geq r$ و $r \geq r$ کوچکترین مقدار ممکن را دارد. با ضرب کلیه مولفه ها در $a_1 = r$ می توان فرض کرد $a_1 = r$ برای رسیدن به تناقض کافی است جواب ناصفری برای دستگاه ۱ بیابیم که تعداد مولفه های ناصفرش از r کمتر باشد. با جاگذاری جواب ؟ در اولین معادله دستگاه (۱) داریم

$$\sigma_1(u_1)a_1+\sigma_1(u_7)a_7+\ldots+\sigma_1(u_{n+1})a_{n+1}=\circ$$
داریم $\sigma_1(u_1)=u_i$ و $u_1,u_2,\ldots,u_r\in H'$ و $u_1,u_2,\ldots,u_r\in H'$ و $u_1a_1+u_7a_7+\ldots+u_ra_r=\circ$

$$\sigma_i(u_1)a_1 + \sigma_i(u_1)a_1 + \ldots + \sigma_i(u_r)a_r = \circ$$

و لذا

$$\tau(\sigma_i(u_1))\tau(a_1) + \tau(\sigma_i(u_1))\tau(a_1) + \ldots + \tau(\sigma_i(u_{n+1}))\tau(a_r) = 0$$

بنابراين

$$(\tau(a_1), \tau(a_7), \ldots, \tau(a_r), \circ, \circ, \ldots, \circ) \in K^{n+1}$$

ىک حواب دستگاه

$$(\tau o \sigma_1)(u_1)x_1 + (\tau o \sigma_1)(u_7)x_7 + \ldots + (\tau o \sigma_1)(u_{n+1})x_{n+1} = \circ$$

$$(\tau o \sigma_7)(u_1)x_1 + (\tau o \sigma_7)(u_7)x_7 + \ldots + (\tau o \sigma_7)(u_{n+1})x_{n+1} = \circ$$

$$\vdots \qquad \vdots$$

$$(\tau o \sigma_n)(u_1)x_1 + (\tau o \sigma_n)(u_1)x_1 + \ldots + (\tau o \sigma_n)(u_{n+1})x_{n+1} = \circ$$

است. ادعا میکنیم که دستگاه فوق صرف نظر از ترتیب معادلات همان دستگاه ؟ است. برای اثبات است. ادعا میکنیم که دستگاه فوق صرف نظر از ترتیب معادلات همان دستگاه ؟ است. برای اثبات این ادعا، ابتدا توجه میکنیم که اگر $\sigma_j^- \cap_j = (\tau \sigma_j)^- \cap_j \in H_1$ آنگاه $H_1 = \sigma_j H_1$ دو متمایزند). $\sigma_i H_i = \sigma_j H_1$ و در نتیجه $\sigma_i H_i = \sigma_j H_1$ این مجموعه همدستههای متمایز $\sigma_i H_i = \sigma_j H_1$ است. فرض کنیم $\sigma_j^- \cap_j \in H_1$ این صورت $\sigma_j \cap_j \in H_1$ بین مجموعه همدستههای متمایز $\sigma_j \cap_j \in H_1$ این بدین معنی است که معادله $\sigma_j \cap_j \in H_1$ و در دستگاه $\sigma_j \cap_j \in H_1$ بین بدین معنی است که معادله $\sigma_j \cap_j \in H_1$ در حواب دستگاه ؟ همان معادله $\sigma_j \cap_j \in H_1$ در دستگاه ؟ است. بنابراین بدین معنی است که معادله $\sigma_j \cap_j \in H_1$ در حواب دستگاه ؟ است. چون تفاضل دو جواب یک دستگاه همگن، نیز یک جواب دستگاه این یک جواب حدید

$$(a_1 - \tau(a_1), a_{\mathsf{T}} - \tau(a_{\mathsf{T}}), \dots, a_r - \tau(a_r), \circ, \circ, \dots, \circ) \in K^{n+1}$$

