

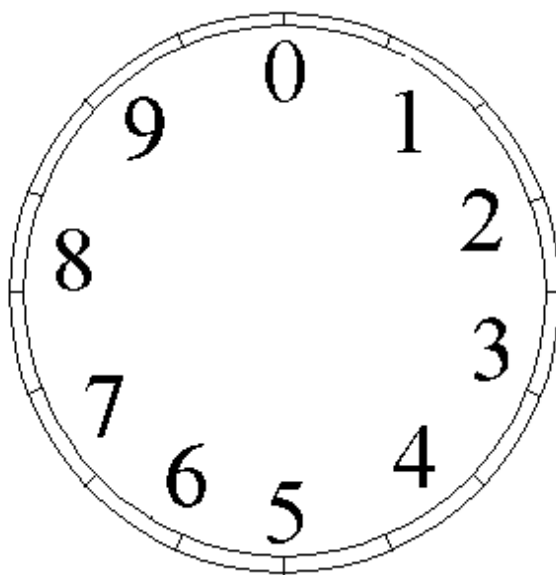


Istituto Statale 'Biagio Pascal'
Istituto Tecnico Tecnologico – Liceo Scientifico
Via Brembio,97- 00188 - Via dei Robilant,2 - 00194 – Roma
Centralino: 06-12112-4205 via Brembio - 06-12112-4225 Via dei Robilant
Codice meccanografico RMTF330002 C.F. 97046890584 Web: www.pascalroma.edu.it
Email: RMTF330002@istruzione.it Pec: RMTF330002@pec.istruzione.it

Liceo Matematico

U.D. 4

Aritmetica modulare e crittografia



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

Obiettivi formativi

- Correttezza nel ragionamento

Obiettivi didattici

- Saper scrivere un numero con le congruenze modulo b
- Saper eseguire le operazioni in $\mathbb{Z}$. Tabelle
- Saper riconoscere anelli e campi
- Saper ripetere semplici dimostrazioni
- Saper criptare e decriptare semplici messaggi con i cifrari studiati

Prerequisiti

- Operazioni con i numeri naturali

Materiale

- Cartoncini per creare il cifrario di Cesare e la tabella di Vigenere
- Schede di esercitazione e verifica

Esperienza

- Aritmetica modulare - **Scheda n°1**: riconoscere le congruenze sia per i numeri positivi che negativi
- La relazione di congruenza mod n in $\mathbb{Z}$.
- Classi di resti modulo n . - **Scheda n°2**: costruire tabelle di classi resto
- Operazioni di somma e di prodotto in $\mathbb{Z}_n$. Gruppi, anelli e campi. - **Scheda n°3**: costruire somma, prodotto, inverso e reciproco in $\mathbb{Z}_n$ con n primo e non.
Scheda n°4 Nuovi oggetti e nuove operazioni
- Crittografia. Cifrario di Cesare - **Scheda n°5** cifrario di Cesare additivo e moltiplicativo - **Scheda n°6** cifrario di Cesare con cerchi concentrici
- Cifrario di Vigenere - **Scheda n°7** uso della tabella di Vigenere

Verifica

- Compilare le tabelle vuote
- Ripetere semplici dimostrazioni
- Saper criptare e decriptare messaggi con le tecniche illustrate

Tempi: 8 ore (10 ore)

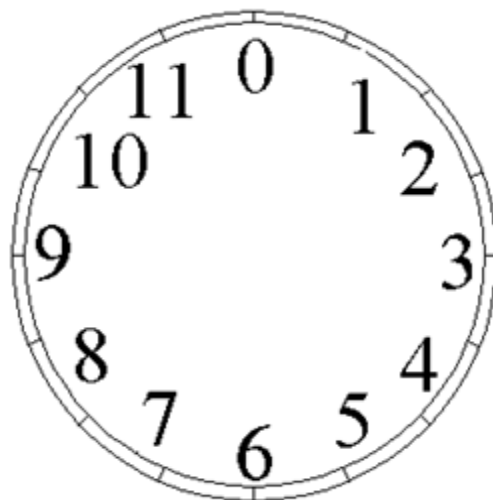
1. Aritmetica modulare

L'aritmetica ordinaria opera su insiemi infiniti di numeri: l'insieme $\mathbb{N}$ dei numeri naturali $\mathbb{N}=\{0,1,2,3,4,\dots\}$ e quello dei relativi $\mathbb{Z}=\{0,\pm 1,\pm 2,\pm 3,\pm 4,\dots\}$.

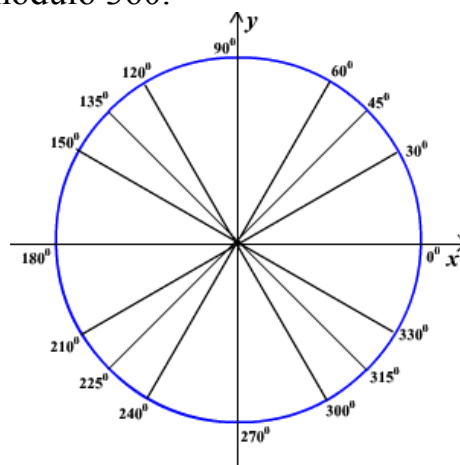
Nella realtà però si ha spesso a che fare con situazioni nelle quali i numeri possibili sono finiti; l'orologio ha solo 12 o 24 ore.

