Konwersja logiki temporalnej

Marcel Lekston Filip Prasałek

Jako przykład konwersji logiki temporalnej rozpatrzyliśmy problem "kierowcy w samochodzie". Wiedząc, że jeżeli kierowca znajduje się w środku, to samochód jest w ruchu, należy wywnioskować, że jeżeli człowiek nie jest w środku, to samochód nigdy nie ruszy. Teza, sformułowana w postaci logiki temporalnej, wygląda następująco:

$$\neg r \wedge G_f$$

Po konwersji na First Order Logic stosując następujące reguły:

$$\begin{array}{ccc}
p & \leadsto & p(t) \\
\diamondsuit p & \leadsto & \exists t'. \ (t' \ge t) \land p(t') \\
\square p & \leadsto & \forall t'. \ (t' \ge t) \Rightarrow p(t')
\end{array}$$

gdzie

$$\diamondsuit \leadsto F$$
 sometime in the Future $\square \leadsto G$ Globally in the future

Otrzymujemy następującą formułę:

$$\neg r(t) \land (\forall_d (d \ge t)) \implies f(d)$$

Po odpowiednim przekształceniu do formatu provera, otrzymujemy następujący input:

```
begin problem (Driver).
list of descriptions. name({*Driver and car*}).
author({*FP & ML*}).
status (unsatisfiable).
description({* Car will never move unless driver is inside *}).
end of list.
list of symbols. functions [(t1,0),(t2,0)].
predicates[(Autostoi,1),(Kierowcawaucie,1),(Greaterequal,2)].
end of list.
 list of formulae(axioms).
formula(Greaterequal(t2,t1)).
formula (not (Kierowcawaucie (t1))).
formula \, (forall \, ([\texttt{d},\texttt{t}]\,, \texttt{implies} \, (\texttt{and} \, (\texttt{Greaterequal} \, (\texttt{d},\texttt{t})\,, \texttt{not} \, (\texttt{Kierowcawaucie} \, (\texttt{t})\,))\,, \texttt{Autostoi})
(d)))).
end of list.
list of formulae(conjectures).
formula (Autostoi (t2)).
end of list.
end problem.
```

W wyniku tego otrzymujemy:

```
-----SPASS-START-----
Input Problem:
1[0:Inp] \mid \mid Autostoi(t2)* \rightarrow.
2[0:Inp] \mid \mid \rightarrow Greaterequal(t2,t1)*.
3[0:Inp] || Kierowcawaucie(t1)* -> .
4[0:Inp] \mid \mid Greaterequal(u,v)* \rightarrow Autostoi(u) Kierowcawaucie(v).
This is a first-order Non-Horn problem without equality.
This is a problem that has, if any, a finite domain model.
There are no function symbols.
The conjecture is ground.
Axiom clauses: 3 Conjecture clauses: 1
Inferences: IORe=1 IOFc=1
Reductions: RFMRR=1 RBMRR=1 RObv=1 RUnC=1 RTaut=1 RFSub=1 RBSub=1 RCon=1
Extras : Input Saturation, Always Selection, Full Splitting, Full Reduction,
Ratio: 5, FuncWeight: 1, VarWeight: 1
Precedence: Autostoi > Kierowcawaucie > Greaterequal > t1 > t2
Ordering : KBO
Processed Problem:
Worked Off Clauses:
Usable Clauses:
2[0:Inp] || -> Greaterequal(t2,t1)*.
```

```
1[0:Inp] || Autostoi(t2)* -> .
3[0:Inp] \mid \mid Kierowcawaucie(t1)* \rightarrow.
5[0:Res:4.1,1.0] || Greaterequal(t2,u)* -> Kierowcawaucie(u).
4[0:Inp] \mid \mid Greaterequal(u,v)* \rightarrow Kierowcawaucie(v) Autostoi(u).
       Given clause: 2[0:Inp] || -> Greaterequal(t2,t1)*.
        Given clause: 1[0:Inp] || Autostoi(t2)*+ -> .
        Given clause: 3[0:Inp] || Kierowcawaucie(t1)*+ -> .
        Given clause: 5[0:Res:4.1,1.0] || Greaterequal(t2,u)*+ ->
Kierowcawaucie(u).
SPASS V 3.9
SPASS beiseite: Proof found.
Problem: Read from stdin.
SPASS derived 2 clauses, backtracked 0 clauses, performed 0 splits and kept 6
clauses.
SPASS allocated 72519 KBytes.
SPASS spent 0:00:02.37 on the problem.
                0:00:02.31 for the input.
                0:00:00.01 for the FLOTTER CNF translation.
                0:00:00.00 for inferences.
                0:00:00.00 for the backtracking.
                0:00:00.00 for the reduction.
```

-----SPASS-STOP-----