برای دستگاه (۱) بدست میآید. اما ۱ $a_1 = 1$ و لذا $a_1 - \tau(a_1) = 0$. از طرفی $\tau(a_1) \neq a_2$ و لذا $\tau(a_1) \neq a_2$ و لذا $\tau(a_2) \neq a_3$ و لذا $\tau(a_1) \neq a_2$ بیس جواب ؟ یک جواب ناصفر دستگاه ؟ با حداکثر $\tau(a_2) \neq a_3$ مولفه ی غیرصفر است. این اثبات لم را کامل میکند. $\tau(a_2) \neq a_3$

G = Gal(K/F) فرض کنیم K یک توسیع F باشد و ۳۳.۳ فرض کنیم

 E_1 و میدان میانی E_2 و میدان میانی E_3 و میدان میانی E_4 و میدان میانی E_5 متناهی و E_7 فرض کنیم E_7 و E_7 او E_7 بسته باشد. آنگاه E_7 او E_7 بسته است.

(ب) فرض کنیم H_1 و H_2 زیرگروههای G باشند، H_1 استه H_1 متناهی و H_2 بسته باشد. H_3 فرض کنیم H_4 و H_4 : H_5 او H_7 بسته است.

اثبات. (الف) بنابه فرض $E_1''=E_2''=E_3'$ و بنابر لم ؟، $E_1''=E_2'$ لذا با کاربرد مکرر لمهای ؟ و ؟ داریم

 $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{I}}] \leq [E_{\mathsf{Y}}'':E_{\mathsf{I}}] = [E_{\mathsf{Y}}'':E_{\mathsf{I}}''] \leq [E_{\mathsf{I}}:E_{\mathsf{I}}'] \leq [E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{I}}]$

 $.E_{\mathsf{Y}}'' = E_{\mathsf{Y}}$ بنابراین $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{Y}}] = [E_{\mathsf{Y}}':E_{\mathsf{Y}}]$ به علاوه از $[E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{Y}}] = [E_{\mathsf{Y}}:E_{\mathsf{Y}}]$ نتیجه می شود که $.E_{\mathsf{Y}}'' = E_{\mathsf{Y}}$ بعنی $.E_{\mathsf{Y}}$ بسته است.

(ب) اثبات شبیه (الف) است.

لم T*. T فرض کنبم Kیک توسیع گالوای متناهی F باشد و G = Gal(K/F) در این صورت (الف) همهی میدانهای میانی K و K بسته اند.

 $\cdot |G| = [K:F]$ (ب)

(ج) همه ی زیرگروههای G بسته اند.

 ست. E:F متناهی است و لذا بنابر لم است.

رب) F بسته و [K:F] متناهی است و لذا بنابر لم [K:F]

$$[F':K'] = [K:F]$$

اما $F':K']=[G:\{id_K\}]=|G|$ و لذا $K'=\{id_K\}$ و لا

$$|G| = [K : F]$$

(ج) به وضوح $\{id_K\}$ بسته است. اگر H یک زیرگروه G باشد، بنابر (ب) متناهی است. اگر $\{id_K\}$ متناهی است. لذا از لم $\{id_K\}$ نتیجه می شود $\{id_K\}$ متناهی است. لذا از لم $\{id_K\}$

اثبات قضيهي اساسي گالوا

(الف) از قضیهی ؟ و لم ؟ نتیجه میشود.

(ب)از لم ؟ نتیجه می شود.

(ج) ابتدا فرض کنیم E روی E گالوا باشد. ثابت می کنیم نگاشت

$$\varphi: G \longrightarrow Gal(E/F)$$

$$\varphi(\sigma) = \sigma|_E, \quad \sigma \in G$$

خوش تعریف است و یک همریختی گروهها با هسته ی E' است.

