

Merkzettel für „Theorie der Programmierung“

Marco Ammon

3. Oktober 2018

Termersetzungssysteme

Terminierung

Polynomordnungen

Konfluenz

Critical Pairs

λ -Kalkül

Ungetypt

Rekursion

Auswertungsstrategien

- applikativ (*leftmost-innermost*) \rightarrow_a
 - $\lambda x.t \rightarrow_a \lambda x.t'$, wenn $t \rightarrow_a t'$
 - $ts \rightarrow_a t's$, wenn $t \rightarrow_a t'$
 - $ts \rightarrow_a ts'$, wenn $s \rightarrow_a s'$ und t normal ist
 - $(\lambda x.t)s \rightarrow_a t[s/x]$, wenn t und s normal sind
 - effizient

Def. 3.13 (33)

- normal (*leftmost-outermost*) \rightarrow_n
 - $(\lambda x.t)s \rightarrow_n t[s/x]$
 - $\lambda x.t \rightarrow_n \lambda x.t'$, wenn $t \rightarrow_n t'$
 - $ts \rightarrow_n t's$ wenn $t \rightarrow_n t'$ und t keine λ -Abstraktion ist
 - $ts \rightarrow_n ts'$, wenn $s \rightarrow_n s'$ und t normal und keine λ -Abstraktion ist
 - terminiert immer, falls Normalform existiert (nach Standardisierungssatz)

Def. 3.14 (34)

Satz 3.17 (35)

Einfach getypt ($\lambda \rightarrow$)

- Church: Annotation der Variablen mit Typen, nur herleitbare Terme hinschreibbar
- Curry: Alle Terme hinschreibbar, dann Aussondern der nicht typisierbaren
- Typregeln:
 - **TODO**

S. 39

S. 39

- Typisierungsprobleme S. 40
 - Typcheck: „Gilt $\Gamma \vdash t : \alpha$?“
 - Typinferenz: „Was ist das beste α / Existiert α mit $\Gamma \vdash t : \alpha$?“
 - Type inhabitation: „Existiert t mit $\Gamma t : \alpha$?“
- Inversionslemma **TODO** Lem. 3.29 (41)
- Typinferenz S. 41
 - Typsubstitution σ ist Lösung von $\Gamma \vdash t : \alpha$, wenn $\Gamma \sigma \vdash t : \alpha \sigma$ herleitbar
 - Substitutionen: σ_1 allgemeiner als $\sigma_2 \Leftrightarrow \exists \tau. \sigma_1 \tau = \sigma_2$ GLoIn, S. 38
 - Prinzipaltyp von Γ, t ist $\sigma(a)$ für allgemeinste Lösung σ von $\Gamma \vdash t : a$ (a frisch)
 - Algorithmus W (Hindley/Milner) Alg. 3.31 (42)
 - * Menge PT von Typgleichungen
$$PT(\Gamma; x; \alpha) = \{a \doteq b \mid x : \beta \in \Gamma\}$$

$$PT(\Gamma; \lambda x. t; \alpha) = PT((\Gamma; x : a); t; b) \cup \{a \rightarrow b \doteq \alpha\} \text{ mit } a, b \text{ frisch}$$

$$PT(\Gamma; ts; \alpha) = PT(\Gamma; t; a \rightarrow \alpha) \cup PT(\Gamma; s; a) \text{ mit } a \text{ frisch}$$
 - * Typinferenz des Terms u mit leerem Kontext:
$$\varepsilon := PT(\emptyset; u; a)$$
- \Rightarrow Prinzipaltyp von u : $\text{mgu}(\varepsilon)(a)$
- Subjektreduktion: Wenn $\Gamma \vdash t : \alpha$ und $t \rightarrow_\beta^* s$, dann auch $\Gamma \vdash s : \alpha$, aber nicht umgekehrt! Satz 3.38 (45)

Unifikationsalgorithmus (Martelli/Montanari)

$S \cup \{x \doteq x\}$	$\rightarrow S$	(delete)
$S \cup \{f(E_1, \dots, E_n) \doteq f(D_1, \dots, D_n)\}$	$\rightarrow S \cup \{E_1 \doteq D_1, \dots, E_n \doteq D_n\}$	(decomp)
$S \cup \{f(E_1, \dots, E_n) \doteq g(D_1, \dots, D_k)\}$	$\rightarrow \perp$ (für $f \neq g$)	(conflict)
$S \cup \{E \doteq x\}$	$\rightarrow S \cup \{x \doteq E\}$ (für E keine Variable)	(orient)
$S \cup \{x \doteq E\}$	$\rightarrow \begin{cases} \perp & (\text{für } x \in FV(E), x \neq E) \\ S[E/x] \cup \{x \doteq E\} & (\text{für } x \notin FV(E), x \in FV(S)) \end{cases}$	(occurs)/(elim)