#### COMP130014.02 编译

# 第六讲:类型推导

徐辉 xuh@fudan.edu.cn



#### 大纲

- ❖一、类型推导问题
- \*二、识别标识符作用域
- \*三、类型约束和求解

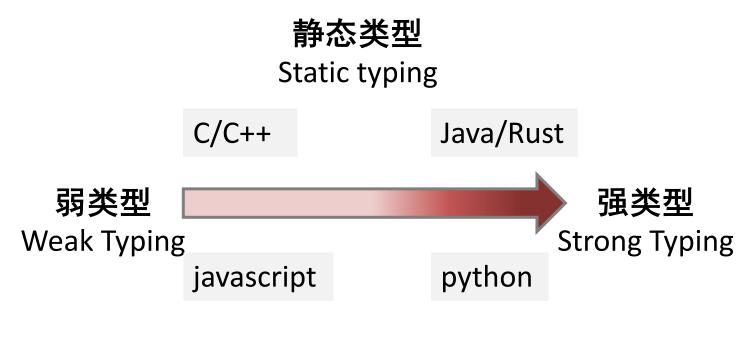
# 一、类型推导问题



#### 类型系统基本概念

- 类型系统包括由类型和规则组成
- 类型:
  - 基础类型(Primitive Type)
    - 标量类型(Scalar Types): bool/char/int/long/float/double
    - 复合类型(Compound Type):数组、元组
  - 自定义类型:结构体/类
- 类型规则:
  - 类型推导和检查规则
  - 是否允许隐式类型转换?

#### 类型系统分类



动态类型 Dynamic Typing

#### 动态类型 vs 静态类型

- 静态类型系统:编译时检查类型的一致性
- 动态类型系统:运行时检查类型的一致性

```
//python代码
def foo(x):
    if x == 1:
        return "bingo!"
    return x
```

```
//foo的类型是什么?
print(foo(10))
print(foo(1))
print(foo(10) + foo(1))
```

```
#: python factorial.py
10
bingo!
Traceback (most recent call last):
   File "factorial.py", line 11, in <module>
      print(foo(10) + foo(1))
TypeError: unsupported operand type(s) for +: 'int' and 'str'
```

#### 强类型 vs 弱类型(相对)

- 强类型系统: 一般不允许隐式类型转换, 如Python、Java
- 弱类型类型:自动隐式转换,灵活但易出错,如C、Javascript

```
//python代码
b = 1 + True;
a = 1 + '2';
c = '1' + True;
```

2 类型错误 类型错误

```
//C代码

int a = 1 + true;

int b = '1' + true;

int c = 1 + '2';

int d = 1 + "2";

2
50
51
4202501
```

```
//Javascript代码
1 + true;
1 + '2';
'1' + true;
```

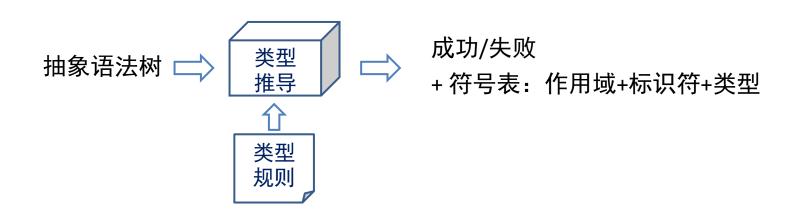
```
2
'12'
'1true'
```

```
//Javascript代码
var a = 42;
var b = "42";
var c = [42];
a === b;
a == b;
a == c;
```

false true true

#### 类型推导问题

- 已知源代码(一般是抽象语法树形式)和类型规则
- 为代码中的所有标识符或对象找到满足类型规则的唯一解
  - 如满足运算符、函数签名等要求
- 类型检查可以认为是类型推导问题的特例



#### 类型推导思路

- 基于AST对标识符进行作用域识别和类型分析
  - 声明新标识符: 确定作用域
  - 使用标识符: 推导或检查类型

```
let g:int = 10;
fn fib(x: int) -> int {
    if (x <= 1) {
        ret x;
    let a = fib(x - 1);
    let b = fib(x - 2);
    let r = a + b;
    ret r;
fn main() {
    let r = fib(10) + g;
```

标识符	作用域 (粗粒度)	索引	类型
g	global	0xd9c2	int
fib	global	0xd470	(int) → int
main	global	0xd318	(void) → void
x	fib	0xd398	int
а	fib	0xd5b0	int
b	fib	0xd2c2	int
r	fib	0x1234	int
r	main	0xa3c2	int

