

بِسْمِ اللّٰهِ الرَّحْمٰنِ الرَّحِیْمِ



دانشگاه فردوسی مشهد  
دانشکده ریاضی

پایان نامه کارشناسی ارشد  
رشته ریاضی کاربردی

موضوع  
همنهشتی فازی و کاربردهای آن

استاد راهنما  
دکتر علی وحیدیان کامیاد

استاد مشاور  
دکتر جعفر صابری نجفی

تدوین  
مینا لگزیان

شهریور ماه ۱۳۸۸

## فهرست مندرجات

پیش‌گفتار.....	۵
فصل اول : مفاهیم و مقدمات ابتدایی.....	۷
۱-۱ تاریخچه‌ی نظریه‌ی اعداد.....	۷
۲-۱ همنهشتی کلاسیک.....	۸
۱-۲-۱ مفاهیم و تعاریف اصلی.....	۹
۳-۱ همنهشتی چند جمله‌ای.....	۱۱
۴-۱ همنهشتی‌های چندجمله‌ای به پیمان‌های توانی از یک عدد اول.....	۱۵
۵-۱ قانون تقابل درجه دوم.....	۱۶
۶-۱ همنهشتی‌های درجه دوم با پیمان‌های یک عدد مرکب.....	۱۸
۷-۱ معادله‌های سیاله خطی.....	۱۹
فصل دوم : مقدمه‌ای بر منطق فازی.....	۲۲
۱-۲ تاریخچه‌ای از منطق فازی.....	۲۲
۱-۱-۲ مفاهیم و تعاریف مقدماتی.....	۲۵
۲-۲ اعداد فازی.....	۲۶
۱-۲-۲ انواع اعداد فازی.....	۲۷
۲-۲-۲ ترتیب اعداد فازی.....	۲۹
۳-۲-۲ بازه‌های فازی.....	۳۰
۴-۲-۲ مروری بر کاربردهای مجموعه‌های فازی.....	۳۰
۳-۲ $\alpha$ -برش‌ها.....	۳۲
۴-۲ اندازه‌ی ابهام ( <i>Measures of fuzziness</i> ).....	۳۳
فصل سوم : همنهشتی فازی.....	۳۵
۱-۳ همنهشتی فازی در اعداد حقیقی و فازی.....	۳۵
۲-۳ رابطه‌ی $\alpha$ -برش‌ها و کلاس‌های همنهشتی کلاسیک.....	۳۷
۱-۲-۳ همنهشتی در محیط فازی.....	۳۸
۳-۳ حساب زبانی.....	۳۹
فصل چهارم : کاربرد همنهشتی در دسته‌بندی اعداد.....	۴۲
۱-۴ الگوریتم دسته‌بندی اعداد صحیح.....	۴۳
۲-۴ الگوریتم دسته‌بندی اعداد حقیقی.....	۴۴
۳-۴ الگوریتم دسته‌بندی اعداد فازی.....	۴۴

فصل پنجم : کاربرد همنهشتی در حل معادلات جبری	۴۶
۱-۵ مقدمه	۴۶
۲-۵ حل معادله‌ی جبری به کمک همنهشتی	۴۶
۱-۲-۵ مقدمه	۴۷
۲-۲-۵ حل معادله‌ی جبری به کمک همنهشتی فازی	۴۷
فصل ششم : کاربرد همنهشتی در حل دستگاه معادلات	۵۳
۱-۶ مقدمه	۵۳
۲-۶ خطی‌سازی پارامتری-سراسری تابع غیر خطی اسکالر تک متغیره هموار	۵۳
۲-۲-۶ تقریب قطعه به قطعه خطی برای توابع غیر خطی اسکالر تک متغیره هموار	۵۴
۳-۶ حل دستگاه معادلات جبری به کمک همنهشتی	۵۶
فصل هفتم : کاربرد همنهشتی در برنامه ریزی خطی	۶۷
۱-۷ مقدمه	۶۷
۲-۷ حل دستگاه معادلات سیاله به کمک همنهشتی	۷۰
۳-۷ مشاهدات و نتایج	۷۳
کتاب نامه	۷۵

