

## Beleg zur Lehrveranstaltung „Software Factories“ SS 2017 Bearbeitung in Zweiergruppen

Gegeben ist die folgende Grammatik  $G_1$  zur Definition einer rudimentären *Prolog*-Syntax:

$G_1 = ( N_1, T_1, R_1, \langle \text{prologdsl} \rangle )$

mit

$N_1 = \{ \langle \text{prologdsl} \rangle, \langle \text{program} \rangle, \langle \text{exquery} \rangle, \langle \text{query} \rangle, \langle \text{clause} \rangle, \langle \text{term} \rangle, \langle \text{functor} \rangle, \langle \text{predicate} \rangle, \langle \text{fact} \rangle, \langle \text{rule} \rangle, \langle \text{atom} \rangle, \langle \text{list} \rangle, \langle \text{non empty list} \rangle, \langle \text{folge} \rangle \}$

$T_1 = \{ \text{ident}, \text{number}, \text{variable}, [ , ] , . , , ( , ) , ?- , :- \}$

$\langle \text{prologdsl} \rangle \rightarrow \langle \text{program} \rangle \langle \text{exquery} \rangle$

$\langle \text{program} \rangle \rightarrow \langle \text{clause} \rangle^+$

$\langle \text{exquery} \rangle \rightarrow ?- \langle \text{query} \rangle .$

$\langle \text{query} \rangle \rightarrow \langle \text{predicate} \rangle ( , \langle \text{predicate} \rangle )^*$

$\langle \text{clause} \rangle \rightarrow \langle \text{fact} \rangle \mid \langle \text{rule} \rangle$

$\langle \text{fact} \rangle \rightarrow \langle \text{predicate} \rangle .$

$\langle \text{rule} \rangle \rightarrow \langle \text{predicate} \rangle :- \langle \text{query} \rangle .$

$R_1 = \langle \text{predicate} \rangle \rightarrow \langle \text{functor} \rangle ( \langle \text{term} \rangle ( , \langle \text{term} \rangle )^* )$

$\langle \text{functor} \rangle \rightarrow \text{ident}$

$\langle \text{term} \rangle \rightarrow \langle \text{atom} \rangle \mid \langle \text{list} \rangle$

$\langle \text{atom} \rangle \rightarrow \text{ident} \mid \text{number} \mid \text{variable}$

$\langle \text{list} \rangle \rightarrow [ ] \mid \langle \text{non empty list} \rangle$

$\langle \text{non empty list} \rangle \rightarrow [ \langle \text{folge} \rangle ]$   
 $\mid [ \langle \text{atom} \rangle \mid \langle \text{term} \rangle ]$

$\langle \text{folge} \rangle \rightarrow \langle \text{atom} \rangle ( , \langle \text{atom} \rangle )^*$

Die konkrete Syntax der variablen Terminalsymbole ist wie folgt festgelegt:

- ident entsprechen ID, müssen aber mit Kleinbuchstaben beginnen,
- variable sind einzelne Großbuchstaben, z. B. A | B | L | R | N | U | V | W | X | Y | Z,
- number entsprechen INT.

Die zu realisierenden Aufgaben enthalten teilweise jeweils  $m$  nummerierte Teilaufgaben, von denen jeweils nur eine pro Gruppe (Standard: Zweiergruppe) zu lösen ist. Die Nummer  $n$  der von Ihnen zu lösenden Teilaufgabe berechnen Sie aus den Bibliotheksnummern  $b_i$  der Gruppenmitglieder nach  $n = \left( \sum_{\text{Student mit } b_i \text{ Mitglied in Gruppe}} b_i \right) \text{ modulo } m + 1$ .

1. Es ist in *Eclipse* ein *Xtext*-Projekt (Nummern aufsteigend sortiert im Namensschema) `de.htwdd.sf.beleg.s<erste Bibliotheksnummer>s<zweite Bibliotheksnummer>` zu erstellen, in dem ein Metamodell als EMF-Genmodel zur abstrakten Syntax der Grammatik  $G_1$  zu erstellen ist (Generierung der Code-Infrastruktur). Es ist eine DSL mit der *Xtext*-Grammatiksprache zu definieren.

2. Führen Sie das *Xtext*-Projekt als *Eclipse*-Applikation aus und erzeugen Sie eine DSL-Instanz mittels des generierten syntaxgesteuerten Editors.

- (1) 

```
vater_von(paul,peter).
vater_von(peter,otto).
vater_von(peter,ines).
vater_von(otto,leo).
grossvater_von(X,Z):-vater_von(X,Y),vater_von(Y,Z).
?-grossvater_von(U,V).
```
- (2) 

```
ist_nachbar_von(schmidt,meier).
ist_nachbar_von(meier,mueller).
ist_nachbar_von(mueller,krause).
?-ist_nachbar_von(schmidt,N),ist_nachbar_von(N,mueller).
```
- (3) 

```
prefix([],X).
prefix([X|Y],[X|Z]):-prefix(Y,Z).
?-prefix(W,[1,2,3]).
```
- (4) 

```
suffix(X,X).
suffix(W,[X|Y]):-suffix(W,Y).
?-suffix(W,[1,2,3]).
```
- (5) 

```
append([],X,X).
append([X|Y],Z,[X|W]):-append(Y,Z,W).
?-append([a|Y],Z,[a,b,c]).
```
- (6) 

```
member(X,[X|Y]).
member(X,[Y|Z]):-member(X,Z).
?-member(b,[a,b,c,d]).
```
- (7) 

```
auf(a,1).
auf(1,2).
auf(b,3).
auf(c,4).
auf(4,5).
auf(5,6).
ueber(X,Y):-auf(X,Y).
ueber(X,Y):-auf(X,Z),ueber(Z,Y).
?-ueber(X,Y).
```
- (8) 

```
reverse([],Z,Z).
reverse([X|Y],Z,U):-reverse(Y,[X|Z],U).
?-reverse([a,b,c],[],Z).
```

Die Baumdarstellung der Instanz in der *Outline*-Ansicht soll auch die konkreten Terminal- und die Nichtterminalsymbole enthalten.