# 二、识别标识符作用域

#### 作用域分析(细粒度)

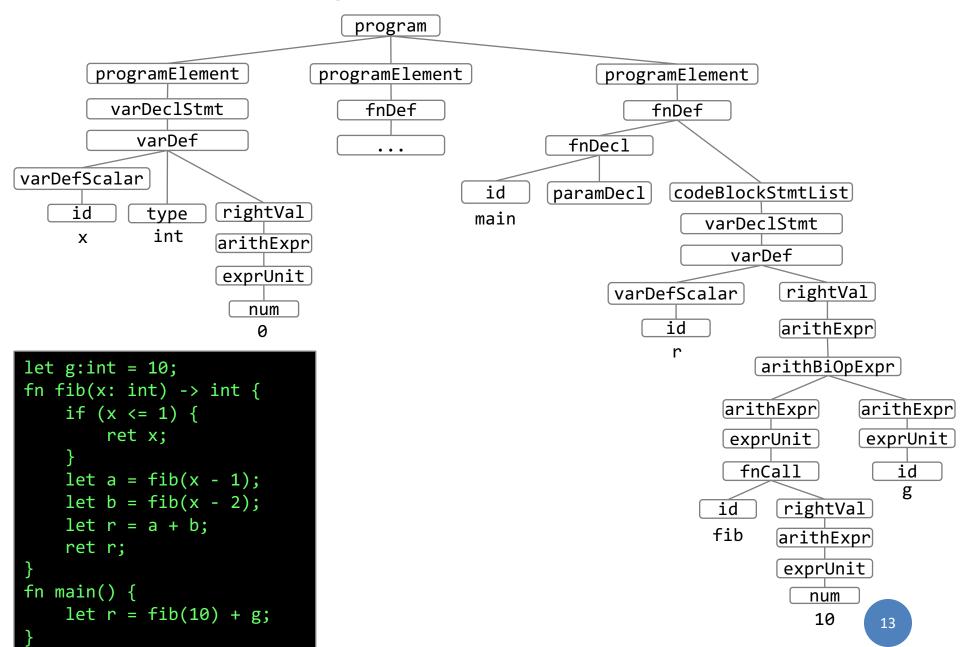
```
let g:int = 10;
fn foo(x: int) -> int { //scope fib
    if (x \leftarrow 1)
        ret x;
    let a = fib(x - 1); //{scope 1}
        let b = fib(x - 2); //{\{ scope 2 \}}
            let r = a + b; //{scope 3}
                 ret r;
            //}
        //}
fn main() { //scope main
    let r = fib(10) + g;
```

Scope之间的偏序关系: fib > 1 > 2 > 3

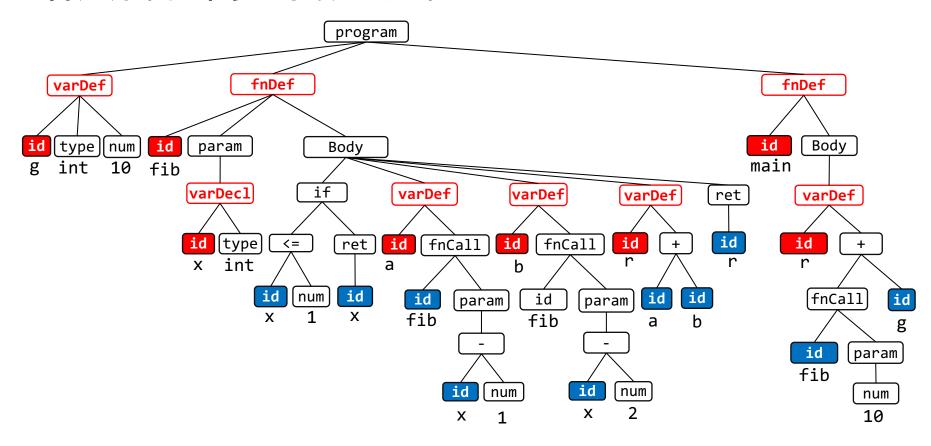
#### 抽象语法树: Abstract Syntax Tree

- 具体语法: 程序员实际写的代码
  - 解析源代码得到语法解析树,是对源代码的完整表示
- 抽象语法: 编译器实际需要的内容
- 抽象语法树: 消除解析过程中的一些步骤或节点
  - 单一展开形式塌陷,如E1->E2->E3->NUM-><UNUM>
  - 去掉括号等冗余信息
  - 运算符和保留字一般不作为叶子结点
- 可被编译器后续编辑,记录上下文相关的信息

