UNIVERSITA' DI FIRENZE — CDL IN INFORMATICA — A. A. 2019-2020

Prova "in itinere" per "Matematica Discreta e Logica" – secondo appello

4.3.2020

FILA "D"

Esercizio 1

Siano a, b, c, x, y, z variabili proposizionali, e sia

$$\varphi := (a \land c \land y) \lor (b \land \neg x) \lor (\neg b \land \neg x) \lor (x \land z) \lor \neg (x \to z) \lor \neg (y \to c)$$

Si dica, motivando la risposta, se φ è una tautologia..

Soluzione – La formula φ è una tautologia se e soltanto se $\neg \varphi$ è insoddisfacibile.

Scriviamo $\neg \varphi$ in forma normale congiuntiva (FNC) e poi applichiamo l'algoritmo di Davis e Putnam all'insieme di clausole associato a $\neg \varphi$.

$$\neg \varphi = \neg ((a \land c \land y) \lor (b \land \neg x) \lor (\neg b \land \neg x) \lor (x \land z) \lor \neg (x \to z) \lor \neg (y \to c)) \equiv$$

$$\equiv \neg (a \land c \land y) \land \neg (b \land \neg x) \land \neg (\neg b \land \neg x) \land \neg (x \land z) \land (x \to z) \land (y \to c) \equiv$$

$$\equiv (\neg a \lor \neg c \lor \neg y) \land (\neg b \lor x) \land (b \lor x) \land (\neg x \lor \neg z) \land (\neg x \lor z) \land (\neg y \lor c)$$

L'insieme di clausole associato a $\neg \varphi$ è

$$\mathcal{K} := \{ \{ \neg a, \neg c, \neg y \}, \{ \neg b, x \}, \{ b, x \}, \{ \neg x, \neg z \}, \{ \neg x, z \}, \{ c, \neg y \} \}.$$

Applichiamo l'algoritmo di Davis-Putnam all'insieme \mathcal{K} .

Pivot *b*:

clausole non contenenti né
$$b$$
 né $\neg b$: $\{\neg a, \neg c, \neg y\}, \{\neg x, \neg z\}, \{\neg x, z\}, \{c, \neg y\};$ $\text{Ris}_b(\{\neg b, x\}, \{b, x\}) = \{x\};$ $\{\{\neg a, \neg c, \neg y\}, \{\neg x, \neg z\}, \{\neg x, z\}, \{c, \neg y\}, \{x\}\}.$

Pivot x:

clausole non contenenti né x né $\neg x$: $\{\neg a, \neg c, \neg y\}, \{c, \neg y\};$ $\operatorname{Ris}_x(\{\neg x, \neg z\}, \{x\}) = \{\neg z\};$ $\operatorname{Ris}_x(\{\neg x, z\}, \{x\}) = \{z\};$ $\{\{\neg a, \neg c, \neg y\}, \{c, \neg y\}, \{\neg z\}, \{z\}\}.$

Pivot z:

```
clausole non contenenti né z né \neg z: \{\neg a, \neg c, \neg y\}, \{c, \neg y\}; \mathrm{Ris}_z(\{z\}, \{\neg z\}) = [\,]\,; \{\{\neg a, \neg c, \neg y\}, \{c, \neg y\}, [\,]\}.
```

Avendo ottenuto la clausola vuota, è inutile proseguire con l'algoritmo e possiamo già concludere che \mathcal{K} non è soddisfacibile e quindi φ è una tautologia.

Esercizio 2

Siano a, b, x, y variabili proposizionali, e sia

$$\mathcal{K} := \{ \{a, y\}, \{\neg a, x, \neg y\}, \{a, b, \neg y\}, \{a, \neg x, \neg y\}, \{\neg a, b\}, \{\neg b, \neg x, y\}, \{b, x, \neg y\}, \{\neg b, \neg x, \neg y\} \}.$$

Si applichi l'algoritmo di Martin Davis e Hilary Putnam, scegliendo come *pivot* le variabili proposizionali a, b, x, y *in quest'ordine* per stabilire se \mathcal{K} è soddisfacibile; e, nel caso che la risposta sia affermativa, si determini una valutazione di verità che soddisfa \mathcal{K} .

