

PITALICE S ISPITA

(Blašković)

Točno/Netočno

- U jeziku Promela moguće je definirati model s beskonačno mnogo procesa. T ☐ N
(Maksimalno je 256 procesa.)
- Büchi automat može prihvatiti beskonačne sekvence (σ^ω) labela L. ☐ T N
- U jeziku Promela nema razlike između uvjeta i naredbe; sve su naredbe ili izvršne ili blokirajuće. ☐ T N
- U jeziku Promela naredba *assert()* promatra skup naredbi kao da su nedjeljive. T ☐ N
- Programski alat Spin preslikava CTL temporalne logike u Büchi automat. T ☐ N
- Tijekom definiranja Promela programa sustav koji promatramo (CFSM) predstavljamo mrežom komunik. automata. ☐ T N
- Sintaksa jezika Promela preuzeta je isključivo iz funkc. jezika (LISP, Schema). T ☐ N
- Inicijalne vrijednosti svih lok. i glob. varijabli u jeziku Promela su nedefinirane da mogu poprimiti bilo koju vrijednost. T ☐ N
- Sljedeća deklaracija definira asinkroni kanal u jeziku Promela:
chan AtoB = [0] of {int, short, bit} T ☐ N
- Naredbe *assert* i *printf* su u jeziku Promela uvijek izvršne, tj. nikad blokirajuće. ☐ T N
- U promatranom trenutku Promela „guard“ ($i=22$) je u blokirajućem stanju jer je $i=0$. Kasnije tijekom analize (drugi proces) varijabla i poprimi vrijednost $i=22$. Zauvijek ostaje u blokirajućem stanju? T ☐ N (ide dalje)
- *atomic{}* nedjeljiv ☐ T N