Tutorium 06: Prolog

Paul Brinkmeier

06. Dezember 2022

Tutorium Programmierparadigmen am KIT

Übungsblätter

Wiederholung

Cheatsheet: Lambda-Kalkül/Basics

- Terme t: Variable (x), Funktion ($\lambda x. t$), Anwendung (t t)
- α-Äquivalenz: Gleiche Struktur
- η -Äquivalenz: Unterversorgung
- Freie Variablen, Substitution, RedEx
- β -Reduktion: $(\lambda p. b) t \Rightarrow b[p \rightarrow t]$

Cheatsheet: Lambda-Kalkül/Fortgeschritten

- Auswertungsstrategien (von lässig nach streng):
 - Volle β-Reduktion
 - Normalreihenfolge
 - Call-by-Name
 - Call-by-Value
- Datenstrukturen:
 - Church-Booleans
 - Church-Zahlen
 - Church-Listen
- Rekursion durch Y-Kombinator

Übungsblatt 4

Y-Kombinator

Globale Definitionen im λ -Kalkül

$$fibAcc = \lambda a. \ \lambda b. \ \lambda n. \ isZero \ n \ a \ (fibAcc \ b \ (add \ a \ b) \ (pred \ n))$$

- Definition von fibAcc ist nicht Teil des λ-Kalküls
 (λ enthält nur Variablen, Funktionsanwendung, Abstraktion)
- = fibAcc "sieht" sich selbst nicht
 "fibAcc ist frei in λa. λb. . . . "

$$\underbrace{\textit{fibAcc} \ c_0 \ c_1 \ c_7}_{\text{Aus Definition}} \underbrace{\not{\text{fibAcc}} \ c_1 \ c_1 \ c_6}_{\textit{fibAcc} \ \text{frei}}$$

Rekursive Funktionen

- Damit *fibAcc* nicht frei ist, müssen wir es *binden*. Im λ -Kalkül gibt es dafür nur ein mögliches Konstrukt:
- Ein λ , das *fibAcc* als Parameter nimmt!

$$\lambda$$
a. λ b. λ n. isZero n a (fibAcc b (add a b) (pred n)) $\rightsquigarrow \lambda$ fibAcc. λ a. λ b. λ n. isZero n a (fibAcc b (add a b) (pred n))

 Um auf unsere ursprünglich gewollte Funktion zu kommen, wenden wir Y an:

$$Y = \lambda f. (\lambda x. f(x x)) (\lambda x. f(x x))$$

 $fibAcc2 = Y(\lambda fibAcc. \lambda a. \lambda b. ... fibAcc...)$

Einführung in Prolog

Prolog — Umgebung



- Prolog ist eine Programmiersprache, wenn auch eine seltsame
- ullet \sim gut wird man durch Übung
- Zum Üben:
 - SWI-Prolog gängige Prolog-Umgebung
 - SWISH SWI-Prolog Web-IDE zum Testen
 - VIPR, VIPER PSE-Tools des IPD, auf der Seite der Übung verlinkt

Prolog — Regelsysteme als Programmiersprache

```
grandparent(X, Y) :- parent(X, Z), parent(Z, Y).
parent(X, Y) :- mother(X, Y).
parent(X, Y) :- father(X, Y).

mother(inge, emil).
mother(inge, petra).
father(emil, kunibert).
```

?- grandparent(inge, kunibert). → yes.

