

Prova “*in itinere*” per “Matematica Discreta e Logica” – primo appello**31.1.2020****FILA “D”**Esercizio 1

Siano  $p, q, r, s$  variabili proposizionali. Per ciascuna delle seguenti affermazioni si dica, motivando la risposta, se è vera o falsa:

- (i)  $q \wedge \neg q \wedge (p \rightarrow s) \models (r \rightarrow s) \wedge (\neg q \rightarrow r)$ ;  
(ii)  $(p \rightarrow q) \wedge (\neg s \rightarrow r) \models p \vee \neg p$ .

*Soluzione* – Esaminiamo separatamente le due affermazioni proposte.

(i) Poiché la formula  $q \wedge \neg q$  è insoddisfacibile, anche la formula  $q \wedge \neg q \wedge (p \rightarrow s)$  è insoddisfacibile; pertanto qualsiasi valutazione di verità che la soddisfa (non ce ne sono!) soddisfa anche la formula  $(r \rightarrow s) \wedge (\neg q \rightarrow r)$ , e quindi la (i) è vera.

(ii) Poiché la formula  $p \vee \neg p$  è una tautologia, essa è certamente soddisfatta da qualsiasi valutazione di verità soddisfa la formula  $(p \rightarrow q) \wedge (\neg s \rightarrow r)$ ; pertanto, anche la (ii) è vera.

Esercizio 2

Siano  $h, k, t, w, x, y, z$  variabili proposizionali. Si stabilisca, motivando la risposta, se il seguente insieme di clausole è soddisfacibile; e nel caso che la risposta sia affermativa si trovi un'interpretazione che lo soddisfa:

$$\{\{x, y\}, \{k, t\}, \{h, \neg k, t, z\}, \{\neg h, \neg w\}, \{w, z\}, \{\neg k, \neg y\}, \{\neg h, k, \neg t, \neg z\}, \\ \{\neg x, \neg z\}, \{h, \neg t\}, \{w, x, \neg y\}\}.$$

*Soluzione* – Applichiamo l'algoritmo di Davis e Putnam, scegliendo come primo *pivot* una variabile proposizionale che compare in una clausola di lunghezza 2, ad esempio la  $x$ .

Pivot  $x$ :

clausole non contenenti né  $x$  né  $\neg x$ :  $\{k, t\}, \{h, \neg k, t, z\}, \{\neg h, \neg w\}, \{w, z\}, \{\neg k, \neg y\}, \{\neg h, k, \neg t, \neg z\}, \{h, \neg t\}$ ;

$\text{Ris}_x(\{x, y\}, \{\neg x, \neg z\}) = \{y, \neg z\}$ ;

$\text{Ris}_h(\{w, x, \neg y\}, \{\neg x, \neg z\}) = \{w, \neg y, \neg z\}$ ;

$$\{\{k, t\}, \{h, \neg k, t, z\}, \{\neg h, \neg w\}, \{w, z\}, \{\neg k, \neg y\}, \{\neg h, k, \neg t, \neg z\}, \{h, \neg t\}, \{y, \neg z\}, \{w, \neg y, \neg z\}\}.$$

Pivot  $k$ :

clausole non contenenti né  $k$  né  $\neg k$ :  $\{\neg h, \neg w\}, \{w, z\}, \{h, \neg t\}, \{y, \neg z\}, \{w, \neg y, \neg z\}$ ;

$\text{Ris}_k(\{k, t\}, \{h, \neg k, t, z\}) = \{h, t, z\}$ ;

$\text{Ris}_k(\{k, t\}, \{\neg k, \neg y\}) = \{t, \neg y\}$ ;

$\text{Ris}_k(\{\neg h, k, \neg t, \neg z\}, \{h, \neg k, t, z\}) = \{h, \neg h, t, \neg t, z, \neg z\}$  (si sopprime perché tautologia);

$\text{Ris}_k(\{\neg h, k, \neg t, \neg z\}, \{\neg k, \neg y\}) = \{\neg h, \neg t, \neg y, \neg z\}$ ;