3. Aufgabe ist die Programmierung einer *Xtend*-Codegenerierung zur Erzeugung einer Datei `prolog_s<erste Bibliotheksnummer>s<zweite Bibliotheksnummer>.lsp`, die den dem *Prolog*-Programm entsprechenden *Scheme*-Quelltext enthält. Dazu ist die folgende Grammatik  $G_2$  gegeben:

$G_2 = ( N_2, T_2, R_2, \langle \text{prologdsl} \rangle )$

mit

$N_2 = \{ \langle \text{prologdsl} \rangle, \langle \text{program} \rangle, \langle \text{query} \rangle, \langle \text{clause} \rangle, \langle \text{predicate} \rangle, \langle \text{functor} \rangle, \langle \text{atom} \rangle, \langle \text{term} \rangle, \langle \text{fact} \rangle, \langle \text{rule} \rangle, \langle \text{constant} \rangle, \langle \text{list} \rangle, \langle \text{non empty list} \rangle \}$

$T_2 = \{ \text{ident}, \text{number}, \text{variable}, (, ), \text{prolog}, \text{quote}, \text{cons} \}$

$\langle \text{prologdsl} \rangle \rightarrow ( \text{prolog} ( \text{quote} \langle \text{program} \rangle ) ( \text{quote} \langle \text{query} \rangle ) )$

$\langle \text{program} \rangle \rightarrow ( \langle \text{clause} \rangle^+ )$

$\langle \text{query} \rangle \rightarrow ( \langle \text{predicate} \rangle^+ )$

$\langle \text{clause} \rangle \rightarrow \langle \text{fact} \rangle \mid \langle \text{rule} \rangle$

$\langle \text{fact} \rangle \rightarrow ( \langle \text{predicate} \rangle )$

$R_2 = \langle \text{rule} \rangle \rightarrow ( \langle \text{predicate} \rangle \langle \text{predicate} \rangle^+ )$

$\langle \text{predicate} \rangle \rightarrow ( \langle \text{functor} \rangle \langle \text{term} \rangle \langle \text{term} \rangle^* )$

$\langle \text{functor} \rangle \rightarrow \text{ident}$

$\langle \text{term} \rangle \rightarrow \langle \text{atom} \rangle \mid \langle \text{list} \rangle$

$\langle \text{atom} \rangle \rightarrow \text{ident} \mid \text{number} \mid \text{variable}$

$\langle \text{list} \rangle \rightarrow ( ) \mid \langle \text{non empty list} \rangle$

$\langle \text{non empty list} \rangle \rightarrow ( \text{cons} \langle \text{atom} \rangle \langle \text{term} \rangle )$

Die konkrete Syntax für die Terminalsymbole `ident`, `number` und `variable` entspreche der der Grammatik  $G_1$ .

Speziell für `<folge>` gilt die Transformationsvorschrift:

$[ \langle \text{atom} \rangle ( , \langle \text{atom} \rangle )^* ]$

$\rightarrow$

$( \text{cons} \langle \text{atom} \rangle ( ) )$

$\mid ( \text{cons} \langle \text{atom} \rangle \langle \text{rest} \rangle )$

mit

$\langle \text{rest} \rangle \rightarrow ( ) \mid ( \text{cons} \langle \text{atom} \rangle \langle \text{rest} \rangle )$

Beispiel: Ergebnis der Transformation für Aufgabe 2 (1):

```
(prolog (quote (((vater_von paul peter))
((vater_von peter otto))
((vater_von peter ines))
((vater_von otto leo))
((grossvater_von X Z)(vater_von X Y)(vater_von Y Z))))
(quote ((grossvater_von U V))))
```

4. Der bei Aufgabe 3 generierte Zielcode ist in der *JamusScheme*-Umgebung zu testen (Projekt `de.jamus.scheme` unter `\\iscad1\apps1 - PRAKT\fritzsch\SF\workspaceSF` in *Eclipse* importieren). Zur Ausführung wird das generierte Programm in die Datei `src/lsp_progs/beleg_prolog.lsp` des Projektes kopiert. Als Dateiendesymbol ist zusätzlich das Zeichen `]` als letztes Zeichen im Text der Datei einzutragen. Vor dem Einlesen des *Prolog*-Programmes ist von *JamusScheme* zunächst der *Prolog*-Interpreter `prolog.lsp` einzulesen. Zum Ausführen von *JamusScheme* als *Java*-Applikation sind anzugeben:

*Project:* de.jamus.scheme

*Main class:* de.jamus.scheme.UseScheme

*Program arguments:* src/lsp\_progs/prolog.lsp

Das erhaltene Resultat der Abarbeitung ist (manuell) mit dem erwarteten Resultat zu vergleichen. Es sind optional jeweils selbst noch weitere Anfragen zu testen.

5. Stellen Sie die entwickelten Plug-ins (und der entwickelten DSL-Instanz) auf einer *Web-Site* zum *Download* bereit. Nutzen Sie den *Eclipse*-Update-Manager, um die entwickelten Plug-ins zu installieren (Erproben der Plug-ins). Senden Sie schließlich eine *E-Mail* an muellerd@..., in der Sie mir die Adresse der *Update-Site* und das gewählte Dateinamensuffix mitteilen. Anschließend müssen Sie Ihre Belegarbeit noch in einem Abnahmegespräch verteidigen.

**Viel Spaß und Erfolg!**