

类型系统



类型系统

- 类型系统的作用:
 - 。 类型系统可以静态地检查源程序的语义错误
 - 。 类型系统可以为后续的代码生成以及优化提供信息
- MoonBit 中更多的语义分析
 - 。 死代码分析
 - 逃逸分析(escape analysis)
 - o ...



类型系统

- MiniMoonbit 中类型的基本定义:
 - 基本类型: Unit, Bool, Int, Double
 - 复合类型: (T1, T2, ..), Array[T], (T1, T2, ..) -> T
- 顶层函数要求标注参数类型和返回值类型
 - 。 可以独立地对每个顶层函数进行类型检查
- 局部函数和变量可以省略类型标注
 - 。 可以让程序更加简洁
 - 类型推导: 根据变量的使用情况, 推导出变量的类型
 - 类型变量: TVar("a"), TVar("b")

类型变量的归一化(unification)



```
1. // pseudo-minimoonbit
2. fn main {
3.    fn fact(n) {
4.        if n <= 0 { 1 } else { n * fact(n - 1) }
5.    };
6.    ...
7. }</pre>
```

先对未进行类型标注的函数添加类型变量作为标注:

```
1. // pseudo-minimoonbit
2. fn main {
3.    fn fact(n: TVar("a")) -> TVar("b") {
4.        if n <= 0 { 1 } else { n * fact(n - 1) }
5.    };
6.    ...
7. }</pre>
```

类型变量的归一化(unification)



```
1. // pseudo-minimoonbit
2. fn main {
3.    fn fact(n: TVar("a")) -> TVar("b") {
4.        if n <= 0 { 1 } else { n * fact(n - 1) }
5.    };
6.    ..
7. }</pre>
```

- 因为 <= 的两个操作数的类型一致,所以 n 的类型被归一化到 Int
- 同理,因为 * 的两个操作数的类型一致,所以 fact(n 1) 的类型被归一化到 Int
- 通过类型归一化, 我们可以得到 f: Int -> Int
- 归一化的过程中,可能会出现类型不一致的情况,此时需要报错



类型变量的表示方式

- 使用可变数据类型来表示一个类型变量,并且在归一化的过程中,更新这个类型变量的值
 - 类型变量是 None 时,表示这个类型变量尚未被归一化到其他类型
 - 类型变量是 Some(t) 时,表示这个类型变量被归一化到了类型 t

```
1. enum Type {
2. Var(mut ~t: Type?)
3. ..
4. }
```

类型变量的表示方式



• 在生成语法树的过程中,当出现类型缺失的情况时,生成一个新的类型变量:

```
1. fn new_tvar() -> Type {
2.  Var(~t = None)
3. }
```

• 找到类型变量代表的实际类型:

```
1. fn repr(self: Type) -> Type {
2.  match self {
3.    Var(~t = Some(ty)) as tvar => {
4.        let actual_ty = ty.repr()
5.        tvar.t = Some(actual_ty)
6.        actual_ty
7.    }
8.    ty => ty
9.  }
10. }
```



类型变量的归一化(unification)

```
1. fn unify(t1: Ty, t2: Ty) -> Unit!TyErr {
   let t1 = t1.repr()
3. let t2 = t2.repr()
4. if physical_equal(t1, t2) { return }
     match (t1, t2) {
5.
6. (Int, Int) | (Bool, Bool) => ()
     (TVar(~t=None) as tvar, ty) | (ty, TVar(~t=None) as tvar) => {
7.
       check_occur!(tvar, ty)
8.
9.
         tvar.t = Some(ty)
10.
11.
       .. // handle the function, tuple, and array type
12.
       _ => raise TyErr
13.
14. }
```



类型变量的自引用检查

```
1. fn main {
2.  fn f(x) {
3.    x[0] = x
4.  }
5. }
```

- 一开始 x 的类型是 TVar("a")
- 在检查 x[0] = x 的过程中,因为 x 的类型是 TVar("a") ,所以 x[0] 的类型被 统一到 TVar("a")
- 因为 x[0] 的类型是 TVar("a"), 所以需要检查 x 的类型是 Array[TVar("a")]
- 于是会产生 TVar("a") = Array[TVar("a")]



