In generale  $B_n$ , l'insieme dei polinomi in n variabili  $x_1, \ldots, x_n$  codifica le funzioni da  $W^n$ , il prodotto cartesiano di n copie di W in W. La sua cardinalità vale  $2^{2^n}$  ed i suoi elementi sono somme di monomi della forma

$$x_{i_1} \cdots x_{i_k}, 1 \le i_1 < \ldots < i_k \le n, 0 \le k \le n$$

(se k vale 0 si ha il polinomio costantemente uguale a 1).

Vediamo in dettaglio un esempio più concreto. Nel Tema d'Esame del Giugno 2023 viene chiesto di stabilire la natura della seguente formula in tre variabili proposizionali

$$\neg((s \vee \neg t) \to (t \vee q)) \vee (s \to (t \vee q)).$$

Ne viene fornita una soluzione tramite le tavole di verità. Noi traduciamo invece il problema in termini matematici/polinomiali e calcoliamo.

## 1.3 Magma

Possiamo affrontare il problema con carta e penna ma ritengo sia più proficuo utilizzare un programma di manipolazione simbolica tra quelli menzionati. Per varie ragioni preferisco utilizzare MAGMA. Inizio ad implementare le funzioni negazione, disgiunzione e implicazione. Quest'ultima vale  $\neg p \lor q$ , ossia

$$(1+x) + y + (1+x)y = 1 + x + y + y + xy = 1 + x + xy.$$

La sintassi in Magma è abbastanza autoesplicativa:

```
neg:=func<x|1+x>;
vel:=func<x,y|x+y+x*y>;
imp:=func<x,y|1+x+x*y>;
```

L'insieme dei coefficienti  $W=B_0$  costituisce un esempio di **campo**, un analogo minimale dell'insieme dei numeri reali, dei numeri complessi o dei razionali; esempi che sicuramente avete incontrato in nel carso di Algebra Lineare. Questo è il primo esempio di una famiglia doppiamente infinita di campi aventi cardinalità finita detti campi di Galois (GF o Galois Fields). Su questi coefficienti costruiamo l'anello dei polinomi in tre variabili:

```
F:=GF(2);
A:=PolynomialRing(F,3);
```

Mentre la condizione 2p=0 è già codificata in queste istruzioni, dobbiamo imporre che  $x^2=x$  per ogni variabile. A tal fine si deve costruire una struttura **quoziente** introducendo un'opportuna **relazione di equivalenza**. Questo concetto è stato già introdotto l'anno scorso quindi non darò per scontato che sappiate cosa è una relazione di equivalenza.

```
B \le t, q > b := quo \le A | [A.i^2 - A.i:i in [1..Rank(A)]] >
```

**Definizione 3.16** Sia X un insieme su cui è definita un'operazione binaria \* e una relazione d'equivalenza R. Si dice che R è compatibile con l'operazione \*, o che R è una **congruenza** rispetto all'operazione \*, se  $\forall a, a', b, b' \in X$ 

$$aRa', bRb' \implies (a*b)R(a'*b')$$

**Lemma 3.17** Mostriamo che R è una congruenza rispetto  $a * sse \forall a, b, c \in X$  aRb implica (a \* c)R(b \* c) e (c \* a)R(c \* b).

Dim. Sia R una congruenza e aRb. Siccome cRc, si ha sia a\*cRb\*c che c\*aRc\*b. Viceversa siano aRb e a'Rb', allora (a\*a')R(b\*a') e (b\*a')R(b\*b'), da cui per transitività (a\*a')R(b\*b').

**Definizione 3.18** Indichiamo per  $a \in X$  con  $[a]_R$  la classe di equivalenza  $\{b \in X : bRa\}$  di a rispetto ad R e con  $X/R = \{[a]_R : a \in X\}$  l'insieme quoziente.

**Proposizione 3.19** Sia R una congruenza su un insieme X dotato dell'operazione \*, allora è definita su X/R l'operazione  $*_R: X/R \times X/R \to X/R$  ponendo  $\forall [a]_R, [b]_R \in X/R$ :

$$[a]_{R} *_{R} [b]_{R} := [a * b]_{R}$$

Dim. Dimostriamo che tale operazione è ben definita modificando i rappresentanti delle classi coinvolte. Sia aRa', allora (a\*b)R(a'\*b). Si procede analogamente se b'Rb.

L'importanza di questa proposizione è che fornisce una ricetta per costruire nuove strutture algebriche a partire da congruenze su strutture note.