Si definisce allora *aritmetica finita* un'aritmetica che opera su un insieme limitato di numeri. Si dice anche *aritmetica modulare* o *circolare*, in quanto una volta raggiunto l'ultimo numero si ricomincia dal primo.

Consideriamo l'insieme delle ore di un orologio analogico. Queste sono 12 (modulo) e vanno da 0 a 11. Noi sappiamo che le 4 corrisponde anche alle 16 del pomeriggio, in gergo matematico si dice che “16 è congruo a 4 modulo 12” e si scrive $16 \equiv 4 \text{ modulo } 12$.



Analogamente, consideriamo i gradi di un angolo giro, possiamo dire che $370 \equiv 10$ modulo 360 o che $750 \equiv 30$ modulo 360.



E' possibile dare la congruità anche a numeri negativi, ad esempio per calcolare -19 modulo 12, dobbiamo sommare i multipli del modulo invece che toglierli, fino ad ottenere il numero positivo: $-19+12*2=5$, quindi $-19\equiv 5$ modulo 12.

Come calcolare il modulo.

Per sapere che cosa è congruo ad $a \pmod{n}$, dividere a per n e prelevare il resto r . In sostanza si dice che $a\equiv r \pmod{n}$ se r è il resto della divisione a/n .

Ricapitoliamo: la relazione di congruenza mod n in $\mathbb{Z}$.

Definizione: Siano $a, b \in \mathbb{Z}$ ed n un intero $n > 1$. Si dice “ a è congruo a b ” mod n e si scrive

$$a \equiv b \pmod{n} \text{ se } \exists h \in \mathbb{Z} \text{ tale che } a-b = hn$$

SCHEDA N° 1 – ARITMETICA MODULARE

Completa:

❖ $16 \equiv \dots \pmod{7}$

Conta sull'orologio e completa al posto dei puntini. Ora fai la divisione per 7 e completa al posto dei puntini.

$$16 = \dots * 7 + \dots$$

❖ $30 \equiv \dots \pmod{7}$

Conta sull'orologio e completa al posto dei puntini. Ora fai la divisione per 7 e completa al posto dei puntini.

$$30 = \dots * 7 + \dots$$

❖ $35 \equiv \dots \pmod{7}$

Conta sull'orologio e completa al posto dei puntini. Ora fai la divisione per 7 e completa al posto dei puntini.

$$35 = \dots * 7 \dots$$

❖ $-11 \equiv \dots \pmod{7}$

Conta sull'orologio e completa al posto dei puntini. Ora fai la divisione per 7 e completa al posto dei puntini.

$$-11 + \dots * \dots = \dots$$

❖ $-24 \equiv \dots \pmod{7}$

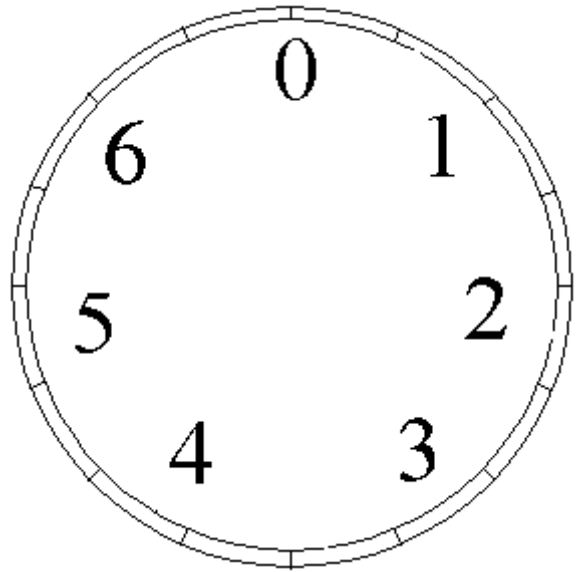
Conta sull'orologio e completa al posto dei puntini. Ora fai la divisione per 7 e completa al posto dei puntini.

$$-24 + \dots * \dots = \dots$$

❖ $-30 \equiv \dots \pmod{7}$

Conta sull'orologio completa al posto dei puntini. Ora fai la divisione per 7 e completa al posto dei puntini.

$$-30 + \dots * \dots = \dots$$



2. La relazione di congruenza mod n in $\mathbb{Z}$.

La relazione di congruenza (mod n) è una relazione di equivalenza in $\mathbb{Z}$.

Dimostrazione.

1. Proprietà riflessiva: $\forall a \in \mathbb{Z}$ è $a \equiv a \pmod{n}$: infatti $a - a = 0 \cdot n$.

2. Proprietà simmetrica: sia $a \equiv b \pmod{n} \Rightarrow \exists h \in \mathbb{Z}$ tale che $a - b = h \cdot n$;
ma è anche $b - a = (-h) \cdot n$, $(-h) \in \mathbb{Z}$ quindi $b \equiv a \pmod{n}$.

