

# یک رمز و چند نفر!

نهمی ها حتماً بخوانند!

تقسیم یک رمز بین چند نفر محمود داورزنی

۲	۵	۷	۶
---	---	---	---

هم قرار دهنده، رمز به طور ناقص به شکل  
به دست می آید و بدون حضور نفر پنجم از گروه پنجم، می توانند  
ارقام ۰ تا ۹ را به جای رقم آخر قرار دهنده و با امتحان کردن  
حالتهای مختلف، رمز به سادگی و به طور دقیق مشخص  
می شود. سؤالی که در اینجا مطرح می شود این است که: آیا  
می توان رمز را طوری تقسیم کرد که بدون حضور نفر پنجم،  
این رمز قابل شناسایی نباشد؟ یعنی حضور نداشتن نفر پنجم  
مانند حضور نداشتن تمام افراد باشد؟

یک راه حل این مشکل، استفاده از معادلات خط یا سهمی  
یا شکل های دیگر در صفحه است. هر خط راست در صفحه  
دارای معادله ای به صورت  $y = ax + b$  است که در آن  $a$  و  $b$  اعداد  
حقیقی هستند؛ مانند خط  $y = 2x + 3$ . نوشتتن معادله این  
خط یا ترسیم آن در صفحه مختصات، نیازمند معلوم بودن  
حداقل دو نقطه متمایز از خط است زیرا از یک نقطه، خط های  
بسیاری می گذرد. فرض کنید مقدار ثابت این خط یعنی عدد  $3$ ،  
رمز مورد نظر ما باشد و ما به هر نفر از افرادی که قرار است رمز  
را بگشایند، مختصات یک نقطه متفاوت از این خط را بدهیم.  
پس لازم است، حداقل دو نقطه از آن ها نقاط خود را کنار هم قرار  
دهند تا بتوانند معادله خط را بنویسند. یک راه نوشتن معادله  
خط با داشتن دو نقطه  $(y_1, x_1)$  و  $(y_2, x_2)$  از آن، استفاده از  
رابطه زیر است:

$$y - y_1 = \frac{y_2 - y_1}{x_2 - x_1} (x - x_1)$$

یا این که آن نقاط را در معادله خط قرار دهیم و یک دستگاه دو  
معادله-دو مجهولی بر حسب  $a$  و  $b$  به دست آوریم. برای مثال،  
به چهار نفر، چهار نقطه از این خط را به صورت زیر داده ایم.

نفر چهارم	نفر سوم	نفر دوم	نفر اول
(۲,۷)	(-۱,۱)	(۰,۳)	(۱,۵)

همان طور که در شماره های قبلی اشاره شد، دنیای امروز سرشار از اطلاعاتی است که به طور مداوم بین انسان ها و رایانه ها، دست به دست می شوند. بعضی از این اطلاعات باید رمز داشته باشند تا هر کسی نتواند به آن ها دست پیدا کند و فقط افراد یا دستگاه های خاص بتوانند آن ها را رمزگشایی کنند. مثلاً امواج رادیویی و تلویزیونی همه جا هستند، ولی فقط دستگاه های خاصی می توانند این اطلاعات را به نحو شایسته ای کدگشایی کنند و در اختیار ما قرار دهنده یا اطلاعات ارسالی از یک ماهواره که باید به زمین مخابره شود، به گونه ای است که لزوماً باید کد و رمز داشته باشد تا هر کسی نتواند از آن استفاده کند. در این شماره با روش تقسیم یک رمز بین چند نفر آشنا می شویم.

در این مطلب به اختصار نشان می دهیم که چه طور می توان یک پیام را بین چند نفر تقسیم کرد، به گونه ای که فقط با حضور آن چند نفر پیام حاصل شود و در غیر این صورت «هیچ» اطلاعاتی از آن پیام فاش نشود و به این ترتیب، امنیت رمز بیشتر شود. فرض کنید شما رمز یک کیف را که به صورت یک عدد پنج رقمی است، در اختیار دارید و می خواهید هر رقم آن را در اختیار یک جمیع ۲۰ نفره بگذارید. مثلاً اگر رمز به صورت

