

λ calculus with primitives(原语/原生项/原始项)

| 类别 | 表面语法 | 抽象语法 | 注释 |
|--------------|------------------------------------|----------------------|-----------------------|
| Term $t ::=$ | x | Var x | |
| | $\backslash x . t$ | Lam (x, t) | λ calculus 部分 |
| | $t_1 t_2$ | App (t_1, t_2) | |
| <hr/> | | | |
| | n | Int n | 原生(非负)整数 |
| | b | Bool b | 原生布尔值 |
| | $t_1 + t_2$ | Add (t_1, t_2) | |
| | $t_1 - t_2$ | Sub (t_1, t_2) | |
| | $t_1 < t_2$ | Lt (t_1, t_2) | |
| | $t_1 = t_2$ | Eq (t_1, t_2) | Int 的相等判断 |
| | if t_1 then t_2 else t_3 end | If (t_1, t_2, t_3) | if 表达式 |

表面语法的优先级与结合性类似于 OCaml 的, 使用 `()` 调整优先级.

Simply Typed Lambda Calculus, STLC

`3 + true` 会带来错误, 语言不会做隐式转换(implicit conversion).

| 类别 | 表面语法 | 抽象语法 | 注释 |
|-----------------|--|--|-------------------------------------|
| Type $\tau ::=$ | Int Bool $\tau_1 \rightarrow \tau_2$ | Int Bool Lam (τ_1, τ_2) | 一般是 $\backslash x : \tau_1 . t$ 的类型 |
| Term $t ::=$ | x $\backslash x : \tau . t$ $t_1 \ t_2$... | Var x Lam (x, τ, t) App (t_1, t_2) ... | 余下与上页相同 |

fix 拓展

- Y 组合子 $\lambda f. (\lambda x. f(x\ x))(\lambda x. f(x\ x))$ 在 STLC 中无法赋型:
式中 x 的类型必须是某种 $A \rightarrow B$, 因为 $x\ x$, 但这使得 $A = A \rightarrow B$!
- 因此引入 `fix` 拓展用以定义递归函数, 以 `sum n = 0 + 1 + ... + n` 为例:

| 类别 | 表面语法 | 抽象语法 | 注释 |
|--------------|--|--|-------|
| Term $t ::=$ | ... | ... | 与前文相同 |
| | <code>fix $f : \tau = t$</code> | <code>Fix (f, τ, t)</code> | |

```
fix sum : Int -> Int = \ n : Int .  
  if n = 0 then 0 else n + sum (n-1) end
```

- 对比: `fix $f : \tau = t$` 和 `$\lambda x : \tau. t$` 都引入了绑定变量, 一个是 `f`, 一个是 `x`.

递归: 延伸阅读

- Y 组合子在 untyped lambda calculus 里可赋型, 见 PFPL 第 20 章与第 21 章第 4 节.
- `fix` 拓展来自于 PFPL 第 19 章.
- 可以添加其他的原始项来处理递归, 例如 PFPL 第 9 章系统 T 中的原始递归函数.
- (余)归纳类型也是一种选择, 你已经在 OCaml 里定义过不少归纳类型, 例如:

```
type term =  
  | Var of string  
  | Lam of string * term  
  | App of term * term
```

在一些语言里(例如 Coq), (余)归纳类型用于保证程序可停机. 见 PFPL 第 15 章.