3. Proprietà transitiva: $a \equiv b \pmod{n} \Rightarrow \exists h \in \mathbb{Z}$ tale che $a - b = h \cdot n$;
 $b \equiv c \pmod{n} \Rightarrow \exists k \in \mathbb{Z}$ tale che $b - c = k \cdot n$.
Sommando membro a membro si ottiene $a - c = (h + k) \cdot n$ da cui segue che $a \equiv c \pmod{n}$.

3. Classi di resti modulo n .

Fissato $n > 1$, l'insieme $\mathbb{Z}$ può essere ripartito in classi di congruenza (includendo in una stessa classe tutti e soli gli $z \in \mathbb{Z}$ a due a due congrui tra loro modulo n).

La classe di congruenza individuata da x è:
 $[x]_n = \{x + hn \mid h \in \mathbb{Z}\} = \{y \mid y \equiv x \pmod{n}\}$.

Fissato $n > 1$, si hanno esattamente **n classi di equivalenza distinte**, che possono essere rappresentate dai numeri $0, 1, \dots, n-1$.

L'insieme di queste classi di equivalenza è indicato con il simbolo $\mathbb{Z}_n$ e viene usualmente chiamato “insieme delle classi di resti modulo n ”.

Si ha quindi

$$\mathbb{Z}_n = \{[0]_n, [1]_n, \dots, [n-1]_n\}.$$

SCHEDA N° 2 – ARITMETICA MODULARE

Inserisci nelle rispettive classi di equivalenza i numeri da 7 a 48

$$Z_7 = \{[0]_7, [1]_7, \dots, [n-1]_7\}$$

$[0]_7$	$[1]_7$	$[2]_7$	$[3]_7$	$[4]_7$	$[5]_7$	$[6]_7$

Inserisci nelle rispettive classi di equivalenza i numeri da 10 a 49

$$Z_{10} = \{[0]_{10}, [1]_{10}, \dots, [n-1]_{10}\}$$

$[0]_{10}$	$[1]_{10}$	$[2]_{10}$	$[3]_{10}$	$[4]_{10}$	$[5]_{10}$	$[6]_{10}$	$[7]_{10}$	$[8]_{10}$	$[9]_{10}$

Inserisci nelle rispettive classi di equivalenza i numeri da 13 a 64

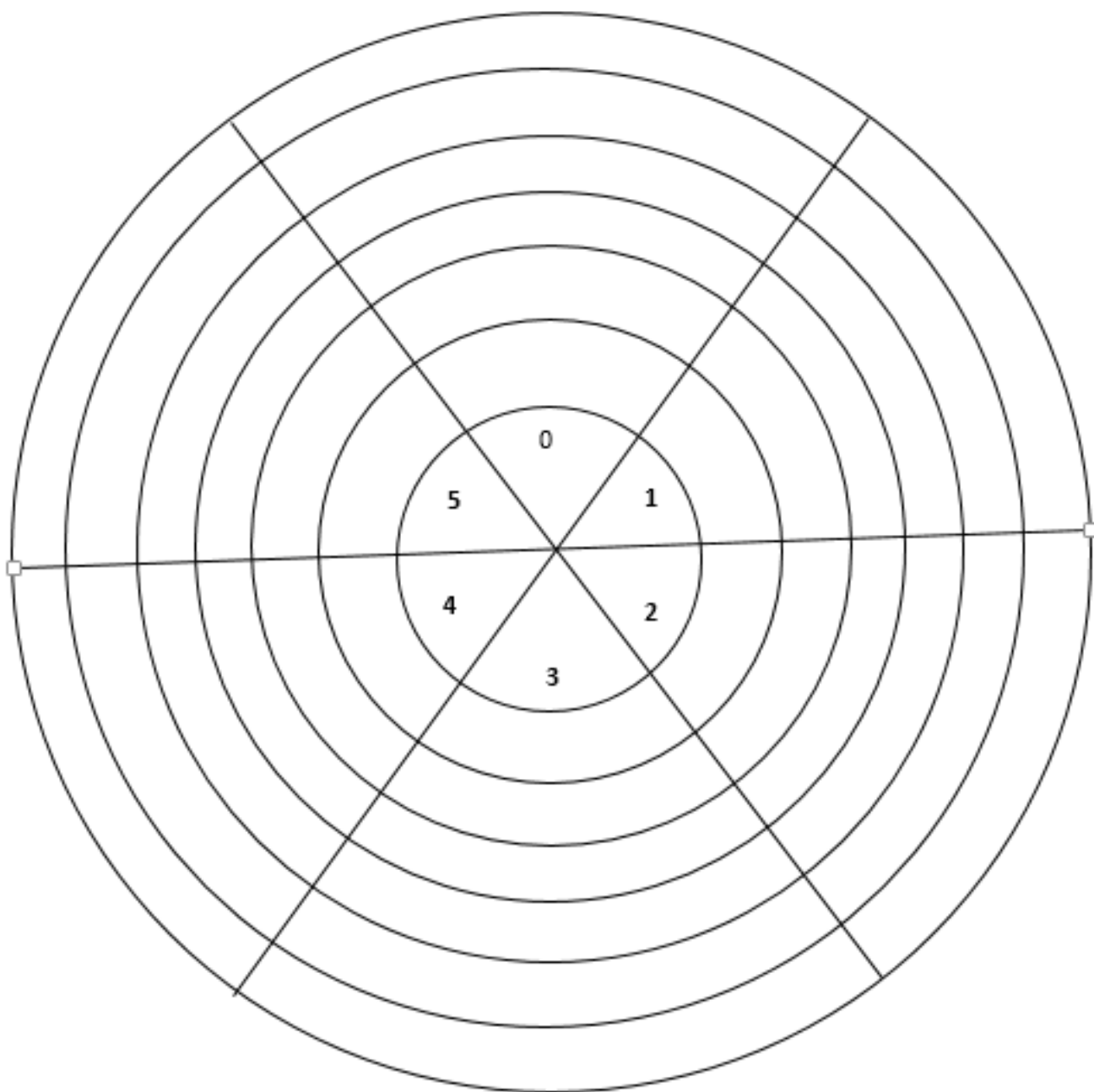
$$Z_{13} = \{[0]_{13}, [1]_{13}, \dots, [n-1]_{13}\}$$