Soluzione — Applichiamo l'algoritmo di Davis-Putnam all'insieme $\mathcal K$ scegliendo i pivot nell'ordine imposto dall'esercizio.

Pivot *a*:

```
clausole non contenenti né a né \neg a: \{\neg b, \neg x, y\}, \{b, x, \neg y\}, \{\neg b, \neg x, \neg y\}; 
Ris_a(\{a, y\}, \{\neg a, x, \neg y\}) = \{x, y, \neg y\} (si sopprime perché tautologia); 
Ris_a(\{a, y\}, \{\neg a, b\}) = \{b, y\}; 
Ris_a(\{a, b, \neg y\}, \{\neg a, x, \neg y\}) = \{b, x, \neg y\} (si sopprime perché già esistente); 
Ris_a(\{a, b, \neg y\}, \{\neg a, b\}) = \{b, \neg y\}; 
Ris_x(\{a, \neg x, \neg y\}, \{\neg a, x, \neg y\}) = \{x, \neg x, \neg y\} (si sopprime perché tautologia); 
Ris_x(\{a, \neg x, \neg y\}, \{\neg a, b\}) = \{b, \neg x, \neg y\}; 
\{\{\neg b, \neg x, y\}, \{b, x, \neg y\}, \{\neg b, \neg x, \neg y\}, \{b, y\}, \{b, \neg x, \neg y\}\}
```

Poiché la clausola $\{b, \neg y\}$ è contenuta nelle due clausole $\{b, x, \neg y\}$ e $\{b, \neg x, \neg y\}$, queste ultime possono essere soppresse. Siamo così ricondotti a considerare il seguente insieme di clausole:

$$\{\{\neg b, \neg x, y\}, \{\neg b, \neg x, \neg y\}, \{b, y\}, \{b, \neg y\}\}$$

Pivot *b*:

clausole non contenenti né b né $\neg b$: non ce ne sono ;

```
\begin{aligned} & \mathrm{Ris}_b(\{\neg b, \neg x, y\}, \{b, y\}) = \{\neg x, y\}\,; \\ & \mathrm{Ris}_b(\{\neg b, \neg x, y\}, \{b, \neg y\}) = \{\neg x, y, \neg y\} \text{ (si sopprime perché tautologia)}\,; \\ & \mathrm{Ris}_b(\{\neg b, \neg x, \neg y\}, \{b, y\}) = \{\neg x, \neg y, y\} \text{ (si sopprime perché tautologia)}\,; \\ & \mathrm{Ris}_b(\{\neg b, \neg x, \neg y\}, \{b, \neg x\}) = \{\neg x, \neg y\}\,; \\ & \{\{\neg x, y\}, \{\neg x, \neg y\}\} \end{aligned}
```

Pivot *x*:

clausole non contenenti né x né $\neg x$: non ce ne sono ; non ci sono risolventi da calcolare!

{}

Avendo ottenuto l'insieme vuoto di clausole, possiamo concludere che \mathcal{K} è soddisfacibile. Una valutazione di verità v_0 che soddisfa \mathcal{K} si può ricavare definendola "a ritroso" su y, x, b, a come segue:

$$v_0(y) := 0$$
; $v_0(x) := 0$; $v_0(b) := 1$; $v_0(a) := 1$.

Esercizio 3

Sia a il numero naturale che in base *sette* si scrive 36620 e sia b il numero naturale che in base *nove* si scrive 3667 (cioè: $a := 36620_{sette}$, $b := 3667_{nove}$). Si trovi il minimo comune multiplo m fra a e b e lo si scriva in base dodici.

Soluzione – Si ha
$$a = 3 \cdot 7^4 + 6 \cdot 7^3 + 6 \cdot 7^2 + 2 \cdot 7 + 0 = 3 \cdot 2401 + 6 \cdot 343 + 6 \cdot 49 + 2 \cdot 7 = 7203 + 2058 + 294 + 14 = 9569$$

e

$$b = 3 \cdot 9^3 + 6 \cdot 9^2 + 6 \cdot 9 + 7 = 3 \cdot 729 + 6 \cdot 81 + 6 \cdot 9 + 7 =$$

$$= 2187 + 486 + 54 + 7 = 2734.$$

Calcoliamo il massimo comun divisore fra 9 569 e 2 734 utilizzando l'algoritmo di Euclide:

$$9569 = 2734 \cdot 3 + 1367;$$

 $2734 = 1367 \cdot 2 + 0.$

Dunque

$$MCD(9569, 2734) = 1367$$

e

$$m = \text{mcm}(9\,569, 2\,734) = \frac{9\,569 \cdot 2\,734}{1\,367} = 7 \cdot 2\,734 = 19\,138$$
 .

