## 归纳法证明中的"减法"

乔海燕 中山大学信息学院

## 2016年5月24日

在使用归纳法证明时,有同学往往在关键的归纳步证明中犯逻辑错误:即在归纳步证明中,从归纳假设出发,使用"加法"来证明归纳步的情况。正确的方法是,在归纳步中使用"减法",然后得以使用归纳假设。以下用一个例子说明可能出现的问题。

定理1. 设T是有 $n(\geq 1)$ 个结点的树,那么T一定有n-1条边。

证明1 (正确证明). 证明使用归纳法, 对结点数n归纳。

归纳基:  $\exists n = 1$ 时, T只有一个结点, 边数为0, 故定理对n = 1成立。

**归纳假设:** 假设定理对于结点数为n的树成立,即具有n个结点的树一定有n-1条边。

**归纳步:** 这里需要证明的命题是,"如果T是具有n+1个结点的树,那么T一定具有n条边"。

下面是归纳步的证明。

假定T是具有n+1条边的树,那么T中至少有一个1度结点v(可以证明至少有2个结点的树一定至少有一个1度结点)。令T 是将v及其关联边从T中删除后的子图,则T 连通,没有回路,故T 仍然是树,并且有n个结点。根据归纳假设,T 有n-1条边,故T有n条边。证明完成。

**注意**,在以上归纳步的证明中,关于T的假设只有它是"具有n+1个结点的树",并没有说"T是在n个结点的树上添加一个结点后得到的具有n+1个结点的树"。在设法使用归纳假设时,证明中使用了"减法",得到T",然后利用归纳假设,以及T与T"的关系完成归纳步的证明。

例如,下面的归纳步证明是错误的。

证明2 (归纳步的错误证明). 设T是在n个结点的树T'上添加一个1度结点后得到的具有n+1个结点的树,则由归纳假设,T'有n-1条边,故T有n条边。

问题在于,归纳假设是要证明:"对于任意具有n+1个结点的树T,T一定有n条边"。以上归纳步只是证明了,"对于那些可以在n个结点的树上添加一个1度结点的树T, T 一定有n条边"。所以,这种使用"加法"利用归纳假设来完成归纳步的证明是错误的。

证明3 (另一个证明), 证明使用归纳法, 对结点数n归纳。

归纳基: 当n = 1时, T只有一个结点, 边数为0, 故定理对n = 1成立。 归纳假设: 假设定理对于结点数为n < k的树成立, 即具有n < k个结点的树一定有n - 1条边。

归纳步: 这里需要证明的命题是,"如果T是具有n=k个结点的树,那么T一定具有k-1条边"。在树中删去一条边e=(u,v),则由此得到两颗树 $T_1$ 和 $T_2$ (为什么?),设两棵树结点数分别是 $k_1$ 和 $k_2$ ,则 $k_1< k$ , $k_2< k$ ,而且 $k_1+k_2=k$ 。由归纳假设, $T_1$ 和 $T_2$ 各有 $k_1-1$ 和 $k_2-1$ 条边,所以原树T有 $k_1-1+k_2-1+1=k-1$ 条边。