## پیشگفتار

بسیاری از سوالات مربوط به علم نظریه اعداد به سوالاتی در مورد باقیمانده ها تحویل می شود که می توان به روشی نظام مند به آنها پاسخ داد. برای هر عدد صحیح  $n > 1$ ، حسابی موسوم به پیمانانه  $n$  وجود دارد که بازتابی از حساب معمولی است اما به شکل متناهی، چون فقط با  $n$  باقیمانده  $1, 2, \dots, n-1$  که در تقسیم بر  $n$  ظاهر می شوند سروکار دارد، آن را حساب به پیمانانه  $n$  یا حساب همنهشتی می نامند. این مفهوم یکی از مباحث مطرح شده در نظریه اعداد کلاسیک می باشد. به سبب اینکه با استفاده از مفهوم همنهشتی به جای یک عدد، مجموعه ای از اعداد در نظر گرفته می شود، حل بسیاری از مسائل آسان تر می گردد. از جمله کاربردهای مفهوم همنهشتی در دسته بندی یا کلاس بندی اعداد و تعیین خواص آنها می باشد که می توان از آن در حل ساده تر مسائل نظریه اعداد کمک گرفت. در این پایان نامه مفهوم جدیدی به نام همنهشتی فازی در اعداد فازی را ارائه می دهیم و برخی از کاربردهای آن را بیان می نماییم و از آن در کاهش قواعد فازی که در کنترل فازی نقش بسیار با اهمیتی دارد به وسیله دسته بندی کردن<sup>۱</sup> قواعد فازی استفاده می کنیم. از جمله کاربردهای دیگر مفهوم همنهشتی فازی برای حل معادله  $f(x) = 0$  با تقریب خواسته شده می باشد. مزیت روش همنهشتی فازی در حل معادله  $f(x) = 0$  کاهش تکرار محاسبات می باشد. به بیان دیگر در تعداد کمتری به جواب معادله با تقریب خواسته شده دست می یابیم. همچنین از این روش در بدست آوردن نقاط ایستای دستگاه معادلات دیفرانسیل معمولی استفاده می شود که در تعیین پایداری سیستم نقش بسزایی را ایفا می نماید. حل دستگاه معادلات غیر خطی از دیگر کاربردهای همنهشتی فازی می باشد که آن را نیز مورد بررسی قرار می دهیم. این پایان نامه شامل ۷ فصل می باشد. فصل اول شامل تاریخچه ای از نظریه اعداد و مفاهیم و تعاریف مقدماتی مربوط به مفهوم همنهشتی کلاسیک می باشد. همچنین در این فصل قضایا و لم هایی را که مورد نیاز است بیان نموده ایم. در فصل دوم تاریخچه

مختصر و مقدمه ای از منطق فازی و تعاریف مربوط به آن را شامل می شود. همچنین مفاهیم مختصر و مقدماتی از کنترل فازی را بیان نموده ایم. در فصل سوم مفهوم جدید همنهشتی فازی ارائه گردیده است. فصل چهارم شامل کاربرد همنهشتی در دسته بندی اعداد می باشد. در این فصل الگوریتم هایی برای دسته بندی اعداد صحیح، حقیقی و فازی ارائه گردیده است. همانطور که بیان نمودیم بحث دسته بندی، در کنترل فازی دارای اهمیت بسزایی می باشد، بدین جهت این کاربرد همنهشتی را متذکر شده ایم. در فصل پنجم به بیان کاربرد همنهشتی در حل معادلات جبری پرداخته ایم. در ابتدای این فصل مقدمه ای از روش های کلاسیک حل معادلات جبری را بیان نموده ایم. در فصل ششم کاربرد همنهشتی را در حل دستگاه معادلات معمولی و همچنین در محاسبه نقاط ایستای دستگاه معادلات دیفرانسیل معمولی ارائه نموده ایم. فصل پایانی یا فصل هفتم پایان نامه شامل کاربرد همنهشتی در برنامه ریزی خطی می باشد. در این فصل روش حل معادله سیاله خطی به کمک همنهشتی بیان و سپس روش به حل یک دستگاه معادلات سیاله خطی تعمیم داده می شود.

## فصل اول: مفاهیم و تعاریف مقدماتی

### ۱-۱ تاریخچه نظریه اعداد

بعد از دوران یونان باستان، نظریه اعداد در سده شانزدهم و هفدهم با زحمات ویت<sup>۱</sup>، باشه<sup>۲</sup> دو مزیریاک، و بخصوص فرما دوباره مورد توجه قرار گرفت. در قرن هجدهم اویلر و لاگرانژ به قضیه پرداختند و در همین مواقع لژاندر و گاوس به آن تعبیر علمی بخشیدند. در ۱۸۰۱ گاوس در مرجع [۷] حساب نظریه اعداد مدرن را پایه گذاری کرد.

چبیشف کران هایی برای تعداد اعداد اول بین یک بازه ارائه داد. ریمان اظهار کرد که حد تعداد اعداد اول از یک عدد داده شده تجاوز نمی کند. قضیه عدد اول و آنالیز مختلط را در تئوری تابع زتای ریمان گنجانده و فرمول صحیح تئوری اعداد اول را از صفرهای آن نتیجه گرفت. تئوری همنهشتی<sup>۳</sup> از مرجع [۷] شروع شد. او علامت گذاری زیر را پیشنهاد کرد:

$$\text{mod } c$$

چبیشف در سال ۱۸۴۷ به زبان روسی کاری را در این زمینه (تئوری همنهشتی) منتشر کرد و سره<sup>۴</sup> آن را در فرانسه عمومی کرد. بجای خلاصه کردن کارهای قبلی، لژاندر قانون تقابل درجه دوم را گذاشت. این قانون از استقراء کشف شد و قبلا اویلر آن را مطرح کرده بود. لژاندر در کتاب تئوری اعداد<sup>۵</sup> در سال ۱۷۸۹ برای حالت های خاص آن (قانون تقابل درجه دوم) را ثابت کرد. جدا از کارهای اویلر و لژاندر، گاوس این قانون را در سال ۱۷۹۵ کشف کرد و اولین کسی بود که یک اثبات کلی ارائه داد.