 F داریم g(x) داریم g(x)

حال فرض کنیم $\sigma(u)\in E$ در این صورت $\sigma(u)=u_i$ برای یک $\sigma(u)=0$ در این صورت $\sigma(u)=0$ در این صورت $\sigma(u)=0$ داریم $\sigma(u)=0$ داریم و نرمال $\sigma(u)=0$ داریم $\sigma(u)=0$ داریم و نرمال $\sigma(u)=0$ داریم و نرمال و نرمال $\sigma(u)=0$ داریم و نرمال و

$$|\varphi(G)| = |G/E'| = [G:E'] = [E'':G'] = [E:F]$$

Gal(E/F)=[E:F] ما بنابر (الف) Gal(E/F)=[E:F]. بنابراین φ پوشاست و لذا Gal(E/F)=[E:F] ما بنابر و بنابر الف $\tau\in E'$ برای هر $\tau\in E'$ برای هر $\tau\in E'$ برای هر $\tau\in E'$ برای هر $\sigma\in E'$ برای و لذا $\sigma(u)\in E''$ و در نتیجه $\sigma(u)=\sigma(u)$ و در نتیجه $\sigma^{-1}\tau\sigma(u)=u$ بنابر لم $\sigma(u)\in E''$ برای و لذا $\sigma(u)\in E''$

فرض کنیم $\sigma(u) \neq u$ چون $\sigma(u) \neq u$ روی $\sigma(u) \neq u$ وجود دارد که $\sigma(u) \neq u$ فرض کنیم $\sigma(u) \neq u$ چون $\sigma(u) \neq u$ وروی $\sigma(u) \neq u$ و $\sigma(u)$

نتیجه ۳۵.۳ (قضیه ی آرتین) فرض کنیم K یک میدان و G یک زیرگروه از گروه K باشد. فرض کنیم

$$F = \{ u \in K : \ \sigma(u) = u, \ \forall \sigma \in G \}$$

در این صورت (الف) K روی F گالواست.

G = Gal(K/F) اگر G متناهی باشد، آنگاه K یک توسیع متناهی F است و

 $u \in K - F$ روشن است که $G \leq G_1$ فرض کنیم $G_1 = Gal(K/F)$ وشن است که $G \leq G_1$ فرض کنیم $G \leq G_1$ نتیجه در این صورت با توجه به تعریف $G \leq G_1$ یافت می شود که $G \leq G_1$ اما از $G \leq G_1$ نتیجه

مىشود $G \in G$. بنابراين K روى G گالواست.

(ب)فرض کنیم Gمتناهی باشد. از لم ? نتیجه میشود:

$$[K:F] = [\{id_K\}':G'] \leq [G:\{id_K\}] = |G|$$

بنابراین K یک توسیع متناهی F است. حال از لم ؟ نتیجه میشود که G=G'' اما بنا به فرض G'=F'=G''=G و لذا G'=F'=G''=G

فصل ع توسع ابی نرمال و حدا بی نربر

در اثبات قضیهی ؟؟؟ دیدیم که اگر E روی E گالوا و جبری باشد و E ، آنگاه چندجملهای مینیمال E روی E به صورت برای E به صورت بردی بدیم می دهد:

E تعریف ۱.۴ فرض کنیم E یک توسیع جبری F باشد و فرض کنیم \overline{E} یک بستار جبری برای باشد.

باشد.(الف) گوییم <math>E یک توسیع نرمال Fاست هرگاه برای هر E ، اگر $v\in \overline{E}$ مزدوج v روی $v\in E$ باشد آنگاه $v\in E$.

n اگر u روی F جبری از درجهی u جبری از درجهی u گوییم u یک توسیع جداپذیر u است هرگاه برای هر u باشد. u دارای u دارای u دارای u دارای ریشه متمایز در \overline{E} باشد.

تذکر ۲.۴ فرض کنیم E یک توسیع نرمال Fباشد و $u\in E$ و فرض کنیم E فرض کنیم مینیمال E در این صورت در E[x] داریم E داریم

$$f(x) = (x - u_1)(x - u_7)\dots(x - u_n)$$

که در آن E[x] در E[x] مزدوجهای u روی u روی u و لذا در uهستند. لذا u0 در u1 در u2 به حاصل ضرب عوامل درجه u1 تجزیه می شود. مثال زیر نشان می دهد که این مزدوجها ممکن است متمایز نباشند.

