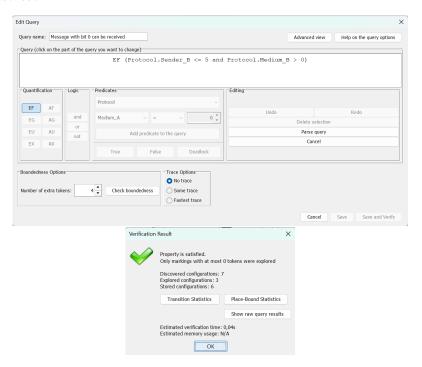
## FORMÁLNE METÓDY TVORBY SOFTVÉRU DOMÁCA ÚLOHA 8

Autor: Marián Kravec

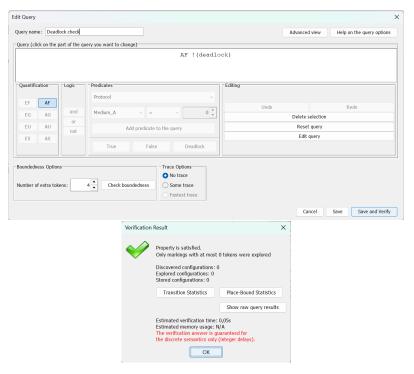
## 1.)

Sender\_A najkôr pošle správu akciou Send\_0 s bitom nula a prejde do stavov Sender\_B a Medium\_A, Sender\_B následne čaká až 5 časových jednotiek, či nedostane sa nie je možné spraviť akciu Ack\_rec\_0, medzitým Medium\_A môže správu stratiť alebo aktivovať Receiver\_B ktorý posiela správu do Receiver\_C ktorého úlohou je hlavne pri novej správe s opačným bitom správy kontrolovať, že predchádzajúca správa bola prijatá... v podstate, a do Medium\_B ktorý buď správu stratí alebo spolu so Sender\_B aktivuje Sender\_C a celý proces začína na novo s opačným bitom.

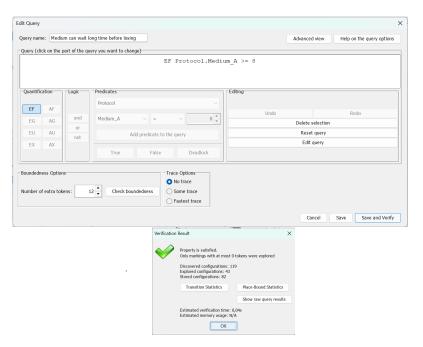
Skúmané vlastnosti:



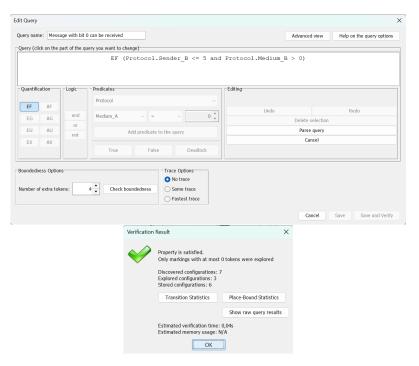
 $\mathbf{Obr.}\ \mathbf{1:}\ \mathrm{Spr\'{a}va}\ 0$ vie byť úspešne prijatá



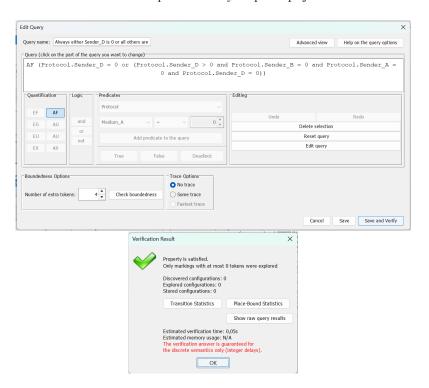
Obr. 2: Nikdy nenastane deadlock



Obr. 3: Medium vie držať správu dlhý čas predtým než ju stratí



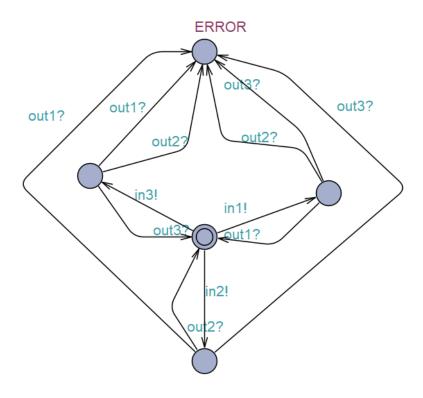
Obr. 4: Správa 0 vie byť úspešne prijatá



 $\mathbf{Obr.}$ 5: Vždy ak Sender\_D je nenulový všetci ostatný Senderi sú nulový

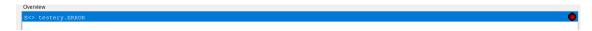
## 2.)

Do modelu pridáme tester:



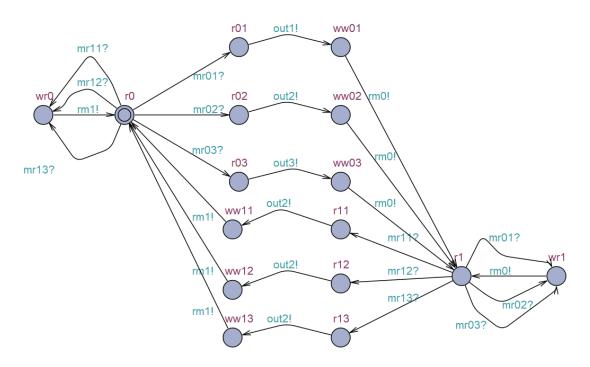
Obr. 6: Tester

Súčasná verzia nevie dosiahnuť ERROR, čo je dobré.



**Obr. 7:** Dosiahnutie Erroru v pôvodnej verzii

Pokazíme receiver tak, že pri bite 1 vždy pošle správu 2.



**Obr. 8:** Modifikovaný receiver

Teraz je už ERROR dosiahnuteľný.



Obr. 9: Dosiahnutie Erroru v modifikovanej verzii