

结构归纳法： 字符串构造与拼接证明

2026 年 4 月 8 日星期三

黄世鑫

1. 什么是结构归纳法？

结构归纳法是数学归纳法在递归定义的数据结构上的自然推广。

数学归纳法（针对自然数）：

- 基础情况：证明 $P(0)$ 成立
- 归纳步骤：假设 $P(n)$ 成立，推导 $P(n+1)$ 成立
- 结论：对所有自然数 n ， $P(n)$ 成立

结构归纳法（针对递归数据结构）：

- 基础情况：证明基础元素满足性质 P
- 构造步骤：假设构造前的元素满足 P ，推导构造后的元素仍满足 P
- 结论：递归数据类型中所有元素都满足 P

关键差异：归纳的对象不再是“数字的大小”，而是数据结构的构造方式。

2. 递归定义数据类型（以 Python 字符串为例）

字符串 `str` 的形式化递归定义：

- 基础情况：空字符串属于 `str` $\epsilon \in \text{str}$
- 构造情况：若 u 是 Unicode 字符，且 $s \in \text{str}$ ，则 $'u' + s \in \text{str}$

这两条规则可以生成所有可能的字符串。

示例：“abc”的构造过程：

`text`

`"abc" = 'a' + "bc" "bc" = 'b' + "c" "c" = 'c' + "" ""` ← 基础情况

3. 为证明做准备：递归定义相关操作

拼接操作 `+` 的递归定义：

- 基础： $'' + s = s$ （空串是左恒等元）
- 构造： $('u' + s) + t = 'u' + (s + t)$

长度函数 `len` 的递归定义：

- 基础： $\text{len}('') = 0$
- 构造： $\text{len}('u' + s) = \text{len}(s) + 1$

Python 验证（与内置行为一致）：

```
s = "bc"
print(len("")) # 0
print(len("a" + s) # 3
print("" + s # 'bc'
print("a" + s # 'abc'
```

4. 直观类比：多米诺骨牌

- 条件 1（基础情况）：第一张骨牌会倒 \equiv 证明空字符串 `''` 满足性质 P
- 条件 2（构造步骤）：任何一张倒下都会带倒下一张 \equiv 假设 $P(r)$ 成立，

则 $P('u' + r)$ 成立

- 结论：所有骨牌都会倒 \equiv 递归数据类型中所有元素满足 P

5. 结构归纳法证明示例

定理：对任意字符串 $s, t \in \text{str}$ ，有 $\text{len}(s + t) = \text{len}(s) + \text{len}(t)$

证明（使用结构归纳法）：

定义归纳谓词 $P(s)$ ：对任意 $t \in \text{str}$ ， $\text{len}(s + t) = \text{len}(s) + \text{len}(t)$ 成立。

基础情况（ $s = ''$ ）：

text

$\text{len}('' + t) = \text{len}(t) \leftarrow$ 拼接基础定义（左恒等）

$= 0 + \text{len}(t)$

$= \text{len}('') + \text{len}(t) \checkmark$

构造情况（ $s = 'u' + r$ ，其中 r 为较短字符串）：

text

$\text{len}('u' + r + t) = \text{len}('u' + (r + t)) \leftarrow$ 拼接构造定义

$= 1 + \text{len}(r + t) \leftarrow \text{len}$ 构造定义

$= 1 + \text{len}(r) + \text{len}(t) \leftarrow$ 归纳假设 $P(r)$ 成立

$= \text{len}('u' + r) + \text{len}(t)$

$= \text{len}(s) + \text{len}(t) \checkmark$

由结构归纳原理，对所有字符串 s ， $P(s)$ 成立。因此定理得证。 \square

构造(Construct)与拼接(concatenation)

构造：字符 + 字符串

$\text{Character} \times \text{String} \rightarrow \text{String}$

时间复杂度： $O(1)$

在理论计算机科学默认的递归结构（如单向链表）中，把一个字符放到一个字符串前面，只需要在内存里申请一个新节点，把数据填入，然后把指针指向原来的字符串即可。它是瞬间完成的，只需一步

拼接：字符串+字符串

$\text{String} \times \text{String} \rightarrow \text{String}$

时间复杂度： $O(N)$

要完成 $\text{String A} + \text{String B}$ ，计算机必须启动一个循环或递归过程：

1. 它必须把字符串 A 拆解开，走到 A 的最尾端。

然后把 B 挂载到 A 的尾端。

2. 如果 A 的长度是 N，这个操作需要走 N 步。所以它的时间复杂度是与左边字符串长度成正比的线性时间 $O(N)$ 。

拼接操作(splicing operation)与结合律(associative law)

拼接操作的递归定义是系统的公理和计算语义。

结合律是基于上述定义推导出的定理和代数性质。

拼接定义的构造情况： $(\text{'u'+s})+t = \text{'u'+(s+t)}$

变量类型：u 是单字符，s 和 t 是字符串

这个等式是微观层面的“拆解与重组”，当左边的操作数是由一个字符 u 和一个字符串 s 构成时，你应该如何把这个字符 u 提取出来，放到最外层。

结合律： $(r+s)+t = r+(s+t)$

变量类型：r、s、t 全部都是字符串

这是一个宏观层面的等式。它讨论的是三个黑盒字符串在任意拼接组合下，最终结果的等价性。

总结对照表

维度	拼接操作的递归定义 ('u'+s+t = ...)	结合律定理 ((r+s)+t = ...)
理论地位	公理 (Axiom) / 定义 (Definition)	定理 (Theorem) / 性质 (Property)
参与元素	字符 (char) 与 字符串 (string)	全部是 字符串 (string)
逻辑方向	人为规定，无需证明，用来执行	必须被证明，需要被验证
证明中的作用	证明其他定理的 工具 / 武器	需要被证明的 目标 / 靶子
本质	描述了函数的 计算语义 (怎么算)	描述了函数的 代数性质 (有什么规律)