

## EQUAZIONI CONGRUENZIALI

$$ax \equiv_m b \longrightarrow \text{la soluzione se } d := \text{MCD}(a, m) \mid b$$

Per avere a  $x \equiv_m c$ , bisogna trovare l'**INVERSO** **MULTIPPLICATIVO** di  $a$  e moltiplicarlo da tutte e due le parti.

Se  $\exists$ , o lo "vedi a occhio", oppure cerca un'identità di Bézout di 1.

□

$$\} \text{ se } \text{MCD}(a, m) = 1$$

## SISTEMI DI EQUAZIONI CONGRUENZIALI

$$(*) = \begin{cases} x_1 \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ x_2 \equiv a_2 \pmod{m_2} \\ \vdots \\ x_m \equiv a_m \pmod{m_m} \end{cases}$$

### SOSTITUZIONI SUCCESSIVE

- 1- Da  $(*)$  derivi la "prima" equazione del tipo  $x_1 \equiv_{m_1} a_1$  come  $x_1 = a_1 + m_1 \cdot h$
- 2- Sostituisci l'espressione di  $x$  nelle eq. "sottostanti"
- 3- Arriverai a qualcosa del tipo 
$$\begin{cases} x = a_1 + m_1 \cdot h \\ h \equiv_{m_2} c \\ h \equiv_{m_3} d \\ \vdots \\ h \equiv_{m_m} e \end{cases}$$
- 4- Ripeti 1, 2, fino alla penultima eq.
- 5- Trova la soluz. dell'ultima eq. e derivila come 1.
- 6- Sostituisci il risultato trovato nell'equazione immediatamente "sopra" e così via
- 7- Ricava valore di  $x$

□

### TEOREMA CINESE DEL RESTO

Se  $(m_i, m_j)$  sono coprimi  $\forall i \neq j$ , il sistema ammette un'unica soluzione modulo  $m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_m$ .

- 0- Controlla se  $\text{MCD}(m_i, m_j) = 1 \quad \forall i \neq j$
- 1- Denota  $N = m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_m$
- 2- Denota  $N_k = \frac{N}{m_k}$
- 3- Crea un nuovo sistema 
$$\begin{cases} N_1 \tilde{x}_1 \equiv a_1 \pmod{m_1} \\ N_2 \tilde{x}_2 \equiv a_2 \pmod{m_2} \\ \vdots \\ N_m \tilde{x}_m \equiv a_m \pmod{m_m} \end{cases}$$
- 4- Trova una soluzione per ogni congruenza
- 5- La soluz. finale sarà  $\tilde{x} = N_1 \tilde{x}_1 + N_2 \tilde{x}_2 + \dots + N_m \tilde{x}_m$

□

## DETERMINARE RESTO NELLA DIVISIONE DI $\alpha$ PER $\beta$

### SITUAZIONE GENERALE

Generalmente si ha qualcosa del tipo  $\alpha = a^b$  e  $\beta = m$  con  $a$  e  $b$  molto grandi.

### OSSERVAZIONE

Il resto è sicuramente compreso tra  $0 \leq \dots < m$

Quindi il resto è CONGRUO MODULO  $m$  ad  $\alpha$ .  $\longrightarrow \bar{\alpha} = \bar{a} = \bar{a}^b$

### COME RISOLVERE

- 1- Semplifica il più possibile  $a$  (possibilmente numeri positivi).  $\bar{a}^b \equiv_m \bar{c}^b$  con  $c \ll a$
- 2- Ora puoi avere due casi:

**CASO 1:**  $\bar{c} \in U(\mathbb{Z}_m)$  ( $\text{HCD}(c, m) = 1$ )

1- Per il teorema di EULERO, so che  $\bar{c}^{\phi(m)} = 1$

2- Trovo  $\phi(m)$ :  $\longrightarrow$  se  $m$  è primo  $\phi(m) = m-1$

se  $m$  non è primo lo scrivo come  $d^x \cdot f^y$   
con  $d$  e  $f$  primi.

Ora so che  $\phi(p^l) = p^l - p^{l-1} = p^{l-1}(p-1)$

3- Divido  $b$  per  $\phi(m)$

4- Ora  $b = \phi(m) \cdot q + r$

5-  $\bar{c}^b = \bar{c}^{(\phi(m) \cdot q) + r} = (\underbrace{\bar{c}^{\phi(m)}}_1)^q \cdot \bar{c}^r = \bar{c}^r$

**CASO 2:**  $\bar{c} \notin U(\mathbb{Z}_m)$  ( $\text{HCD}(c, m) \neq 1$ )

0- Cerca di scomporre  $\bar{c}$ , se riesci a ricavare almeno un fattore  $\in U(\mathbb{Z}_m)$  vai con **CASO 1**.