## 3.4 Congruenze sugli interi

Sia  $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \ldots\}$  l'insieme dei numeri naturali (in questo corso  $0 \in \mathbb{N}$ ). Nel corso di Fondamenti avete incontrato la nozione di relazione di equivalenza. Il concetto di congruenza ottenuta da una relazione rispetto ad un'operazione è originato dalle congruenze su  $\mathbb{Z}$ . Queste sono state introdotte da Gauss agli inizi dell'Ottocento per risolvere varie questioni di Teoria dei Numeri.

**Definizione 3.20** Siano  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Si dice che b divide a (o a è un multiplo di b) e si scrive  $b \mid a$  se esiste  $c \in \mathbb{Z}$  tale che a = bc. Dato  $m \in \mathbb{N}$ , si dice  $b^m$  è la massima potenza di b che divide a se  $b^m \mid a$  ma  $b^{m+1} \nmid a$ . Si scriverà anche  $b^m \mid a$ .

**Osservazione 3.21** Si osservi che la relazione aRb sse  $a \mid b$  è riflessiva e transitiva, ma non simmetrica. Se  $a \mid b$  e  $b \mid a$ , allora  $b = \pm a$ .

**Definizione 3.22** Sia  $n \in \mathbb{Z}$ , n > 1. Se  $a, b \in \mathbb{Z}$  diciamo che  $a \ e$  congruo a b modulo n e scriviamo

$$a \equiv b \pmod{n}$$
 o  $a \equiv_n b$ 

se  $n \mid (a-b)$ . Cioè se  $\exists h \in \mathbb{Z}$  tale che a-b=hn.

Un esempio di risultato che coinvolge le congruenze è il seguente:

Teorema 3.23 (Piccolo Teorema di Fermat) Sia p primo e  $a \in \mathbb{Z}$  con  $p \nmid a$ . Allora  $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ .

Si noti che  $a \equiv b \pmod{n}$  sse  $a \equiv b \pmod{-n}$ . Inoltre per n = 0,  $a \equiv b \pmod{n}$  sse a = b. Quindi possiamo d'ora in poi assumere n > 0.

**Proposizione 3.24** La relazione di congruenza modulo n è di equivalenza. Se n > 0, le partizioni determinate dalle classi di equivalenza sono esattamente n. Indicata con  $[a]_n$  la classe di equivalenza contenente a, l'insieme delle classi di equivalenza fissato n sono  $[0]_n$ ,  $[1]_n$ , ...,  $[n-1]_n$ ; sono cioè rappresentate da tutti i possibili resti nella divisione intera per n.

Dim. Proviamo che è una relazione di equivalenza.

- 1. Riflessiva: Infatti a a = 0n.
- 2. Simmetrica: a b = hn implies b a = (-h)n.
- 3. Transitiva: a b = hn e b c = kn implies a c = (h + k)n.

Sia a = nq + r, con  $0 \le r < n$ , allora  $a \equiv r \pmod{n}$ . Infine se  $0 \le r \le s < n$ , allora  $s \equiv r \pmod{n}$  sse r = s. Quindi ho esattamente n classi di equivalenza rappresentate da  $0 \le r < n$ .

**Definizione 3.25** Sia  $\mathbb{Z}$  con la relazione  $\equiv_n$  di congruenza modulo n. Allora le classi  $[a]_n$  vengono dette classi di resto e l'insieme quoziente viene indicato con

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

Facciamo notare che gli interi tra 0 e n-1 non sono gli unici rappresentanti per le classi di resto. Per vari motivi sono importanti anche rappresentanti s piccoli in valore assoluto, ossia tali che |2s| < n.

**Definizione 3.26** Dato  $0 < n \in \mathbb{N}$  e la relazione di congruenza modulo n, si dicono **rappresentanti canonici** gli interi r tali che  $0 \le r < n$ , ossia i resti della divisione mediante n. Si dicono **rappresentanti ridotti** gli interi s tali che  $2|s| \le n$  e se n = 2m è pari, essendo m e -m equivalenti, si pone m come rappresentante ridotto della classe  $[m]_n$ .

Esercizio 3.27 Mostrare che i rappresentanti ridotti modulo  $0 < n \in \mathbb{N}$  si possono definire come gli interi tali che

$$-\frac{n-1}{2} \le s \le \frac{n}{2}$$

(distinguete i casi n pari, dispari).

Mostriamo ora che la **congruenza modulo** n è una **congruenza** rispetto alle operazioni di somma e prodotto.

