Term-Indexing

Alexander Maringele

January 27th, 2016

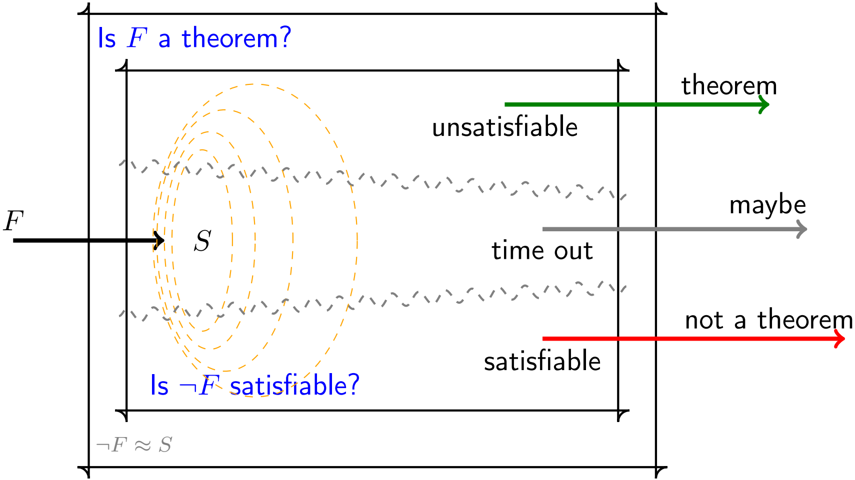
References

R. Sekar, I. V. Ramakrishnan, and Andrei Voronkov, *Term indexing*, Handbook of Automated Reasoning (Alan Robinson and Andrei Voronkov, eds.), Elsevier Science Publishers B. V., Amsterdam, The Netherlands, 2001, pp. 1853–1964.

Outline

1. Motivation
2. Term Structure
3. Path Indexing
4. Discrimination Trees
5. Substitution Trees
6. Experiment

Refutation


Is F a theorem?
theorem
unsatisfiable
maybe
F
S
time out
not a theorem
satisfiable
Is $\neg F$ satisfiable?
$\neg F \approx S$

Clausal form

$$\{\ \mathsf{P}(\mathsf{f}(x)) \lor \mathsf{f}(x) \not\approx \mathsf{a},\ \ \mathsf{g}(x,y) \approx \mathsf{a} \lor \neg \mathsf{Q}(x,y),\ \ \mathcal{C}_3\ \}$$

$$\equiv$$

$$\forall x\, (\mathsf{P}(\mathsf{f}(x)) \lor \mathsf{f}(x) \not\approx \mathsf{a})$$

$$\land$$

$$\forall xy\, (\mathsf{g}(x,y) \approx \mathsf{a} \lor \neg \mathsf{Q}(x,y))$$

$$\land$$

$$\forall\, \mathcal{V}\mathsf{ar}(\mathcal{C}_3)\, (\mathcal{C}_3)$$

Goal

A sound and refutation complete calculus.

Resolution (without equality)

Resolve and factor all clauses and literals in an unsatisfiable set

$$\frac{A \vee \mathcal{C} \quad \neg B \vee \mathcal{D}}{(\mathcal{C} \vee \mathcal{D})\sigma}\ (\sigma)\ \text{resolution} \qquad \frac{A \vee B \vee \mathcal{C}}{(A \vee \mathcal{C})\sigma}\ (\sigma)\ \text{factoring}$$

$$\sigma = \mathrm{mgu}(A, B)$$

and the empty clause will be derived eventually.

Observation

Usually the set grows too fast to obtain a result.

Goal

A sound, refutation complete, and *effective* calculus.

1. *Reduce* search space
    - Ordered Resolution, Strategies, . . .
    - . . . with selection functions for clauses and literals
2. *Reduce* redundancy
    - e.g. discard clauses that are subsumed by other clauses
    - . . . depending on the calculus

Example (forward subsumption)

$$S = \{ {}^{1:}\mathsf{P}(x, y), {}^{2:}\neg\mathsf{P}(\mathsf{a}, z)\} \cup \{ {}^{3:}\mathsf{P}(\mathsf{a}, z')\}$$

t_1 subsumes t_3

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

Resolution

$$S\bot = \{\mathsf{P}(\bot, \bot), \neg\mathsf{P}(\mathsf{a}, \bot), \mathsf{P}(\mathsf{a}, \bot)\}$$

InstGen / SMT

Goal

A sound, refutation complete, and effective calculus.

