

# Inductive Definition

- 判断 (judgment) : 关于某种类别的一棵或多棵 `abt` 的陈述
- 规则 (rule) : 规定了一个判断有效的充要条件, 因此也就决定了这个判断的含义

## 2.1 判断

以下是一些判断的例子：

- $n \text{ nat}$ :  $n$  是一个自然数
- $n_1 + n_2 = n$ :  $n$  是  $n_1$  和  $n_2$  的和
- $\tau \text{ type}$ :  $\tau$  是一个类型
- $e : \tau$ : 表达式  $e$  具有  $\tau$  类型
- $e \Downarrow v$ : 表达式  $e$  的值为  $v$

判断的作用是：

1. 表明一棵或多棵abt具有某种性质， 或
  2. 彼此之间存在某种关系
- 判断形式 (judgment form) : abt所具有的性质或关系
  - 判断形式的实例 (instance) : 对性质或关系的一个判断
  - 谓词 (predicate) : 判断形式
  - 主语 (subject) : 构成实例的对象

记法a J: “abt a具有  $J$  性质”, 也可记为J a

— $J$ : 不标记参数的J

## 2.2 推理规则

判断形式的归纳定义 (inductive definition) 表达为：

$$\frac{J_1 \cdots J_k}{J}$$

表明当  $J_1, \cdots, J_k$  成立时，足以让  $J$  成立，反之不一定成立。

- 前提 (premise)：分子
- 结论 (conclusion)：分母
- 公理 (axiom)：没有前提的规则
- 正常规则 (proper rule)：有前提的规则

## 归纳定义例子

- -nat
- -tree
- 相等:  $a \text{ is } b$  表示两棵abt相等, 则

- 规则模式 (rule scheme)：以上的定义都是有限的判断（两个），但是可以推出无限的规则，这样的有限的模式称为规则模式
- 规则模块的实例：为规则中对象的每一个选择确定的一条规则

## 2.3 推导

- 一个判断的推导过程是规则的有限组合，由公理开始，以判断结束
- 推导是一棵树，结点是规则，其子结点是以该规则为前提的推导过程

如何推导 `succ(succ(succ(zero))) nat` 和 `node(node(empty;empty); empty) tree`

- 找到一个推导过程就可以说明一个归纳定义判断是可推导的
- 前向链接（forwarding chaining）、自底向上构造（bottom-up construction）：从公理开始
- 反向链接（back warding chaining）、自顶向下构造（top-down construction）：从结论开始
- 前向链接是没有方向的，反向则是目标导向的



## 2.4 规则归纳rule induction

- 要想证明“性质  $a$   $P$  在  $a$   $J$  可推导时成立”，则只需证明“ $P$  封闭于定义判断形式  $J$  的规则或者  $P$  遵从这些规则”。即如果当  $P(a_1), \dots, P(a_k)$  成立时  $P(a)$  成立，则性质  $P$  遵从规则：

$$\frac{a_1 J \dots a_k J}{a J}$$

- 分子称为这个推理的归纳假设 (inductive hypotheses)
- 而分母称为归纳结论 (inductive conclusion)

例如，要证明当  $a \text{ nat}$  成立时  $P(a)$  成立，只需要证明：

## 2.5 迭代归纳定义和联立归纳定义

- 迭代 (iteration) : 一个归纳定义建立在另一个归纳定义之上
- 联立 (simultaneous) : 所有的判断形式的规则是由整个规则集合同时定义的

## 2.6 用规则定义函数

- 通过对输入与输出的关系的图做归纳定义来定义函数，然后证明这个关系在给定关系时唯一确定输出
- 自然数的加法函数 $sum(a; b; c)$ ，表示  $c$  是  $a$  与  $b$  的和