Statische Typüberprüfung

M. Anton Ertl
TU Wien

Problem

• Fehler in Programmen

• Forth-Programmierer schreiben Tests

Könnte nicht einen Teil der Fehler der Computer finden?
 Am besten gleich beim Compilieren?

Lösung?

• Typprüfung in anderen Programmiersprachen seit Jahrzehnten

• Typinferenz (Milner 1978) braucht keine Deklarationen

• oder Typüberprüfung zur Laufzeit

Gefahren

As programmers learned C with Classes or C++, they lost the ability to quickly find the "silly errors" that creep into C programs through the lack of checking. Further, they failed to take the precautions against such silly errors that good C programmers take as a matter of course. After all, "such errors don't happen in C with Classes." Thus, as the frequency of run-time errors caused by uncaught argument type errors goes down, their seriousness and the time needed to find them goes up.

Bjarne Stroustroup

- C verändert sich weg vom "'high-level assembler"'.
- Trotzdem besteht Interesse an so einem Prüfer

Ziele

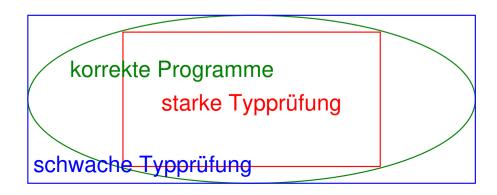
- Änderungen in altem Code prüfen
- Sollte ohne Typdeklarationen brauchbar sein
 ⇒ Typinferenz
 Mit Deklarationen bessere Überprüfung bieten
- wenig Fehlalarme kleine Änderung in großem Programm Neuer Code, der existierenden Code verwendet Fehlalarme durch einfache Annotationen abschalten
- Verständliche Fehlermeldungen
 Bei Typinferenz evtl. problematisch

Was gibt es bisher?

- StrongForth von Stefan Becher recht fern von Standard-Forth 8086-System
- Papers und Vorträge von Peter Knaggs, Jaanus Pöial, Jürgen Pfitzenmaier
 Demo von Jaanus Pöial keine Produktionssysteme
- Praktikum eines meiner Studenten nicht praxistauglich (zu viele Fehlalarme) keine einfache Verbesserungsmöglichkeit
- Diplomarbeit von Gregor Riegler konfigurierbares Typsystem
- Warum ist das so schwierig?

Allgemeines

- Typen für Overloading und Prüfung
- Statische Typüberprüfung
- Dynamische Typüberprüfung
- Forth hat gar keine Typüberprüfung Programmierdisziplin statisch
- Stack-Effekt-Kommentare entsprechen Deklarationen leider unbrauchbar



Gelöst: Stacktiefe

• Prüfer machbar (Glass 1983)

• Änderung der Stacktiefen mitzählen

 Bei Zusammenfluss müssen Tiefen gleich sein inkl. mehrere EXITs in Definition

Return-Stack-Tiefe darf nicht negativ werden

?do i loop
if >r then

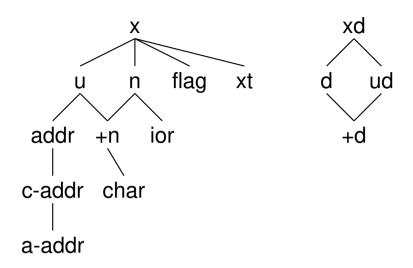
Stacktiefe: Probleme

 execute, deferred words passenden Stack-Effekt annehmen (keine Prüfung) oder Annotation

?dup?dup if/while/until?dup 0= if/while/untilals Einheit betrachten

 r> drop exit komplexe Analyse oder Annotation Und Typen?

Typhierarchie (im Standard)

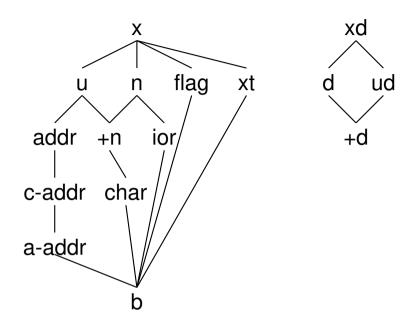


Kovarianz und Kontravarianz

```
! ( x a-addr -- )
@ ( a-addr -- x )
O< ( n -- flag )
a @ ( >=x und <=n ) O< ( >=flag und <=x ) b !</pre>
```

Standard-Typregeln unbrauchbar

Typhierarchie (Variante)



```
! ( x a-addr -- )
@ ( a-addr -- b )
O< ( n -- flag )
a @ ( >=b und <=n ) O< ( >=flag und <=x ) b !
... negate ( >=n und <=x ) b ! b @ ( >=b und <=u ) 5 u</pre>
```

Typregeln

```
Standard:
+ ( n|u n|u -- n|u )
Besser:
+ (n|u n|u -- +n)
+ ( addr n|u -- addr )
+ ( a-addr a-n|u -- a-addr )
                                                    xd
                          addr
                                       flag
                                           xt
                                                      ud
                                u|n
                   a-addr c-addr
                                                    +d
                         addrb
                                +n
                                    ior/
                                 char
```

Typregeln überarbeiten, an realem Code testen (auf Fehlalarme) Programme mit Typfehlern aus der Praxis sammeln

Typvariablen

```
0 ( V-addr -- V )
variable u ( -- u-addr )
u 0 5 <</pre>
```

Algorithmische Komplexität

- Alle Varianten von + probieren (schlimmstenfalls exponentiell)
- Allgemein: je nach Typsystem O(n)-unentscheidbar
- Typvariablen und Rekursion problematisch
- Aber auch für Fehlermeldungen
- Laxerer Checker oder mehr Deklarationen

Beispielprobleme

```
a end < if a 0 ...
negate 5 u<
negate 0 5 within
create a 10 floats allot ... a ( a-addr ) 5 floats + f0
dup 0 swap f0
if 0 . else f0 f. then
... cfield c ... c c0
: cfield ...;</pre>
```

Zusammenfassung

 Ziel: Einige Fehler beim Compilieren finden wenig Fehlalarme

• Oft versucht, für existierenden Code nicht erreicht

• Stacktiefe: gelöst

Typechecking
 Kovarianz und Kontravarianz
 Typhierarchie überarbeiten
 Typregeln überarbeiten
 an realen Programmen testen

• Definitionswörter und Makros brauchen Deklarationen