

**Esercizio 1.** Svolgere tutti i punti.

a-1) Si consideri il seguente programma logico e se ne calcolino tutti gli answer set, **illustrando adeguatamente il procedimento seguito.**

```
t(X,Y) :- s(X,Y,Z), not q(X,Y). 1  
q(X,Y) :- not t(X,Y), s(X,Y,Z). 2  
s(Z,X,X) :- q(X,X), t(X,Z). 3  
s(1,1,1).  
s(1,2,3).
```

a-2) Si aggiunga il seguente strong constraint al programma del punto precedente.

```
:~#max{X,Y:s(X,Y,Z)}>1.
```

Come influisce sulle soluzioni del programma? Perché? Motivare adeguatamente la risposta.

~~$t(1,1) :- s(1,1,1), \cancel{not q(1,1)}.$~~   
 ~~$t(1,2) :- s(1,2,3), \cancel{not q(1,2)}.$~~   
 ~~$q(1,1) :- \cancel{not t(1,1)}, s(1,1,1).$~~   
 ~~$q(1,2) :- \cancel{not t(1,2)}, s(1,2,3).$~~   
 ~~$s(1,1,1) :- q(1,1), t(1,1).$~~  % è un fatto  
 $s(2,1,1) :- q(1,1), t(1,2).$

$t(2,1) :- s(2,1,1), \cancel{not q(2,1)}.$   
 $q(2,1) :- \cancel{not t(2,1)}, s(2,1,1).$

~~$s(1,1,1) :- q(1,1), t(2,1)$~~

\* il grounding termine

\* vedi semplificaz.  $\uparrow$

AS: {

A1: {  $s(1,1,1), s(1,2,3), t(1,1), t(1,2)$  },

A2: {  $s(1,1,1), s(1,2,3), t(1,1), q(1,2)$  },

A3: {  $s(1,1,1), s(1,2,3), q(1,1), q(1,2)$  },

A4:  $\{ s(1,1,1), s(1,2,3), t(1,2), o_1(1,1), s(2,1,1), t(2,1) \}$

A5:  $\{ s(1,1,1), s(1,2,3), t(1,2), o_1(1,1), s(2,1,1), o_1(2,1) \}$

a-2)

$\vdash \# \max \{ X, Y : s(X, Y, Z) \} > 1$

A1:  $1 > 1$ .

A2:  $1 > 1$ .

A3:  $1 > 1$ .

A4:  $2 > 1$ .  $\times$

A5:  $2 > 1$ .  $\times$

Imponendo lo strong constraint verremo a scartare A4 ed A5

b) Si consideri ora un programma P (non è necessario sapere come è fatto) i cui answer set sono già stati calcolati e sono riportati di seguito.

A1:  $\{ g(1), g(2), f(1,1), c(1,2), f(1,2), c(2,2) \}$

A2:  $\{ g(1), g(2), f(1,1), f(2,1), f(1,2), f(2,2) \}$

A3:  $\{ g(1), g(2), f(1,1), c(1,2), f(1,2), f(2,2) \}$

Si supponga di aggiungere i seguenti weak constraint al programma P. Si calcoli quale sarebbe il costo di ognuno degli answer set riportati sopra: *si riporti il costo dettagliato per ciascun answer set e si indichi quello ottimo, commentando adeguatamente il procedimento seguito.*

:~  $f(X, Y)$ . [X@Y, X, Y]  
:~  $c(X, Y), g(Y)$ . [Y@X, X, Y]

A1: 3@1 3@2

:~  $f(1,1)$ . [1@1, 1, 1]

:~  $f(1,2)$ . [1@2, 1, 2]

:~  $c(1,2), g(1)$ . [2@1, 1, 2]

:~  $c(2,2), g(2)$ . [2@2, 2, 2]

A2: 3@1 3@2

:~  $f(1,1)$ . [1@1, 1, 1]

$$\begin{array}{ll} \text{:~} f(1,2). & [1@2, 1, 2] \\ \text{:~} f(2,1). & [2@1, 2, 1] \\ \text{:~} f(2,2). & [2@2, 2, 2] \end{array}$$

A3: 3@1 3@2

$$\begin{array}{ll} \text{:~} f(1,1). & [1@1, 1, 1] \\ \text{:~} f(1,2). & [1@2, 1, 2] \\ \text{:~} f(2,2). & [2@2, 2, 2] \\ \text{:~} c(1,2), g(2). & [2@1, 1, 2] \end{array}$$

In questo caso, tutti e tre sono considerati AS ottimi, in quanto a pari di livello di priorità, pagano in egual modo.



**Esercizio 2.** Sia  $\mathbf{G} = \langle \mathbf{V}, \mathbf{E} \rangle$  un grafo orientato, dove  $\mathbf{V}$  è l'insieme dei nodi ed  $\mathbf{E}$  l'insieme degli archi. Identificare, scegliendo accuratamente tra gli archi di  $\mathbf{E}$ , un sottografo di  $\mathbf{G}$  detto  $\mathbf{G1} = \langle \mathbf{V}, \mathbf{E1} \rangle$  avente le seguenti proprietà:

- 1) per ogni coppia di vertici  $\mathbf{u}$  e  $\mathbf{v}$  in  $\mathbf{V}$ , nel grafo  $\mathbf{G1}$  esiste un cammino da  $\mathbf{u}$  a  $\mathbf{v}$  se e solo se anche in  $\mathbf{G}$  esiste un cammino da  $\mathbf{u}$  a  $\mathbf{v}$ .
- 2) La cardinalità di  $\mathbf{E1}$  è minima.

MODELLO DEI DATI IN INPUT

nodo(X)	$\leftarrow$ i nodi in $\mathbf{V}$
arco(X,Y)	$\leftarrow$ gli archi in $\mathbf{E}$

in(X,Y) | out(X,Y) :- arco(X,Y).

:- #count {X,Y : in(X,Y)} = 0

reaches(X,Y) :- modo(X), modo(Y), arco(X,Y).

reaches(X,Z) :- modo(X), modo(Y), modo(Z), reaches(X,Y), arco(Y,Z).

reaches\_g1(X,Y) :- modo(X), modo(Y), in(X,Y).

reaches\_g1(Y,Z) :- modo(Y), modo(Z), reaches\_g1(X,Y), arco(X,Z).

teaches\_g1(X, T) :- modo(X), modo(Y), modo(T), reaches\_g1(X, Y),  
in(Y, T).

:- modo(V), modo(V), reaches\_g1(V, V), not reaches(V, V).

:~ in(X, Y). [1@1, X, Y]