<sup>۱</sup> Viète

<sup>۲</sup> Bachet de Meziriac

<sup>۳</sup> Congruence theory

<sup>۴</sup> Serret

<sup>۵</sup> NumberTheory

کوشی؛ دیریشله در مرجع [۵] که او یک مقاله کلاسیک است؛ جکوبی که علامت جکوبی<sup>۱</sup> را معرفی کرد؛ لیوویل؛ زلر<sup>۲</sup>؛ آیزنشتین؛ کومر و کرونکر نیز در این زمینه کارهایی کرده اند. این تئوری تقابل درجه دوم و سوم را شامل می شود (گاوس؛ جکوبی اولین بار قانون تقابل درجه سوم را ثابت کرد؛ و کومر). نمایش اعداد با صورت درجه دوم دوتایی<sup>۳</sup> مدیون گاوس است. کوشی، پوانسو ۱۸۴۵، لوبک ۱۸۶۸-۱۸۵۹ و بخصوص هرمیت به موضوع، چیزهایی افزوده اند. آیزنشتاین در تئوری صورت های سه گانه پیشتاز است و تئوری فرم ها<sup>۴</sup> به طور کلی مدیون او و اچ. اسمیت است. اسمیت دسته بندی کاملی از صورتهای سه گانه انجام داد و تحقیقات گاوس در مورد صورت های درجه دوم حقیقی به فرمهای مختلط افزود. جستجو هایی در مورد نمایش اعداد به صورت جمع مربعات ۴، ۵، ۶، ۷ و یا ۸ عدد توسط آیزنشتاین ادامه یافت و اسمیت آن را کامل کرد. دیریشله اولین کسی بود که در یک دانشگاه آلمانی در این مورد سخنرانی کرد.

بین نویسندگان فرانسوی، بورل و پوانکاره ذهن قوی داشتند و همچنین تانری و استلیجز. کرونکر، کومر، شرینگ، باخمن و ددکیند آلمانی های پیشتاز در زمینه نظریه اعداد هستند. در اتریش مقاله استلز در فاصله سالهای ۸۶-۱۸۸۵ و در انگلستان تئوری اعداد ماتیو (قسمت اول، ۱۸۹۲) جزو کارهای عمومی دانشگاهی هستند. جنوچی، سیلوستر، و جی. گلیشر<sup>۵</sup> به این تئوری چیزهایی افزوده اند [۴].

---

Jacobi Symbol <sup>۱</sup>

Zeller <sup>۲</sup>

Binary Quadratic Forms <sup>۳</sup>

Forms Theory <sup>۴</sup>

J.W.L. <sup>۵</sup>



## ۱-۲ همنهستی کلاسیک

حساب باقیمانده ها یا نظریه همنهستی ها ابزاری است که در اثبات بسیاری از قضیه های نظریه اعداد به کار گرفته می شود. به سبب اینکه با استفاده از مفهوم همنهستی، به جای یک عدد مجموعه ای از اعداد در نظر گرفته می شود، حل بسیاری از مسائل از این طریق ساده تر می گردد. در این فصل ابتدا با مفاهیم اساسی نظریه همنهستی ها و نمادهای آن آشنا می شویم. سپس معادله های همنهستی خطی و نیز دستگاه معادله های همنهستی خطی را بیان می نماییم. همچنین به بیان قضیه باقیمانده چینی و تعمیم آن می پردازیم. در انتها نیز معادله سیاله خطی و روش حل آن به کمک همنهستی کلاسیک را بیان می نماییم [۱].

## ۱-۲-۱ مفاهیم و تعاریف اصلی

قبل از شروع این بخش ذکر این نکته ضروری است که تعریف و قضایای این بخش از مرجع [۱] و [۳] استخراج گردیده است.

**تعریف ۱-۲-۱-۱** فرض می کنیم  $m$  یک عدد طبیعی باشد، گوییم عدد صحیح  $a$  با عدد صحیح  $b$  به پیمانه  $m$  همنهشت است، هرگاه  $m$ ،  $a-b$  را بشمارد (عاد کند). در این صورت می نویسیم  $a \equiv b \pmod{m}$ . اگر  $a$  با  $b$  همنهشت نباشد می نویسیم،  $a \not\equiv b \pmod{m}$ . به علت این که هر عدد صحیح بر یک بخش پذیر است، برای هر دو عدد صحیح  $a$  و  $b$ ،  $a \equiv b \pmod{1}$  یعنی هر دو عدد صحیح به پیمانه یک، همنهشت هستند. همچنین توجه می کنیم که  $a \equiv b \pmod{m}$  اگر و تنها اگر عدد صحیحی مانند  $k$  وجود داشته باشد که  $a = b + km$ .

لم ۱-۲-۱-۱ برای هر عدد صحیح و مثبت  $m$

$$a \equiv a \pmod{m} \quad \text{الف)}$$

$$\text{ب) اگر } a \equiv b \pmod{m}, \text{ آنگاه } b \equiv a \pmod{m}$$

پ) اگر  $a \equiv b \pmod{m}$  و  $b \equiv c \pmod{m}$ ، آنگاه  $a \equiv c \pmod{m}$

از لم قبل چنین نتیجه می شود که رابطه همنهستی در  $\mathbb{Z}$ ، که مجموعه اعداد صحیح است، یک رابطه هم ارزی در  $\mathbb{Z}$  است. هر رده هم ارزی را یک رده همنهستی می نامیم. رده همنهستی شامل  $a$  را با  $\bar{a}$  نشان می دهیم، بنابراین:

$$\bar{a} = \{b \in \mathbb{Z} : b \equiv a \pmod{m}\} = \{b : b = a + km, k \in \mathbb{Z}\}$$

لم ۱-۲-۱-۲  $a \equiv b \pmod{m}$ ؛ اگر و تنها اگر باقیمانده های  $a$  و  $b$  بر  $m$  برابر باشند.  
 لم ۱-۲-۱-۳ هر عدد صحیح  $a$  با یکی و تنها یکی از اعداد مجموعه  $\{0, 1, 2, \dots, m-1\}$  همنهست است.