 $F=\mathfrak{g}$ و $F=\mathbb{F}_p(y)$ فرض کنیم p یک عدد اول و p یک مجهول باشد. قرار دهید p فرض کنیم p یک عدد اول و p یک مجهول باشد. p در این صورت p یک توسیع p است. p است.

در اثبات قضیهی ؟؟؟ در واقع ثابت کردهایم که هر توسیع جبری گالوا، یک توسیع نرمال و جداپذیر است. عکس این نیز درست است. برای اثبات این مطلب به قضیهی زیر نیاز داریم.

قضیه ۴.۴ فرض کنیم K یک توسیع جبری Fو D و F یک یکریختی میدانها باشد. فرض کنیم T یک بستار جبری برای D باشد. در این صورت تکریختی T به عبارت دیگر σ را میتوان به یک تکریختی T نوسعه داد. σ به عبارت دیگر σ را میتوان به یک تکریختی T نوسعه داد.

اثبات. فرض كنيم

 $\mathcal{A}=\{(E,\lambda):\ \lambda|_F=\sigma$ یک تکریختی است و $\lambda:E\longrightarrow\overline{L}$ یک میدان میانی است و $F\leq E\leq K\}$ داریم E_1,λ_1 و لذا E_2 ناتهی است. برای E_1,λ_1 و E_2 و لذا E_3 تعریف میکنیم $\mathcal{A}_1|_{E_1}=\lambda_1$ و \mathcal{A}_2 و تنها اگر و تنها اگر \mathcal{A}_3 و \mathcal{A}_4

به آسانی میتوان دید این رابطه، یک رابطه ی ترتیب جزئی روی A است. فرض کنیم $B\subseteq A$ یک و آسانی میتوان دید این رابطه، یک رابطه ی ترتیب جزئی روی $E_1=\bigcup_{(E,\lambda)\in\mathcal{B}}E$ میکنیم $E_1=\bigcup_{(E,\lambda)\in\mathcal{B}}E$ باشد. در این صورت تعریف میکنیم $u_1\in E$ و $u_1\in E$ که در آن برای هر $u_1\in E$

$$u \in E$$
 و $(E, \lambda) \in \mathcal{B}$ و $\lambda_1(u) = \lambda(u)$

چون \mathcal{B} کاملاً مرتب است، $\lambda_1 | F \leq E_1 \leq K$ یک میدان میانی است(ثابت کنید) و $\lambda_1 | F = \sigma$ یک میدان میانی است(ثابت کنید). به علاوه σ بنابراین σ بنابراین σ در σ است. بالا برای σ در σ است. پس هر زیرمجموعه ی کاملاً مرتب σ دارای کران بالا در σ است. لذا بنابر الا برای σ در σ در است. برای اثبات قضیه کافی است ثابت کنیم لم زرن σ دارای عضو ماکسیمالی مانند σ مانند σ است. برای اثبات قضیه کافی است ثابت کنیم σ در σ و در σ فرض کنیم چنین نباشد. پس σ و σ موجود است. بنا به فرض σ روی σ و در این σ باشد. در این σ مینیمال σ روی σ باشد. در این σ مورت

$$\varphi_{\alpha}: \frac{E_{\circ}[x]}{\langle p(x) \rangle} \longrightarrow E_{\circ}(\alpha)$$

$$\varphi_{\alpha}(f(x) + \langle p(x) \rangle) = f(\alpha) \quad \text{o} \quad f(x) \in E_{\circ}[x]$$

یک یکریختی است. (چرا؟). فرض کنیم $K_\circ = \lambda(E_\circ)$ در این صورت $K_\circ = \lambda(E_\circ)$. یک یکریختی است و لذا

$$\lambda_x: E_{\circ}[x] \longrightarrow K_{\circ}[x]$$

 $a_{\circ},a_{1},\ldots,a_{n}\in E_{\circ},\lambda_{x}(a_{\circ}+a_{1}x+\ldots+a_{n}x^{n})=\lambda(a_{\circ})+\lambda(a_{1})x+\ldots+\lambda(a_{n})x^{n}\in K_{\circ}[x]$