#### 示例: TeaPL编译器生成的语法树



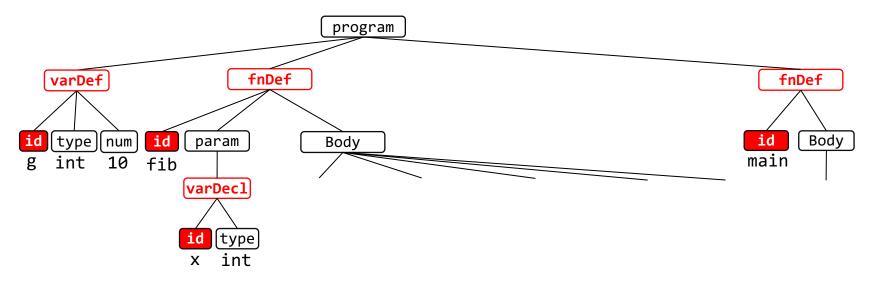
#### 语法树化简=>问题抽象





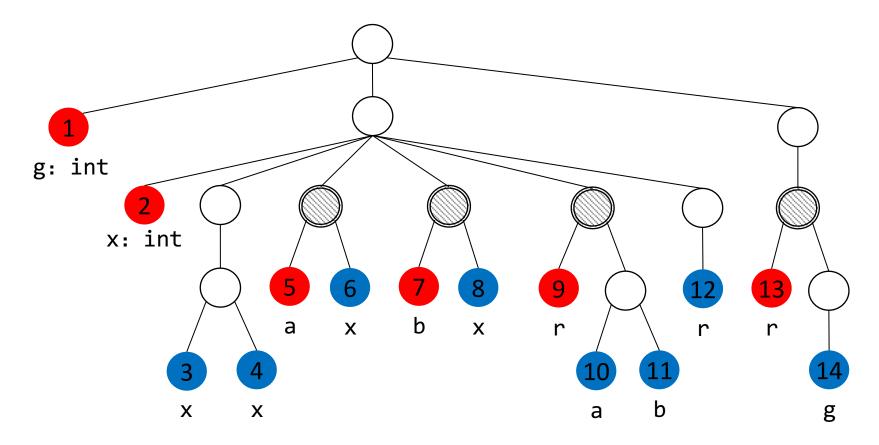


## 函数/全局变量符号表



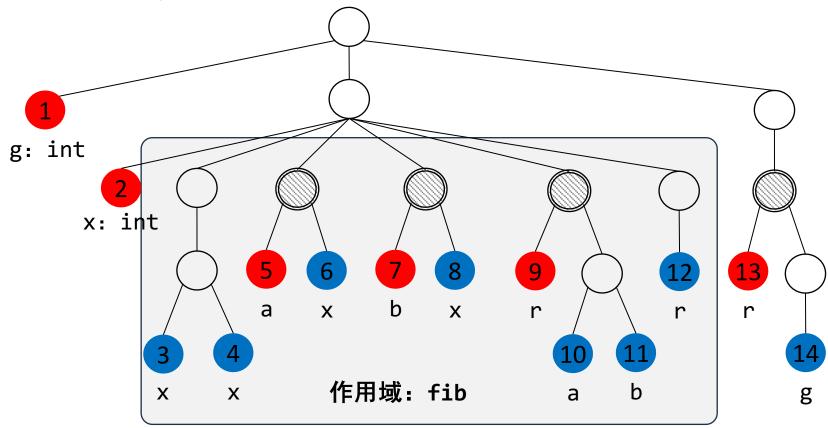
标识符	作用域	索引	类型
g	global	0xd9c2	int
fib	global	0xd470	(int) → int
main	global	0xd318	(void) → void