$[0]_{13}$	$[1]_{13}$	$[2]_{13}$	$[3]_{13}$	$[4]_{13}$	$[5]_{13}$	$[6]_{13}$	$[7]_{13}$	$[8]_{13}$	$[9]_{13}$	$[10]_{13}$	$[11]_{13}$	$[12]_{13}$

SCHEMA N° 2 bis – ARITMETICA MODULARE

Inserisci nelle rispettive classi di equivalenza i numeri da 6 a 41

$$\mathbb{Z}_6 = \{[0]_6, [1]_6, \dots, [5]_6\}$$



4. Operazioni di somma e di prodotto in $\mathbb{Z}_n$. Gruppi, anelli e campi.

Osserviamo ora i legami che sussistono tra le operazioni di somma e di prodotto definiti in $\mathbb{Z}$ e la relazione di congruenza modulo n .

La relazione di congruenza (mod n) è compatibile con le operazioni di somma e di prodotto di $\mathbb{Z}$, cioè se $a, b \in \mathbb{Z}$ da $a \equiv b \pmod{n}$ e $c \equiv d \pmod{n}$ segue

$$a + c \equiv b + d \pmod{n}$$

$$a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{n}.$$

Dimostrazione.

Poichè $a \equiv b \pmod{n}$ e $c \equiv d \pmod{n}$ esistono $h, k \in \mathbb{Z}$ tali che:

$$a - b = hn, \quad c - d = kn.$$

Da qui, sommando membro a membro otteniamo:

$$(a - b) + (c - d) = hn + kn$$

cioè $(a + c) - (b + d) = (h + k)n$, da cui segue $a + c \equiv b + d \pmod{n}$.

Analogamente, moltiplicando membro a membro, si ottiene che:

$$ac = (b + hn)(d + kn) = bd + (bk + hd + hk)n \Rightarrow ac \equiv bd \pmod{n}.$$

Proviamo a costruire la somma in $\mathbb{Z}_7$

+	0	1	2	3	4	5	6
0	0	1	2	3	4	5	6
1	1	2	3	4	5	6	0
2	2	3	4	5	6	0	1
3	3	4	5	6	0	1	2
4	4	5	6	0	1	2	3
5	5	6	0	1	2	3	4
6	6	0	1	2	3	4	5

Proviamo a vedere se:

Esiste l'elemento neutro e il simmetrico. (nell'ordine prima il neutro poi il simmetrico)

L'elemento neutro è quell'elemento u tale che $a + u = u + a$, nel nostro caso è 0

L'elemento simmetrico (o in questo caso opposto) $a + (-a) = (-a) + a = u$

Dalla tavola della somma si vede che l'elemento neutro è lo 0 e che, per esempio, il simmetrico di 4 è 3 perché $4 + 3 = 0$ (elemento neutro)

a	0	1	2	3	4	5	6
-a	0	6	5	4	3	2	1

Vale la **proprietà associativa**, perché vale in $\mathbb{Z}$, infatti:

$$a + (b+c) = (a+b) + c$$

Definizione: un **gruppo** G è un insieme fornito di una operazione $+$:
per cui valgono le seguenti proprietà:

Associatività: per ogni $x; y; z \in G$
 $x + (y + z) = (x + y) + z$:

Elemento neutro: Esiste un elemento $u \in G$ tale che per ogni $x \in G$
 $x + u = u + x = x$: (nella somma è lo 0)

simmetrico (in questo caso opposto): Per ogni $x \in G$ esiste $y \in G$ tale che
 $x+y=y+x= u$

Se in aggiunta vale la proprietà

Commutatività: per ogni $x; y \in G$
 $x + y = y + x$:

il gruppo G si dice **commutativo** oppure **abeliano**.

