## **FLEA**

first order proving with equality master project

Alexander Maringele Supervisor: Georg Moser

Sep 2016 - Obergurgl

# Project overview

#### Goals and requirements

- Goals
  - ATP for FOL with equality
  - Master thesis
- Requirements
  - Input: problems in clausal normal form
  - Data: clauses, literals, terms, indices, etc.
  - Algorithms: substitution, unification, etc.
  - Proof search (strategies)
- Non-Goals and Non-Requirements
  - CASC
  - FOF ≈ CNF

Alexander Maringele FLEA Sep 2016 - Obergurgl 2 / 12

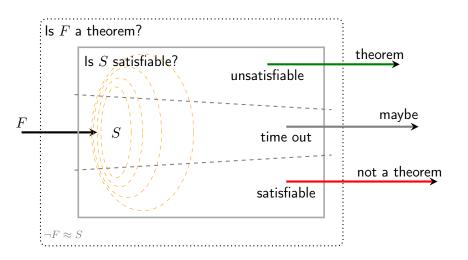
## Clausal normal form

```
PU7001-1
cnf(same_hates, hypothesis, ( ~hates(agatha,X) | hates(butler,X) )).
                     \{\ldots, \neg \mathsf{hates}(\mathsf{agatha}, x) \lor \mathsf{hates}(\mathsf{butler}, x), \ldots\}
               \dots \wedge \forall x \; (\neg \mathsf{hates}(\mathsf{agatha}, x) \vee \mathsf{hates}(\mathsf{butler}, x)) \wedge \dots
```



G. Sutcliffe, The TPTP Problem Library and Associated Infrastructure: The FOF and CNF Parts, v3.5.0, Journal of Automated Reasoning 43 (2009), no. 4, 337–362.

## Refutation



Alexander Maringele FLEA Sep 2016 - Obergurgl 4 / 12

#### 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  $D\sigma$ ,  $\sigma = \text{mgu}(L, L')$ .

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

 $S = \{ \mathsf{P}(x) \vee \neg \mathsf{P}(y), \neg \mathsf{P}(\mathsf{a}), \mathsf{P}(\mathsf{b}) \}$ 

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

where

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

### Selection

$$S = \{ \mathsf{P}(x) \lor \neg \mathsf{P}(y), \neg \mathsf{P}(\mathsf{a}), \mathsf{P}(\mathsf{b}) \}$$
$$P = (p_* \lor \neg p_*) \land \neg p_a \land p_b$$

unsatisfiable satisfiable

6 / 12

Alexander Maringele FLEA Sep 2016 – Obergurgl

$$\begin{split} S_0 &= \{\mathsf{P}(x) \vee \neg \mathsf{P}(y), \neg \mathsf{P}(\mathsf{a}), \mathsf{P}(\mathsf{b})\} & \text{unsatisfiable} \\ P_0 &= (p_* \vee \neg p_*) \wedge \neg p_a \wedge p_b & \text{satisfiable} \\ & \frac{\mathsf{P}(x) \vee \neg \mathsf{P}(y)) \quad \neg \mathsf{P}(\mathsf{a})}{\mathsf{P}(\mathsf{a}) \vee \neg \mathsf{P}(y)} \; x \mapsto \mathsf{a} \\ P_1 &= (p_* \vee \neg p_*) \wedge \neg p_a \wedge p_b \wedge (p_a \vee \neg p_*) & \text{satisfiable} \\ & \frac{\mathsf{P}(\mathsf{b}) \quad \mathsf{P}(\mathsf{a}) \vee \neg \mathsf{P}(y)}{\mathsf{P}(\mathsf{a}) \vee \neg \mathsf{P}(\mathsf{b})} \; y \mapsto \mathsf{b} \\ P_2 &= (p_* \vee \neg p_*) \wedge \neg p_a \wedge p_b \wedge (p_a \vee \neg p_*) \wedge (p_a \vee \neg p_b) & \text{unsatisfiable} \end{split}$$

# Equality

$$S=\{^{1:}\mathsf{P}(\mathsf{a}),^{2:}\neg\mathsf{P}(\mathsf{f}(x,\mathsf{b})),^{3:}\mathsf{f}(x,\mathsf{b})=x\}$$
 saturated 
$$P=p_1\wedge\neg p_2\wedge e_3$$
 satisfiable