$\{\{\neg h, \neg w\}, \{w, z\}, \{h, \neg t\}, \{y, \neg z\}, \{w, \neg y, \neg z\}, \{h, t, z\}, \{t, \neg y\}, \{\neg h, \neg t, \neg y, \neg z\}\}$

Pivot  $h$ :

clausole non contenenti né  $h$  né  $\neg h$ :  $\{w, z\}, \{y, \neg z\}, \{w, \neg y, \neg z\}, \{t, \neg y\}$ ;

$\text{Ris}_h(\{\neg h, \neg w\}, \{h, \neg t\}) = \{\neg t, \neg w\}$ ;

$\text{Ris}_h(\{\neg h, \neg w\}, \{h, t, z\}) = \{t, \neg w, z\}$ ;

$\text{Ris}_h(\{\neg h, \neg t, \neg y, \neg z\}, \{h, \neg t\}) = \{\neg t, \neg y, \neg z\}$ ;

$\text{Ris}_h(\{\neg h, \neg t, \neg y, \neg z\}, \{h, t, z\}) = \{t, \neg t, \neg y, z, \neg z\}$  (si sopprime perché tautologia);

$\{\{w, z\}, \{y, \neg z\}, \{w, \neg y, \neg z\}, \{t, \neg y\}, \{\neg t, \neg w\}, \{t, \neg w, z\}, \{\neg t, \neg y, \neg z\}\}$ .

Pivot  $w$ :

clausole non contenenti né  $w$  né  $\neg w$ :  $\{y, \neg z\}, \{t, \neg y\}, \{\neg t, \neg y, \neg z\}$ ;

$\text{Ris}_w(\{w, z\}, \{\neg t, \neg w\}) = \{\neg t, z\}$ ;

$\text{Ris}_w(\{w, z\}, \{t, \neg w, z\}) = \{t, z\}$ ;

$\text{Ris}_w(\{w, \neg y, \neg z\}, \{\neg t, \neg w\}) = \{\neg t, \neg y, \neg z\}$  (si sopprime perché già presente);

$\text{Ris}_w(\{w, \neg y, \neg z\}, \{t, \neg w, z\}) = \{t, \neg y, z, \neg z\}$  (si sopprime perché tautologia);

$\{\{y, \neg z\}, \{t, \neg y\}, \{\neg t, \neg y, \neg z\}, \{\neg t, z\}, \{t, z\}\}$ .

Pivot  $y$ :

clausole non contenenti né  $y$  né  $\neg y$ :  $\{\neg t, z\}, \{t, z\}$ ;

$\text{Ris}_y(\{y, \neg z\}, \{t, \neg y\}) = \{t, \neg z\}$ ;

$\text{Ris}_y(\{y, \neg z\}, \{\neg t, \neg y, \neg z\}) = \{\neg t, \neg z\}$ ;

$\{\{\neg t, z\}, \{t, z\}, \{t, \neg z\}, \{\neg t, \neg z\}\}$

Pivot  $t$ :

clausole non contenenti né  $t$  né  $\neg t$ : non ce ne sono!

$\text{Ris}_t(\{\neg t, z\}, \{t, z\}) = \{z\}$ ;

$\text{Ris}_t(\{\neg t, z\}, \{t, \neg z\}) = \{\neg z, z\}$  (si sopprime perché tautologia);

$\text{Ris}_t(\{\neg t, \neg z\}, \{t, z\}) = \{z, \neg z\}$  (si sopprime perché tautologia);

$\text{Ris}_t(\{\neg t, \neg z\}, \{t, \neg z\}) = \{\neg z\}$ ;

$\{\{z\}, \{\neg z\}\}$

Pivot  $z$ :

clausole non contenenti né  $z$  né  $\neg z$ : non ce ne sono!

$\text{Ris}_z(\{z\}, \{\neg z\}) = []$ ;

$\{[]\}$

Avendo ottenuto la clausola vuota, possiamo concludere che  $\mathcal{K}$  non è soddisfacibile.