3. Quickly find
   - *variants* — variant removal
   - *instances* — backward subsumption
   - *generalizations* — forward subsumption
   - *unifiable terms* — resolution, demodulation

   of a query term in a given set of terms.

Observation

Deduction rate drops quickly with sequential search.

Term Indexing

Data structures and algorithms for fast retrieval of matching terms.

Definition (Position Strings)

$$\mathcal{P}\mathsf{os}^{\Sigma}(t) = \begin{cases} \{\langle \epsilon, x\rangle\} & \text{if } t = x \in \mathcal{V} \\ \{\langle \epsilon, f\rangle\} \cup \{\langle ip, s\rangle \mid \langle p, s\rangle \in \mathcal{P}\mathsf{os}^{\Sigma}(t_i)\} & \text{if } t = f(t_1, \ldots, t_n) \end{cases}$$

Term traversals

$$\mathcal{P}\mathsf{os}^{\Sigma}(\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{a}, \mathsf{y}))) = \{\langle \epsilon, \mathsf{h}\rangle, \langle 1, \mathsf{f}\rangle, \langle 11, \mathsf{a}\rangle, \langle 12, y\rangle\}$$

$$\begin{tikzcd} & \langle \epsilon, \mathsf{h}\rangle \arrow[d, dashed] \arrow[d, dotted, shift right] & \\ & \langle 1, \mathsf{f}\rangle \arrow[dl, dotted] \arrow[dr, dashed] & \\ \langle 11, \mathsf{a}\rangle \arrow[rr, dotted, bend left] & & \langle 12, y\rangle \end{tikzcd}$$

$\langle \epsilon, \mathsf{h}\rangle\langle 1, \mathsf{f}\rangle\langle 12, y\rangle$ path from root to leaf

$\langle \epsilon, \mathsf{h}\rangle\langle 1, \mathsf{f}\rangle\langle 11, \mathsf{a}\rangle\langle 12, y\rangle$ pre-order traversal

Variables

Variants of terms generate the same position strings

- if variable names are ignored $\mathsf{f}(y,z) \Rightarrow \langle\epsilon,\mathsf{f}\rangle\langle 1,*\rangle\langle 2,*\rangle$
- or normalized $\mathsf{f}(y,z) \Rightarrow \langle\epsilon,\mathsf{f}\rangle\langle 1,x_1\rangle\langle 2,x_2\rangle$
  $\mathsf{f}(y,y) \Rightarrow \langle\epsilon,\mathsf{f}\rangle\langle 1,x_1\rangle\langle 2,x_1\rangle$

In the first case even non-variants of terms generate the same strings.

Notation

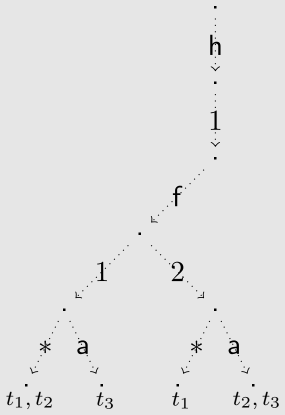
We abbreviate

- path strings $\langle\epsilon,\mathsf{h}\rangle\langle 1,\mathsf{f}\rangle\langle 12,*\rangle$ $\mathsf{h}.1.\mathsf{f}.2.*$
- and traversal strings $\langle\epsilon,\mathsf{h}\rangle\langle 1,\mathsf{f}\rangle\langle 11,*\rangle\langle 12,*\rangle$ $\mathsf{h}.\mathsf{f}.\mathsf{a}.*$
  when traversal order and arities of symbols are fixed.

Build

$^{t_1:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,y)), ^{t_2:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,\mathsf{a})), ^{t_3:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{a}))$

$$t_1 \Rightarrow \{\mathsf{h}.1.\mathsf{f}.1.*, \mathsf{h}.1.\mathsf{f}.2.*\}$$
$$t_2 \Rightarrow \{\mathsf{h}.1.\mathsf{f}.1.*, \mathsf{h}.1.\mathsf{f}.2.\mathsf{a}\}$$
$$t_3 \Rightarrow \{\mathsf{h}.1.\mathsf{f}.1.\mathsf{a}, \mathsf{h}.1.\mathsf{f}.2\mathsf{a}\}$$