یک یکریختی حلقههاست. (ثابت کنید). لذا اگر قرار دهیم $(x) = \lambda_x(p(x)) \in K_\circ[x]$ ، آنگاه

$$\overline{\lambda_x} : \frac{E_{\circ}[x]}{\langle p(x) \rangle} \longrightarrow \frac{K_{\circ}[x]}{\langle q(x) \rangle}$$
$$\overline{\lambda_x}(f(x) + \langle q(x) \rangle) = \lambda_x(f(x)) + \langle q(x) \rangle$$

یک یکریختی حلقه هاست. حال q(x) دارای ریشه ای چون β در \overline{K} است. و

$$\varphi_{\beta}: \frac{K_{\circ}[x]}{\langle q(x)\rangle} \longrightarrow K_{\circ}(\beta)$$

$$\varphi_{\beta}(f(x) + \langle q(x)\rangle) = f(\beta) \quad \text{of } f(x) \in K_{\circ}[x]$$

نیز یک یکریختی است. حال

$$E_{\circ}(\alpha) \xrightarrow{\varphi_{\alpha}^{-1}} \frac{E_{\circ}[x]}{\langle p(x) \rangle} \xrightarrow{\overline{\lambda_x}} \frac{K_{\circ}[x]}{\langle q(x) \rangle} \xrightarrow{\varphi_{\beta}} K_{\circ}(\beta) \hookrightarrow \overline{K}$$

یک تکریختی است. به علاوه برای $u \in E$ داریم

$$u \longrightarrow u + \langle p(x) \rangle \longrightarrow \lambda(u) + \langle q(x) \rangle \longrightarrow \lambda(u) \longrightarrow \lambda(u)$$

 $(E_{\circ}, \lambda_{\circ})$ بنابراین اگر ترکیب فوق را λ'_{\circ} بگذاریم، آنگاه A آنگاه نام است. و اثبات تمام است. و اثبات تمام است.

قضیه A. فرض کنیم K یک توسیع جبری F باشد. در این صورت K روی F گالواست، اگر و تنها اگر K روی F نرمال و جداپذیر باشد.

 $u \in K$ فرض کنیم G = Gal(K/F) فرض کنیم G = Gal(K/F) فرض کنیم G = Gal(K/F) فرض کنیم $g(x) \in F[x]$ فرض کنیم $g(x) \in F[x]$ چندجمله مینیمال $g(x) \in F[x]$ باشد. فرض کنیم $g(x) \in F[x]$ در g(x) باشد. قرار می دهیم

$$g(x) = (x - u_{\mathsf{1}})(x - u_{\mathsf{T}}) \dots (x - u_r) \in K[x]$$

فرض کنیم $\sigma \in G$ دلخواه باشد. در این صورت

$$\sigma(g(x)) = (x - \sigma(u_1))(x - \sigma(u_1)) \dots (x - \sigma(u_r))$$

u=[u] برای هر u دوی u در u دوی u مردوج u مردوج مردوج مردوج مردوج مردوج مردوج مردوج مردوج مردوج $\sigma(u_i)$ ، $1\leq i\leq r$ مردوج مر

$$g(x) = a_{\cdot} + a_{1}x + \ldots + a_{r}x^{r} \in E[x]$$

در این صورت

$$\sigma(g(x))=\sigma(a_\circ)+\sigma(a_1)x+\ldots+\sigma(a_r)x^r=a_\circ+a_1x+\ldots+a_rx^r$$
لذا برای هر $i\leq r$ و هر $i\leq r$ داریم $i\in G$ داریم $i\in G$

اما چون بنابه فرض K روی F گالواست، داریم G' = F پس G' = F پس وی F گالواست، داریم G(u) = c پندجمله ای مینیمال G(u) = c است داریم G(u) = c همچنین G(u) = c پون G(u) = c پندجمله ای مینیمال G(u) = c اند، لذا G(u) = c پس G(u) = c پس G(u) = c برای G(u) = c برای G(u) = c پس G(u) = c پر G(u) = c پس G(u) = c پر G(u) = c