### Esercizio 3

Siano  $\alpha, \beta$  le permutazioni sull'insieme  $\{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$  così definite:

$$\alpha := \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 \\ 6 & 3 & 8 & 1 & 5 & 9 & 4 & 2 & 7 \end{pmatrix}, \quad \beta := \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 \\ 4 & 3 & 6 & 5 & 7 & 1 & 2 & 8 & 9 \end{pmatrix}.$$

e sia  $\sigma$  la permutazione ottenuta applicando prima  $\alpha$  e poi  $\beta$ .

Si scriva  $\sigma$  come prodotto di cicli disgiunti e si dica, motivando la risposta, se  $\sigma$  è una permutazione pari oppure una permutazione dispari.

*Soluzione* – Si ha

$$\sigma := \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 & 8 & 9 \\ 1 & 6 & 8 & 4 & 7 & 9 & 5 & 3 & 2 \end{pmatrix}$$

dunque

$$\sigma = (2\ 6\ 9)(3\ 8)(5\ 7) = (2\ 6)(2\ 9)(3\ 8)(5\ 7).$$

Poiché  $\sigma$  si scrive come prodotto di quattro trasposizioni,  $\sigma$  è una permutazione pari.

### Esercizio 4

Sia  $\mathbb{Z}_{11837}$  l'anello delle classi di resto modulo 11 837. Per ogni  $z \in \mathbb{Z}$ , indichiamo con  $[z]$  l'elemento di  $\mathbb{Z}_{11837}$  a cui  $z$  appartiene.

Per ciascuna delle seguenti equazioni nell'incognita  $x$  si dica quante soluzioni ha in  $\mathbb{Z}_{11837}$ :

$$[267] \cdot x = [449]; \quad [532] \cdot x = [665].$$

*Soluzione* – Consideriamo in primo luogo l'equazione

$$[267] \cdot x = [449].$$

Sappiamo dalla teoria che essa ha soluzione in  $\mathbb{Z}_{11837}$  se e soltanto se il massimo comun divisore  $\delta$  fra 11 837 e 267 divide 449; e in tal caso essa ha esattamente  $\delta$  soluzioni.

Calcoliamo con l'algoritmo di Euclide il MCD fra 11 837 e 267:

$$\begin{aligned} 11\,837 &= 267 \cdot 44 + 89; \\ 267 &= 89 \cdot 3 + 0. \end{aligned}$$

Il massimo comun divisore fra 11 837 e 267 è dunque 89; poiché non si tratta di un divisore di 449 (infatti  $449 = 89 \cdot 5 + 4$ ), l'equazione considerata non ha soluzione (quindi il numero delle soluzioni è zero).

Consideriamo poi l'equazione

$$[532] \cdot x = [665].$$

Sappiamo dalla teoria che essa ha soluzione in  $\mathbb{Z}_{11837}$  se e soltanto se il massimo comun divisore  $\delta$  fra 11 837 e 532 divide 665; e in tal caso essa ha esattamente  $\delta$  soluzioni.

Calcoliamo con l'algoritmo di Euclide il MCD fra 11 837 e 532:

$$\begin{aligned} 11\,837 &= 532 \cdot 22 + 133; \\ 532 &= 133 \cdot 4 + 0. \end{aligned}$$

Il massimo comun divisore fra 11 837 e 532 è dunque 133; poiché si tratta di un divisore di 665 ( $= 133 \cdot 5$ ), l'equazione considerata ha 133 soluzioni.

### Esercizio 5

Sia  $\mathbb{Z}_{287}$  l'anello delle classi di resto modulo 287. Per ogni  $z \in \mathbb{Z}$ , indichiamo con  $[z]$  l'elemento di  $\mathbb{Z}_{287}$  a cui  $z$  appartiene.