Questo fa sì che $\mathbb{Z}_n$ sia un **gruppo additivo**

Proviamo a costruire il prodotto “ $*$ ” in $\mathbb{Z}_7$

*	0	1	2	3	4	5	6
0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	<u>1</u>	<u>2</u>	<u>3</u>	<u>4</u>	<u>5</u>	<u>6</u>
2	0	<u>2</u>	4	6	1	3	5
3	0	<u>3</u>	6	2	5	1	4
4	0	<u>4</u>	1	5	2	6	3
5	0	<u>5</u>	3	1	6	4	2
6	0	<u>6</u>	5	4	3	2	1

Abbiamo già visto che Z_7 è un **gruppo abeliano** per la somma, osserviamo che vale la *

proprietà associativa per il prodotto (perché vale in Z);

esiste l'**elemento neutro** per il prodotto $1 * x = x * 1 = x$ (identità)

Vale la **proprietà distributiva** (perché vale in Z)

Allora Z_7 è un anello (in generale Z_n)

Definizione: Un anello **R** è un insieme fornito di due operazioni, **addizione** "+" e **moltiplicazione** "*", che soddisfano le seguenti proprietà:

rispetto alla prima operazione "+"

(Gruppo additivo) L'insieme **(R; +)** è un **gruppo abeliano**.

Rispetto alla seconda operazione "*"

Associatività: per ogni $x; y; z \in R$

$$(x * y) * z = x * (y * z);$$

Elemento neutro: esiste un elemento $\in R$, (nel prodotto è 1), con la proprietà che per ogni $x \in R$

$$1 * x = x * 1 = x;$$

Distributività: per ogni $x; y; z \in R$

$$x * (y + z) = x * y + x * z;$$

$$(y + z) * x = y * x + z * x;$$

Se in aggiunta vale la proprietà

Commutatività: per ogni $x, y \in R$

$$x * y = y * x;$$

l'anello **R** si dice **commutativo**.

Se l'anello è commutativo ed esiste il simmetrico **moltiplicativo:**

per ogni $x \in R, x \neq 0$ esiste $x^{-1} \in R$ tale che

$$x * x^{-1} = x^{-1} * x = 1;$$

l'anello R si dice un CAMPO.

Proviamo a costruire il prodotto “*” in Z_6

*	0	1	2	3	4	5
0	0	0	0	0	0	0
1	0	<u>1</u>	<u>2</u>	<u>3</u>	<u>4</u>	<u>5</u>
2	0	<u>2</u>	4	0	2	4
3	0	<u>3</u>	0	3	0	3
4	0	<u>4</u>	2	0	4	2
5	0	<u>5</u>	4	3	2	1

L'elemento neutro è 1, ma non ho il simmetrico per ogni numero. Infatti 2, 3, 4 non hanno il simmetrico (nel prodotto si chiama reciproco) cioè non esiste un numero in Z_6 che moltiplicato per 2 o per 3, o 4 dia come risultato 1.
Quindi Z_6 non è un campo. Esistono i divisori dello zero.

Proposizione:

Sia n un intero positivo.

L'anello Z_n è un campo se e soltanto se n è un numero primo.

SCHEDA N° 3 – ARITMETICA MODULARE

Completa la tabella della somma in Z_{11} .

+	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
0											
1											
2											
3											
4											
5											
6											
7											
8											
9											
10											

Trova l'opposto.

a	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
-a											

Z_{11} è un gruppo? E' abeliano?

Completa la tabella del prodotto in Z_{11}

*	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
0											
1											
2											
3											
4											
5											
6											
7											
8											
9											
10											

Trova il reciproco.

a	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
a^{-1}											

Quali proprietà valgono?

Deduciamo:

SCHEMA N° 4 – Nuovi oggetti e nuove operazioni

Nuova operazione:

Nell'insieme $\mathbb{Z}$ definiamo l'operazione $\oplus$ così: $a \oplus b = a + b + 7$

es: $15 \oplus 12 = 15 + 12 + 7 = 34$

calcola : $5 \oplus 21 = \underline{\hspace{2cm}} = \underline{\hspace{2cm}}$

$(15 \oplus 12) \oplus 4 = \underline{\hspace{2cm}}$ $15 \oplus (12 \oplus 4) = \underline{\hspace{2cm}}$

vale la proprietà associativa?

Prova anche se $(a \oplus b) \oplus c = a \oplus (b \oplus c)$

Esiste in $\mathbb{Z}$ un numero u tale che $3 \oplus u = 3$? e $8 \oplus u = 8$? è lo stesso?

