

در این پروژه کاربرد ماتریس ها در رمزی کردن و رمز گشایی پیام های متنی به روش HILL CIPHER بررسی می شود.

۱- کد و رمز کردن پیام های متنی

یکی از ساده ترین روش ها برای کد کردن پیام جایگزین کردن هریک از حروف با حرف دیگر با استفاده از جدولی بصورت جدول (۱) است. این روش در بسیاری از جدولها و معماهای موجود در مجلات و روزنامه ها مورد استفاده قرار میگیرد. در این روش فاصله بین کلمات و علامت های نگارشی در نظر گرفته نشده است.

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
Y	C	W	O	G	R	D	B	P	I	Z	X	K	L	N	M	T	S	E	F	H	J	A	V	U	Q

جدول (۱)

بطور مثال عبارت VECTOR SPACE با این روش بصورت JGWFNSEMYWG کد می شود. برای دیکد کردن این روش از جدولی بصورت جدول (۲) استفاده می نمایم.

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
W	H	B	G	S	T	E	U	J	V	M	N	P	O	D	I	Z	F	R	Q	Y	X	C	L	A	K

جدول (۲)

بطور مثال عبارت کد شده XPLGYSYXDGCSY با استفاده از جدول (۲) بصورت LINEARALGEBRA دیکد می شود. یکی از اشکالات عمده این روش کد گذاری سهولت یافتن رمز آن است. زیرا در این روش هریک از حروف همواره با یک حرف ثابت کد می شود و با توجه به تعداد تکرار برخی از حروف بر کاربرد در زبان انگلیسی به آسانی می توان جدول کد گذاری مربوطه را بدست آورد.

یکی دیگر از روشهای کد گذاری، که در مبحث جبر خطی مطرح می گردد، استفاده از اعداد در کد کردن پیام های متنی است. در این روش با احتساب فاصله بین کلمات و دو علامت نگارشی نقطه و علامت پرششی از جدولی به شکل زیر برای کد گذاری استفاده می شود.

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	.	?	←
↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓	↓
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	27	28

جدول (۳)

پیام متنی SINGULAR VALUE DECOMPOSITION با استفاده از این روش با تفکیک به بردارهای سه تایی به صورت زیر کد می شود

$$\begin{matrix} S & \begin{bmatrix} 18 \\ 8 \\ 13 \end{bmatrix} & G & \begin{bmatrix} 6 \\ 20 \\ 11 \end{bmatrix} & A & \begin{bmatrix} 0 \\ 17 \\ 28 \end{bmatrix} & V & \begin{bmatrix} 21 \\ 0 \\ 11 \end{bmatrix} & U & \begin{bmatrix} 20 \\ 4 \\ 28 \end{bmatrix} & D & \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \\ 2 \end{bmatrix} & O & \begin{bmatrix} 14 \\ 12 \\ 15 \end{bmatrix} & O & \begin{bmatrix} 14 \\ 18 \\ 8 \end{bmatrix} & T & \begin{bmatrix} 19 \\ 8 \\ 14 \end{bmatrix} & N & \begin{bmatrix} 13 \\ 13 \\ 13 \end{bmatrix} \\ I & & U & & R & & A & & E & & E & & M & & S & & I & & O & & N & \\ N & & L & & \neg & & L & & \neg & & C & & P & & I & & O & & N & & N & \end{matrix}$$

لازم به ذکر است در انتهای پیام جهت تکمیل بردار نهایی می توان حرف آخر را به تعداد مورد نیاز تکرار نمود. در مورد این مثال حرف N در انتهای عبارت دو بار تکرار شده است. نهایتاً پیام حاصل را می توان بصورت ماتریس زیر نمایش داد،

$$P = \begin{bmatrix} 18 & 6 & 0 & 21 & 20 & 3 & 14 & 14 & 19 & 13 \\ 8 & 20 & 17 & 0 & 4 & 4 & 12 & 18 & 8 & 13 \\ 13 & 11 & 28 & 11 & 28 & 2 & 15 & 8 & 14 & 13 \end{bmatrix}$$

تا این مرحله توانستیم پیام متنی با استفاده از جدول (۳) بصورت اعداد کد نماییم. حال برای رمز ی کردن این پیام از یک ماتریس کلیدی (key matrix) معکوس پذیر 3×3 استفاده می نماییم،

$$A = \begin{bmatrix} 3 & 10 & 20 \\ 20 & 9 & 17 \\ 9 & 4 & 17 \end{bmatrix}$$

با ضرب ماتریس کلیدی A در ماتریس P پیام رمز شده بدست می آید:

$$AP = \begin{bmatrix} 394 & 438 & 730 & 283 & 660 & 89 & 462 & 382 & 417 & 429 \\ 653 & 487 & 629 & 607 & 912 & 130 & 643 & 578 & 690 & 598 \\ 415 & 321 & 544 & 376 & 672 & 77 & 429 & 334 & 441 & 390 \end{bmatrix}$$