Per ciascuno dei seguenti elementi di  $\mathbb{Z}_{287}$  si stabilisca, motivando la risposta, se è invertibile in  $\mathbb{Z}_{287}$  e, se è invertibile, se ne trovi l'inverso:

$$[82]; \quad [100].$$

*Soluzione* – Sappiamo che l'elemento  $[a]$  è invertibile in  $\mathbb{Z}_{287}$  se e soltanto se

$$\text{MCD}(287, a) = 1.$$

Poiché

$$\begin{aligned} 287 &= 82 \cdot 3 + 41; & 82 &= 41 \cdot 2 + 0; \\ 287 &= 100 \cdot 2 + 87; & 100 &= 87 \cdot 1 + 13; & 87 &= 13 \cdot 6 + 9; \\ & & 13 &= 9 \cdot 1 + 4; & 9 &= 4 \cdot 2 + 1; \\ & & & & 4 &= 1 \cdot 4 + 0 \end{aligned}$$

si ha che

$$\text{MCD}(287, 82) = 41 \neq 1, \quad \text{MCD}(287, 100) = 1$$

e pertanto fra i due elementi di  $\mathbb{Z}_{287}$  proposti dall'esercizio l'unico invertibile è  $[100]$ .

Per trovare l'inverso di  $[100]$  in  $\mathbb{Z}_{287}$  dobbiamo risolvere l'equazione

$$[100] \cdot [x] = [1]$$

in  $\mathbb{Z}_{287}$ , che ci riconduce all'equazione diofantina

$$100x - 287y = 1$$

della quale vogliamo trovare una soluzione nella  $x$ . A tale scopo basta scrivere l'identità di Bezout, che si ricava dai calcoli già fatti per trovare il  $\text{MCD}(287, 100)$ . Si ha dunque

$$\begin{aligned} 1 &= 9 - 4 \cdot 2 = 9 - (13 - 9) \cdot 2 = 9 \cdot 3 + 13 \cdot (-2) = (87 - 13 \cdot 6) \cdot 3 + 13 \cdot (-2) = \\ &= 87 \cdot 3 + 13 \cdot (-20) = 87 \cdot 3 + (100 - 87) \cdot (-20) = \\ &= 100 \cdot (-20) + 87 \cdot 23 = 100 \cdot (-20) + (287 - 100 \cdot 2) \cdot 23 = 100 \cdot (-66) + 287 \cdot 23 \end{aligned}$$

cosicché l'inverso di  $[100]$  in  $\mathbb{Z}_{287}$  è  $[-66]$  ( $= [221]$ ).

### Esercizio 6

Con riferimento all'anello  $\mathbb{Z}_{26875}$  delle classi di resto modulo 26875, si dica, esprimendo ogni risposta in base *quindici*:

- quanti sono gli elementi invertibili;
- quanti sono i divisori dello zero.

*Soluzione* – Un elemento  $[a]$  di  $\mathbb{Z}_{26875}$  è invertibile se e soltanto se

$$\text{MCD}(a, 26875) = 1$$

e quindi il numero degli elementi invertibili di  $\mathbb{Z}_{26875}$  è

$$\varphi(26875) = \varphi(5^4 \cdot 43) = \varphi(5^4) \cdot \varphi(43) = 5^3 \cdot (5 - 1) \cdot (43 - 1) = 21000.$$

Scriviamo questo numero in base *quindici*, eseguendo successive divisioni per 15:

$$21\,000 = 15 \cdot 1\,400 + 0;$$

$$1\,400 = 15 \cdot 93 + 5;$$

$$93 = 15 \cdot 6 + 3;$$

$$6 = 15 \cdot 0 + 6.$$

Pertanto, *ventunomila* in base *quindici* si scrive 6350.

I divisori dello zero di  $\mathbb{Z}_{26\,875}$  sono quegli elementi che sono diversi da zero e non sono invertibili; dunque il loro numero è  $26\,875 - 1 - 21\,000 = 5\,874$ .

Scriviamo questo numero in base *quindici*, eseguendo successive divisioni per 15:

$$5\,874 = 15 \cdot 391 + 9;$$

$$391 = 15 \cdot 26 + 1;$$

$$26 = 15 \cdot 1 + 11;$$

$$1 = 15 \cdot 0 + 1.$$

Pertanto, *cinquemilaottocentosettantaquattro* in base *quindici* si scrive 1B19.