برعکس، فرض کنیم K یک توسیع نرمال و جداپذیر F باشد و فرض کنیم S باشد. S توسیع نرمال و جداپذیر S باشد و فرض کنیم S باشد. چون S باشد. پون S باشد باشد و نون S باشد. پون S باشد و نون S باشد. پون S باشد و نون S

$$\varphi_{u,v}: F(u) \longrightarrow F(v)$$

را در نظر میگیریم. بنابر قضیهی ؟؟؟ یکریختی

$$\sigma: K \longrightarrow \overline{K}$$

lpha موجود است که $\sigma(lpha)\in\overline{K}$ مردوج lpha در این صورت $lpha\in K$ فرض کنیم $\sigma(eta)$ فرض کنیم $\sigma(eta)$ و لذا $\sigma(eta)$ و لذا $\sigma(eta)$ و لذا $\sigma(eta)$ حال $\sigma(eta)$

.G'=F پس $.F\leq G'$ اما به وضوح $.U\notin G'$ پس $.u\notin G'$ و لذا $.G'\subseteq F$ پس $.u\notin G'$ است. $.U=\varphi_{u,v}(u)=v\neq u$ پس $.U=\varphi_{u,v}(u)=v\neq u$

تعریف F فرض کنیم F یک میدان، \overline{F} یک بستار جبری برای F و F[x] و کرد جملهای تعریف F فرض کنیم F یک میدان، F کلیه و ریشههای F(x) باشند. در این صورت غیرثابت باشد. فرض کنیم F را یک میدان شکافنده برای F(x) روی F گوییم. توجه کنید که میدان شکافنده برای F(x) روی F(x) وی F(x) در آن به حاصل خرب چندجملهای های درجه ی یک تجزیه می شود.

 K_1 فرض کنیم $f(x)\in F_1[x]$ فرض کنیم میدانها باشد و $\sigma:F_1\longrightarrow F_7$ فرض کنیم $\sigma:F_1\longrightarrow F_7$ فرض کنیم $\sigma:F_1\longrightarrow F_1$ فرض کنیم $\sigma:F_1\longrightarrow F_2$ باشد. در این کمیدان شکافنده برای $\sigma:F_1\longrightarrow F_2$ باشد. در این حورت یک میدان شکافنده برای $\sigma:F_1\longrightarrow F_2$ موجود است که $\sigma:F_1\longrightarrow F_2$

 $F_1[x]$ و لذا روی $K_1=F_1$ و لذا $K_1:F_1=1$ و اگر و الثات. اثبات با استقرا روی $K_1:F_1=1$ و اگر و اگر و الثانی و

$$[K_{\mathsf{l}}:F_{\mathsf{l}}(\beta)] \leq [K_{\mathsf{l}}:F_{\mathsf{l}}]$$

 $au|_{F_1}=\sigma$ لذا بنابه فرض استقرا $\sigma_1|_F=\sigma$ لذا بنابه فرض استقرا $\sigma_1|_F=\sigma$ لذا بنابه فرض استقرا $\sigma_1|_F=\sigma$ لذا بنابه فرض است.

قضیه ۸.۴ فرض کنیم Fیک میدان، F[x] و F(x) و F(x) میدان تجزیهگر F(x) روی F(x) باشد. فرض کنیم F(x) جداپذیر باشد. در این صورت F(x) روی F(x)گالواست.

اثبات. ابتدا توجه می کنیم که F متناهی است. بنابراین بنابر لم ؟؟؟، G = Gal(K/F) متناهی است. بنابراین بنابر لم F و بنابر نتیجه ی F میدان ثابت F باشد. در این صورت F و بنابر نتیجه ی F میدان ثابت کنیم گالواست و G = Gal(K/F) لذا بنابر قضیه ی G = Gal(K/F) بنابراین کافیست ثابت کنیم G = Gal(K/F) این را با استقرا روی F = [K:F] ثابت می کنیم.