Prolog — Regelsysteme als Programmiersprache

```
grandparent(X, Y) :- parent(X, Z), parent(Z, Y).
parent(X, Y) :- mother(X, Y).
parent(X, Y) :- father(X, Y).

mother(inge, emil).
mother(inge, petra).
father(emil, kunibert).
```

```
mother(inge, emil) father(emil, kunibert)

parent(inge, emil) parent(emil, kunibert)
```

grandparent(inge, kunibert)

Funktoren

```
a(b, c, d).
defg.
bintree(bintree(1, 2), bintree(3, bintree(4, 5))).
list(cons(1, cons(2, cons(3, nil)))).
'Abcd'('X', 'Y', 'Z').
```

- Funktor \approx Name + Liste von Prolog-Ausdrücken
- Liste leer → "Atom"
- Name wird immer klein geschrieben
 - Großbuchstaben: bspw. 'List'
- Auch mathematische Ausdrücke sind Funktoren:

$$17 + 25 \approx '+'(17, 25)$$

Variablen

```
?- X = pumpkin.
?- Y = honey_bunny.
?- Z = vincent.
?- [A, B, C] = [1, 2, 3].
?- f(L, rechts) = f(links, R)
```

- Variablen werden immer groß geschrieben
- = ist nicht Zuweisung, sondern Unifikation
- Unifikation ≈ (formales) Pattern-Matching

Ziele

```
main :-
  [A, B, C] = [1, 2, 3],
  max(A, C, X),
  Y is X * 2,
  Y > 0,
  not(Y > 10),
!.
```

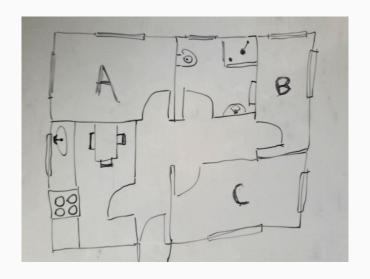
- ullet Funktionsaufruf pprox "Zielerfüllung" in Prolog
- Mögliche Ziele:
 - Unifikationsziel
 - Funktorziel
 - Arithmetische Zuweisung
 - Arithmetischer Vergleich
 - Nicht-Erfüllung
 - Cut

Programme

- ullet Prolog-"Programme" pprox Datenbanken
- Ausführung \approx Abfrage in der Datenbank
- Datenbank-Inhalt: Regeln, bestehend aus:
 - Regelkopf Ein Funktor → kann auch Atom sein
 - Teilziele Liste von Zielen, um diese Regel zu erfüllen
 - Keine Teilziele → Fakt

Prolog-Aufgaben

Mathematiker-WG



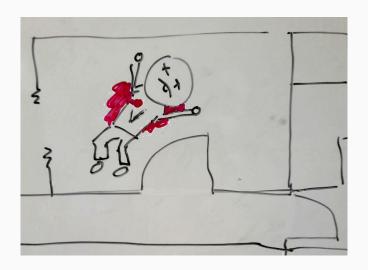
Mathematiker-WG

- Alice, Bob und Carl ziehen in eine WG
- Die drei sind Mathematiker;
 jeder will eine eigene Zahl von 1 bis 7 für sein Zimmer
- Die Summe der Zahlen soll 12 sein
- Alice mag keine ungeraden Zahlen

Findet alle 14 möglichen Kombinationen, die Zimmer zu nummerieren.

Mathematiker-WG

```
% mathematiker_wg.pl
alice(2).
alice(4).
alice(6).
nummerierung(A, B, C) :-
 alice(A),
  bob(B),
  carl(C),
  12 = := A + B + C.
```



Im Fall des Mordes an ihrem Nachbarn Victor sind nun Alice, Bob und Carl die einzigen Verdächtigen und Zeugen.

- Alice:
 - Bob war mit dem Opfer befreundet.
 - Carl und das Opfer waren verfeindet.
- Bob:
 - Ich war überhaupt nicht daheim!
 - Ich kenne den garnicht!
- Carl:
 - Ich bin unschuldig!
 - Wir waren zum Zeitpunkt der Tat alle in der WG.

```
% detektiv.pl
aussage(alice, freund(bob)).
aussage(alice, feind(carl)).
% Widersprüche
widerspruch(freund(X), feind(X)).
```

```
taeter(T) :-
  select(T, [alice, bob, carl], Rest),
  not(inkonsistent(Rest)).

inkonsistent(Zeugen) :- ...
```

- select(X, Xs, Ys) generiert Elemente X aus Xs mit Restlisten Ys.
- Implementiert: inkonsistent/1
 Überprüft Aussagen von Zeugen paarweise auf Widerspruch

Schlafplätze im Gefängnis



Dinesman's multiple-dwelling problem

Bob kommt nun ins Gefängnis. Aaron, Bob, Connor, David und Edison müssen sich zu fünft ein sehr breites Bett teilen.