با توجه به دو لم قبل، نتیجه می گیریم، نتیجه می گیریم که  $m$  مجموعه زیر، تنها رده های همنهستی به پیمانۀ  $m$  هستند.

$$\begin{aligned} \bar{0} &= \{\dots, -2m, -m, 0, m, 2m, \dots\} \\ \bar{1} &= \{\dots, -2m-1, -m-1, 1, m+1, 2m+1, \dots\} \\ &\vdots \\ \overline{m-1} &= \{\dots, m-3, -m-1, m, m+1, m+3, \dots\} \end{aligned}$$

تعریف ۱-۲-۱-۲ مجموعه رده های همنهستی به پیمانۀ  $m$  را مجموعه اعداد صحیح به پیمانۀ  $m$  و آن را با  $\mathbb{Z}_m$  نشان می دهیم، پس:

$$\mathbb{Z}_m = \{\bar{0}, \bar{1}, \dots, \overline{m-1}\}$$

تعریف ۱-۲-۱-۳ مجموعه ای را که هر عضو آن به یکی از رده های همنهستی، به پیمانۀ  $m$  تعلق داشته باشد، یک دستگاه کامل مانده می نامیم.

قضیه ۱-۲-۱-۱ برای هر پیمانۀ  $m$  و هر عدد صحیح  $a, b, c$  و  $d$

الف) اگر  $a \equiv b \pmod{m}$  و  $c \equiv d \pmod{m}$ ، آنگاه  $a+c \equiv b+d \pmod{m}$

ب)  $ac \equiv bd \pmod{m}$

پ) اگر  $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه  $a+c \equiv b+c \pmod{m}$  و  $ac \equiv bc \pmod{m}$

ت) اگر  $a \equiv b \pmod{m}$ ، برای هر عدد طبیعی  $k$ ،  $a^k \equiv b^k \pmod{m}$

نتیجه ۱-۱-۲-۱ فرض کنیم

$$p(x) = \sum_{k=0}^n c_k x^k$$

یک چند جمله ای با ضرایب صحیح باشد، در این صورت اگر  $a \equiv b \pmod{m}$ ،

$$p(a) \equiv p(b) \pmod{m}.$$

قضیه ۲-۱-۲-۱ اگر  $ca \equiv cb \pmod{m}$  و  $d = (c, m)$ ؛ که  $d$  بزرگترین مقسوم علیه  $c$

$$\text{و } m \text{ است؛ آنگاه } a \equiv b \pmod{\frac{m}{d}}$$

قضیه ۳-۱-۲-۱ هیچ چند جمله ای غیر ثابت  $p(x)$  وجود ندارد، به طوری که برای تمام  $x$  های

صحیح  $p(x)$  یک عدد اول باشد.

نتیجه ۲-۱-۲-۱ اگر  $ca \equiv cb \pmod{m}$  و  $(c, m) = 1$ ؛ یعنی بزرگترین مقسوم علیه  $c$  و  $m$ ،  $a$  می

باشد؛ آنگاه  $a \equiv b \pmod{m}$ .

نتیجه ۳-۱-۲-۱ اگر  $ca \equiv cb \pmod{m}$ ،  $p$  عددی اول و  $p | c$ ، آنگاه  $a \equiv b \pmod{p}$ .

### ۳-۱ همنهشتی های چند جمله ای

تعریف ۱-۳-۱ اگر  $f(x)$  یک چند جمله ای با ضرایب صحیح باشد،  $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$  را یک

همنهشتی چند جمله ای و عدد صحیح  $a$  را یک جواب آن می نامیم، هر گاه  $f(a) \equiv 0 \pmod{m}$ .

بنا به نتیجه ۱-۲-۱ اگر  $a$  یک جواب  $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$  و  $a \equiv b \pmod{m}$ ، آنگاه  $b$  نیز یک

جواب همنهشتی  $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$  است. بنابراین طبیعی است که در معادله های همنهشتی به

دنبال یافتن جواب های نا همنهشت (در صورت وجود) باشیم.

**تعریف ۱-۳-۲** معادله همنهشتی  $ax \equiv b \pmod{m}$  را یک معادله همنهشتی خطی می نامیم. عدد صحیح  $x$  یک جواب معادله همنهشتی  $ax \equiv b \pmod{m}$  است، اگر و تنها اگر  $ax = b + my$ ،  $y$  صحیح عدد ازای یک عدد صحیح  $y$ ،  $ax - my = b$  باشد. پس  $m$  بخشپذیر باشد، یا هم ارز آن، اگر و تنها اگر به ازای یک عدد صحیح  $y$ ،  $ax - my = b$  باشد. مساله یافتن جواب های  $ax \equiv b \pmod{m}$ ، هم ارز یافتن جواب های معادله سیاله  $ax - my = b$  است.