**Proposizione 3.28** La congruenza modulo n è compatibile  $con + e \cdot definiti$  in  $\mathbb{Z}$ .

Dim. Bisogna provare la compatibilità con somma e prodotto, ossia dobbiamo provare che

$$a \equiv a', b \equiv b' \pmod{n} \implies (a+b) \equiv (a'+b'), ab \equiv a'b' \pmod{n}$$
.

Le prime due condizioni implicano che esistono  $h,k\in\mathbb{Z}$  tali che:

$$a - a' = hn, b - b' = kn.$$

Da queste ricaviamo a = a' + hn e b = b' + kn. Quindi

$$a + b = a' + b' + (h + k)n.$$

e

$$ab = a'b' + (hb' + ka' + hkn)n,$$

da cui  $a' + b' \equiv a + b$ ,  $a'b' \equiv ab \pmod{n}$ .

Quindi per quanto visto è possibile definire sull'insieme  $\mathbb{Z}/n$  delle operazioni indotte dalla somma e dal prodotto di numeri relativi. Useremo per comodità ancora i simboli + e · per denotare tali operazioni. La somma sarà definita da:

$$[a]_n + [b]_n := [a+b]_n.$$

Tale operazione avrà come unità bilatera  $[0]_n$  in quanto:

$$[a]_n + [0]_n = [a+0]_n = [a]_n = [0+a]_n = [0]_n + [a]_n.$$

Inoltre la somma delle classi per come è stata definita eredita tutte le proprietà equazionali della somma sui numeri interi ed è quindi associativa e commutativa. È possibile inoltre definire un prodotto in  $\mathbb{Z}/n$  ponendo:

$$[a]_n \cdot [b]_n = [ab]_n$$
.

Per il prodotto l'unità bilatera sarà  $[1]_n$ . Infatti:

$$[a]_n \cdot [1]_n = [a \cdot 1]_n = [a]_n = [1 \cdot a]_n = [1]_n \cdot [a]_n$$

Esempio 3.29 Poniamo n=6 e scriviamo le tavole di composizione della somma e del prodotto in  $\mathbb{Z}/6$ . Per comodità di scrittura si scriverà  $\mathbf{k}$  invece di  $[k]_6$ , il lettore presti attenzione a questo particolare in modo da non confondere  $[k]_6$  con il valore k.

Dalla tavola di composizione della somma si può trovare l'inverso di un elemento di  $\mathbb{Z}/6$  semplicemente scorrendo la riga e cercando l'unità (cioè lo  $\mathbf{0}$ ). Ad esempio si ha che  $\mathbf{4}+\mathbf{2}=\mathbf{0}$  ( $[4]_6+[2]_6=[0]_6$ ) e quindi  $\mathbf{4}$  è inverso sinistro (e bilatero, per la commutatività) di  $\mathbf{2}$ . Osservando la tavola di composizione del prodotto si nota facilmente che non tutti gli elementi hanno inverso! Infatti

+	0	1	<b>2</b>	3	4	5			0	1	2	3	4	5
0	0	1	2	3	4	5	_	0	0	0	0	0	0	0
1	1	<b>2</b>	3	4	5	0		1	0	1	<b>2</b>	3	4	5
<b>2</b>	2	3	4	5	0	1		2	0	<b>2</b>	4	0	<b>2</b>	4
3	3	4	5	0	1	<b>2</b>		3	0	3	0	3	0	3
4	4	<b>5</b>	0	1	<b>2</b>	3		4	0	4	<b>2</b>	0	4	<b>2</b>
5	5	0	1	<b>2</b>	3	4		5	0	5	4	3	<b>2</b>	1

non in tutte le righe e colonne compare l'unità del prodotto. Se si osserva attentamente quali elementi hanno un inverso si scopre che solo  ${\bf 1}$  e  ${\bf 5}$  hanno inverso (bilatero). È interessante notare che tali elementi sono gli unici **coprimi** con il valore 6. Sono gli unici x tale che  $\mathrm{MCD}(x,6)=1$ . Questa caratteristica in realtà vale in generale.

Siano  $a, b \in \mathbb{Z}$ . Una **congruenza lineare** modulo n è un'equazione della forma  $ax \equiv b \pmod{n}$  di cui si cerca la soluzione  $x \in \mathbb{Z}$ . Un risultato importante nella risoluzione di congruenze lineari è il seguente

**Proposizione 3.30** Sia  $ax \equiv b \pmod{n}$  una congruenza lineare modulo n. Allora tale congruenza ha soluzioni se e solo se  $MCD(a, n) \mid b$ . In particolare a ammette inverso modulo n se e solo se MCD(a, n) = 1.

