

Jutustus tüübikontrollist

Asko Tiidumaa

7. Detsember 2004

Milleks tüübikontroll?

- ✍ Tüüp: väärtuste ja mõistlike operatsioonide hulk
- ✍ Semantilised kitsendused:
 - ✍ Operaator ja sobimatu tüübiga arg
 - ✍ Operaatori ja (coercion) valik
 - eg $3.0 + 1$
 - ✍ Polümorfsete funktsioonide tuvastus

Tüübid (1/2)

Tüübid

-  Sarnaste omadustega väärtused
-  Defineerib keel ja/või programmeerija

Tüübisüsteem

-  Tüüpide hulk mingi keele jaoks
-  Reeglid, millega tüüpide abil suunata programmi käitumist

Tüübid (2/2)

✍ Näiteid tüübireeglitest:

✍ Kui liitmisoperaatori mõlemad argumendid on täisarvud, siis on ka tulemus täisarv

✍ Miks see hea võiks olla?

✍ Programmi töö käigus ei esine ootamat

✍ Väljendusrikkus (overloading, polymorf

✍ Lisainformatsioon koodigeneraatorile

Tüübisüsteem

- ✍ Igale keele elemendil (operaator, avaldis, lause, ...) on tüüp
 - ✍ Baastüübid: int, real, char, ...
 - ✍ Kogumid: massiiv, kirje, viit, fn, ...
- ✍ Tüübisüsteem koosneb reeglitest mis seob tüübiavaldised keele elementidega
- ✍ Vahel ka tüübid void ja `TypeError`

Tüübiavaldised

- ✍ Kõik baastüübid on tüübiavaldised
- ✍ Lisaks veel tüübikonstruktorid:
 - ✍ Massiiv `array(1..l,int)`
 - ✍ Produkt? $T_1 \times T_2$
 - ✍ Kirje `record((v1 x t1) x ... )`
 - ✍ Viit `ptr(T)`
 - ✍ Funktsioon `int x int ? x`

Tüübisüsteemi omadused

- ✍ Verifitseeritav (*decidably verifiable*)
 - ✍ Eksisteerib kontrollialgoritm
- ✍ Transparentne (*transparent*)
 - ✍ Tüübikontroll ja veaolukorrad on selgelt tõlgendatavad ning ennustatavad
- ✍ Rakendatav (*enforceable*)
 - ✍ Võimalikult palju staatilist kontrolli

Tüübikontroll

Tüübikontrollija

-  Tugev/nõrk, staatiline/dünaamiline

Staatiline tüübikontroll

-  Kompileerimise ajal

-  Leiab kohe vead, programm kiire

Dünaamiline tüübikontroll

-  Programmi töö ajal

Tugev tüübikontroll

- ✍ Tüübid seotud muutujate nimedega
- ✍ Kontroll kompileerimise ajal
- ✍ Tüübiteisendused keelatud või eksplitsiitsed (eri arvamused)
- ✍ Tüübikontrollist mööda hiilida ei saa
- ✍ Keeruline, (compound) tüübisüsteem
- ✍ Andmeobjekti tüüp ei muutu elu ajal

Nõrk tüübikontroll

- ✗ Tüübid seotud muut. Väärtustega
- ✗ Tüübikontroll programmi töö ajal või puudub üldse (eri arvamused)
- ✗ Tüübiteisendused lubatud või implitsiitsed (eri arvamused)
- ✗ Saab kõrvale hiilida (cast & muu)
- ✗ Vaid mõned skalaarsed andmetüübid
- ✗ Muutuja andmetüüp või muutuda

Tüübikontroll

Ekvivalents

 Kahte tüüpi kaks väärtust võrdsed?

Kompatiiblus

 Millal saab x tüüpi väärtust kasutada y tüüpi väärtust eeldavas kontekstis?

Mõju (*type inference*)

 Mis on sellist tüüpi argumentidega avaldise (väärtuse) tüüp?

Tüübiteisendused

- ✍ Mis on “ $X + I$ ” tüüp, kui
 - ✍ X on reaalarvu tüüpi
 - ✍ I on täisarvu tüüpi
 - ✍ Reaalarvude ja täisarvude jaoks on masinkoodis eraldi (aritmeetika) käsud
- ✍ Ühe liidetava tüüp vajab muutmist
 - ✍ Teisendused lähevad vahekoodi
 - ✍ Implitsiitne teisendus (*coercion*)
- ✍ Keel lihtsam aga nõrgem

Tüüptide mõju

- ✍ Avaldise või muutuja tüübi tuvastamine minimaalse infoga
- ✍ Olgu meil selline funktsioon
`function Foo(a,b)=a+b`
- ✍ Kompilaator teab, et “+ ” tüüp on
`int ? int ? int`
- ✍ Ehk + võtab kaks täisarvu ning tagastab täisarvu. Seega Foo samuti

Lihtne tüübikontrollija (1/6)

 Lihtne keel, igal identifikaatoril on oma tüüp. Grammatika:

P ? D:E

D ? D:D | id:T

T ? char|int|array[num] of T|^T

E ? literal|num|id|E mod E|E[E]|E^

Lihtne tüübikontrollija (2/6)