**قضیه ۱-۳-۱** همنهشتی  $ax \equiv b \pmod{m}$  دارای جواب است، اگر و تنها اگر  $b$  بر  $d$  بخش پذیر باشد که در آن  $d = (a, m)$ . با برقراری این شرط، معادله دارای  $d$  جواب است که دو به دو به پیمانه  $m$  نا همنهشت هستند.

**نتیجه ۱-۳-۱** اگر  $(a, m) = 1$ ، همنهشتی  $ax \equiv b \pmod{m}$  دارای یک جواب منحصر به فرد به پیمانه  $m$  است.

**مثال ۱-۳-۱** برای یافتن جواب های همنهشتی  $6x \equiv 15 \pmod{21}$ ، ابتدا توجه می کنیم که  $(6, 21) = 3$  و  $15$  بر  $3$  بخش پذیر است. پس همنهشتی داده شده دارای جواب است و تعداد جواب های دو به دو نا همنهشت آن برابر با  $3$  است. اکنون کافی است جواب های معادله سیاله  $6x - 21y = 15$  را بیا بیم. به سادگی و با استفاده از الگوریتم تقسیم در می یابیم که  $x = -15$  و  $y = -5$  یک جواب معادله است. جواب های نا همنهشت عبارتند از:

$$-15, -15 + \left(\frac{21}{3}\right), -15 + \left(\frac{42}{3}\right) \text{ یا } -15, -8, -1$$

پس از پرداختن به یک همنهشتی خطی، به حل یک دستگاه معادله های همنهشتی هم زمان زیر توجه می کنیم:

$$\begin{aligned} a_1 x &\equiv b_1 \pmod{m_1} \\ a_2 x &\equiv b_2 \pmod{m_2} \\ &\vdots \\ a_n x &\equiv b_n \pmod{m_n} \end{aligned}$$

در ابتدا فرض می‌کنیم که پیمان‌های  $m_n$  دو به دو متباین‌اند، بدیهی است که یک شرط لازم برای وجود جواب این دستگاه این است که هر معادله هم‌نهشتی جواب داشته باشد. پس لازم است که برای هر  $n$ ، اگر قرار دهیم  $d_n = (a_n, m_n)$ ، بر  $d_n$  بخش پذیر باشد. اگر چنین شرطی برای هر  $n$  برقرار باشد، می‌توان  $d_n$  را از  $n$  امین هم‌نهشتی حذف کرد تا این دستگاه جدید که با دستگاه داده شده جواب‌های یکسان دارد، بدست آید:

$$\begin{aligned} a'_1 &\equiv b'_1 \pmod{m'_1} \\ a'_r &\equiv b'_r \pmod{m'_r} \\ &\vdots \\ a'_n &\equiv b'_n \pmod{m'_n} \end{aligned}$$

در اینجا  $m'_n = \frac{m_n}{d_n}$  و برای هر  $i \neq j$ ،  $(m'_i, m'_j) = 1$ . همچنین  $(a'_i, m'_j) = 1$ .

در این صورت هر یک از معادله‌های هم‌نهشتی داده شده به شکل زیر در می‌آید:

$$\begin{aligned} x &\equiv c_1 \pmod{m'_1} \\ x &\equiv c_r \pmod{m'_r} \\ &\vdots \\ x &\equiv c_n \pmod{m'_n} \end{aligned}$$

بنابراین یافتن جواب‌های مساله به یافتن جواب‌های مشترک از نوع بالا منتهی می‌شود. برای

مشاهده نکات بیشتر به مرجع [۳] مراجعه گردد.

**قضیه ۱-۳-۲ (قضیه باقیمانده چینی)** فرض کنیم  $n_1, n_2, \dots, n_r$  عددهای صحیح مثبت دو به دو

متباینی هستند یعنی به ازای  $i \neq j$ ،  $\gcd(n_i, n_j) = 1$  در این صورت دستگاه هم‌نهشتی‌های

خطی  $x \equiv a_1 \pmod{n_1}$ ،  $x \equiv a_2 \pmod{n_2}$ ،  $\dots$ ،  $x \equiv a_r \pmod{n_r}$  جوابی دارد که به پیمان‌ه عدد

صحیح  $n_1 n_2 \dots n_r$  یکتاست [۹].

**مثال ۱-۳-۲** دستگاه هم‌نهشتی‌های خطی زیر را در نظر می‌گیریم:

$$x \equiv 1 \pmod{4}, x \equiv 2 \pmod{3}, \dots, x \equiv 3 \pmod{5}$$

در این حالت،  $m_1 = 4, m_2 = 3, m_3 = 5$ . همچنین  $a_1 = 1, a_2 = 2, a_3 = 3$  پس

$$m = 4 \times 3 \times 5 = 60$$

$$M_1 = \frac{60}{4} = 15, M_2 = \frac{60}{3} = 20, M_3 = \frac{60}{5} = 12$$

اینک لازم است برای هر یک از همنهشتی های خطی زیر جوابی بیابیم:

$$15x \equiv 1 \pmod{m_1}, 20x \equiv 1 \pmod{m_2}, 12x \equiv 1 \pmod{m_3}$$

با استفاده از الگوریتم تقسیم یا به هر روش دیگر، به ترتیب جواب های زیر بدست می آیند:

$$x_1 = 3, x_2 = 2, x_3 = 3$$

پس

$$x = 1 \times 15 \times 3 + 2 \times 20 \times 2 + 3 \times 12 \times 3 = 45 + 80 + 108 = 233$$

بنابراین با تقسیم ۲۳۳ بر ۶۰، کوچک ترین جواب دستگاه که ۵۳ است، بدست می آید. بقیه جواب

ها به پیمانه ۶۰ با ۵۳ همنهشت اند؛ یعنی دستگاه به پیمانه ۶۰، دارای جواب یکتای ۵۳ است.