برای بیان این ماتریس بصورت عبارت متنی رمز شده باید درایه های ماتریس را به اعدادی در محدوده 0 تا 28 تبدیل نماییم. برای این منظور از محاسبات ماحولار یا پیمانه ای (modular arithmetic) استفاده می نماییم. در این روش هریک از اعداد را با باقیمانده تقسیم آن عدد بر 29 جایگزین می نماییم، بطور مثال،

$$394 = 29 \times 13 + 17 \rightarrow 394 \equiv 17 \pmod{29}$$

$$653 = 29 \times 22 + 15 \rightarrow 653 \equiv 15 \pmod{29}$$

$$415 = 29 \times 14 + 9 \rightarrow 415 \equiv 9 \pmod{29}$$

⋮

به این ترتیب ماتریس رمز شده در $\text{mod } 29$ بصورت زیر بیان می شود:

$$AP = \begin{bmatrix} 17 & 3 & 5 & 22 & 22 & 2 & 27 & 5 & 11 & 23 \\ 15 & 23 & 20 & 27 & 13 & 14 & 5 & 27 & 23 & 18 \\ 9 & 2 & 22 & 28 & 5 & 19 & 23 & 15 & 6 & 13 \end{bmatrix}$$

حال با استفاده از جدول (۳) پیام رمز شده را می نویسیم،

RPJDXCFUWW? WNFCOT?FXF?PLXGXSN

مزیتی که این روش دارد این است که پیدا کردن رمز به راحتی امکان پذیر نیست و هر حرف به چند صورت متفاوت کد شده است. بطور مثال حرف O در این پیام سه بار تکرار شده و به فرم های G و F و ؟ رمز شده است .

۲- رمز گشایی و دیکند کردن پیام های رمز شده

برای رمز گشایی عبارتهای رمز شده و بازیابی پیام اصلی، از معکوس ماتریس کلیدی در $\text{mod } 29$ استفاده می شود. برای محاسبه معکوس اعداد در $\text{mod } 29$ به صورت زیر عمل می کنیم،

$$2 \times 15 = 30 \equiv 1 \pmod{29} \rightarrow \frac{1}{2} \equiv 15 \pmod{29}$$

$$3 \times 10 = 30 \equiv 1 \pmod{29} \rightarrow \frac{1}{3} \equiv 10 \pmod{29}$$

$$4 \times 22 = 88 \equiv 1 \pmod{29} \rightarrow \frac{1}{4} \equiv 22 \pmod{29}$$

⋮

در واقع برای دو عدد a و b اگر $a \times b \equiv 1 \pmod{29}$ باشد، در اینصورت عدد b معکوس عدد a خواهد بود. حال می خواهیم معکوس ماتریس A را بدست آوریم:

$$A = \begin{bmatrix} 3 & 10 & 20 \\ 20 & 9 & 17 \\ 9 & 4 & 17 \end{bmatrix} \rightarrow A^{-1} = \frac{1}{-1635} \begin{bmatrix} 85 & -90 & -10 \\ -187 & -129 & 394 \\ -1 & 78 & -173 \end{bmatrix}$$

برای بدست آوردن A^{-1} در $\text{mod } 29$ بصورت زیر عمل می کنیم،

$$1635 \times b \equiv 1 \pmod{29} \rightarrow b = 8 \rightarrow \frac{1}{1635} \equiv 8 \pmod{29}$$

$$A^{-1} = \begin{bmatrix} -680 & 720 & 80 \\ 1496 & 1032 & -2792 \\ 8 & -624 & 1348 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 16 & 24 & 22 \\ 17 & 17 & 21 \\ 8 & 14 & 21 \end{bmatrix}$$

می توان بررسی کرد که A^{-1} بدست آمده معکوس ماتریس کلیدی A در $\text{mod } 29$ می باشد.

$$A^{-1}A = \begin{bmatrix} 16 & 24 & 22 \\ 17 & 17 & 21 \\ 8 & 14 & 21 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 3 & 10 & 20 \\ 20 & 9 & 17 \\ 9 & 4 & 17 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 726 & 464 & 1102 \\ 580 & 407 & 986 \\ 493 & 290 & 755 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \pmod{29}$$

حال می توان از ماتریس A^{-1} برای رمز گشایی عبارت رمز شده استفاده کرد. پیام رمز شده بصورت زیر می باشد:

RPJDXCFUWW? WNFcot?FXF?PLXGXSN

ابتدا آن را بصورت بردارهای ستونی سه تایی نمایش می دهیم،

$$\begin{matrix} R \begin{bmatrix} 17 \\ 15 \\ 9 \end{bmatrix} & D \begin{bmatrix} 3 \\ 23 \\ 2 \end{bmatrix} & F \begin{bmatrix} 5 \\ 20 \\ 22 \end{bmatrix} & W \begin{bmatrix} 22 \\ 27 \\ 28 \end{bmatrix} & W \begin{bmatrix} 22 \\ 13 \\ 5 \end{bmatrix} & C \begin{bmatrix} 2 \\ 14 \\ 19 \end{bmatrix} & ? \begin{bmatrix} 27 \\ 5 \\ 23 \end{bmatrix} & F \begin{bmatrix} 5 \\ 27 \\ 15 \end{bmatrix} & L \begin{bmatrix} 11 \\ 23 \\ 6 \end{bmatrix} & X \begin{bmatrix} 23 \\ 18 \\ 13 \end{bmatrix} \\ P & X & U & ? & N & O & F & ? & X & S \\ J & C & W & \neg & F & T & X & P & G & N \end{matrix}$$

لذا حاصل بصورت ماتریس زیر بدست می آید:

$$C = \begin{bmatrix} 17 & 3 & 5 & 22 & 22 & 2 & 27 & 5 & 11 & 23 \\ 15 & 23 & 20 & 27 & 13 & 14 & 5 & 27 & 23 & 18 \\ 9 & 2 & 22 & 28 & 5 & 19 & 23 & 15 & 6 & 13 \end{bmatrix}$$

حال $A^{-1}C$ را که همان ماتریس رمز گشایی شده است بدست می آوریم،

$$\begin{aligned} A^{-1}C &= \begin{bmatrix} 16 & 24 & 22 \\ 17 & 17 & 21 \\ 8 & 14 & 21 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 17 & 3 & 5 & 22 & 22 & 2 & 27 & 5 & 11 & 23 \\ 15 & 23 & 20 & 27 & 13 & 14 & 5 & 27 & 23 & 18 \\ 9 & 2 & 22 & 28 & 5 & 19 & 23 & 15 & 6 & 13 \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} 830 & 644 & 1044 & 1616 & 774 & 786 & 1058 & 1058 & 860 & 1086 \\ 733 & 484 & 887 & 1421 & 700 & 671 & 1027 & 859 & 704 & 970 \\ 535 & 388 & 782 & 1142 & 463 & 611 & 769 & 733 & 536 & 709 \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} 18 & 6 & 0 & 21 & 20 & 3 & 14 & 14 & 19 & 13 \\ 8 & 20 & 17 & 0 & 4 & 4 & 12 & 18 & 8 & 13 \\ 13 & 11 & 28 & 11 & 28 & 2 & 15 & 8 & 14 & 13 \end{bmatrix} \pmod{29} \end{aligned}$$

و نهایتاً با استفاده از جدول (۳) دیگد می کنیم،

$$\begin{array}{cccccccccccc} S \begin{bmatrix} 18 \\ 8 \\ 13 \end{bmatrix} & G \begin{bmatrix} 6 \\ 20 \\ 11 \end{bmatrix} & A \begin{bmatrix} 0 \\ 17 \\ 28 \end{bmatrix} & V \begin{bmatrix} 21 \\ 0 \\ 11 \end{bmatrix} & U \begin{bmatrix} 20 \\ 4 \\ 28 \end{bmatrix} & D \begin{bmatrix} 3 \\ 4 \\ 2 \end{bmatrix} & O \begin{bmatrix} 14 \\ 12 \\ 15 \end{bmatrix} & O \begin{bmatrix} 14 \\ 18 \\ 8 \end{bmatrix} & T \begin{bmatrix} 19 \\ 8 \\ 14 \end{bmatrix} & N \begin{bmatrix} 13 \\ 13 \\ 13 \end{bmatrix} \end{array}$$

SINGULAR VALUE DECOMPOSITION

لذا با داشتن ماتریس کلیدی و معکوس آن به راحتی می توان عبارت های متنی را گد، رمزی و سپس رمزگشایی و دیگد کرد،

پروژه

۱- عبارت **LINEAR ALGEBRA IS FUN** را با استفاده از ماتریس کلیدی **A** در **mod29** رمز نمایید و پیام رمز شده را به دست آورید.

$$A = \begin{bmatrix} 4 & 9 & 15 \\ 15 & 17 & 6 \\ 24 & 0 & 17 \end{bmatrix}$$

۲- ماتریس کلیدی زیر را در نظر بگیرید،

$$A = \begin{bmatrix} 11 & 20 & 20 \\ 2 & 1 & 24 \\ 9 & 3 & 3 \end{bmatrix}$$

عبارت رمز شده زیر را با استفاده از ماتریس کلیدی **A** در **mod26** رمزگشایی و دیگد کنید.

CQUIWEHMMWESTAHVPDIKUJIVPIAI

۳- با استفاده از نرم افزار MATLAB برنامه ای بنویسید که

الف) با دریافت عبارت متنی اصلی و ماتریس کلیدی 3×3 عبارت رمز شده حاصل در $\text{mod}29$ را چاپ نماید.

ب) با دریافت متن رمز شده و ماتریس کلیدی 3×3 عبارت اصلی را در $\text{mod}29$ بازسازی کرده و نمایش دهد.