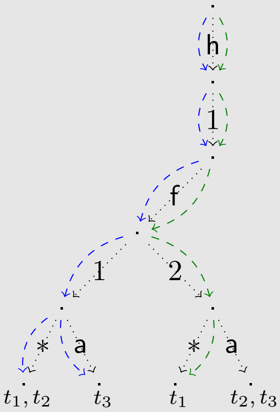
Retrieve

$^{t_1:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,y)), {}^{t_2:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,\mathsf{a})), {}^{t_3:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{a}))$

$$\mathsf{h}(\mathsf{f}(z,\mathsf{b}))) \Rightarrow \{\mathsf{h.f.}*, \mathsf{h.f.b}\}$$

$$u : \mathsf{h}(\mathsf{f}(z,\mathsf{b})) \mapsto \{t_1, t_2, t_3\} \cap \{t_1\}$$
$$i : \mathsf{h}(\mathsf{f}(z,\mathsf{b})) \mapsto \{t_1, t_2, t_3\} \cap \{\}$$
$$g : \mathsf{h}(\mathsf{f}(z,\mathsf{b})) \mapsto \{t_1, t_2\} \cap \{t_1\}$$
$$v : \mathsf{h}(\mathsf{f}(z,\mathsf{b})) \mapsto \{t_1, t_2\} \cap \{\}$$

$$v : \mathsf{h}(\mathsf{f}(z,z)) \mapsto \{t_1, t_2\} \cap \{t_1\}$$



Unit Superposition Inference Rules

$$\frac{s \approx t \quad L[s']}{(L[t]) \cdot \sigma} \text{ unit paramodulation}$$

where $\sigma = \mathrm{mgu}(s, s')$, $s' \notin \mathcal{V}$, $t\sigma \not\succeq s\sigma$

$$\frac{s \approx t \quad u[s'] \not\approx v}{(u[t] \not\approx v) \cdot \sigma} \text{ unit superposition } \frac{s \approx t \quad u[s'] \approx v}{(u[t] \approx v) \cdot \sigma}$$

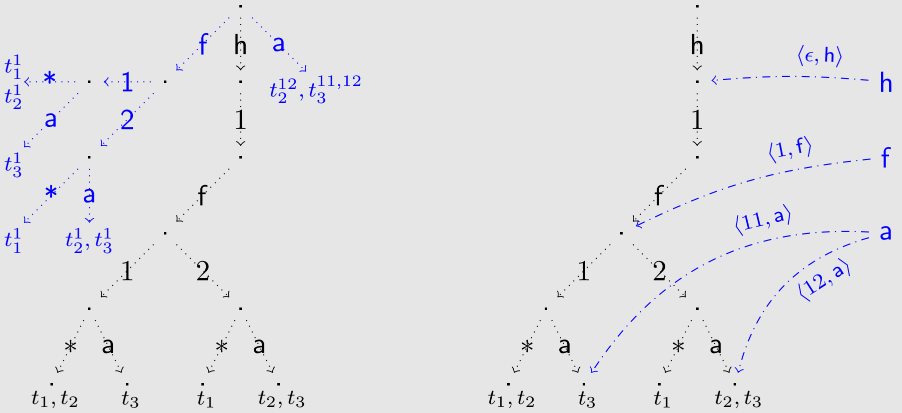
where $\sigma = \mathrm{mgu}(s, s')$, $s' \notin \mathcal{V}$, $t\sigma \not\succeq s\sigma$, $v\sigma \not\succeq u[s']\sigma$

$$\frac{s \not\approx t}{\square} \text{ unit equality resolution} \qquad \frac{A \quad \neg B}{\square} \text{ unit resolution}$$

where s and t (A and B respectively) are unifiable

$^{t_4:}\mathsf{f}(x, \mathsf{a}) \approx x$

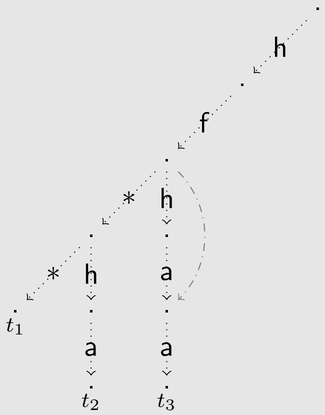
$^{t_1:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x, y)), {}^{t_2:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x, \mathsf{a})), {}^{t_3:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{a}, \mathsf{a}))$



Insert

${}^{t_1:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,y)),{}^{t_2:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,\mathsf{h}(\mathsf{a}))),{}^{t_3:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{h}(\mathsf{a}),\mathsf{a}))$

$$t_1 \Rightarrow \mathsf{h.f.}*.*$$
$$t_2 \Rightarrow \mathsf{h.f.}*\mathsf{.h.a}$$
$$t_3 \Rightarrow \mathsf{h.f.h.a.a}$$