### Esercizio 7

Per ciascuna delle due seguenti affermazioni si dica se è vera per ogni  $n \in \mathbb{N}$  (richiamando esplicitamente il motivo per cui lo è) oppure è falsa per qualche  $n \in \mathbb{N}$  (presentando in questo caso un controesempio):

(i) se  $n$  divide un prodotto  $ab$  (con  $a, b \in \mathbb{N}$ ), allora  $n$  divide  $a$  oppure  $n$  divide  $b$ ;

(ii) se  $n$  è un numero dispari multiplo di 6 allora  $n^2 - 1$  è multiplo di 7.

*Soluzione* –

(i) L'affermazione è falsa, come si vede considerando  $n := 6$ ,  $a := 4$  e  $b := 9$ .

(ii) Ogni multiplo di 6 è pari, e quindi non è dispari; dunque la condizione “ $n$  è un numero dispari multiplo di 6” è certamente falsa, qualunque sia  $n \in \mathbb{N}$ . Pertanto l'implicazione considerata è certamente vera, qualunque sia  $n \in \mathbb{N}$ .

### Esercizio 8

La password di accesso a una banca dati è una sequenza ordinata di otto lettere dell'alfabeto italiano (21 caratteri) che soddisfa tutte le seguenti condizioni:

– le consonanti sono tre o quattro, tutte diverse fra loro e disposte, da sinistra a destra, in ordine alfabetico;

– le vocali possono essere anche ripetute ma anch'esse devono essere disposte, da sinistra a destra, in ordine alfabetico.

Si dica, motivando la risposta, quante sono in tutto le possibili password.

*Soluzione* – Convieni distinguere tra il caso in cui le consonanti sono tre e il caso in cui le consonanti sono quattro: essi si escludono a vicenda, quindi possiamo contare separatamente le password che rientrano nel primo caso e quelle che rientrano nel secondo caso e poi applicare il principio di addizione.

Consideriamo il caso in cui le consonanti sono tre. Il loro posto si può scegliere in  $\binom{8}{3} = \frac{8 \cdot 7 \cdot 6}{3 \cdot 2} = 56$  modi diversi (e determina automaticamente il posto delle cinque vocali); le tre consonanti (il cui ordine è determinato dalle condizioni del problema) possono essere scelte in  $\binom{16}{3} = \frac{16 \cdot 15 \cdot 14}{3 \cdot 2} = 8 \cdot 5 \cdot 14 = 560$  modi diversi; le cinque vocali (il cui ordine è anch'esso determinato dalle condizioni del problema) possono essere scelte in  $\binom{5+5-1}{5} = \frac{9 \cdot 8 \cdot 7 \cdot 6}{4 \cdot 3 \cdot 2} = 9 \cdot 2 \cdot 7 = 126$  modi diversi. Applicando il principio di moltiplicazione, si trova che le password che rientrano nel primo caso sono

$$56 \cdot 560 \cdot 126 = 3\,951\,360.$$

Consideriamo poi il caso in cui le consonanti sono quattro. Il loro posto si può scegliere in  $\binom{8}{4} = \frac{8 \cdot 7 \cdot 6 \cdot 5}{4 \cdot 3 \cdot 2} = 70$  modi diversi (e determina automaticamente il posto delle quattro vocali); le quattro consonanti (il cui ordine è determinato dalle condizioni del problema) possono essere scelte in  $\binom{16}{4} = \frac{16 \cdot 15 \cdot 14 \cdot 13}{4 \cdot 3 \cdot 2} = 2 \cdot 5 \cdot 14 \cdot 13 = 1\,820$  modi diversi; le quattro vocali (il cui ordine è anch'esso determinato dalle condizioni del problema) possono essere scelte in  $\binom{5+4-1}{4} = \frac{8 \cdot 7 \cdot 6 \cdot 5}{4 \cdot 3 \cdot 2} = 7 \cdot 2 \cdot 5 = 70$  modi diversi. Applicando il principio di moltiplicazione, si trova che le password che rientrano nel secondo caso sono

$$70 \cdot 1\,820 \cdot 70 = 8\,910\,000.$$

Applicando infine il principio di addizione, si ottiene che il numero totale delle possibili password è

$$3\,951\,360 + 8\,910\,000 = 12\,869\,360.$$