حالت [K:F]< n بدیهی است. فرض کنیم n>1 و فرض کنیم حکم برای زمانی که n>1 برقرار باشد. چون n>1 در n>1 به عوامل درجه یک تجزیه نمی شود. پس چندجمله ای تحویل ناپذیر برقرار باشد. چون n>1 در n>1 به عوامل درجه یک n>1 در n>1 در n>1 در n>1 به عوامل درجه یک تجزیه می شود لذا n>1 در n>1 در n>1 در n>1 در n>1 در n>1 در n>1 درجه یک تجزیه می شود لذا n>1 دارای n>1 در n>1 د

$$\varphi: G/H \longrightarrow \{u_1, u_7, \dots, u_s\}$$

$$\varphi(\sigma H) = \sigma(\alpha_1)$$

یک به یک است(G/H) در اینجا مجموعه یه همدسته های چپ H در G/H در اینجا مجموعه یه می به یک به یک استG/H در اینجا مجموعه یه محسته های چپ G/H در اینجا مجموعه یکریختی $F(u_i) \longrightarrow F(u_i)$ به یکریختی $F(u_i) \longrightarrow F(u_i)$ بنابر لم $F(u_i) \longrightarrow F(u_i)$ یکریختی $F(u_i) \longrightarrow F(u_i)$ بنابر لم $F(u_i) \longrightarrow F(u_i)$ یکریختی $F(u_i) \longrightarrow F(u_i)$ بنابر لم $F(u_i) \longrightarrow$

$$[K:F] = [K:F(u_1)][F(u_1):F]$$

بنا به فرض استقرا $[F(u_{\scriptscriptstyle 1}):F]=deg(p(x))=s$ همچنین $\cdot [K:F(u_{\scriptscriptstyle 1})]=|H|$ لذا

$$[K:F] = |H|s = |H| \times \frac{|G|}{|H|} = |G|$$

و اثبات تمام است.

نتیجه ۹.۴ فرض کنیم $[x] \in \mathbb{Q}[x]$ یک چندجملهای غیرثابت و $[x] \in \mathbb{Q}[x]$ یک میدان تجزیه گر فرض کنیم $[x] \in \mathbb{Q}[x]$ در این صورت $[x] \in \mathbb{Q}[x]$

اثبات. اگر F دارای مشخصه ی صفر باشد، آنگاه هر توسیع آن جداپذیر است (ثابت کنید). بنابراین F روی F جداپذیر است. حال از قضیه ی F نتیجه می شود که F روی F گالواست. در قضیه ی F و جود و یکتایی بستار میدان را بیان کردیم. اثبات یکتایی با استفاده از قضیه ی F ساده است.

قضیه $f \circ f$ اگر f یک میدان و f و $f \circ F$ هر دو بستار جبری f باشند، آنگاه $f \circ F \circ F$ -یکریخت هستند.

اثبات. نگاشت F را در نظر میگیریم چون $\overline{F_{\mathsf{N}}}$ توسیع جبری F است لذا بنابر قضیه ی $id_F: F \longrightarrow F$ را در نظر میگیریم چون $\overline{F_{\mathsf{N}}}$ توسیع جبری $\sigma^{-\mathsf{N}}: \sigma(\overline{F_{\mathsf{N}}}) \longrightarrow \overline{F_{\mathsf{N}}}$ حال $\sigma^{-\mathsf{N}}: \sigma(\overline{F_{\mathsf{N}}}) \longrightarrow \overline{F_{\mathsf{N}}}$ یک $\sigma^{-\mathsf{N}}: \sigma(\overline{F_{\mathsf{N}}}) \longrightarrow \overline{F_{\mathsf{N}}}$ حال $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}} \longrightarrow \overline{F_{\mathsf{N}}}$ بند تکریختی و $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}$ جبری است. لذا $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}} \longrightarrow \overline{F_{\mathsf{N}}}$ موجود است که $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}$ جبری است. لذا $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}} \longrightarrow \overline{F_{\mathsf{N}}}$ موجود است که $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}$ و لذا $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}$ و لذا $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}$ و لذا $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}$ و لذا $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}$ بوشاست و اثبات تمام است. $\sigma^{-\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}: \overline{F_{\mathsf{N}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}: \overline{F_{\mathsf{N}}}: \overline{F_{\mathsf{N}}:$