**Esempio 3.31** Se consideriamo la congruenza modulo 5 possiamo subito prevedere che ogni elemento non nullo di  $\mathbb{Z}/5$  ammette inverso rispetto al prodotto in tale insieme.

Infatti le tavole di composizione su  $\mathbb{Z}/5$  sono:

+	0	1	<b>2</b>	3	4	•	0	1	<b>2</b>	3	4
	0						0				
	1						0				
	2					<b>2</b>	0	2	4	1	3
	3						0				
4	4	0	1	<b>2</b>	3	4	0	4	3	<b>2</b>	1

E questa volta in ogni riga e colonna ( $\mathbf{0}$  escluso) compare un  $\mathbf{1}$ , come previsto. Inoltre l'insieme così costruito eredita da  $\mathbb{Z}$  tutte le proprietà e in definitiva è possibile verificare che ( $\mathbb{Z}/5,+,\cdot$ ) è un **campo**.

Dati  $a,b,c\in\mathbb{Z}$ , l'equazione ax+by=c da risolvere in  $\mathbb{Z}$  è uno dei primi esempi di **equazioni diofantee**. Come vedremo la restrizione di determinare solo le soluzioni intere rende molto più complessa la risoluzione. Supponiamo per esempio di dover risolvere l'equazione 2x-5y=3. Possiamo riscrivere allora l'equazione come 2x-3=5y, che equivale a dire  $5\mid (2x-3)$ , che avviene se  $2x\equiv 3\pmod 5$ . Passando allora da  $\mathbb{Z}$  a  $\mathbb{Z}/5$  possiamo risolvere l'equazione con quanto visto

$$[2x]_5 = [3]_5 \Rightarrow [2]_5 \cdot [x]_5 = [3]_5 \Rightarrow ([3]_5 \cdot [2]_5) \cdot [x]_5 = [3]_5 \cdot [3]_5 \Rightarrow [x]_5 = [4]_5$$

Cioè le soluzioni sono della forma x=4+5k al variare di  $k\in\mathbb{Z}$ .

Esercizio 3.32 Scrivere codice in MAGMA in grado di determinare il giorno della settimana di una certa data. Attenzione alle regole per il calcolo degli anni bisestili. Cercare in rete la presenza di algoritmi all'uopo ideati.

## 3.5 Congruenze sui polinomi

In modo analogo si possono definire congruenze in A = K[x].

**Definizione 3.33** Dati n, a in A si dice che n divide a se esiste  $b \in A$  tale che a = nb e scriveremo n|a.

Si fissi  $n = n(x) \in A$  e si definisca  $aE_nb$  sse n|a - b.

Esercizio 3.34 Dimostrare che  $E_n$  definisce una relazione di equivalenza su A.

**Esempio 3.35** Se  $n = 0_A$ , il polinomio nullo, allora n|a - b sse esiste  $c \in A$  tale che  $a - b = 0_A c = 0_A$ , cioè a = b.

Sia  $a \in K$ , allora possiamo pensare ad a come il polinomio costante

$$a \cdot 1_A + 0 \cdot x + \cdots$$

Notate che scrivo  $0_A, 1_A$  per sottolineare che si tratta del polinomio nullo e identicamente uguale a 1 (questo senza indice A perché trattasi di  $1_K$ ).

**Esempio 3.36** Sia  $0_K \neq n \in K$  e  $a \in A$ , allora  $a = n \cdot n^{-1}a$ , ossia n divide qualsiasi polinomio. Quindi  $aE_n0_a$  per ogni  $a \in A$ .

Analizziamo cosa accade quando n è un polinomio di grado positivo d>0. Dato  $a\in A$ , l'algoritmo di divisione lunga afferma che esistono  $q,r\in A$  tali che a=nq+r,  $\deg(n)< d$ , ossia n|a-r. Quindi  $aE_nr$ . Sia  $r'\in A$  con  $\deg(r')< d$  e  $aE_nr'$ . Allora  $rE_nr'$  e n divide r'-r. Avendo grado minore di d, si ha r=r'. Abbiamo quindi

**Teorema 3.37** Dato  $n \in A$  di grado d > 0, si ponga  $E = E_n$ , allora ogni classe di equivalenza  $[a]_E$  contiene uno ed un solo polinomio di grado minore di d.

Replicando la dimostrazione nel caso degli interi si verifica che  $E_n$  è una congruenza sia rispetto alla somma che al prodotto di polinomi. Come abbiamo fatto con gli interi scriveremo  $[a]_n$  per la classe di a e  $a \equiv_n b$  invece di  $aE_nb$ .