Scriviamo infine m in base dodici eseguendo successive divisioni per 12:

$$19138 = 12 \cdot 1594 + 10;$$

$$1594 = 12 \cdot 132 + 10;$$

$$132 = 12 \cdot 11 + 0;$$

$$11 = 12 \cdot 0 + 11.$$

Pertanto

$$m = B0AA_{dodici}$$
.

Esercizio 4

Nell'insieme \mathbb{N} dei numeri naturali, sia \leq l'usuale relazione di ordine totale, e si ponga xRy se e soltanto se si verifica una delle seguenti condizioni:

- -x, y sono entrambi pari e $x \leq y$, oppure
- -x, y sono entrambi dispari e $x \leq y$, oppure
- -x è dispari e y è pari.

Non è richiesta la verifica che R è una relazione di ordine, ma:

- (i) si dica, motivando la risposta, se R è una relazione di ordine totale;
- (ii) si dica, motivando la risposta, se con riferimento alla relazione R l'insieme $A := \{8, 14, 28, 37, 49\}$ ha minimo (precisando in tal caso qual è il minimo) e/o ha estremo inferiore (precisando in tal caso qual è l'estremo inferiore);
- (iii) si dica, motivando la risposta, se con riferimento alla relazione R l'insieme dei numeri dispari ha massimo (precisando in tal caso qual è il massimo) e/o ha estremo superiore (precisando in tal caso qual è l'estremo superiore).
- Soluzione (i) Siano $x,y \in \mathbb{N}$. Se x,y sono entrambi pari, sono confrontabili perché \leq è una relazione di ordine totale (come già precisato nel testo dell'esercizio). Lo stesso accade se x,y sono entrambi dispari. Se uno di essi è pari e l'altro è dispari, quello dispari precede l'altro per definizione di R. Dunque R è una relazione di ordine totale.
 - (ii) per la (i), gli elementi di A si possono confrontare a due a due, e si ha che

37 R 49,

49 R 8,

8 R 14.

14 R 28

cosicché 37 è il minimo di A (e quindi anche l'estremo inferiore di A).

(iii) l'insieme dei numeri dispari non ha massimo (se x è un numero dispari, anche x+2 è dispari; si ha che $x \le x+2$ e quindi x R x+2 per come è definita R) ma è superiormente limitato da ogni numero pari. Il suo estremo superiore è dunque il minimo dell'insieme dei numeri pari, cioè 0.

Esercizio 5

Si trovino *tutte* le soluzioni in $\mathbb{Z} \times \mathbb{Z}$ dell'equazione

$$13\,231\,x = 13\,493\,y$$
.

Soluzione – L'equazione proposta si può scrivere

$$13231x - 13493y = 0$$

e dunque ha certamente soluzione (basta prendere x=y=0). La generica soluzione si ottiene dalla generica soluzione dell'equazione

$$13231 x + 13493 y = 0$$

cambiando segno al valore della y; a sua volta, la generica soluzione della (*) è della forma

$$x \coloneqq \frac{13493}{\delta}h, \qquad \qquad y \coloneqq -\frac{13231}{\delta}h \qquad \qquad \text{(al variare di h in \mathbb{Z})}$$

dove δ è il massimo comun divisore fra 13 231 e 13 493 .

Resta dunque soltanto da calcolare tale massimo comun divisore. Si ha

$$13493 = 13231 \cdot 1 + 262$$
;
 $13231 = 262 \cdot 50 + 131$;
 $262 = 131 \cdot 2 + 0$.

Pertanto $\delta = 131$ e la generica soluzione dell'equazione proposta è

$$x \coloneqq 103h, \qquad \qquad y \coloneqq 101h.$$

Esercizio 6

Sia $\mathbb{Z}_{8\,036}$ l'anello delle classi di resto modulo $8\,036$. Per ogni $z\in\mathbb{Z}$, indichiamo con [z] l'elemento di $\mathbb{Z}_{8\,036}$ a cui z appartiene.