### 局部变量类型分析

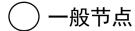




### 局部变量类型分析: x

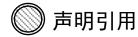


标识符	作用域	索引	类型
X	fib	0xd398	int
a			
b			
r			

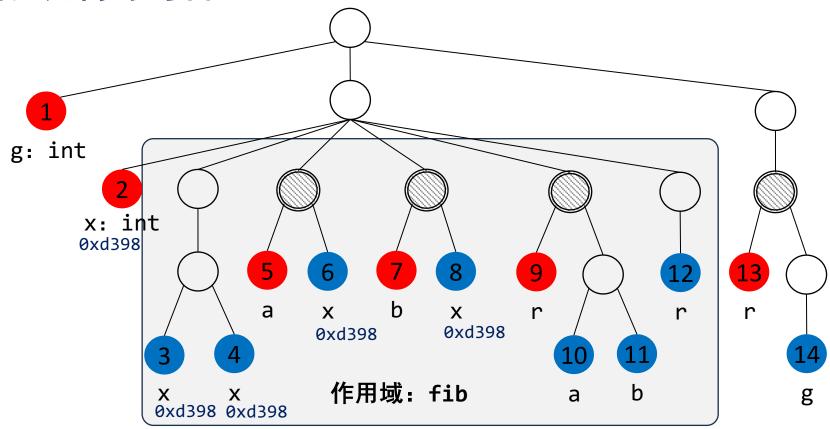




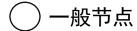




#### 标识符索引化: x

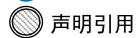


标识符	作用域	索引	类型
X	fib	0xd398	int
a			
b			
r			

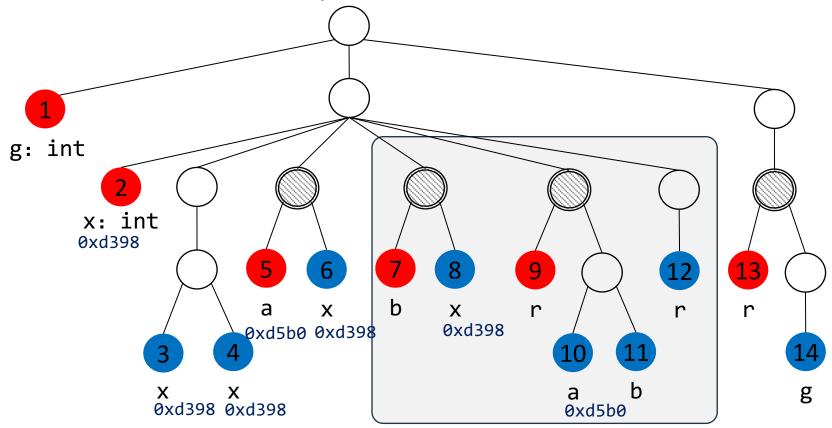




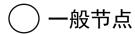




# 局部变量类型分析/标识符索引化: a

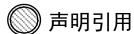


标识符	作用域	索引	类型
Х	fib	0xd398	int
a	fib:scope1	0xd5b0	
b			
r			

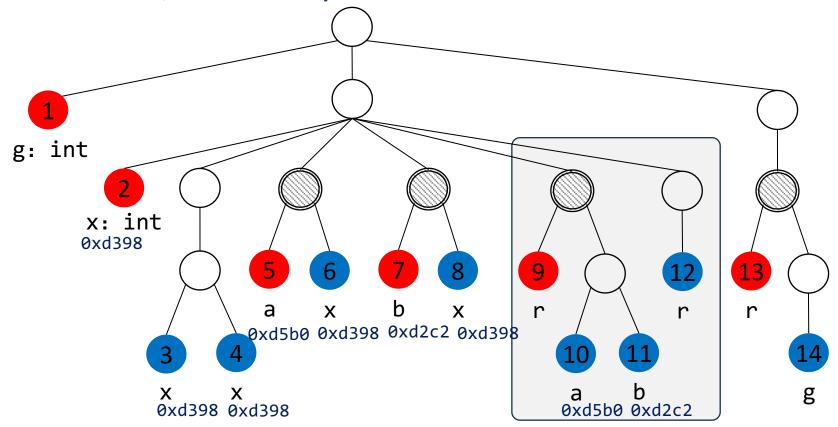




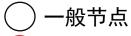




# 局部变量类型分析/标识符索引化: b

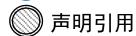


标识符	作用域	索引	类型
х	fib	0xd398	int
а	fib:scope1	0xd5b0	
b	fib:scope2	0xd2c2	
r			

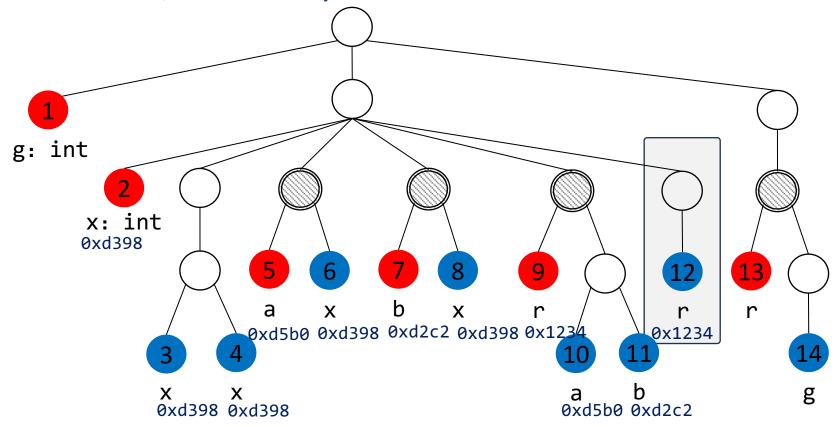




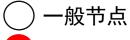




# 局部变量类型分析/标识符索引化: r

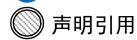


标识符	作用域	索引	类型
х	fib	0xd398	int
а	fib:scope1	0xd5b0	
b	fib:scope2	0xd2c2	
r	fib:scope3	0x1234	