قضیه باقیمانده چینی، شرط کافی برای وجود جواب همزمان و همچنین روشی برای یافتن جواب

ارائه می دهد. می توان این قضیه را به شکلی تعمیم داد که به صورت اگر و تنها اگر باشد. ابتدا قضیه

زیر را بیان می نمایم سپس تعمیم قضیه باقیمانده چینی را ارائه می دهیم.

**قضیه ۱-۳-۳** فرض کنیم

$$m = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_r^{\alpha_r}$$

تجزیه متعارف  $m$  به حاصل ضرب اعداد اول باشد، در این صورت،  $a \equiv b \pmod{m}$ ، اگر و تنها

$$a \equiv b \pmod{p_i^{\alpha_i}}, a = 1, 2, \dots, r$$

**قضیه ۱-۳-۴** (قضیه باقیمانده چینی تعمیم یافته) فرض کنیم  $m_1, m_2, \dots, m_r$  اعداد صحیح

مثبتی باشند، در این صورت دستگاه

$$x \equiv a_1 \pmod{m_1}, x \equiv a_2 \pmod{m_2}, \dots, x \equiv a_r \pmod{m_r}$$

دارای جواب است اگر و تنها اگر برای هر  $i \neq j$ ،  $(n_i, n_j) | (a_i - a_j)$ . چنانچه این شرط برقرار باشد، جواب کلی به پیمانه کوچکترین مضرب مشترک  $m_1, m_2, \dots, m_r$  یکتاست.

مثال ۱-۳-۲ دستگاه همنهستی های  $x \equiv 7 \pmod{40}$ ،  $x \equiv 11 \pmod{36}$  را در نظر می گیریم.

در این مثال  $m_1 = 36$ ،  $m_2 = 40$  و  $d_{1,2} = (40, 36)$  و چون  $a_2 - a_1 = 4$ ،  $4 | 4$  و بنا به قضیه قبل،

دستگاه دارای جواب است. حل این دستگاه، هم ارز حل دستگاه های

$$x \equiv 11 \pmod{2^2}, x \equiv 11 \pmod{3^2}, x \equiv 7 \pmod{2^2}, x \equiv 7 \pmod{5}$$

است. حال کافی است سه دستگاه همزمان زیر را در نظر بگیریم:

$$x \equiv 11 \pmod{3^2}, x \equiv 7 \pmod{2^2}, x \equiv 7 \pmod{5}$$

که پیمانه های آن دو به دو متباین اند. ادامه حل با استفاده از قضیه باقیمانده چینی میسر است.

قضیه ۱-۳-۵ (قضیه لاگرانژ) فرض کنیم  $p$  یک عدد اول و  $f(x) = a_n x^n + \dots + a_1 x + a_0$  یک

چند جمله ای با ضرایب صحیح باشد که در آن یکی از  $a_i$  بر  $p$  بخش پذیر نیست، در این صورت

همنهستی  $f(x) \equiv 0 \pmod{p}$  حداکثر  $n$  جواب ناهمنهشت دارد.

#### ۱-۴ همنهستی های چند جمله ای به پیمانه توانی از یک عدد اول

در این بخش به اختصار روش کلی حل همنهستی های چند جمله ای را بیان می نماییم. در قضیه

زیر خواهیم دید که چگونه حل همنهستی های چند جمله ای به حل همنهستی های چند جمله ای با

پیمانه توانی از یک عدد اول تبدیل می شود.

قضیه ۱-۴-۱ فرض کنیم تجزیه  $m$  به صورت  $m = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_r^{\alpha_r}$  باشد، اگر

$x \equiv c \pmod{m}$  جوابی برای همنهستی چند جمله ای  $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$  باشد، آنگاه برای هر

$1 \leq i \leq r$ ،  $x \equiv c \pmod{p_i^{\alpha_i}}$  جوابی برای همنهستی  $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{\alpha_i}}$  است. به عکس،

اگر به ازای  $1 \leq i \leq r$ ،  $x \equiv c_i \pmod{p_i^{\alpha_i}}$  جوابی برای همنهستی،  $f(x) \equiv 0 \pmod{p_i^{\alpha_i}}$

باشد، آنگاه فقط یک جواب برای همنهستی،  $f(x) \equiv 0 \pmod{m}$  وجود دارد، بطوریکه برای هر

$$c \equiv c_i \pmod{p_i^{\alpha_i}}, 1 \leq i \leq r$$

مثال ۱-۴-۱ فرض کنیم  $f(x) = x^2 + x + 1$  و  $p = 3$ ، در این صورت  $f(1) \equiv 0 \pmod{3}$  در واقع هر جواب  $f(x) \equiv 0 \pmod{3}$  با ۱ به پیمانه ۳ همنهست است. از آنجا که  $f'(x) = 2x + 1$ ، نتیجه می‌گیریم که  $f'(1) \equiv 0 \pmod{3}$  و  $f(1) \equiv 0 \pmod{3^2}$ ؛ پس  $f'(1) \equiv 0 \pmod{3^2}$ .