Trova anche il numero s tale che $3 \oplus s = u$, e $21 \oplus s = u$

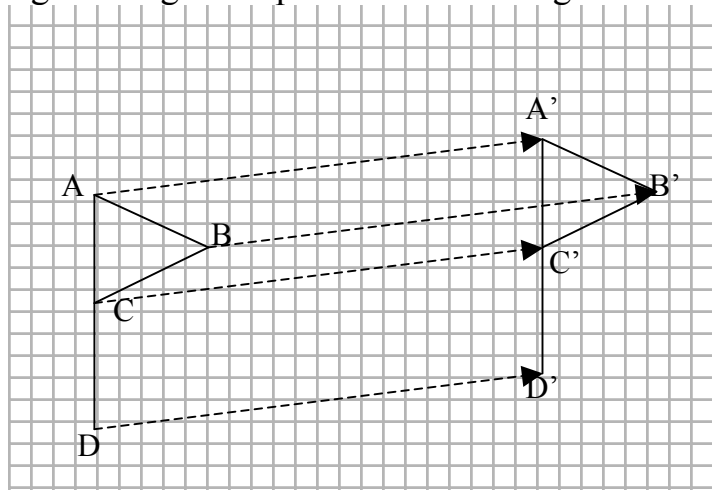
Cosa deduciamo?

Nuovi oggetti e nuove operazioni

La definizione di gruppo si può applicare anche ad oggetti che non sono numeri.

Consideriamo per esempio le traslazioni.

Possiamo considerare le traslazioni come “spostamenti” di una figura: tutti i punti della figura vengono “spostati” in modo uguale.



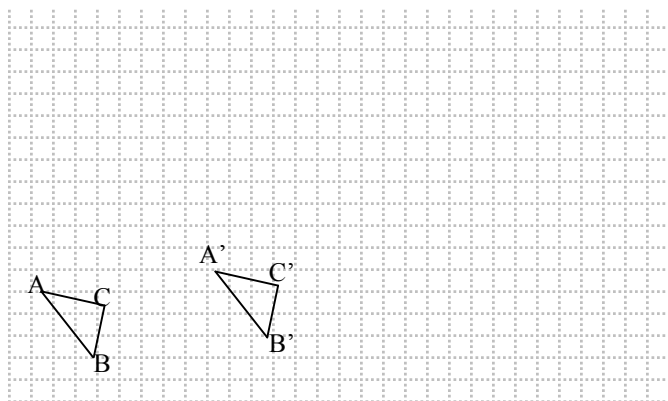
Le “freccie” indicano lo spostamento e sono tutte uguali.

Nel nostro caso la figura è stata spostata di 27 verso destra e 3 verso l'alto.

La coppia, ordinata, $(27; 3)$ indica lo “spostamento”.

La freccia AA' si chiama vettore

E' stata fatta una traslazione $\vec{t}(27; 3)$



Il triangolo ABC è stato traslato nella posizione $A'B'C'$. Quali sono le componenti del vettore di traslazione ?

$\vec{t}(\underline{\hspace{1cm}}; \underline{\hspace{1cm}})$

Trasla ora il triangolo $A'B'C'$ secondo il vettore $\vec{s}(10; 5)$. Ottieni il triangolo $A''B''C''$. Disegnano.

Puoi fare una unica traslazione, $\vec{w}$, da ABC ad $A''B''C''$? _____

Quali sono le componenti del vettore $\vec{w}$? _____

Confronta le componenti di $\vec{w}$ con quelle di $\vec{t}$ e $\vec{s}$.

Cosa puoi notare? _____

Definiamo la “composizione” di due traslazioni come la “somma” delle componenti dei due vettori di traslazione

Se $\vec{t}(a; b)$ e $\vec{s}(c; d)$ allora $\vec{t} \oplus \vec{s} = \vec{w}$ con $\vec{w}(a + c; b + d)$

Verifica se l'insieme delle traslazioni con l'operazione "somma" definita prima è un **gruppo**.

E' **associativa**? Date tre traslazioni $\vec{t}, \vec{s}, \vec{z}$ vale $(\vec{t} \oplus \vec{s}) \oplus \vec{z} = \vec{t} \oplus (\vec{s} \oplus \vec{z})$?

Prova con tre vettori a tua scelta. _____

Esiste l'**elemento neutro**? (Una traslazione che lascia immutata la posizione della figura) _____ Se sì, quale è il vettore di traslazione? _____

Esiste la traslazione **simmetrica** rispetto all'operazione di somma?(Quella traslazione che composta ad un'altra mi dà le componenti dell'elemento neutro che hai indicato prima)

Ed infine è **abeliano**? _____

fai un esempio _____

5. Crittografia. Cifrario di Cesare

Esistono particolari fenomeni come quelli temporali che hanno una certa “ciclicità”.
Ad esempio: Ore del giorno; Giorni della settimana; Note musicali.

Possiamo pensare alle lettere dell’alfabeto in maniera ciclica con la congruenza modulo 21

La crittografia come tecnica per celare un messaggio esiste fin da tempi antichissimi: i primi rudimentali messaggi cifrati sembra siano contenuti già in alcuni geroglifici egizi della tomba di Knumotete II, risalente al 1900 a.C.



