

قضیهی اساسی جبر و اثبات جبری گاوس دکتر امیر جعفری

حل معادلات جبری به شکل

$$a_{\circ}x^{n} + a_{\wedge}x^{n-1} + \dots + a_{n} = 0 \tag{1}$$

که a_0, \ldots, a_n ضرایب عددی مشخص هستند، از دیرباز ذهن بشر را به خود مشغول کرده است. روش حل این معادلات برای معادلات درجه ۲ به زمانهای باستان باز می گردد. روش کلی حل توسط ریاضی دان ایرانی، خوارزمی در کتاب جبر و مقابله ارائه شد. حل معادلات درجه ۳ با روش های هندسی توسط خیام بررسی شد. روش او حتی برای معادلات درجه ۴ نیز قابل تعمیم است ولی قادر به حل کلی این معادلات نیست. در قرن پانزده و شانزده میلادی، ریاضیدانان ایتالیایی موفق به حل کلی معادلات درجه ۳ و ۴ نیز شدند. آنها برای این منظور مجبور به تعریف مجموعه ی بزرگتری از اعداد یعنی همان اعداد مختلط:

$$\mathbb{C} = \{ a + ib \mid a, b \in \mathbb{R} \} \tag{Y}$$

شدند و عدد موهومی $i=\sqrt{-1}$ ریشه ی ابداعی آنها برای معادله x'=-1 بود. این که آیا هر معادله ی جبری به شکل (۱) در این مجموعه ی بزرگتر از اعداد جواب دارد یا خیر، موضوع قضیه ی اساسی جبر است که در این نوشته به آن می پردازیم. حل ناپذیری کلی معادلات درجه بزرگتر از ۴ نیز موضوعی بسیار جذاب است که در نهایت با تلاشهای ریاضیدانانی چون رافینی، آبل و گالوا اثبات شد. البته باید تعریفی دقیق از حل ناپذیری ارائه شود که از مجال این نوشته کوتاه خارج است.

با اینکه تعریف دقیق پیوستگی و خواص آن، سالها طول کشید که بدست آید ولی از قرن شانزدهم برای ریاضیدانان معلوم بود که معادلات جبری از درجه فرد:

$$x^{\mathsf{Y}n+\mathsf{Y}} + a_{\mathsf{Y}}x^{\mathsf{Y}n} + a_{\mathsf{Y}}x^{\mathsf{Y}n-\mathsf{Y}} + \dots + a_{\mathsf{Y}n+\mathsf{Y}} = 0 \tag{7}$$

در اعداد حقیقی جواب دارند. دلیل ساده این امر آن است که چون جمله غالب معادله فوق $x^{(n+1)}$ است برای xهای بسیار بزرگ منفی، عددی منفی خواهد بود و با توجه به خاصیت مقدار میانی توابع پیوسته باید حداقل یک صفر داشته باشد.

 $ax^{\mathsf{Y}} + bx + c = \circ$ نکتهی دیگر دربارهی اعداد مختلط آن است که فرمول صریح $x = \frac{-b \pm \sqrt{b^{\mathsf{Y}} - \mathsf{Y}ac}}{\mathsf{Y}a}$ برای ریشه های معادله ی $x = \frac{-b \pm \sqrt{b^{\mathsf{Y}} - \mathsf{Y}ac}}{\mathsf{Y}a}$ نشان می دهد که هر معادله درجه ۲ در اعداد مختلط جواب دارد.

گاوس با یک اثبات استقرابی هوشمندانه نشان داد همین دو حقیقت ساده به تنهایی کافی هستند که نشان دهیم:

قضیه اساسی جبر: هر معادله به شکل (۱) و ضرایب حقیقی در اعداد مختلط جواب دارد.

تذکر: اگر معادله (۱) ضرایب مختلط داشته باشد در صورت ضرب در مزدوج آن به معادلهای با ضرایب حقیقی میرسیم بنابراین در قضیه فوق میتوان شرط حقیقی بودن ضرایب را حذف کرد. با ادامه استفاده از قضیهی فوق میتوان ثابت کرد که معادله (۱) قابل تجزیه به صورت

$$a_{\circ}(x-\alpha_{1})(x-\alpha_{7})\cdots(x-\alpha_{n})$$

است که $\alpha_1, \ldots, \alpha_n$ اعدادی مختلط ریشه های معادله (۱) خواهند بود.

گاوس در طول عمر خود، ۵ اثبات مختلف برای این قضیه ارائه داد. در واقع موضوع رساله دکتری او نیز همین قضیه بود که در سال ۱۷۹۹ به چاپ رسید. البته اثبات اولیه او دارای خلل و فرجی است که بعدها توسط استروفسکی رفع شد.

اثبات جبری گاوس

k و m عددی فرد است، نوشت. استقراء گاوس روی توان $k \geq 0$ و m عددی فرد است، نوشت. استقراء گاوس روی توان k است. برای k = 0 می دانیم هر معادله درجه فرد در اعداد حقیقی ریشه دارد.