Per il restante fattore continua con **CASO 2**.  
 $\notin U(\mathbb{Z}_m)$

1- Trova  $e_0, e_+$  (Calcola a mano  $\bar{c}^2, \bar{c}^3, \dots$  finché non mi trovi due congruenti modulo  $m$ )

2-  $e_0$  è l'esponente più piccolo,  $e_+$  è quello più grande.

3- Se  $b < e_0$  non puoi fare nulla  
Se  $b \geq e_+$  dividi  $b - e_0$  per  $e_+ - e_0$

4- Ora  $(b - e_0) = (e_+ - e_0) \cdot q + r$

5-  $\bar{c}^b$  lo scrivo come  $\bar{c}^{e_0 + (b - e_0)}$

6-  $\bar{c}^{e_0 + (b - e_0)} = \bar{c}^{e_0 + (e_+ - e_0) \cdot q + r} = \underbrace{\bar{c}^{e_0 + (e_+ - e_0) \cdot q}}_{\bar{c}^{e_0}} \cdot \bar{c}^r$

3- Ora che è tutto semplificato cerca una congruenza.

□

### NUMERO GRANDE $\alpha$ DIVISIBILE PER $\beta$ SENZA FARE DIVISIONI

1-  $\alpha$  è divisibile per  $\beta$  se  $\alpha = 0$

$\downarrow$

2- Imposta che  $\alpha \equiv_p 0$

3- Semplifica il più possibile  $\alpha$  (scrivi con potenze in base, oppure th. Eulero).

4- Vedi se il numero "semplificato"  $\equiv_p 0$

□

## CAMBIAMENTI DI BASE

CONVERTIRE DA BASE  $\alpha$  A BASE  $\beta$  con  $\alpha, \beta \neq \text{DIECI}$

COME PROCEDERE

- 1- Converti da base  $\alpha$  a base DIECI
- 2- Converti da base DIECI a base  $\beta$   $\square$

CONVERTIRE DA BASE  $\alpha$  A BASE DIECI

- 1- Comincia dalla cifra più a destra del numero in base  $\alpha$   $(1234)_{\alpha}$
- 2- Moltiplica la cifra per  $\alpha^i$  con i posiz. corrispondenti  $(1234)_{\alpha}$   
 $\begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 3 & 2 & 1 & 0 \end{matrix}$
- 3- Somma il risultato ottenuto con il risultato della cifra successiva  $4 \cdot \alpha^0 + 3 \cdot \alpha^1 + 2 \cdot \alpha^2 + 1 \cdot \alpha^3$
- 4- Il risultato finale è in BASE DIECI.  $\square$

CONVERTIRE DA BASE DIECI A BASE  $\beta$ .

- 1- Crea la seguente tabella:

		Resti
$(\dots)_{\alpha}$	$\beta$	

- 2- Dividi il numero in base dieci per  $\beta$ .

- 3- Metti il quoziente sotto il numero, moltiplichi  $\beta$  e metti il resto nella colonna resti:

- 4- Itera finché il quoziente non è zero.

- 5- Il numero  $\kappa_3 \kappa_2 \kappa_1$  è il risultato.

$$(\dots)_{\text{DIECI}} = (\kappa_3 \kappa_2 \kappa_1)_{\beta}$$

$\square$

		Resti
$(\dots)_{\alpha}$	$\beta$	$\kappa_1$
$q_1$	$\beta$	$\kappa_2$
$q_2$	$\beta$	$\kappa_3$
0		

		Resti
$(\dots)_{\alpha}$	$\beta$	$\kappa_1$
$q_1$	$\beta$	

# DIMOSTRAZIONI PER INDUZIONE

## INDUZIONE DEBOLE

- 1- Dimostrare per  $m=0$
- 2- Supponi vera per  $m$
- 3- Dimostrare per  $m+1$

## INDUZIONE FORTE

Se la proprietà  $P$  vale per tutti gli  $m < n$ , allora vale anche per  $n$ .