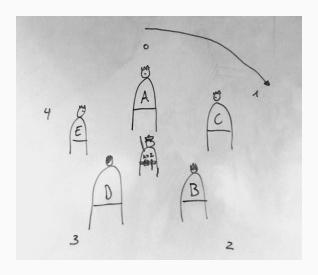
- Aaron will nicht am rechten Ende liegen
- Bob will nicht am linken Ende liegen
- Connor will an keinem der beiden Enden liegen
- David will weiter rechts liegen als Bob
- Connor schnarcht sehr laut;
 Bob und Edison sind sehr geräuschempfindlich
 - → Bob will nicht direkt neben Connor liegen
 - → Edison will nicht direkt neben Connor liegen

Wie können die 5 Schlafplätze verteilt werden?

Schlafplätze im Gefängnis

```
% schlafplaetze.pl
bett(X) :- member(X, [1, 2, 3, 4, 5]).
schlafplaetze(A, B, C, D, E) :-
bett(A), bett(B), bett(C), bett(D), bett(E),
distinct([A, B, C, D, E]),
% weitere Tests
```

- Fügt weitere benötigte Tests ein
- Implementiert:
 - distinct/1 prüft Listenelemente auf paarweise Ungleichheit
 - adjacent/2 prüft, ob |A B| = 1



- Aaron, Bob, Connor, David und Edison sollen 4 Einheiten Putzdienst übernehmen
- Da sie sich nicht einigen können, wer aussetzen darf, wendet ein Wärter folgendes Vorgehen an:
 - Die fünf werden im Kreis aufgestellt
 - Der Wärter stellt sich in die Mitte
 - Beginnend bei 12 Uhr dreht er sich im Uhrzeigersinn und teilt jeden zweiten Insassen zum Putzdienst ein
 - D.h. es wird immer ein Insasse übersprungen

An welcher Stelle muss Bob stehen, um nicht putzen zu müssen?

- Aaron, Bob, Connor, David und Edison sollen 4 Einheiten Putzdienst übernehmen
- Da sie sich nicht einigen können, wer aussetzen darf, wendet ein Wärter folgendes Vorgehen an:
 - Die fünf werden im Kreis aufgestellt
 - Der Wärter stellt sich in die Mitte
 - Beginnend bei 12 Uhr dreht er sich im Uhrzeigersinn und teilt jeden zweiten Insassen zum Putzdienst ein
 - D.h. es wird immer ein Insasse übersprungen

An welcher Stelle muss Bob stehen, um nicht putzen zu müssen? An welcher Stelle muss Bob bei 41 Insassen stehen, wenn immer jeder *dritte* Insasse eingeteilt wird?

```
% putzdienst.pl
% Bspw.
% ?- keinPutzdienstFuer([a, b, c, d, e], 2, X)
keinPutzdienstFuer(L, K, X) :-
  Countdown is K - 1,
  helper(L, Countdown, K, X).
helper([X], _C, _K, X) :- !.
```

- Weitere Fälle für helper/4:
 - C = 0 → Element entfernen
 - Ansonsten: Element hinten wieder anhängen

Quellen der Aufgaben

Zum Nachlesen und Vergleichen mit Lösungen in anderen Programmiersprachen:

- WG Rosetta Code: Department Numbers
- Detektiv github.com/Anniepoo/prolog-examples
- Schlafplätze SICP, S. 418
- Putzdienst Rosetta Code: Josephus problem