



软件科学基础

Types: Type Systems

熊英飞
北京大学



课程进展

- Coq ✓
- 数理逻辑基础 ✓
- 形式语义 ✓
- 类型系统



什么是类型系统？

- 类型系统是一种用来自动和高效证明程序没有某类错误的语法手段
 - 没有某类错误
 - C的类型系统：保证变量之间没有跨类型的错误赋值
 - Java的异常处理机制：保证程序执行中没有不被处理的异常（`runtimeException`除外）
 - 不能证明有某类错误
 - 通过类型检查不代表运行时有可能出现错误
 - 语法手段
 - 通常需要程序员在程序中加上额外标记
 - 自动
 - 加上标记之后证明是自动的
 - 高效
 - 证明过程不能对编译速度有太大影响



类型系统的重要性

- 现代程序设计语言都有较为复杂的类型系统
- 类型系统设计和语言其他部分设计通常同时进行
- 类型理论是软件理论的核心组成部分
- 类型系统有很多作用
 - 编译时错误检测
 - 抽象：类型系统是对程序行为的抽象
 - 文档：类型系统帮助更好的撰写程序
 - 效率：加上类型系统的程序可能会更高效



类型系统的实现思想

- 对程序状态进行分类
- 程序分析角度——类型定义了系统状态的抽象域和抽象域上要检查的断言



带类型的算术表达式：语法

- 之前我们在语法上严格区分了aexp和bexp
 - 不可能写出 $\text{if}(a+1) \text{ then } 1 \text{ else } 2$
- 为了体现类型的作用，我们在语法上混用自然数和布尔值
 - $t ::= \begin{array}{l} \text{true} \\ | \text{false} \\ | \text{if } t \text{ then } t \text{ else } t \\ | 0 \\ | \text{succ } t \\ | \text{pred } t \\ | \text{iszzero } t \end{array}$
- 但在更复杂的情况下（如有变量），类型系统的作用很难被语法取代



语法元素的Coq定义

```
Inductive tm : Type :=
| tru : tm
| fls : tm
| ite : tm -> tm -> tm -> tm
| zro : tm
| scc : tm -> tm
| prd : tm -> tm
| iszro : tm -> tm.
```



定义值

```
Inductive bvalue : tm -> Prop :=
| bv_true : bvalue <{ true }>
| bv_false : bvalue <{ false }>.
```

```
Inductive nvalue : tm -> Prop :=
| nv_0 : nvalue <{ 0 }>
| nv_succ : forall t, nvalue t -> nvalue <{ succ t }>.
```

```
Definition value (t : tm) := bvalue t \/\ nvalue t.
```



小步法语义

$$\frac{}{\text{if true then } t_1 \text{ else } t_2 \rightarrow t_1} \text{ (ST_IfTrue)}$$

$$\frac{}{\text{if false then } t_1 \text{ else } t_2 \rightarrow t_2} \text{ (ST_IfFalse)}$$

$$\frac{t_1 \rightarrow t_1'}{\text{if } t_1 \text{ then } t_2 \text{ else } t_3 \rightarrow \text{if } t_1' \text{ then } t_2 \text{ else } t_3} \text{ (ST_If)}$$



小步法语义

$$\frac{t_1 \rightarrow t_1'}{\text{succ } t_1 \rightarrow \text{succ } t_1'} \quad (\text{ST_Succ})$$

$$\frac{}{\text{pred } 0 \rightarrow 0} \quad (\text{ST_Pred0})$$

$$\frac{\text{numeric value } v}{\text{pred } (\text{succ } v) \rightarrow v} \quad (\text{ST_PredSucc})$$

$$\frac{t_1 \rightarrow t_1'}{\text{pred } t_1 \rightarrow \text{pred } t_1'} \quad (\text{ST_Pred})$$



小步法语义

$$\frac{}{\text{iszzero } 0 \rightarrow \text{true}} \quad (\text{ST_IsZero0})$$

$$\frac{\text{numeric value } v}{\text{iszzero } (\text{succ } v) \rightarrow \text{false}} \quad (\text{ST_IszeroSucc})$$

$$\frac{t_1 \rightarrow t_1'}{\text{iszzero } t_1 \rightarrow \text{iszzero } t_1'} \quad (\text{ST_Iszero})$$



小步法语义的Coq定义

Reserved Notation "t '-->' t'" (at level 40).

```
Inductive step : tm -> tm -> Prop :=
| ST_IfTrue : forall t1 t2,
  <{ if true then t1 else t2 }> --> t1
| ST_IfFalse : forall t1 t2,
  <{ if false then t1 else t2 }> --> t2
| ST_If : forall c c' t2 t3,
  c --> c' ->
  <{ if c then t2 else t3 }> --> <{ if c' then t2 else t3 }>
| ST_Succ : forall t1 t1',
  t1 --> t1' ->
  <{ succ t1 }> --> <{ succ t1' }>
```