۲	۵	۷	۶
---	---	---	---

باشد، عدد ۲ را در اختیار هفت نفر، عدد ۵ را در اختیار شش نفر و به همین ترتیب هر رقم را در اختیار تعدادی از اعضای آن گروه قرار دهید. اکنون برای دسترسی به این رمز، باید پنج نفر که هر کدام از یکی از گروه ها هستند، حضور داشته باشند و اگر کمتر از پنج نفر باشند، نمی توان رمز را شناسایی کرد، البته اطلاعات زیادی از آن رمز را می توان به دست آورد. مثلاً اگر چهار نفر از چهار گروه اول (که ترتیب قرار گرفتن اعداد رمز را نیز می دانند) بتوانند اعداد خود را کنار



سه نقطه می‌گذرد را می‌توانیم طبق فرمول زیر به دست آوریم:

$$y = y_1 \frac{(x - x_2)(x - x_3)}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)} + y_2 \frac{(x - x_1)(x - x_3)}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_3)} + y_3 \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_3 - x_1)(x_3 - x_2)}$$

یا با جای‌گذاری نقاط در معادله سهمی، و حل دستگاه سه معادله سه مجهولی، ضرایب معادله را بیابیم. ما این کار را کردیم و معادله زیر به دست آمد:

$$y = x^3 - 2x - 1$$

اکنون می‌توانیم مقدار این چندجمله‌ای را در  $x=0$  که برابر با  $y=-1$  است، به عنوان عدد رمز به دست آوریم.

**مسئله ۱** اگر عدد رمز برابر با  $25760$  باشد که در ابتدای مطلب به آن اشاره کردیم، و بخواهیم آن را بین چهار نفر توزیع کنیم که با حضور حداقل سه نفر بتوان این عدد را شناسایی کرد، مراحل انجام این کار را بنویسید و سهم هر کدام از چهار نفر را مشخص کنید.

**مسئله ۲** اگر بخواهیم عدد رمز  $7$  را بین چهار نفر توزیع کنیم که فقط با حضور هر چهار نفر این عدد کشف شود، آیا می‌توانید روند ساده‌ای را برای رمز کردن این عدد پیدا کنید؟

#### منابع

۱. یوخمان، جوهانزا، مقدمه‌ای بر رمزگاری، ترجمه دکتر مرتضی اسماعیلی، انتشارات دانشگاه صنعتی اصفهان، چاپ دوم، سال ۱۳۸۷.
2. Stinson, Douglas. R, *Cryptography Theory and Practice*, CRC Press, 2008.

اگرچه هر نفر یک نقطه از خط را در اختیار قرار دارد ولی نمی‌تواند معادله خط را تشخیص دهد (در واقع نمی‌تواند رمز را بدون حضور فرد دوم تشخیص دهد). اگر نفر اول و دوم نقاط خود را کنار یکدیگر قرار دهنده، داریم:

$$(1, 5), (0, 3) \Rightarrow y - 5 = \frac{3 - 5}{0 - 1} (x - 1)$$

$$\Rightarrow y - 5 = 2x - 2 \Rightarrow y = 2x + 3$$

و اگر نفر دوم و چهارم نقاط خود را به اشتراک گذارند، داریم:

$$(0, 3), (2, 7) \Rightarrow y - 1 = \frac{7 - 1}{2 + 1} (x + 1)$$

$$\Rightarrow y - 1 = 2x + 2 \Rightarrow y = 2x + 2$$

هر خط به صورت  $y = ax + b$  یک چندجمله‌ای درجه اول است که برای تعیین آن به داشتن حداقل دو نقطه نیاز است. بهطور مشابه، هر منحنی به صورت  $y = ax^3 + bx + c$  که یک چندجمله‌ای درجه دوم و شکل آن یک سهمی است، به حداقل سه نقطه نیاز دارد تا به طور کامل مشخص شود و به همین ترتیب برای منحنی‌های با درجه بزرگ‌تر، تعداد نقاط مورد نیاز بیشتر می‌شود. مطالعه بیشتر درباره آن‌ها را به عهده خود شما دانش‌آموزان عزیز قرار می‌دهیم.

با توجه به صحبت‌های بالا، اگر بخواهیم امنیت رمزی را بالا ببریم و آن را بین افراد بیشتری تقسیم کنیم، می‌توانیم از چندجمله‌ای با درجه بالاتر استفاده کنیم. مثلاً اگر بخواهیم حضور دقیقاً سه نفر برای رمزگشایی عدد رمز  $-1$  ضروری باشد، از یک سهمی کمک می‌گیریم. فرض کنید  $(-2, 1)$ ،  $(-1, 2)$  و  $(0, 3)$  سه نقطه از آن باشند که به سه نفر داده شده است. در این صورت چندجمله‌ای درجه دومی که از این