#### 算法实现思路

- 动态维护两个哈希表记录符号作用域和类型
  - 全局符号表
  - 局部符号表
- 遍历抽象语法树对符号进行索引化
  - 符号声明时加入符号表
  - 跳出作用域将符号移除

#### 作用域导致的类型错误举例

#### 作用域导致的类型检查问题

#### TeaPL中的全局变量使用要求

```
fn foo(n: int) -> int {
    x = x + n;
    ret x;
}
let x:int = 0;
```

```
let x:int = a + 5;
let a:int = 5;
```

全局变量声明和在全局变量中的使用顺序有关

全局变量声明和在函数中的使用顺序无关

```
let a:int = 203;
let b:int = 713;

fn foo(a:int) -> int {
    let b:int = 10;
    ret a + b;
}
```

局部变量不能和全局变量重名

```
let a:MyStruct;
fn foo(a:int) -> int{
    ret 2 * a;
}
```

实验作业中的例外

## TeaPL中的函数重名问题:是否允许重载/多态?

```
fn foo(x:int);
fn foo() -> int;
```

TeaPL暂时不允许重载

支持方法: 在全局符号表中增添项目即可

标识符	作用域	索引	类型
foo	global	0xadc2	(int) → void
foo	global	0xbc70	(void) → int

# 三、类型约束和求解

#### TeaPL的类型系统

- 类型:
  - 基础类型(Primitive Type)
    - 标量类型(Scalar Types): int、bool
    - 复合类型(Compound Type):数组
    - 函数类型
  - 自定义类型:使用struct定义
- 规则(静态类型系统)
  - 类型推导: 为代码中的每个标识符和表达式确定类型
  - 类型检查:分析每个参数类型是否符合运算符或函数签名要求
  - 类型转换:允许隐式类型转换? (类型强弱)

#### 类型错误举例

```
fn foo(n: int) -> int {
    ...
}
fn main() {
    foo(foo);
}
```

```
fn foo(n: int) -> int {
    if (n <= 1) {
        ret n;
    }
    let x:int = foo(n - 1);
}
```

#### 类型推导/检查思路

- 1) 根据符号表确定变量类型
- 2) 基于类型规则提取类型约束
  - 类型表示:用[X]表示变量X的类型
  - 约束提取: 一般都为等价关系; 子类型和范型除外
- 3) 约束求解

## 类型规则设计

• 为不同的语法制定相应的推断规则

#### 代码示例

代码模式

约束

0

Ν

[N] = int

$$a = 0;$$

$$X = N$$

$$[N] = int, [X] = [N]$$

$$a = b;$$

$$X = Y$$

$$[X] = [Y]$$

$$a + b$$
;

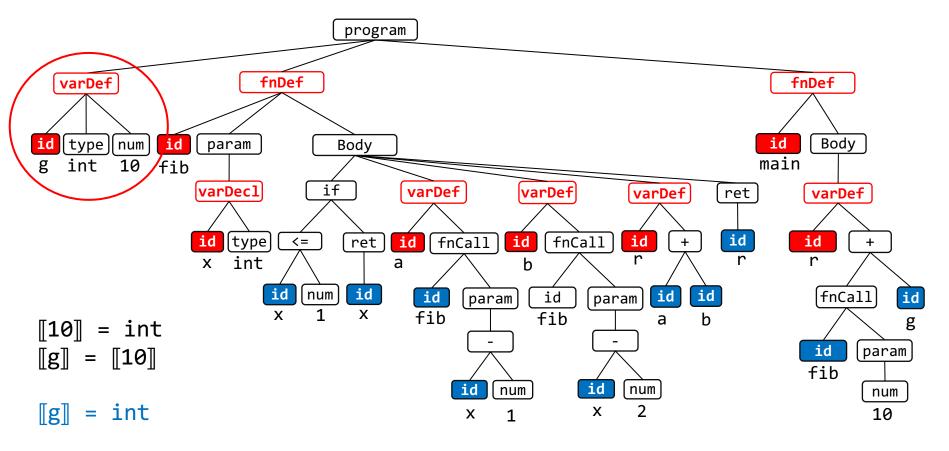
$$[\![X]\!] = [\![Y]\!] = [\![X + Y]\!]$$