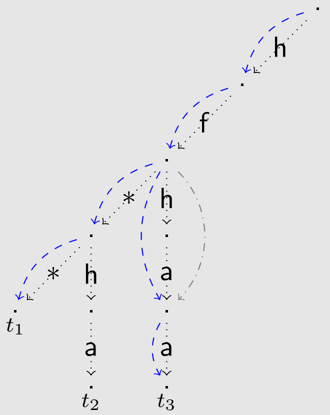


Retrieve

$^{t_1:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,y)),^{t_2:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,\mathsf{h}(\mathsf{a}))),^{t_3:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{h}(\mathsf{a}),\mathsf{a}))$

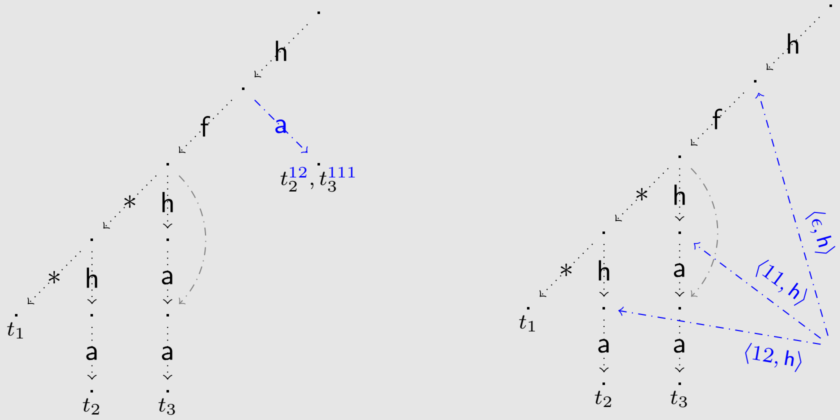
$$\mathsf{h}(\mathsf{f}(x',\mathsf{a})) \Rightarrow \mathsf{h.f.}{*}\mathsf{.a}$$

$$u : \mathsf{h}(\mathsf{f}(x',\mathsf{a})) \mapsto \{t_1, t_3\}$$
$$i : \mathsf{h}(\mathsf{f}(x',\mathsf{a})) \mapsto \{t_3\}$$
$$g : \mathsf{h}(\mathsf{f}(x',\mathsf{a})) \mapsto \{t_1\}$$
$$v : \mathsf{h}(\mathsf{f}(x',\mathsf{a})) \mapsto \{\ \}$$



Subterms

$^{t_1:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,y)),\ ^{t_2:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x,\mathsf{h}(\mathsf{a}))),\ ^{t_3:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{h}(\mathsf{a}),\mathsf{a}))$



Build

$$^{t_1:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x, y)), {}^{t_2:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(x, \mathsf{h}(\mathsf{a}))), {}^{t_3:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{h}(\mathsf{a}), \mathsf{a})), {}^{t_4:}\mathsf{h}(\mathsf{f}(\mathsf{a}, \mathsf{a})))$$

$$\begin{tikzcd}
 & & & \downarrow \arrow[d] & & & \\
 & & & *_0 \mapsto \mathsf{h}(*_1) \arrow[d] & & & \\
 & & & *_1 \mapsto \mathsf{f}(*_2, *_3) \arrow[dll] \arrow[drr] & & & \\
 & *_2 \mapsto x \arrow[dl] \arrow[dr] & & & & *_3 \mapsto \mathsf{a} \arrow[dl] \arrow[dr] & \\
*_3 \mapsto y & & *_3 \mapsto \mathsf{h}(\mathsf{a}) & & *_2 \mapsto \mathsf{h}(\mathsf{a}) & & *_2 \mapsto \mathsf{a} \\
t_1 & & t_2 & & t_3 & & t_4
\end{tikzcd}$$

TPTP/Problems/HWV/HWV134-1.p
2 332 428 formulae, 6 570 884 literals

checking 1000 new literals			sequential	path	speed
afterwards	(ℓ_1, ℓ_2)	$A, \neg B$	search	index	up
1 000	500 000	761	726ms	70ms	10
2 000	1 500 000	812	2s	69ms	29
4 000	3 500 000	723	4s	75ms	53
8 000	7 500 000	433	9s	125ms	72
16 000	15 500 000	742	21s	221ms	95
32 000	31 500 000	592	40s	489ms	82
64 000	63 500 000	1 167	*80s*	697ms	115
128 000	127 500 000	1 479	*160s*	13s	12
256 000	255 500 000	1 097	*320s*	440s	1
512 000	511 500 000	1 440	*640s*	348s	2
1 024 000	1023 500 000	1 534	*1280s*	330s	4