### ۱-۵ قانون تقابل درجه دوم

هدف اصلی این فصل، بررسی همنهستی درجه دوم است. ابتدا مفاهیم مهم و اولیه بیان می‌گردد. سپس قانون تقابل درجه دوم را که یکی از اساسی‌ترین قضیه‌ها در بازه همنهستی‌های درجه دوم است، بیان می‌کنیم. در انتها نیز همنهستی‌های درجه دوم به پیمانه یک عدد مرکب را ارائه دهیم (برای توضیح بیشتر مرجع [۳] را مطالعه کنید).

ابتدا لازم است به دو مورد زیر توجه کنیم:

الف) فرض کنیم  $p$  یک عدد اول فرد و  $(a, p) = 1$ ، همنهستی زیر را در نظر می‌گیریم:

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p} \quad (1-1)$$

از اینکه  $p$  فرد است، نتیجه می‌گیریم که  $(4a, p) = 1$ ؛ پس همنهستی (۱-۱) با همنهستی

$$4a(ax^2 + bx + c) \equiv 0 \pmod{p} \quad \text{هم ارز است. با در نظر گرفتن برابری}$$

$$4a(ax^2 + bx + c) = (2ax - b)^2 - (b^2 - 4ac)$$

همنهستی زیر به دست می‌آید:

$$(2ax - b)^2 \equiv (b^2 - 4ac) \pmod{p}$$

اینک قرار می‌دهیم  $y = 2ax + b$  و  $d = b^2 - 4ac$  همنهستی زیر را خواهیم داشت:

$$y^2 \equiv d \pmod{p} \quad (2-1)$$

چنانچه  $x \equiv x \pmod{p}$  یک جواب (۱-۱) باشد، آنگاه



$$y \equiv ax + b \pmod{p}$$

در (۱-۲) صدق می کند. به عکس، چنانچه  $x \equiv x \pmod{p}$  یک جواب (۱-۲) باشد، آنگاه با حل  $ax \equiv y - b \pmod{p}$  یک جواب برای (۱-۱) به دست خواهد آمد. بدین ترتیب می توان نتیجه گرفت که حل همنهستی (۱-۱) در نهایت به حل یک همنهستی به شکل

$$y \equiv A \pmod{p}$$

منتهی می شود.

(ب) چنانچه  $m$  یک عدد طبیعی بزرگتر از ۱ و  $m = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \dots p_r^{\alpha_r}$  تجزیه متعارف آن باشد،

حل همنهستی

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{m}$$

بنا به قضیه باقیمانده چینی، هم ارز حل دستگاه همنهستی زیر است:

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p_1^{\alpha_1}}$$

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p_2^{\alpha_2}}$$

⋮

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p_k^{\alpha_k}}$$

اما برای هر عدد اول  $p$  برای حل همنهستی

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p^\alpha}$$

ابتدا لازم است که همنهستی زیر حل شود:

$$ax^2 + bx + c \equiv 0 \pmod{p}$$

از آنچه در (الف) و (ب) یاد آور شدیم، درمی یابیم که برای حل همنهستی درجه دوم، نخست باید

به همنهستی هایی از نوع

$$x^2 \equiv a \pmod{p} \quad (۳-۱)$$

که در آن  $p$  یک عدد فرد اول است، توجه کنیم. حالتی را که در آن  $p = 2$ ، به سادگی می توان

بررسی کرد و چنانچه  $p \mid a$ ، تنها جواب همنهستی  $x^2 \equiv a \pmod{p}$  همان  $x \equiv 0 \pmod{p}$  است.

از این رو، پس از این فرض می کنیم که  $p \nmid a$  و  $p$  یک عدد اول فرد است. از طرفی، اگر  $x$  یک جواب

(۳-۱) باشد، به سادگی دیده می شود که  $p-x$  نیز یک جواب آن است. اینک از قضیه لاگرانژ نتیجه می گیریم که همزهستی (۳-۱) جواب ندارد یا این که دو جواب ناهمزهست خواهد داشت.

### ۱-۶ همزهستی های درجه دوم با پیمانۀ یک عدد مرکب

تا کنون همزهستی های درجه دوم با پیمانۀ عدد اول فرد را مورد مطالعه قرار دادیم. در این بخش همزهستی های به پیمانۀ هایی که لزوماً یک عدد اول نیستند، را ارائه می دهیم. در ابتدا حالتی را که پیمانۀ توانی از یک عدد اول فرد است، در نظر می گیریم.

قضیه ۱-۶-۱ اگر  $n$  یک عدد طبیعی،  $p$  یک عدد اول باشد و علاوه بر آن  $(a, p) = 1$ ، آنگاه

$$\left(\frac{a}{p}\right) = 1 \text{ اگر و تنها اگر } x^{\frac{p-1}{2}} \equiv a \pmod{p} \text{ دارای جواب است،}$$

مثال ۱-۶-۲ نخستین گام برای حل همزهستی  $x^2 \equiv 23 \pmod{7}$  یافتن جوابی برای همزهستی

$x^2 \equiv 23 \pmod{7}$  یا هم ارز آن  $x^2 \equiv 2 \pmod{7}$  است،  $x = 3$  یک جواب آشکار این همزهستی

است. اما  $x^2$  را می توان به صورت زیر نوشت:

$$3^2 = 9 = 23 + (-2) \times 7$$

پس در این حالت  $a = 23, b = -2$ . در گام بعد  $y$  را چنان تعیین می کنیم که

$$6y \equiv 2 \pmod{7}$$

یعنی  $3y \equiv 1 \pmod{7}$  یک جواب این همزهستی  $x = 3$  است. جواب دیگر همزهستی

$x^2 \equiv 2 \pmod{7}$  برابر ۴ است، که از طریق آن می توان جواب ۱۱ را برای

همزهستی  $x^2 \equiv 23 \pmod{7}$  به دست آورد.