$$c = a + b;$$

$$T = X \text{ bop } Y$$
  $[X] = [Y] = [X + Y] = [T],$   $Z = T$   $[Z] = [T]$ 

$$[\![ Z ]\!] = [\![ T ]\!]$$

#### 示例:约束提取

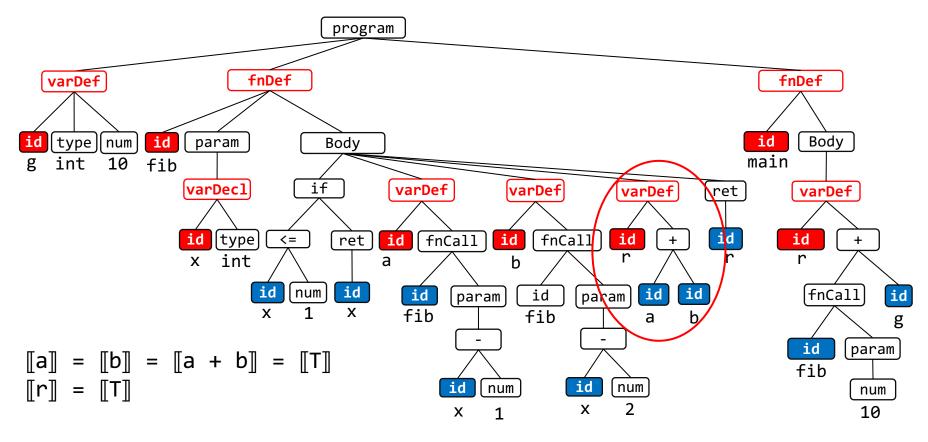


标识符	作用域	索引	类型
g	global	0xd9c2	int
fib	global	0xd470	(int) → int
main	global	0xd318	(void) → void





#### 示例:约束提取



标识符	作用域	索引	类型
Х	fib	0xd398	int
а	fib:scope1	0xd5b0	
b	fib:scope2	0xd2c2	
r	fib:scope3	0x1234	





#### 更多类型规则

#### 代码示例

#### 代码模式

#### 约束

$$[X] = bool$$

$$[X] = [Y]$$
,  $[X \text{ rop } Y] = bool$ 

$$T = X \text{ rop } Y$$
  
if(T)

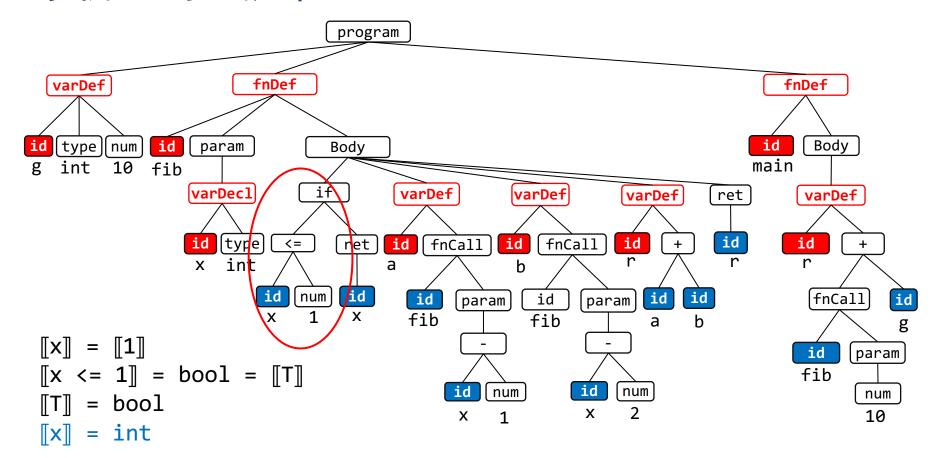
$$T = X \text{ rop } Y$$
  $[X] = [Y], [X \text{ rop } Y] = bool = [T], if(T)  $[T] = bool$$ 

$$[X] = [Y] = [X lop Y] = bool$$

$$T = X \text{ rop } Y$$
  $[X] = [Y] = [X \text{ lop } Y] = \text{bool} = [T],$   $T \text{ lop } Z$   $[T] = [Z] = [T \text{ lop } Z] = \text{bool}$ 

while(a>b)
$$\{...\}$$
 T = X rop Y

#### 示例:约束提取



标识符	作用域	索引	类型
X	fib	0xd398	int
a	fib:scope1	0xd5b0	
b	fib:scope2	0xd2c2	
r	fib:scope3	0x1234	