In Grecia gli Spartani usavano intorno al 400 a.C. la **scitalla lacedemonica**, un **bastone verticale** su cui erano **incisi in ordine le lettere dell’alfabeto**. Avvolgendoci sopra un papiro e scrivendo il messaggio verticalmente si aveva il testo trasposto sul papiro: solo riavvolgendolo su un bastone di diametro identico al precedente si poteva ricostruire senza sforzi il messaggio originale.



Quasi dello stesso periodo sono i primi cifrari ebraici, di cui il più noto è senz’altro il **codice di Atbash**, dove si aveva una **semplice sostituzione della prima lettera dell’alfabeto con l’ultima**, poi della **seconda con la penultima**, e così via.

Un altro famosissimo **cifrario storico** è quello di **Cesare**, che è stato usato per diversi secoli fino all’Alto Medioevo. **In questo cifrario, la sostituzione delle lettere avviene l’uso di un secondo alfabeto costruito partendo da quello in chiaro con le lettere spostate di un certo intervallo numerico prefissato** (intervallo che rappresenta quindi la **chiave**).

Cesare utilizzava uno spostamento di 3 locazioni.

Ecco quindi il nostro alfabeto italiano e quello creato con i 3 spostamenti utilizzati da Cesare:

A B C D E F G H I L M N O P Q R S T U V Z

D E F G H I L M N O P Q R S T U V Z A B C

Usando questo cifrario la parola CIAO diventa FNDR (C->F, I->N, A->D, O->R).

Ovviamente la **robustezza di questo cifrario è molto bassa** ma per l'epoca rappresentava senz'altro un buon metodo per far giungere ai propri comandanti i messaggi sulle manovre militari senza che il nemico potesse decifrarli in caso fosse riuscito a metter mano ai testi.

Può essere utile utilizzare la seguente tabella:

A	B	C	D	E	F	G	H	I	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	Z
D	E	F	G	H	I	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	Z	A	B	C

Sia b la chiave e a il messaggio (un numero ad esempio, oppure il numero associato ad una lettera). La funzione di criptazione è definita come:

$$c(a) := a + b \bmod m. \text{ nel nostro alfabeto } m=21$$

Per comprendere il messaggio devo fare l'operazione di decriptazione, quindi creare una funzione $d(c(a))=a$.

Usando il messaggio CIAO con la chiave di Cesare (3) diventato FNDR, per decriptarlo devo "spostare" tutte le lettere "in avanti" di ____ (chiave di decriptazione) in modo tale da riottenere la lettera di partenza. Se b è la chiave di decriptazione e b' quella di criptazione si deve avere $b+b'=0 \pmod{m}$ cioè nessuno spostamento quindi messaggio originale, quindi $b'=m-b$

Si potrebbe provare a rendere il cifrario di Cesare più efficace utilizzando il prodotto, cioè la funzione di criptazione sarà $c(a) := a \cdot b \bmod m$.

SCHEMA N° 5 – CRITTOGRAFIA

Criptare il vostro nome e cognome con il cifrario di Cesare con chiave 5 e alfabeto a 26 caratteri

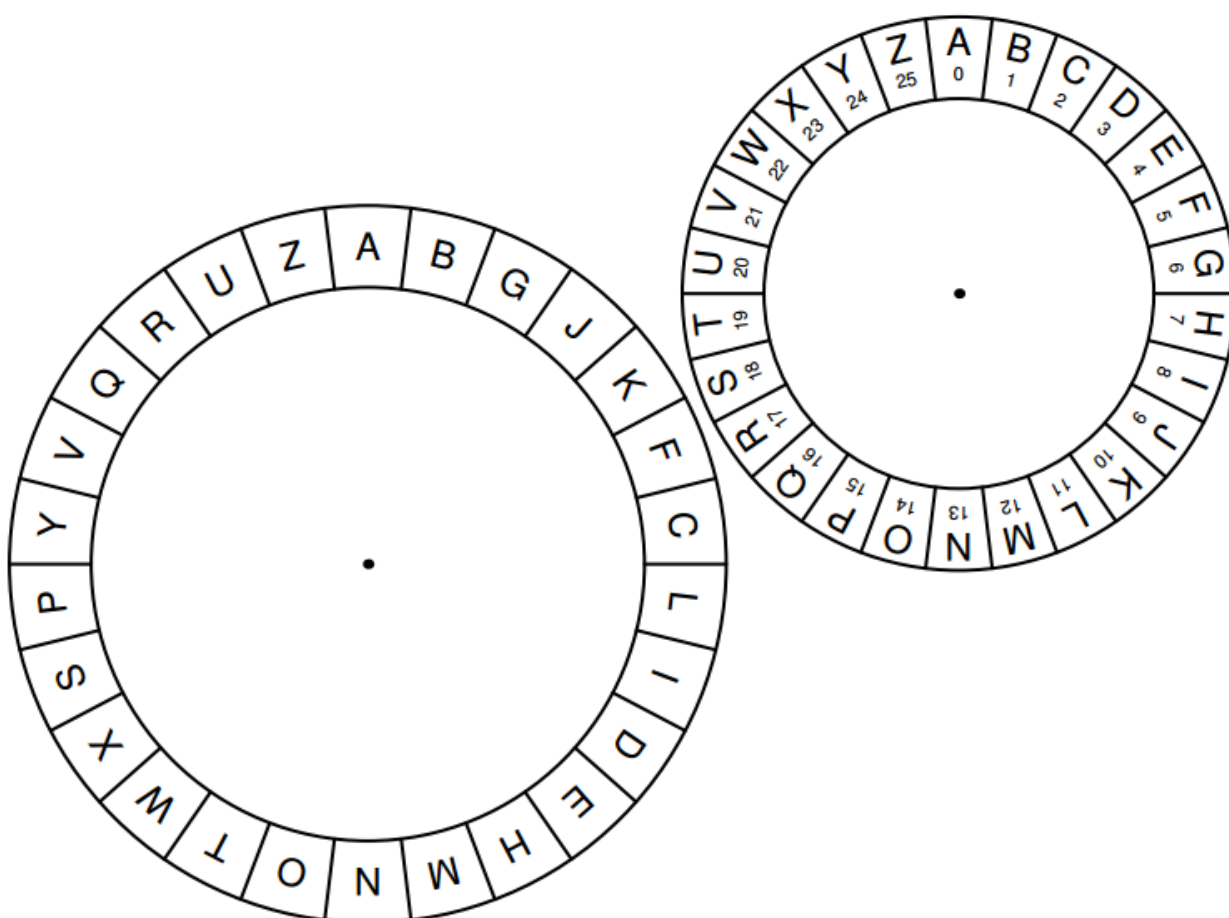
A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z

