本程序为在L型公理下对正确命题给出自动证明的程序,对于正确的命题,一定在给出证明后停机。

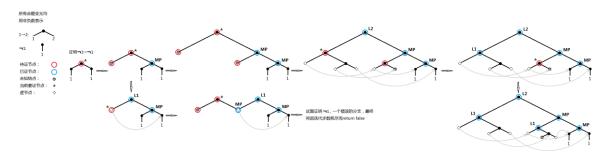
本程序采用自顶向下的搜索算法,求出一个命题的"最短"的直接证明,前提是该命题是可证的(在命题逻辑中,这等价为该命题为真)。

注意:

这里"最短"的附加条件是,证明中所有的定理仅使用一次,哪怕是完全一样的命题,使用多次也需要多次重复证明。这大大简化了搜索,一个命题的"最短"证明中包含的的子定理的证明一定是"最短"的(在这一限制下,证明的步数显然为奇数步),搜索"仅"需要指数级的运行时间,否则按照课本上"证明"的定义对应的"最短",我们需要考虑每个定理的所有可能的证明而不仅仅是最短证明,这至少需要指数的指数级的运算时间。

本程序采用自顶向下的 IDA*搜索算法(基于迭代加深的 A*算法):

- 1. 初始待证明命题集 P 中只有目标命题 p0, 迭代深度限制 bound 初始为 1, 若 IDA*搜索结果为 false, bound=bound+2, 再对 P={p0}进行 IDA*搜索直至搜索结果为 true;
- 2. 每步迭代对 P 中的一个命题 pi 依次匹配 L1、L2、L3,若其可能匹配成功,则对相应分支进行迭代(bound 减 1,从 P 中去掉 pi),迭代结果为 true 则输出证明并返回 true,否则匹配下一个公理;若三个公理均匹配失败或迭代返回 false,新建一个待定节点 pj 作为 MP 证明的前件,新建一个蕴含节点 pk,其左节点为 pj,右节点为 pi,从 P 中去掉 pi 并加入 pj、pk,bound 减 1,进行下一步迭代,若迭代结果为 false,返回 false,否则输出证明并返回 true:
- 3. 迭代终止条件为 bound 归 0 且 P 不为空(此时返回 false)或 P 为空(此时返回 true)。
- 另,一个证明过程的示意图(大图见打包文件夹中):



首先证明: 若程序能输出结果, 其一定是 p0 的一个证明

每一步迭代证明的命题 pi,都是 L 型公理或由 MP 规则得到,对于待定节点,在匹配 L 型公理时,equal 函数会将其变为虚节点指向被匹配的节点,从而建立相等约束,因此匹配 L 型公理的命题即使内部有待定节点,未来对待定节点的修改不会影响其匹配 L 型公理的正确性,因此输出结果一定是 p0 的一个证明。

再证明: 当输入一个可证明的命题时,程序可停机,并给出最短的证明

程序有三个递归函数 ida、equal、main:

ida 的参数 bound 每一次递归都会递减,归 0 时函数会结束递归,显然 ida 不会无限递归:

对 equal 函数,情况复杂一些,反证,假设 equal 会无限递归,由于节点的生成只在 ida 函数中发生,因此节点数有限,而 equal 函数比较两个节点 a、b 时,递归比较只发生 在{a 及其后代}和{b 及其后代}之间,若产生无限递归,a 一定在一个环中,b 也同样(成 环意味着一个命题内部的子命题包含自身,这会导致悖论),而这种情况仅可能在将一个节点设为另一个节点的后代时发生,因此在 equal 中将一个待定节点 a 变为虚节点指向被 匹配的节点 b 时,需要先判断 a 不是 b 的后代,避免成环后,equal 就是可停机的;

对 main 中的循环,若命题可证,bound 递增,在有限时间内,程序总会找到一个证明,并且显然程序搜索了所有可能,bound 的递增足够紧,因此给出的证明还是最短的证明。

下面附上一些经典命题的证明结果:

否定肯定律((~p->p)->p)证明结果:

```
Dound=3
Dound=6
Dound=7
Dound=17
Dound=18
Dound=18
Dound=18
Dound=18
Dound=19
Dound=
```

否定前件律(~q->(q->p))的证明:

同一律(p->p)的证明:

```
bound=3
bound=5
0: L1 ([1]->([-1]->[1]))
1: L1 ([1]->(([-1]->[1])->([1]))
2: L2 (([1]->(([-1]->[1])->(([1]->([-1]->[1]))->(([1]->[1])))
3: 1, 2, MP (([1]->([-1]->[1]))->([1]->[1]))
4: 0, 3, MP ([1]->[1])
```

作者: PB15030773 朱一铭