小步法语义的Coq定义

```
| ST_Pred0 :  
|   <{ pred 0 }> --> <{ 0 }>  
| ST_PredSucc : forall v,  
|   nvalue v ->  
|   <{ pred (succ v) }> --> v  
| ST_Pred : forall t1 t1',  
|   t1 --> t1' ->  
|   <{ pred t1 }> --> <{ pred t1' }>  
| ST_Iszero0 :  
|   <{ iszero 0 }> --> <{ true }>  
| ST_IszeroSucc : forall v,  
|   nvalue v ->  
|   <{ iszero (succ v) }> --> <{ false }>  
| ST_Iszero : forall t1 t1',  
|   t1 --> t1' ->  
|   <{ iszero t1 }> --> <{ iszero t1' }>  
  
where "t '-->' t'" := (step t t').
```



标准型

- Strong Progress性质要求标准型一定是值
- 但现在的标准型却不一定全是值，如
 - `scc tru`
- 称上面的项是卡住的项

```
Definition stuck (t : tm) : Prop :=  
normal_form step t /\ ~ value t.
```

```
Lemma some_term_is_stuck :  
exists t, stuck t.
```



类型

- 类型帮助我们避免卡住的项

```
Inductive ty : Type :=  
| Bool : ty  
| Nat : ty.
```



类型关系

- 将表达式关联到计算结果的类型上

$$\frac{}{\vdash \text{true} \in \text{Bool}} \quad (\text{T_True})$$

$$\frac{}{\vdash \text{false} \in \text{Bool}} \quad (\text{T_False})$$

$$\frac{\vdash t_1 \in \text{Bool} \quad \vdash t_2 \in T \quad \vdash t_3 \in T}{\vdash \text{if } t_1 \text{ then } t_2 \text{ else } t_3 \in T} \quad (\text{T_If})$$

$$\frac{}{\vdash 0 \in \text{Nat}} \quad (\text{T_0})$$

$$\frac{\vdash t_1 \in \text{Nat}}{\vdash \text{pred } t_1 \in \text{Nat}} \quad (\text{T_Pred})$$

$$\frac{\vdash t_1 \in \text{Nat}}{\vdash \text{succ } t_1 \in \text{Nat}} \quad (\text{T_Succ})$$

$$\frac{\vdash t_1 \in \text{Nat}}{\vdash \text{iszero } t_1 \in \text{Bool}} \quad (\text{T_Iszero})$$



类型关系的Coq定义

Reserved Notation "'|--' t '\in' T" (at level 40).

```
Inductive has_type : tm -> ty -> Prop :=
| T_True :
    <{ |-- true \in Bool }>
| T_False :
    <{ |-- false \in Bool }>
| T_If : forall t1 t2 t3 T,
    <{ |-- t1 \in Bool }> ->
    <{ |-- t2 \in T }> ->
    <{ |-- t3 \in T }> ->
    <{ |-- if t1 then t2 else t3 \in T }>
| T_0 :
    <{ |-- 0 \in Nat }>
```



类型关系的Coq定义

```
| T_Succ : forall t1,
  <{ |-- t1 \in Nat }> ->
  <{ |-- succ t1 \in Nat }>
| T_Pred : forall t1,
  <{ |-- t1 \in Nat }> ->
  <{ |-- pred t1 \in Nat }>
| T_Iszero : forall t1,
  <{ |-- t1 \in Nat }> ->
  <{ |-- iszero t1 \in Bool }>

where "<{ '--' t '\in' T }>" := (has_type t T).
```



进展性 & 保持性

- 进展性：类型正确的项如果不是值，就一定能往下约简
- 保持性：项往下约减之后还保持同样的类型
- 两个属性联合作用保证了项不会卡住



进展性Progress

```
Theorem progress : forall t T,  
  <{ |-- t \in T }> ->  
  value t \vee exists t', t --> t'.
```

作为对比，上一章strong progress属性是对所有term都成立

证明思路：根据推导出 $t \in T$ 关系的类型规则做归纳证明。

证明需要用到如下lemma

```
Lemma bool_canonical : forall t,  
  |-- t \in Bool -> value t ->  
  bvalue t.
```

```
Lemma nat_canonical : forall t,  
  |-- t \in Nat -> value t ->  
  nvalue t.
```



保持性Preservation

```
Theorem preservation : forall t t' T,  
  <{ |-- t \in T }> ->  
  t --> t' ->  
  <{ |-- t' \in T }>.
```

证明思路：还是根据推导出 $t \in T$ 关系的类型规则做归纳证明



类型正确性

```
Definition multistep := (multi step).
```

```
Notation "t1 '-->*' t2" := (multistep t1 t2) (at level 40).
```

```
Corollary soundness : forall t t' T,  
<{ |-- t \in T }> ->  
t -->* t' ->  
~(stuck t').
```

Proof.

```
intros t t' T HT P. induction P; intros [R S].  
- apply progress in HT. destruct HT; auto.  
- apply IHP.  
  + apply preservation with (t := x); auto.  
  + unfold stuck. split; auto.
```

Qed.



作业

- 完成Types中standard非optional并不属于Additional Exercises的5道习题
 - 请使用最新英文版教材