Alexander Maringele

#### **Equality Axioms**

$$\frac{x=x \quad s\neq s\vee\mathcal{C}}{s=s} \quad x\mapsto s \qquad \text{reflexivity}$$
 
$$\frac{x\neq y\vee y=x \quad s\neq t\vee\mathcal{C}}{t\neq s\vee s=t} \quad x\mapsto t, y\mapsto s \qquad \text{symmetry}$$
 
$$\frac{x\neq y\vee y\neq z\vee x=z \quad s\neq t\vee\mathcal{C}}{s\neq y\vee y\neq t\vee s=t} \quad x\mapsto s, y\mapsto t \qquad \text{transitivity}$$
 
$$\frac{x\neq y\vee f(x)=f(y) \quad f(s)\neq f(t)}{s\neq t\vee f(s)=f(t)} \quad x\mapsto s, y\mapsto t \qquad \text{f-congruence}$$
 
$$\frac{x\neq y\vee \mathsf{L}^c(x)\vee \mathsf{L}(y) \quad \mathsf{L}(s)\vee\mathcal{C}}{s\neq y\vee \mathsf{L}^c(s)\vee \mathsf{L}(y)} \quad x\mapsto s \qquad \text{p-congruence}$$

$$S_0 = \{^{1:}\mathsf{P}(\mathsf{a}),^{2:} \neg \mathsf{P}(\mathsf{f}(x,\mathsf{b})),^{3:} \mathsf{f}(x,\mathsf{b}) = x\} \qquad \text{unsatisfiable}$$
 
$$P_0 = p_1 \land \neg p_2 \land e_3 \qquad \text{satisfiable}$$
 
$$^{4:}x \neq \mathsf{f}(x,\mathsf{b}) \lor \neg \mathsf{P}(x) \lor \mathsf{P}(\mathsf{f}(x,\mathsf{b})) \qquad ^{2:1}\mathsf{P}_\neg\text{-congruence}$$
 
$$P_1 = P_0 \land (\neg e_4 \lor \neg p_* \lor p_2) \qquad ^{4:1}\text{symmetry}$$
 
$$P_2 = P_0 \land (\neg e_4 \lor \neg p_* \lor p_2) \land (\neg e_3 \lor e_4) \qquad ^{4:1}\text{symmetry}$$
 
$$P_2 = P_0 \land (\neg e_4 \lor \neg p_* \lor p_2) \land (\neg e_3 \lor e_4) \qquad ^{4:1,1:1} x \mapsto \mathsf{a}$$
 
$$^{6:}\mathsf{a} \neq \mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{b}) \lor \neg \mathsf{P}(\mathsf{a}) \lor \mathsf{P}(\mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{b})) \qquad ^{4:1,1:1} x \mapsto \mathsf{a}$$
 
$$^{7:}\neg \mathsf{P}(\mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{b})) \qquad ^{2:1,6:1} x \mapsto \mathsf{a}$$
 
$$^{7:}\neg \mathsf{P}(\mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{b})) \qquad ^{2:1,6:1} x \mapsto \mathsf{a}$$
 
$$^{9:}\mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{b}) \neq \mathsf{a} \lor \mathsf{a} = \mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{b}) \qquad ^{1:1}\text{-symmetry}$$
 
$$^{9:}\mathsf{f}(\mathsf{a},\mathsf{b}) = \mathsf{a}) \qquad ^{3:1,8:1} x \mapsto \mathsf{a}$$
 
$$P_4 = P_3 \land (\neg e_8 \lor e_6) \land e_8 \qquad \text{unsatisfiable}$$

- requirements
  - Linux, macOS
  - Flex, Bison, Clang, Swift 3
  - Yices
- structure
  - wrapper for yices, parsing, syslog, and some POSIX APIs
  - data and algorithms
  - strategy: sequential processing of growing list of clauses
- optimizations
  - indexing of selected literals
  - indexing of clauses
  - sharing of terms
- in progress = missing
  - alternative procedure for equality
  - experiments
  - written thesis