Criptare il vostro nome e cognome con il cifrario di Cesare, con il metodo del prodotto, con chiave 5 e alfabeto a 26 caratteri

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

SCHEMA N° 6 – CRITTOGRAFIA

Costruisci uno strumento per criptare e decriptare i messaggi ritagliando i cerchi seguenti e fissandoli con un fermacampione al centro



Inserisci un testo nelle righe seguenti e in quelle successive in testo criptato:

Testo in chiaro:

Testo criptato:

6. Cifrario di Vigenere.

B. de Vigenere nel XVI secolo, inventò un cifrario che venne considerato inattaccabile per tre secoli. Esso è sostanzialmente un codice Cesare esteso.

Ecco un esempio del suo funzionamento.

Si prenda una parola chiave ad esempio (alfabeto a 21 caratteri):

“MELA” {11, 5, 10, 1} e la frase da criptare, ad esempio:

ATTACCAREIMMEDIATAMENTE = {1, 18, 18, 1, 3, 3, 1, 16, 5, 9, 11, 11, 5, 4, 9, 1, 18, 1, 11, 5, 12, 18, 5}. Si sommi la “M” alla prima lettera da criptare, la “E” alla seconda, e così via.

ATTACCAREIMMEDIATAMENTE+MELAMELAMELAMELAMELAMEL=

1, 18, 18, 1, 3, 3, 1, 16, 5, 9, 11, 11, 5, 4, 9, 1, 18, 1, 11, 5, 12, 18, 5 +
11, 5, 10, 1, 11, 5, 10, 1, 11, 5, 10, 1, 11, 5, 10, 1, 11, 5, 10, 1, 11, 5, 10,

12,23,28,2,14,8,11,17,16,14,21,12,16,9,19,2,29,6,21,6,23,23,15

NBGBPHMSRPZNRIUBHFZFBBQ

Per semplificare questa operazione il Vigénère propose l'uso della seguente **tavola quadrata**, composta da alfabeti ordinati spostati.

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

@2016 Paolo Bonavoglia

Usiamo la tavola con chiave VERME

Volendo ad esempio cifrare la prima R di ARRIVANO si individuerà la colonna della R, quindi si scenderà lungo la colonna fino alla riga corrispondente della corrispondente lettera del VERME (qui E); la lettera trovata all'incrocio è la lettera cifrata (qui V); la seconda R invece sarà cifrata con la lettera trovata sulla riga della R di VERME, e cioè con la I.

Il vantaggio rispetto ai codici mono-alfabetici è evidente: la stessa lettera del testo chiaro non è sempre cifrata con la stessa lettera; e questo rende più difficile l'analisi statistica del testo cifrato e la decrittazione.

Chi riceve il messaggio per decifrarlo deve semplicemente usare il metodo inverso (sottrarre invece che sommare); riferendosi all'esempio di sopra si avrà:

Testo cifrato -	VVIUZVRFUVDRWAVUM
Chiave -	VERMEVERMEVERMEVE
Testo chiaro -	ARRIVANOIRINFORZI

si potrà decifrare la seconda V ricercandola nella riga della corrispondente lettera della chiave, la E; la colonna dove si trova la V ha al primo posto in alto la lettera chiara, la R.

SCHEMA N° 7 – CRITTOGRAFIA

Utilizzando la tabella diVigénère, inserisci un testo nelle righe seguenti e in quelle successive in testo criptato utilizzando la parola chiave “pascal”:

Testo in chiaro:

Chiave:

Testo criptato:

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