Per ciascuna delle seguenti due equazioni esponenziali in $\mathbb{Z}_{8\,036}$ nella incognita x si trovi, qualora esista, una soluzione x_0 in \mathbb{N} con $x_0 > 100\,000$:

$$[14]^x = [1];$$
 $[15]^x = [1].$

Soluzione — Ciascuna delle equazioni proposte se ha soluzione in \mathbb{Z}^+ ne ha infinite (data una soluzione x_0 in \mathbb{Z}^+ , ogni multiplo di x_0 è soluzione).

Per il teorema di Euler-Fermat, l'equazione $[14]^x = [1]$ ha soluzione in \mathbb{Z}^+ se e soltanto se il massimo comun divisore fra 14 e 8 036 è uguale a 1; ma ciò non è possibile, perché 14 e 8 036 sono entrambi pari. Pertanto l'equazione $[14]^x = [1]$ non ha soluzione in \mathbb{Z}^+

Analogamente, l'equazione $[15]^x = [1]$ ha soluzione in \mathbb{Z}^+ se e soltanto se il massimo comun divisore fra 15 e $8\,036$ è uguale a 1.

Calcoliamo con l'algoritmo di Euclide il MCD fra 15 e 8 036:

```
8036 = 15 \cdot 535 + 11; 15 = 11 \cdot 1 + 4; 11 = 4 \cdot 2 + 3; 4 = 3 \cdot 1 + 1; 3 = 1 \cdot 3 + 0.
```

Il massimo comun divisore fra 15 e $8\,036$ è dunque 1; pertanto l'equazione $[15]^x = [1]$ ha (infinite) soluzioni in \mathbb{Z}^+ , una delle quali è $\varphi(8\,036)$.

Per calcolare $\varphi(8\,036)$ ci serve la fattorizzazione di 8 036.

È facile vedere che $6413 = 2^2 \cdot 7^2 \cdot 41$ con 41 numero primo (infatti si verifica subito che non è divisibile né per 2 né per 3 né per 5). Dunque

$$\varphi(8\,036) = \varphi(2^2)\cdot\varphi(7^2)\cdot\varphi(41) = 2\cdot42\cdot40 = 3\,360$$

è una soluzione dell'equazione $[15]^x = [1]$.

Poiché, come si è già osservato, anche ogni multiplo di 3 360 è soluzione, moltiplicando 3 360 per 1 000 si ottiene la soluzione 3 360 000 che è maggiore di 100 000, come si voleva.

Esercizio 7

Si stabilisca, motivando la risposta, quanti sono i numeri naturali multipli di *tre* che in base *nove* si scrivono con *nove* cifre, non necessariamente distinte ma disposte (da sinistra a destra) in ordine crescente.

Soluzione – Poiché le nove cifre devono essere disposte, da sinistra a destra, in ordine crescente, fra esse non può comparire lo zero.

Vediamo in quanti modi si può costruire un numero naturale n che rispetti le condizioni del problema. Poiché n deve essere multiplo di tre, l'ultima cifra a destra nella scrittura in base nove può essere soltanto 3 o 6 (abbiamo escluso lo zero). Sono due casi che si escludono a vicenda ed esauriscono tutte le possibilità: quindi possiamo considerarli separatamente ed applicare poi il principio di addizione.

Se l'ultima cifra è 3, le prime otto possono essere scelte soltanto fra 1, 2 e 3; poiché possono essere anche ripetute ma devono essere disposte in ordine crescente, ci sono in tutto $\binom{3+8-1}{8} = \binom{10}{8} = \frac{10\cdot9}{2} = 45$ possibilità.

Se l'ultima cifra è 6, le prime otto possono essere scelte soltanto fra 1, 2, 3, 4, 5 e 6; poiché possono essere anche ripetute ma devono essere disposte in ordine crescente, ci sono in tutto $\binom{6+8-1}{8} = \binom{13}{8} = \frac{13\cdot12\cdot11\cdot10\cdot9}{5\cdot4\cdot3\cdot2} = 13\cdot11\cdot9 = 1\,287$ possibilità.

Applicando il principio di addizione, si trova che i numeri che soddisfano le condizioni poste dal problema sono in tutto

$$45 + 1287 = 1332$$
.