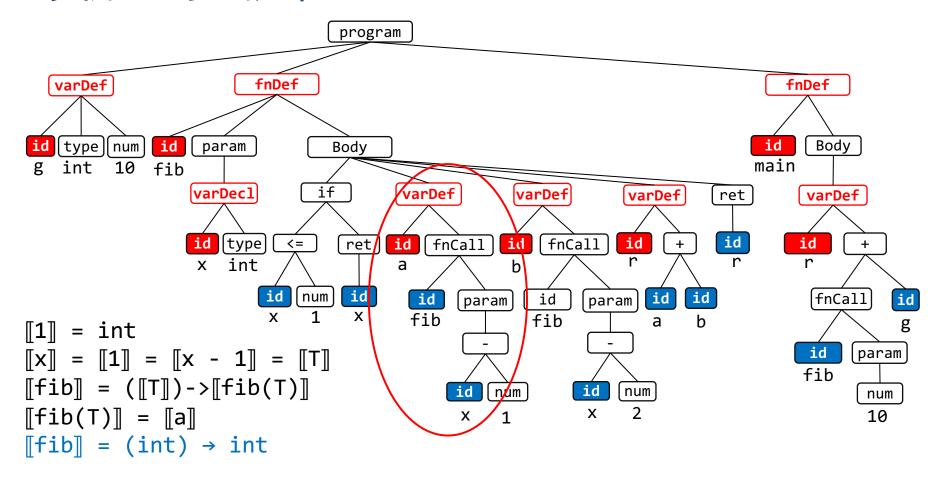


#### 更多类型规则

# 代码示例 代码模式 约束 foo(a, b); F(X,Y) [F] = ([X], [Y])->[F(X,Y)] ret a; F(X)->Y { [F] = ([X])->[Z], [Z] = [Y]

ret Z;

## 示例:约束提取

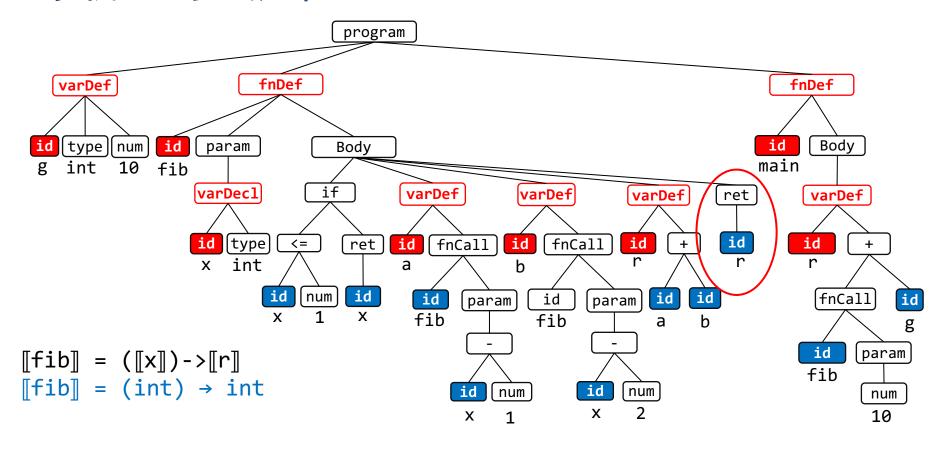


标识符	作用域	索引	类型
g	global	0xd9c2	int
fib	global	0xd470	(int) → int
main	global	0xd318	(void) → void





# 示例:约束提取



标识符	作用域	索引	类型
g	global	0xd9c2	int
fib	global	0xd470	(int) → int
main	global	0xd318	(void) → void





## 约束提取结果

```
[10] = int
[g] = [10]
\llbracket g \rrbracket = int
[a] = [b] = [a + b] = [T1]
[r] = [T1]
[x] = [1]
[x <= 1] = bool = [T2]
[T2] = bool
[x] = int
[fib] = ([x]) - x[r]
[fib] = (int) \rightarrow int
```

```
[1] = int
[x] = [1] = [x - 1] = [T3]
\lceil \text{fib} \rceil = (\lceil \text{T3} \rceil) - \lceil \text{fib}(\text{T3}) \rceil
[fib(T3)] = [a]
[fib] = (int) \rightarrow int
[1] = int
[x] = [1] = [x - 2] = [T4]
[fib] = ([T4]) -> [fib(T4)]
[fib(T4)] = [b]
\|fib\| = (int) \rightarrow int
```