类型推导的上下文

- 需要一个全局的表来记录外部函数的类型
- 在检查函数体时,需要一个局部的表来记录局部变量的类型

```
1. pub let extenv : Map[String, @types.Type] = {
2.    "print_int": Fun([Int], Unit),
3.    "print_char": Fun([Int], Unit),
4.    ...
5. }
6. struct LocalCtx @immut/hashmap.T[String, Ty]
```

类型推导的实现



比较简单的几种情况:

```
1. fn infer(ctx : LocalCtx, e : Syntax) -> Type!TyErr {
 2.
      match e {
 3.
        Int(_) => Int; Bool(_) => Bool
 4. \quad Var(x) \Rightarrow
 5.
          match ctx._[x] {
 6.
            Some(t) => t
7.
            None =>
8.
              match extenv[x] {
9.
                Some(t) \Rightarrow t
10.
                None => {
11.
                 let t = new_tvar()
                   extenv[x] = t
12.
13.
14.
15.
16.
17.
18. }
19. }
```



递归函数的类型推导

```
1. fn infer(ctx : LocalCtx, e : Syntax) -> Type!TyErr {
 2.
      match e {
 3.
        LetRec({ name: (f, t), params, body }, rest) => {
 4.
5.
          let env_with_f = ctx._.insert(f, t)
          let params_ty = params.map(fn { (_, t) => t })
6.
         let mut env_with_params = env_with_f
7.
          for p in params {
8.
9.
            env_with_params = env_with_params.insert(p.0, p.1)
10.
11.
          let body_ty = infer!(env_with_params, body)
12.
          unify!(t, Fun(params_ty, body_ty))
13.
          infer!(env_with_f, rest)
14.
15. }
16. }
```



函数调用的类型推导

```
1. fn infer(ctx : LocalCtx, e : Syntax) -> Type!TyErr {
     match e {
 2.
3.
4.
     App(f, args) \Rightarrow \{
5.
      let ret_ty = new_tvar()
      let f_ty = infer!(ctx, f)
6.
      let args_ty = []
7.
8.
         for a in args {
            args_ty.push(infer!(ctx, a))
9.
10.
          unify!(f_ty, Fun(args_ty, ret_ty))
11.
12.
          ret_ty
13.
14.
15. }
```



运算符的默认类型

- 和 MoonBit 一样,MiniMoonbit 中的 + , 等算术运算符同时支持 Int 和 Double 两种类型
- 当运算符两侧的表达式类型均为类型变量时,我们使用 Int 作为默认类型

```
1. fn main {
2. fn f(x, y) { x + y }
3. f(1.0, 2.0) // type error!
4. }
```

清理类型变量



```
1. fn deref_type(t : Type) -> Type {
2.
      match t {
 3.
       Fun(params, result) =>
          Fun(params.map(fn { t => deref_type(t) }), deref_type(result))
 4.
       Tuple(types) => Tuple(types.map(fn { t => deref_type(t) }))
 5.
       Array(t) => Array(deref_type(t))
6.
7.
       Var(\sim t = Some(t)) as tvar \Rightarrow \{
8.
       let t = deref_type(t)
9.
          tvar.t = Some(t)
10.
11.
12. Var(\sim t = None) as tvar => {
13.
       tvar.t = Some(Unit)
14.
         Unit
15.
16. t \Rightarrow t
17. }
18. }
19.
20. fn deref_term(syntax : Syntax) -> Syntax { .. }
```



类型推导的实现

• 类型推导的函数入口

```
1. pub fn typing(e : Syntax) -> Syntax!TyErr {
2.    unify!(Unit, infer!(@immut/sorted_map.empty(), e))
3.    for ext_f, ext_t in extenv {
4.        extenv[ext_f] = deref_type(ext_t)
5.    }
6.    deref_term(e)
7. }
```



思考

• 如何在类型检查出现错误的情况下提供更友好的报错信息?