flea bit(e)s and pieces

Alexander Maringele

June 15th, 2016

Hofstadter's Law: It always takes longer than you expect, even when you take into account Hofstadter's Law.

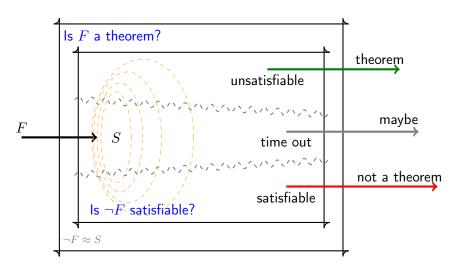
— Douglas Hofstadter, Gödel, Escher, Bach: An Eternal Golden Braid

Previously

References

- Clark Barrett, Pascal Fontaine, and Cesare Tinelli, *The Satisfiability Modulo Theories Library (SMT-LIB)*, www.SMT-LIB.org, 2016.
- Bruno Dutertre, *Yices 2.2*, Computer-Aided Verification (CAV'2014) (Armin Biere and Roderick Bloem, eds.), Lecture Notes in Computer Science, vol. 8559, Springer, July 2014, pp. 737–744.

Goal



Definition (Ordered Resolution)

$$\frac{L \vee C \quad \neg L' \vee D}{(C \vee D)\sigma}$$

where

$$L\sigma$$
 strictly maximal in $C\sigma$, $\neg L'\sigma$ maximal in $D\sigma$, $\sigma=\mathrm{mgu}(L,L').$

Definition (Inst-Gen)

$$\frac{L \vee C \quad \neg L' \vee D}{(L \vee C)\sigma \quad (\neg L' \vee D)\sigma}$$

where

$$\operatorname{sel}(L \vee C) = L$$
 $\operatorname{sel}(\neg L' \vee D) = \neg L'$ $\sigma = \operatorname{mgu}(L, L')$

Alexander Maringele flea June 15th, 2016 6 / 8

Example (Resolution)

$$\frac{\mathsf{P}(x) \vee \neg \mathsf{P}(y) \quad \neg \mathsf{P}(\mathsf{a})}{\neg \mathsf{P}(y) \quad \mathsf{P}(\mathsf{b})} \ x \mapsto \mathsf{a}$$

Example (Inst-Gen)

$$\frac{\mathsf{P}(x) \vee \neg \mathsf{P}(y)) \quad \neg \mathsf{P}(\mathsf{a})}{\mathsf{P}(\mathsf{a}) \vee \neg \mathsf{P}(y)} \, x \mapsto \mathsf{a}$$

$$S_1 \bot \supseteq \{\neg \mathsf{P}(\mathsf{a}), \mathsf{P}(\mathsf{b}), \frac{\mathsf{P}(\mathsf{a})}{\mathsf{P}(\mathsf{a})} \vee \neg \mathsf{P}(\bot)\}$$

$$\frac{\mathsf{P}(\mathsf{b}) \quad \mathsf{P}(\mathsf{a}) \vee \neg \mathsf{P}(y)}{\mathsf{P}(\mathsf{a}) \vee \mathsf{P}(\mathsf{b})} \, y \mapsto \mathsf{b}$$

$$S_2 \bot \supseteq \{\neg \mathsf{P}(\mathsf{a}), \mathsf{P}(\mathsf{b}), \mathsf{P}(\mathsf{a}) \vee \neg \mathsf{P}(\mathsf{b})\}$$

 $S_0 \perp = \{ \mathsf{P}(\perp) \vee \neg \mathsf{P}(\perp), \neg \mathsf{P}(\mathsf{a}), \mathsf{P}(\mathsf{b}) \}$

satisfiable

satisfiable

unsatisfiable

Alexander Maringele

flea

Subsumption

$$S = \{C, D, \ldots\} \qquad \exists \theta \ C\theta \subseteq D$$

C subsumes D

$$S$$
 satisfiable \iff $(S \setminus D)$ satisfiable

 θ is proper, $S \perp$ satisfiable $\stackrel{\checkmark}{\Longleftrightarrow} (S \setminus D) \perp$ satisfiable

 θ is renaming, $S\bot$ satisfiable \iff $(S\setminus D)\bot$ satisfiable

Example

$$\begin{aligned} \{\mathsf{P}(x,y),\neg\mathsf{P}(\mathsf{a},z)\} & \quad \{\mathsf{P}(x,y),\neg\mathsf{P}(\mathsf{a},z),\mathsf{P}(\mathsf{a},z)\} \\ \{\mathsf{P}(\bot,\bot),\neg\mathsf{P}(\mathsf{a},\bot)\} & \quad \{\mathsf{P}(\bot,\bot),\neg\mathsf{P}(\mathsf{a},\bot), \textcolor{red}{\mathsf{P}(\mathsf{a},\bot)}\} \end{aligned}$$

Alexander Maringele