## 基于并查集方法求解

- 维护不存在相交关系的集合,支持查找和联合两种操
  - Find(x): 返回包含变量x的集合
  - Union(x, y): 联合包含x和y的两个集合

```
while(getPair()!=NULL){
   [p,q] = readPair(p,q);
   pset = find(p);
   qset = find(q);
   if(pset == qset)
      continue;
   else union(p,q);
}
```

# 应用并查集方法求解

```
[10] = int
                                       S1:{[10], int, [g]}
\llbracket g \rrbracket = \llbracket 10 \rrbracket
\llbracket g \rrbracket = int
[a] = [b] = [a + b] = [T1]
                                     S2:\{[a], [b], [r], [T1]\}
[r] = [T1]
[x] = [1]
                                       S1:\{[x], [1], int, [10], [g]\}
[x <= 1] = bool = [T2]
                                       S3:\{[x <= 1], [T2], bool\}
[T2] = bool
[x] = int
[1] = int
[x] = [1] = [x - 1] = [T3]
                                       S1:\{[x], [1], int, [x - 1], [T3], [10], [g]\}
                                       S4:{\|fib\|, (\|T3\|)->\|fib(T3)\|, (int) \rightarrow int}
\lceil \text{fib} \rceil = (\lceil \text{T3} \rceil) - \lceil \text{fib}(\text{T3}) \rceil
                                       S2:{ [fib(T3)], [a], [b], [r], [T1]}
[fib(T3)] = [a]
[fib] = (int) \rightarrow int
                                       S4:{\[fib\], (\[T3\])->\[fib(T3)\],
[fib] = ([x]) - x[r]
                                            (int) → int, ([x])->[r]}
[fib] = (int) \rightarrow int
```

# 最终解

```
S1:\{[x], [1], int, [x - 1], [T3], [10], [g]\}
S2:{[[fib(T3)]], [[a]], [[b]], [[r]], [[T1]]}
S3:{[[x <= 1]], [[T2]], bool}
S4:\{[fib], ([T3])->[fib(T3)], (int) \rightarrow int, ([x])->[r]\}
                                        \llbracket g \rrbracket = int
                                        [a] = int
                                        \llbracket b \rrbracket = int
                                        [r] = int
                                        [x <= 1] = [T2] = bool
                                        [fib] = (int) \rightarrow int
                                        [T3] = int
                                        [fib(T3)] = int
```

# 更多类型规则:数组

### 代码示例

### 代码模式

#### 约束

$$\{M,N\}$$

$$\{M,N\} =$$
 aint

$$a = \{0,1\};$$

$$X = \{M, N\}$$

$$X = \{M, N\} = \{M, M\} = \{M, M\}$$

$$b = a[i];$$

$$Y = X[Z]$$

$$Y = X[Z]$$
  $[Z] = int, [Y] = [*X], [X] = &[*X]$ 

$$a[i] = b;$$

$$X[Z] = Y$$

$$X[Z] = Y$$
  $[X] = int, [X] = &[Y]$ 

# 更多类型规则:结构体

### 代码示例

### 代码模式

#### 约束

```
struct Foo {
    a:int,
    b:int,
}

struct ST { [[ST]] = [[int, int]]
    A:int,
    B:int,
}
```

foo.a = 
$$d$$
;

$$X.A = Y$$

$$[X.A] = [Y], [X.A, _] = [X]$$

# 类型推断可能存在的问题

- 解不唯一的问题: 优选选择的类型
- 无解的情况: 是否允许隐式类型转换?
- 如何判断类型是否等价: 名字相同 vs 结构相同

```
struct Pos { x:int, y:int, }
struct Loc { x:int, y:int, }
```

# 递归问题

```
//TeaPL代码
fn factorial(n:int) -> int {
   if (n == 0) {
      ret 1;
   } else {
      let r = n * factorial(n-1);
      ret r;
   }
}
```

## 练习: 类型检查

- 应用类型检查方法分析实验中的测试用例
- 链接: <a href="https://github.com/hxuhack/compiler\_project/blob/24s-assignment2/src/tests">https://github.com/hxuhack/compiler\_project/blob/24s-assignment2/src/tests</a>

### 练习

假如TeaPL函数声明可缺省类型,设计方法分析下列代码中的类型信息

```
fn factorial(n) {
    if (n == 0) {
        ret 1;
    } else {
        let r = n * factorial(n-1);
        ret r;
    }
}
```

```
fn factorial(f, n) {
    if (n == 0) {
       ret 1;
    } else {
       let r = n * f(f, n-1);
       ret r;
    }
}
```