

Slicing zur Fehlersuche in (Constraint-) Logikprogrammen

Stefan Kral, Fred Mesnard, Ulrich Neumerkel

Technische Universität Wien, Université de la Réunion

- transformationsbasierte Slicing-Techniken
- lokalisieren Programmteile, die geändert werden *müssen*
- unterstützen Lesarten
- keine Benutzerinteraktion
- alle üblichen Fehlerarten
 - fehlende Lösungen (insufficiency)
 - unerwartete Lösung (incorrectness)
 - Nichttermination
- Monotonie erforderlich (pures Prolog ohne Negation, CLP(FD) etc.)

Lesarten

- Traditionell: deklarativ und prozedural
- Verfeinerung der Lesarten durch Transformationen:

Verallgemeinerung: Löschen von Zielen.

```
vater(Vater) ←  
  * männlich(Vater),  
  kind_von(_Kind, Vater).
```

Spezialisierung: Hinzufügen von Zielen (v.a. false/0).

```
verheiratet_mit(Gatte, Gattin) ← false,  
gatte_gattin(Gatte, Gattin).  
verheiratet_mit(Gattin, Gatte) ←  
  gatte_gattin(Gatte, Gattin).
```

- + ermöglicht informelles Lesen größerer Programme
- + Quelltexttreue, einfache Veranschaulichung (Durchstreichen, Zudecken)
- + für (unvollständige) Constraints geeignet, kein neuer Formalismus wie Beweisbaum, Trace etc.

Slicing zur Fehlersuche

fehlende Lösung: maximale Verallgemeinerung, die scheitert
erklärt *data inconsistency* und *modelling error*

unerwartete Lösung: maximale Spezialisierung, die erfüllt ist (momentan
nur mit false/0)

Nichttermination: maximale Spezialisierung, die nicht terminiert.

Gemeinsame Eigenschaften:

- + Fehler in Fragment bedingt Fehler im ursprünglichen Programm
- + Fragment *muß* verändert werden
- + keine Benutzerinteraktion (daher keine Bedienungsfehler)
- ? noch *slicing*, oder schon *program modification*?

Beispiel: Fehlende Lösung

← bruder_von(B, P). % Fehler

bruder_von(B, P) ←
dif(B,P),
männlich(B),
kind_von(B,V),
männlich(V),
kind_von(P,V),
kind_von(B,M),
kind_von(P,M),
weiblich(V).

männlich(franz_I).
männlich(joseph_II).
männlich(leopold_II).

weiblich(maria_theresia).

kind_von(joseph_II, maria_theresia).
kind_von(joseph_II, franz_I).
kind_von(leopold_II, maria_theresia).
kind_von(leopold_II, franz_I).

1,

Beispiel: Fehlende Lösung in maximaler Verallgemeinerung

← bruder_von(B, P). % Fehler

bruder_von(B, P) ←

* ~~dif(B, P),~~

* ~~männlich(B),~~

* ~~kind_von(B, V),~~

männlich(V),

* ~~kind_von(P, V),~~

* ~~kind_von(B, M),~~

* ~~kind_von(P, M),~~

weiblich(V).

männlich(franz_I).

männlich(joseph_II).

männlich(leopold_II).

weiblich(maria_theresia).

~~kind_von(joseph_II, maria_theresia).~~

~~kind_von(joseph_II, franz_I).~~

~~kind_von(leopold_II, maria_theresia).~~

~~kind_von(leopold_II, franz_I).~~

1, 2

Beispiel: Unerwartete Lösung

↯ kind_von(K, E), kind_von(E, K). % Fehler

kind_von(joseph_II, maria_theresia).

kind_von(joseph_II, franz_I).

kind_von(leopold_II, maria_theresia).

kind_von(marie_antoinette, maria_theresia).

kind_von(maria_theresia, marie_antoinette).

kind_von(leopold_II, franz_I).

1,

Beispiel: Unerwartete Lösung in maximaler Spezialisierung

↯ kind_von(K, E), kind_von(E, K). % Fehler

~~kind_von(joseph_II, maria_theresia).**← false.**~~

~~kind_von(joseph_II, franz_I).**← false.**~~

~~kind_von(leopold_II, maria_theresia).**← false.**~~

kind_von(marie_antoinette, maria_theresia).

kind_von(maria_theresia, marie_antoinette).