## ESERCIZI RETICOLI / DIAGRAMMI DI HASSE.

### COME SCOMPORRE UN NUMERO IN FATTORI PRIMI

- 1- Dividi il numero per il più piccolo numero primo che sia suo divisore
- 2- Dividi il quoziente per il più piccolo numero primo che sia suo divisore
- 3- Ripeti finché il quoziente non sia 1.  $\square$

### COME TROVARE TUTTI I DIVISORI DI UN NUMERO

- 1- Scomponi in fattori primi:
- 2- Forma una tabella così:

Esempio:  $540 = 2^3 \cdot 3^3 \cdot 5$

$$\begin{array}{r} 1 \ 2^1 \ 2^2 \\ 1 \ 3^1 \ 3^2 \ 3^3 \\ 1 \ 5^1 \end{array} \longrightarrow \begin{array}{r} 1 \ 2 \ 4 \\ 1 \ 3 \ 9 \ 27 \\ 1 \ 5 \end{array}$$

- 3- Moltiplica tutti i numeri della prima riga per ogni numero della seconda riga

$$\begin{array}{r} 1 \ 2 \ 4 \\ 1 \ 3 \ 9 \ 27 \\ 1 \ 5 \end{array} = \{1, 2, 4\}$$

$$\begin{array}{r} 1 \ 2 \ 4 \\ 1 \ 3 \ 9 \ 27 \\ 1 \ 5 \end{array} = \{3, 6, 12\}$$

$$\begin{array}{r} 1 \ 2 \ 4 \\ 1 \ 3 \ 9 \ 27 \\ 1 \ 5 \end{array} = \{9, 18, 36\}$$

$$\begin{array}{r} 1 \ 2 \ 4 \\ 1 \ 3 \ 9 \ 27 \\ 1 \ 5 \end{array} = \{27, 54, 108\}$$

- 5- Moltiplica OGNI numero trovato per la terza riga  $\square$

### NUMERO DI DIVISORI DI UN NUMERO

$$540 = 2^3 \cdot 3^3 \cdot 5^1$$

$$\begin{array}{c} 2 \ 3 \ 1 \\ +2 \ +3 \ +1 \\ 3 \cdot 4 \cdot 2 = 24 \end{array} \quad \square$$

## RETICOLO

Insieme ordinato  $(L, \leq)$  t.c.  $\forall x, y \in L$   $\exists \sup(x, y) \in L, \exists \inf(x, y) \in L$

$$\forall (x, y) \in L \rightarrow \begin{cases} (x \wedge y) = \inf(L') \\ (x \vee y) = \sup(L') \end{cases} \quad L' = \text{ sottoinsieme di } L \text{ formato da } x, y$$

## ALGEBRA DI BOOLE

DEF.1 È un reticolo distributivo, limitato, complementato

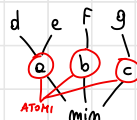
Se il suo insieme non ha come elementi "punti" o "elementi"

Elementi del MAX e del MIN

Se  $\forall$  elemento  $a$  in reticolo,  $\exists \lambda$  t.c.  $a \wedge \lambda = 0, a \vee \lambda = 1$

## ATOMI

Se  $\exists 0 := \min(L)$ ,  $a$  si dice ATOMO se  $0 \rightarrow a$  &  $\nexists b \in L$  t.c.  $0 < b < a$



## ELEMENTI V-RIDUCIBILI

$a$  è V-RIDUCIBILE se  $\exists b, c \in L$  t.c.  $a = b \vee c$



## ELEMENTI V-IRRIDUCIBILI

Se non sono V-riducibili



## ELEMENTI MINIMALI

$e_- \in E'$  si dice MINIMALE in  $E'$  se  $\forall e' \in E'$  si ha  $e' \leq e_- \rightarrow e' = e_-$

## ELEMENTI MASSIMALI

$e_+ \in E'$  si dice MASSIMALE in  $E'$  se  $\forall e' \in E'$  si ha  $e' \geq e_+ \rightarrow e' = e_+$

## MINIMO

$e_- \in E'$  si dice MINIMO in  $E'$  se  $e_- \leq e' \forall e' \in E'$  ( $e_-$  è l'unico MINIMALE)

## MASSIMO

$e_+ \in E'$  si dice MASSIMO in  $E'$  se  $e_+ \geq e' \forall e' \in E'$  ( $e_+$  è l'unico MASSIMALE)

Generalmente:  $\delta \rightarrow \begin{cases} V = \text{m.c.m.} \\ \wedge = \text{n.c.d.} \end{cases}$

$\leq \rightarrow \begin{cases} V = U \\ \wedge = \cap \end{cases}$

$\leq \rightarrow \begin{cases} V = \text{max} \\ \wedge = \text{min} \end{cases}$

## ESERCIZI SU RELAZIONI

### PROPRIETÀ RELAZIONI

✓ Insieme  $E$ ,  $\forall p \in R(E)$ , si dice che  $p$  è:

(R) RIFLESSIVA  $\forall a \in E \quad a p a$

(T) TRANSITIVA  $\forall a, b, c \in E$ , si ha che  $(a p b) \wedge (b p c) \longrightarrow a p c$

(S) SIMMETRICA  $\forall a, b \in E$  si ha che  $a p b \longrightarrow b p a$

(A) ANTISIMMETRICA  $\forall a, b \in E$  si ha che  $(a p b) \wedge (b p a) \longrightarrow a = b$

### TIPICI DI RELAZIONI

PREORDINE  $\forall$  è (R) & (T)

ORDINE  $\forall$  è (R), (T) & (A)

ORDINE TOTALE  $\forall$  è ORDINE e  $\forall a, b \in E$  si ha  $(a p b) \vee (b p a)$

EQUIVALENZA  $\forall$  è (R), (T) & (S)

### CLASSE DI EQUIVALENZA

OGNI SOTTOINSIEME DELLA PARTIZIONE (Insieme degli elementi in relazione  $p$  con  $a$ )  $[a]_p$  representants of the class

### INSIEME QUOZIENTE

Insieme formato dalle classi di equivalenza

### CRITERI DI DIVISIBILITÀ

Un numero è divisibile per 2  $\forall$   $\longrightarrow$  CIFRA UNITÀ PARI

3 o 9  $\forall$   $\longrightarrow$  SOMMA SUE CIFRE È MULTIPLIO DI 3

4 o 25  $\forall$   $\longrightarrow$  ULTIME DUE CIFRE FORMANO MULTIPLIO DI 4 (o 25) o SONO 00

5  $\forall$   $\longrightarrow$  CIFRA UNITÀ È 0 o 5

10, 100, 1000  $\forall$   $\longrightarrow$  ULTIME CIFRE SONO RISPETTIVAMENTE 0, 00, 000

11  $\forall$   $\longrightarrow$  DIFFERENZA TRA SOMMA CIFRE POSTO DISP E SOMMA CIFRE PARI È MULTIPLIO DI 11.

## POLINOMI BOOLEANI

## COME TROVARE FND

### COME SEMPLIFICARE IL POLINOMIO

$$\begin{aligned}(a \wedge b)' &= a' \vee b' \\ (a \vee b)' &= a' \wedge b'\end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned}(a \wedge b)' &= a' \vee b' \\ (a \vee b)' &= a' \wedge b'\end{aligned}} \right\} \text{De Morgan}$$

Parti dalla parentesi più esterna

$$\begin{aligned}0 \vee a &= a \\ 0 \wedge a &= 0\end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned}0 \vee a &= a \\ 0 \wedge a &= 0\end{aligned}} \right\} \text{Idempotenza}$$

$$\begin{aligned}a \vee 0b &= a \\ a \wedge (a \vee b) &= a\end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned}a \vee 0b &= a \\ a \wedge (a \vee b) &= a\end{aligned}} \right\} \text{Assorbimento}$$

$$\begin{aligned}a \wedge 1 &= a \\ a \vee 0 &= a\end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned}a \wedge 1 &= a \\ a \vee 0 &= a\end{aligned}} \right\} \text{Identità}$$

$$\begin{aligned}a \wedge 0 &= 0 \\ a \vee a' &= 1\end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned}a \wedge 0 &= 0 \\ a \vee a' &= 1\end{aligned}} \right\} \text{Complementi}$$

$$\begin{aligned}a \wedge a' &= 0 \\ a \vee 1 &= 1\end{aligned} \quad \left. \vphantom{\begin{aligned}a \wedge a' &= 0 \\ a \vee 1 &= 1\end{aligned}} \right\} \text{Annullamento}$$

Può risultare più semplice metterla (parentesi) • al posto di 1 e + al posto di  $\vee$ .

### COME TROVARE FND

- 1- Semplifica il polinomio il più possibile
- 2- I termini incompleti moltiplica per  $(a \vee a')$  con a termine mancante  $\frac{1}{1}$  ☐

### COME TROVARE S.T.I.P.

- 1- Semplifica il polinomio il più possibile
- 2- Trova i vari consensi (se due termini hanno in comune la lettera "opposta").
- 3- Aggiungi tutti i consensi al polinomio semplificato
- 4- Semplifica ancora dove possibile (generalmente con assorbimento) ☐

### COME TROVARE F.m.

- 1- Trova S.T.I.P.
- 2- "Complete" ogni implicante primo
- 3- Vedi termini in comune
- 4- Se i termini di un implicante sono TUTTI in comune con gli altri implicanti, rimuovi quell'implicante da S.T.I.P. ☐

