

1. Määrää stabiilit mallit ja WF-mallit.

- a)  $a \leftarrow \text{not } b, \text{not } d. \quad c \leftarrow \text{not } d.$   
 $b \leftarrow \text{not } a. \quad d \leftarrow \text{not } c, a.$   
 $c \leftarrow b.$
- b)  $\text{dom}(0).$   
 $\text{dom}(s(X)) \leftarrow \text{dom}(X).$   
 $q(X, Y) \leftarrow \text{dom}(X), \text{not } p(X, Y), r(Y).$   
 $p(s(X), Y) \leftarrow \text{dom}(X), \text{not } q(X, Y), r(Y).$   
 $r(0).$   
 $u(Y) \leftarrow \text{dom}(X), \text{not } q(X, Y), r(Y).$   
 $r(s(X)) \leftarrow \text{dom}(X), \text{not } u(X).$

2. Logiikkaohjelma

$$A_n = \{ \begin{array}{l} a_1 \leftarrow \text{not } \bar{a}_1, \bar{a}_1 \leftarrow \text{not } a_1, \\ a_2 \leftarrow \text{not } \bar{a}_2, \bar{a}_2 \leftarrow \text{not } a_2, \\ \dots, \\ a_n \leftarrow \text{not } \bar{a}_n, \bar{a}_n \leftarrow \text{not } a_n \end{array} \}$$

esittää  $n$ -bittisen laskurin  $a_1 \dots a_n$  arvon valinnan. Ajatuksena on, että  $a_i$  (vastaavasti  $\bar{a}_i$ ) kuuluu  $A_n$ :n stabiiliin malliin  $M \iff$  laskurin  $i$ :s bitti on 1 (vastaavasti 0). Täten ohjelmalla  $A_n$  on kaikenkaikkiaan  $2^n$  stabiilia mallia. Olkoon  $B_n$  vastaava logiikkaohjelma laskurille  $b_1 \dots b_n$ . Anna ohjelman  $A_n \cup B_n$  lisäksi ohjelma  $C_n$ , joka määrittelee atomit  $c_1, \dots, c_n$  ja  $\bar{c}_1, \dots, \bar{c}_n$  siten, että  $c_i$  (vastaavasti  $\bar{c}_i$ ) kuuluu ohjelman  $A_n \cup B_n \cup C_n$  stabiiliin malliin  $M \iff$  laskurin  $a_i \dots a_n$  arvo on pienempi tai yhtäsuuri (vastaavasti suurempi) kuin laskurin  $b_i \dots b_n$  arvo.