اگر (x) یک معادله درجه (x) باشد گاوس معادلهی (x) از درجه (x) از درجه (x) (x) یک معادله درجه (x) باشد گاوس معادلهی (x) باشد گاوس معادلهی (x) باشد گاوس معادلهی (x) باشد دارد و کار طوری می سازد که وجود ریشه برای آن، وجود ریشهای برای (x) باشند. برای (x) باشند. برای (x) باشند. برای (x) تعریف کنید:

$$\alpha_{ij}(c) = x_i + x_j + cx_i x_j$$

و تعریف کنید:

$$F_c(x) = \prod_{1 \le i < j \le n} (x - \alpha_{ij}(c))$$

چون ضرایب f(x) عباراتی متقارن برحسب x_1,\ldots,x_n هستند بنابراین بر حسب ضرایب f(x) قابل بیان بوده و در نتیجه اعدادی حقیقی هستند. بنابر فرض استقرا $F_c(x)$ حداقل یک ریشه ی مختلط دارد. چون بی نهایت انتخاب برای c_i داریم می توان دو عدد متمایز c_i و c_i را یافت به طوری که c_i و جود داشته باشند که c_i و c_i بادست می آید که c_i و معادله دو معهول (مجهولها c_i بادست می آید که c_i بدست می آید که c_i و معادله دو معهول (مجهولها c_i بادست می آید که c_i بادست می آید که c_i و معادله دو معادله دو معهول (مجهولها بادست می آید که c_i بادست می آید که و معادله دو معهول (مجهولها و حقیقی هستند پس چون برای c_i

$$\begin{cases} x_i + x_j = A \\ x_i x_j = B \end{cases}$$

آنها ریشههای معادلهی $a^{\mathsf{T}} - Ax + B = x^{\mathsf{T}}$ هستند و در نتیجه اعدادی مختلط میباشند. این اثبات گاوس قابل تعمیم است.

قضیه ۱. فرض کنید p یک عدد اول داده شده باشد و K میدانی باشد که هرچندجملهای با ضرایب در K که درجهاش نسبت به p اول است حداقل یک ریشه در K داشته باشد. فرض کنید D یک توسیع D باشد که هر معادله با ضرایب در D و درجه D دریشه دارد. D دریشه دارد.

در حالتی که p=1 وهد بود. $L=\mathbb{C}$ ، $K=\mathbb{R}$ ، p=1 در حالتی که

انجام هر عدد n را به طور یکتا می توان بصورت p^k نوشت که $p \geq k$ و m نسبت به p اول است. اثبات با استقرا روی k انجام می گیرد. p = k فرض قضیه است که هر معادله با درجه اول نسبت به p جواب دارد. اگر p(x) یک معادله درجه p^k باشد یک معادله p(x) از درجه

$$\binom{p^k m}{p} = \frac{p^k m (p^k m - 1) \cdots (p^k m - p + 1)}{p!} = p^{k-1} \frac{m (p^k m - 1) \cdots (p^k m - p + 1)}{(p-1)!}$$

می سازیم که بنابر فرض استقرا در K جواب دارد و نشان می دهیم این جواب، جوابی برای معادله ی f(x) بدست می دهد و کار تمام می شود. روش ساختن F(x) با تقلید از گاوس خواهد بود.

 $1 \leq i_1 < i_7 < \cdots < i_p \leq n$ فرض کنید pتایی p نید نید f(x) در یک میدان بزرگ باشند. برای هر pتایی x_1, \ldots, x_n ریشههای معادله و عدد $c \in K$ عدریف کنید:

$$\alpha_{i_1...i_p}(c) = \sum x_{i_k} + c \sum x_{i_k} x_{i_l} + c^{\dagger} \sum x_{i_k} x_{i_l} x_{i_q} + \dots + c^{p-1} x_{i_p} \dots x_{i_p}$$

(جملات جمع ضرب دوتایی آنها، جمع ضرب سهتایی آنها، x_{i_n} تا ضرب همه آنها است.) دوباره:

$$F_c(x) = \prod (x - \alpha_{i_1 \dots i_p}(c))$$

را تشکیل می دهیم که بنابرفرض استقرا ریشهای در K دارد. چون شرط قضیه نتیجه می دهد که K نامتناهی است (چرا؟) آنگاه می توان اعداد متمایز $a_{i_1...i_p}(c_k)$ در K یافت به طوری که $a_{i_1...i_p}(c_k)$ و جود داشته باشند که $a_{i_1...i_p}(c_k)$ برای $a_{i_1...i_p}(c_k)$ در $a_{i_1...i_p}(c_k)$

$$\begin{cases} \sum x_{i_k} = A_{\mathbf{1}} \in K \\ \sum x_{i_k} x_{i_l} = A_{\mathbf{1}} \in K \\ . \\ . \\ . \\ x_{i_1} \cdots x_{i_p} = A_p \in K \end{cases}$$

بنابراین x_{i_p},\dots,x_{i_1} ریشه های معادله $A_p=0$ معادله $A_p=0$ هستند که مجددا بنابرفرض قضیه جوابی بنابراین X_{i_p},\dots,X_{i_1} هستند که مجددا بنابرفرض قضیه جوابی در X دارد، بنابراین یکی از X_{i_k} است و این همان چیزی است که میخواستیم ثابت کنیم.

تمرین: فرض کنید K یک میدان باشد که هر معادله درجه p که p یک عدد اول دلخواه است، در آن حداقل یک جواب داشت باشد ثابت کنید K باشد ثابت کنید K بسته جبری است یعنی هر معادله درجه دلخواه در آن جواب دارد. اگر از اعداد اول تنها، یک عدد اول استثنا شود می توان مثال نقض برای این حکم پیدا کرد.