~~kind_von(leopold_II, franz_I).**← false.**~~

1, 2

Example: Nonterminating program

```
← ancestor_of(Anc, leopold_I).           % Does not terminate
child_of(karl_VI, leopold_I).
child_of(maria_theresia, karl_VI).
child_of(joseph_II, maria_theresia).
child_of(leopold_II, maria_theresia).
child_of(leopold_II, franz_I).
child_of(marie_antoinette, maria_theresia).
child_of(franz_I, leopold_II).
```

```
ancestor_of(Anc, Desc) ←
    child_of(Desc, Anc).
ancestor_of(Anc, Desc) ←
    child_of(Child, Anc),
    ancestor_of(Child, Desc).
```

1,

Example: Nonterminating program and minimal failure slice

```
← ancestor_of(Anc, leopold_I)., false. % Does not terminate
child_of(karl_VI, leopold_I).← false.
child_of(maria_theresia, karl_VI).← false.
child_of(joseph_II, maria_theresia).← false.
child_of(leopold_II, maria_theresia).← false.
child_of(leopold_II, franz_I).
child_of(marie_antoinette, maria_theresia).← false.
child_of(franz_I, leopold_II).
```

```
ancestor_of(Anc, Desc)← false,
  child_of(Desc, Anc).
ancestor_of(Anc, Desc) ←
  child_of(Child, Anc),
  ancestor_of(Child, Desc)., false.
```

1, 2.

Example: Nonterminating program

```
← ancestor_of(Anc, leopold_I).           % Does not terminate
child_of(karl_VI, leopold_I).
child_of(maria_theresia, karl_VI).
child_of(joseph_II, maria_theresia).
child_of(leopold_II, maria_theresia).
child_of(leopold_II, franz_I).
child_of(marie_antoinette, maria_theresia).
child_of(franz_I, leopold_II).
```

```
ancestor_of(Anc, Desc) ←
    child_of(Desc, Anc).
ancestor_of(Anc, Desc) ←
    ancestor_of(Child, Desc),
    child_of(Child, Anc).
```

1,

Example: Nonterminating program and minimal failure slice

```
← ancestor_of(Anc, leopold_I), false. % Does not terminate
child_of(karl_VI, leopold_I).← false.
child_of(maria_theresia, karl_VI).← false.
child_of(joseph_II, maria_theresia).← false.
child_of(leopold_II, maria_theresia).← false.
child_of(leopold_II, franz_I).← false.
child_of(marie_antoinette, maria_theresia).← false.
child_of(franz_I, leopold_II).← false.
```

```
ancestor_of(Anc, Desc)← false,
  child_of(Desc, Anc).
ancestor_of(Anc, Desc) ←
  ancestor_of(Child, Desc), false,
  child_of(Child, Anc).
```

1, 2.

missing termination proof

← phrase(regexexp(Expr), Xs0,Xs) terminates_if
finiteground(Expr), boundlist(Xs0).

regexexp([]) →
[].

regexexp([E]) →
[E].

regexexp({_Expr}) →
[].

regexexp({Expr}) →
regexexp(Expr),
regexexp({Expr}).

regexexp(A*B) →
regexexp(A),
regexexp(B).

1,

← phrase(regexps(Expr), Xs0,Xs) terminates_if
 finiteground(Expr), boundlist(Xs0).

regexps([]) →

[],

~~regexps([E]) → {false},~~

~~[E].~~

~~regexps({ Expr }) → {false},~~

~~{ Expr}.~~

regexps({ Expr }) →

regexps(Expr),

regexps({ Expr }), {false}.

~~regexps(A*B) → {false},~~

~~regexps(A),~~

~~regexps(B).~~

1, 2,

?: Min.f-slice explains with subst's missing termination proof

← **Expr = {}**, phrase(regexp(Expr), Xs0,Xs) terminates_if
~~finiteground(Expr), boundlist(Xs0).~~

regexp({}) →

{}

~~regexp([E]) ⇒ {false},~~

~~[E].~~

~~regexp({Expr}) ⇒ {false},~~

~~{}~~

regexp({Expr}) → {Expr = {}}, % ... not yet implemented ...

regexp(Expr),

regexp({Expr}), {false}.

~~regexp(A*B) ⇒ {false},~~

~~regexp(A),~~

~~regexp(B).~~

1, 2, 3.

URLs

`http://www.univ-reunion.fr/~gcc`

`http://www.complang.tuwien.ac.at/ulrich`