D? id:T	addtype(id.e,T.type)
T? char	T.type := char
T? int	T.type := int
T? $\wedge T_1$	T.type := ptr(T_1 .type)
T? arr[n]of T_1	T.type := arr(l.n.v, T_1 .type)

Kõik atribuudid on sünteesitud

Kuna P ? D:E siis tüübid on olemas enne E kontr

Lihtne tüübikontrollija (3/6)

E? literal	E.type := char
E? num	E.type := int
E? id	E.type := lookup(id.e)
E? $E_1 \text{ mod } E_2$	E.type := IF E_1 .type = int AND E_2 .type = int THEN int ELSE typeError
E? $E_1[E_2]$	E.type := IF E_2 .type = int AND E_1 .type = array(s,t) THEN t ELSE typeError
E? $E_1^{\wedge}$	E.type := IF E_1 .type = ptr(t) THEN t ELSE typeError

Lihtne tüübikontrollija (4/6)

Natuke üldistust ja implitsiitset teisendamist

E? num.num	E.type := real		
E? E ₁ op E ₂	E ₁ .type	E ₂ .type	E.type
	int	int	int
	int	real	real
	real	int	real
	real	real	real
	muu	muu	typeError

Lihtne tüübikontrollija (5/6)

S? id? E	S.type := IF id.type=E.type THEN void ELSE typeError
S? if E then S ₁	S.type := IF E.type=boolean THEN S ₁ .type ELSE typeError
S? while E ₁ do S ₁	S.type := IF E.type=boolean THEN S ₁ .type ELSE typeError
S? S ₁ :S ₂	S.type := IF S ₁ .type=void AND S ₂ .type=void THEN void ELSE typeError

Lihtne tüübikontrollija (6/6)

$T \mid T \text{ '?' } T$	deklaratsioon
$E \mid E (E)$	aplikatsioon

$T \mid T_1 \text{ '?' } T_2$	$T.type := (T_1.type \mid T_2.type)$
$E \mid E_1 (E_2)$	$E.type := \text{IF } E_2.type = s$ $\text{AND } E_1.type = s \text{ ? } t$ $\text{THEN } t$ $\text{ELSE } \text{typeError}$

Tüüptide ekvivalents

- ✍ Strukturaalne ekvivalents
 - ✍ (*structural equivalence*)
- ✍ Nimeline ekvivalents
 - ✍ (*name equivalence*)
- ✍ Deklaratiivne ekvivalents
 - ✍ (*declarative equivalence*)

Strukturaalne ekvivalents

```
function sequiv(s,t): boolean;  
begin  
    if (s ja t on samad baastüübid) then  
        return true;  
    elseif (s=array(s1,s2) and t=array(t1,t2)) then  
        return sequiv(s1,t1) and sequiv(s2,t2);  
    elseif s=s1 x s2 and t=t1 x t2 then  
        return sequiv(s1,t1) and sequiv(s2,t2);  
    elseif s=ptr(s1) and t=ptr(t1) then  
        return sequiv(s1,t2);  
    elseif s=s1? s2 and t=t1? t2 then  
        return sequiv(s1,t1) and sequiv(s2,t2);  
    else  
        return false;  
end;
```

Nimeline ekvivalents

- ✍ Kaks tüübiavaldist on ekvivalentsed kui nad on sarnased
- ✍ Iga nimi esitab eeldatavasti erinevat andmetüüpi
- ✍ $\text{type link1} = \text{^A} ? \text{type link2} = \text{^A}$
- ✍ Tugevam kui strukturealne eq sest nimi võib viidata vaid ühele tüübile

Deklaratiivne ekvivalents

✍ Mis saab siis kui tüüp ei ole nimi?

```
type link = ^A
```

```
var a1: ^A // implitsiitne tüüp type1
```

```
var a2,a3: ^A // implitsiitne tüüp type2
```

```
var a4: link
```

```
var a5: link
```

✍ Näiteks C kasutab str eq kõikide tüüpide jaoks peale kirjete. Kirjetes on kirje nimi osaks kirje tüübist.

Head ja vead

Staatileine

-  Vead leitakse varakult
-  Programmi täitmine kiire
-  Liiga range (kasutute kohtade kontroll)

Dünaamiline

-  Paindlikum
-  Ruumi ja aja kulu
-  Mittetäidetavaid programmi osi ei kontrollita (kiire luua, raskem siluda)

Tüüpida või siis mitte?

- ✍ Koodi täitmise kiirus
- ✍ Pisimahulise arenduse efektiivsus
- ✍ Kompileerimise efektiivsus
- ✍ Suuremahulise arenduse efektiivsus
- ✍ Keele võimaluste ulatus

Ehk siin kõik räägib tüüpimise kasuks ✍

Täiendavaks lugemiseks...

 Type Systems, Luca Cardelli

<http://citeseer.ist.psu.edu/cardelli97type.html>

 Üks tüübinduse Wiki (sealt hargneb)

<http://c2.com/cgi/wiki?TypeChecking>

 etc