قضیه بعد در مورد حالتی است که پیمانۀ توانی از ۲ باشد.

قضیه ۱-۶-۲ فرض کنیم  $a$  یک عدد اول فرد است، در این صورت:

الف) همبستگی  $x^2 \equiv a \pmod{2}$  همواره جواب دارد.

ب) همبستگی  $x^2 \equiv a \pmod{4}$  دارای جواب است، اگر و تنها اگر  $a \equiv 1 \pmod{4}$ .

پ) برای  $n \geq 4$ ، همبستگی  $x^2 \equiv a \pmod{2^n}$  دارای جواب است، اگر و تنها اگر  $a \equiv 1 \pmod{8}$ .

قضیه ۱-۶-۳ فرض کنیم  $n$  یک عدد طبیعی بزرگتر از ۱ و  $n = 2^k \cdot p_1^{k_1} \cdot p_2^{k_2} \cdots p_r^{k_r}$  تجزیه آن به حاصل ضرب اعداد اول متمایز باشد، اگر  $(a, p) = 1$ ، در این صورت  $x^2 \equiv a \pmod{n}$  حل پذیر است، اگر و تنها اگر

$$\left(\frac{a}{p_i}\right) = 1, i = 1, 2, \dots, r \text{ (الف)}$$

ب) اگر  $n \equiv 4 \pmod{4}$ ،  $a \equiv 1 \pmod{4}$  و اگر  $n \equiv 8 \pmod{8}$ ،  $a \equiv 1 \pmod{8}$ .

### ۱-۷ معادله های سیاله خطی

معادله های سیاله، معادله هایی با یک یا بیشتر از یک متغیر هستند که در جستجوی جواب های صحیح یا گویای آن هستیم. این معادله ها را معادله های دیوفانتی نیز می نامند. ساده ترین این معادله ها، معادله دیوفانتی خطی  $ax + by = c$  است که می توان به کمک مفاهیم قبل، تمام جواب های آن را، در صورت وجود به دست آورد.

قضیه ۱-۷-۱ معادله سیاله  $ax + by = c$  که در آن دست کم یکی از دو عدد صحیح  $a, b$  ناصفر است، دارای جواب است، اگر و تنها اگر  $(a, b) = 1$ . اگر  $x, y$  در معادله صدق کنند تمام جواب ها از برابری زیر به دست می آیند:

$$x = x_0 + \frac{b}{(a, b)} \times t, \quad y = y_0 - \frac{a}{(a, b)} \times t$$

که در آن  $t$  یک عدد صحیح است.

نتیجه ۱-۷-۱ اگر  $a, b$  اعداد طبیعی متباین باشند، آنگاه اعداد طبیعی  $u, v$  وجود دارند، بطوریکه

$$au - bv = 1$$

نتیجه ۲-۷-۱ اگر  $a, b$  عددهای طبیعی و متباین باشند و  $n > ab$ ، آنگاه عددهای طبیعی  $x, y$  وجود دارند که

$$ax + by = n$$

مثال ۱-۷-۱ برای حل معادله سیاله خطی  $12x + 5y = 4$ ، ابتدا توجه می کنیم که  $(12, 5) = 1$

و  $4 | 12$ ، پس معادله داده شده دارای جواب است. به منظور یافتن جوابی برای آن از الگوریتم اقلیدسی

استفاده می کنیم:

$$12 = 2 \times 5 = 2, 5 = 2 \times 2 + 1$$

$$\text{پس } 1 = 5 - 2 \times 2, 1 = 5 - 2(12 - 2 \times 5) = 2 \times 12 + 5 \times 5, 1 = 5 - 2 \times 2$$

ازاین قرار،  $12(-8) + 5(20) = 4$ ، یعنی  $y = 20, x = -8$  جوابی برای معادله

$12x + 5y = 4$  است. تمام جواب ها، از برابری های زیر حاصل می گردند:

$$x = -8 + 5t, y = 20 - 12t$$

قضیه ۲-۷-۱ اگر  $a_1, a_2, \dots, a_n$  اعداد صحیح باشند و  $(a_1, a_2, \dots, a_n) = 1$ ، معادله سیاله

$$a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = b$$

دارای جواب است. مجموعه جواب ها نامتناهی است و می توان هر کدام را بر حسب  $n-1$  متغیر

بیان نمود.

نتیجه ۳-۷-۱ معادله سیاله  $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n = b$  دارای جواب است، اگر و تنها اگر

$(a_1, a_2, \dots, a_n) | b$  در این صورت تعداد جواب ها نامتناهی است و هر کدام بر حسب  $n-1$  متغیر بیان

می شوند.