



中山大学计算机学院

人工智能

本科生实验报告

(2022 学年春季学期)

课程名称: Artificial Intelligence

教学班级	计科 2 班	专业 (方向)	计算机科学与技术
学号	22336126	姓名	李漾

一、实验题目

一阶逻辑的归结推理

二、实验内容

1. 算法原理

(1) 输入: 给定一组一阶逻辑公式 (子句), 以及待证明的目标公式 (子句)。

(2) 转化为合取范式: 通过应用否定范式 (Negation Normal Form, NNF) 和 Skolemization 等技术, 将所有输入公式转化为合取范式 (Conjunctive Normal Form, CNF), 确保每个公式都是一个子句 (clause), 即一个谓词的合取或者多个谓词的析取。

(3) 构建初始子句集合: 将所有合取范式的子句放入一个初始的子句集合中。

(4) 循环应用归结规则:

- 在每次迭代中, 选择两个子句进行归结。这两个子句中一个含有某个谓词的肯定形式, 另一个含有该谓词的否定形式。
- 对于选定的两个子句, 通过匹配变量和重命名等方式找到归结合一致的部分, 将它们从两个子句中删除, 合并剩余的部分。
- 如果得到的新子句不为空且不是之前已经推导出的子句, 将其加入到子句集合中。继续循环, 直到无法再应用归结规则为止。

(5) 检查是否证明成功: 如果得到空子句, 则证明成功; 如果无法再应用归结规则且仍未得到空子句, 则证明失败。

2. 伪代码

(1) 谓词类

```
函数 __init__(self, str_in):
```

```
    elements = 空列表
```



如果 `str_in` 的长度不为 0:

 如果 `str_in` 的第一个字符是 `','`:

 将 `str_in` 的第一个字符去掉

 临时变量 `tmp` 设为 空字符串

 对于 `i` 在范围(`0`, `len(str_in)`) 中:

 将 `str_in` 的第 `i` 个字符添加到 `tmp` 中

 如果 `str_in` 的第 `i` 个字符在 `['(', ',', ')']` 中:

 将 `tmp` 中去掉最后一个字符后的部分添加到 `elements` 列表中

 重置 `tmp` 为空字符串函数 `__init__(self, str_in):`

`elements` = 空列表

如果 `str_in` 的长度不为 0:

 如果 `str_in` 的第一个字符是 `','`:

 将 `str_in` 的第一个字符去掉

 临时变量 `tmp` 设为 空字符串

 对于 `i` 在范围(`0`, `len(str_in)`) 中:

 将 `str_in` 的第 `i` 个字符添加到 `tmp` 中

 如果 `str_in` 的第 `i` 个字符在 `['(', ',', ')']` 中:

 将 `tmp` 中去掉最后一个字符后的部分添加到 `elements` 列表中

 重置 `tmp` 为空字符串

函数 `new(self, list_in):`

 对于 `element` 在 `list_in` 中:

 将 `element` 添加到 `self.elements` 中

函数 `get_pre(self):`

 返回 `self.elements[0]` 的第一个字符是否为 `"~"`

函数 `get_name(self):`

 如果 `self.get_pre()` 为真:

 返回 `self.elements[0]` 的第二个字符到末尾



否则:

返回 `self.elements[0]`

(2) 子句转换为字符串

函数 `print_clause(clause_in):`

`clause_str` 设为空字符串

如果 `clause_in` 的长度大于 1:

将 "(" 添加到 `clause_str` 中

对于 `i` 在范围 `(0, len(clause_in))` 中:

将 `clause_in[i].elements[0]` 添加到 `clause_str` 中

如果 `clause_in[i].elements` 的长度大于 1:

将 "(" 添加到 `clause_str` 中

对于 `j` 在范围 `(1, len(clause_in[i].elements))` 中:

将 `clause_in[i].elements[j]` 添加到 `clause_str` 中

如果 `j` 小于 `clause_in[i].elements` 的长度减 1:

将 "," 添加到 `clause_str` 中

将 ")" 添加到 `clause_str` 中

如果 `i` 小于 `clause_in` 的长度减 1:

将 "," 添加到 `clause_str` 中

如果 `clause_in` 的长度大于 1:

将 ")" 添加到 `clause_str` 中

返回 `clause_str`

(3) 描述归结推理过程中的变换

函数 `print_msg(key, i, j, old_name, new_name):`

`msg` 设为 `len(set_of_clause)` 的字符串形式 + ": R[" + `(i + 1)` 的字符串形式

如果 `new_name` 的长度为 0 并且 `set_of_clause[i]` 的长度不为 1:

将 `chr(key + 97)` 添加到 `msg` 中

将 ", " + `(j + 1)` 的字符串形式 + `chr(key + 97)` 添加到 `msg` 中



将 "]" 添加到 msg 中

对于 k 在范围(0, len(old_name)) 中:

将 old_name[k] + "=" + new_name[k] 添加到 msg 中

如果 k 小于 old_name 的长度减 1:

将 ", " 添加到 msg 中

将 ") = " 添加到 msg 中

返回 msg

(4) 检查推理过程是否结束

函数 end_or_not():

对于 new_clause 在 set_of_clause 中:

如果 new_clause 为空:

返回 真

返回 假

(5) 主函数

函数 main():

将 set_of_clause 设为全局变量并初始化为空列表

将 clauses 设为输入的谓词逻辑子句列表

对于 clause_in 在 clauses 中:

如果 clause_in 的第一个字符是 "(":

将 clause_in 的第一个字符去掉

将 clause_in 中的空格去掉

将一个空列表添加到 set_of_clause 中

临时变量 tmp 设为 空字符串

对于 j 在范围(0, len(clause_in)) 中:

将 clause_in 的第 j 个字符添加到 tmp 中

如果 clause_in 的第 j 个字符是 ")":

将 tmp 构建为一个谓词对象 clause_tmp

将 clause_tmp 添加到 set_of_clause 的最后一个子句中



重置 tmp 为空字符串

对于 i 在范围(0, len(set_of_clause)) 中:

打印 print_clause(set_of_clause[i])

将 status 设为 真

当 status 为 真 时:

对于 i 在范围(0, len(set_of_clause)) 中:

如果 status 为 假:

跳出循环

如果 set_of_clause[i] 的长度为 1:

对于 j 在范围(0, len(set_of_clause)) 中:

如果 status 为 假:

跳出循环

如果 i 等于 j:

继续下一次循环

将 old_name 设为 空列表

将 new_name 设为 空列表

将 key 设为 -1

对于 k 在范围(0, len(set_of_clause[j])) 中:

如果 set_of_clause[i][0].get_name() 等于
set_of_clause[j][k].get_name() 并且 set_of_clause[i][0].get_pre() 不
等于 set_of_clause[j][k].get_pre():

将 key 设为 k

对于 l 在范围(1,
len(set_of_clause[j][k].elements)) 中:

如果 set_of_clause[j][k].elements[l]
的长度为 1:



```
将
set_of_clause[j][k].elements[1] 添加到 old_name 中

将
set_of_clause[i][0].elements[1] 添加到 new_name 中

否则如果
set_of_clause[i][0].elements[1] 的长度为 1:

    将
    set_of_clause[i][0].elements[1] 添加到 old_name 中

    将
    set_of_clause[j][k].elements[1] 添加到 new_name 中

    否则如果
    set_of_clause[j][k].elements[1] 不等于
    set_of_clause[i][0].elements[1]:

        将 key 设为 -1

        跳出循环

    跳出循环

如果 key 等于 -1:

    继续下一次循环

将 new_clause 设为 空列表

对于 k 在范围(0, len(set_of_clause[j])) 中:

    如果 k 不等于 key:

        将 p 设为 新的谓词对象, 参数为空字符串

        谓词对象 p 执行 new 操作, 参数为
set_of_clause[j][k].elements

        谓词对象 p 执行 rename 操作, 参数为
old_name 和 new_name

        将 p 添加到 new_clause 中

    如果 new_clause 的长度为 1:

        对于 k 在范围(0, len(set_of_clause)) 中:

            如果 set_of_clause[k] 的长度为 1 并且
new_clause[0].elements 等于 set_of_clause[k][0].elements:
```



```
        将 key 设为 -1

        跳出循环

    如果 key 等于 -1:
        继续下一次循环

    将 new_clause 添加到 set_of_clause 中

    打印 print_msg(key, i, j, old_name, new_name),
末尾不换行

    打印 print_clause(new_clause)

    如果 end_or_not() 为 真:
        将 status 设为 假
        跳出循环

    否则:
        对于 j 在范围(0, len(set_of_clause)) 中:
            将 key 设为 -1

            如果 i 不等于 j 并且 set_of_clause[i] 的长度等于
            set_of_clause[j] 的长度:
                对于 k 在范围(0, len(set_of_clause[i])) 中:
                    如果 set_of_clause[i][k].elements 不等于
                    set_of_clause[j][k].elements:
                        继续下一次循环

                    否则如果 set_of_clause[i][k].get_name()
                    等于 set_of_clause[j][k].get_name() 并且
                    set_of_clause[i][k].elements[1:] 等于
                    set_of_clause[j][k].elements[1:]:
                        如果 key 不等于 -1:
                            将 key 设为 -1
                            跳出循环
                        将 key 设为 k

            否则:
```



```
        将 key 设为 -1
        跳出循环

    如果 key 等于 -1:
        继续下一次循环

    将 new_clause 设为 空列表

    对于 k 在范围(0, len(set_of_clause[i])) 中:
        如果 k 不等于 key:
            将 p 设为 新的谓词对象, 参数为空字符串
            谓词对象 p 执行 new 操作, 参数为
set_of_clause[j][k].elements

            将 p 添加到 new_clause 中

        如果 new_clause 的长度为 1:
            对于 k 在范围(0, len(set_of_clause)) 中:
                如果 set_of_clause[k] 的长度为 1 并且
new_clause[0].elements 等于 set_of_clause[k][0].elements:

                    将 key 设为 -1
                    跳出循环

            如果 key 等于 -1:
                继续下一次循环

            将 new_clause 添加到 set_of_clause 中

            打印 print_msg(key, i, j, [], []), 末尾不换行
            打印 print_clause(new_clause)

            如果 end_or_not() 为 真:
                将 status 设为 假
                跳出循环

    如果 status 为 真:
        跳出循环
```




打印 "Success!"

3. 关键代码展示（带注释）

```
class Predicate:
    def __init__(self, str_in):
        self.elements = [] # 谓词对象的元素列表
        if len(str_in) != 0:
            if str_in[0] == ',':
                str_in = str_in[1:]
            tmp = ""
            for i in range(len(str_in)):
                tmp += str_in[i]
                if str_in[i] in ['(', ',', ')']:
                    self.elements.append(tmp[0:-1]) # 将元素添加到谓词对象的元素列
```

表中

```
        tmp = ""
```

```
    def new(self, list_in):
        for element in list_in:
            self.elements.append(element) # 添加新元素到谓词对象的元素列表中

    def rename(self, old_name, new_name):
        for i in range(len(self.elements)):
            for j in range(len(old_name)):
                if self.elements[i] == old_name[j]:
                    self.elements[i] = new_name[j] # 将谓词对象的元素进行重命名
```

```
    def get_pre(self):
        return self.elements[0][0] == "~" # 返回谓词对象是否为否定形式
```

```
    def get_name(self):
        if self.get_pre():
            return self.elements[0][1:]
        else:
            return self.elements[0] # 返回谓词对象的名称
```

```
def print_clause(clause_in):
```

```
    """
```

```
    打印谓词逻辑子句
```

```
    参数:
```



clause_in -- 谓词逻辑子句的列表

返回:

clause_str -- 表示谓词逻辑子句的字符串

"""

```
clause_str = ""
if len(clause_in) > 1:
    clause_str += "("
for i in range(len(clause_in)):
    clause_str += clause_in[i].elements[0]
    if len(clause_in[i].elements) > 1:
        clause_str += "("
        for j in range(1, len(clause_in[i].elements)):
            clause_str += clause_in[i].elements[j]
            if j < len(clause_in[i].elements) - 1:
                clause_str += ","
        clause_str += ")"
    if i < len(clause_in) - 1:
        clause_str += ","
if len(clause_in) > 1:
    clause_str += ")"
return clause_str
```

def print_msg(key, i, j, old_name, new_name):

"""

打印归结过程的消息

参数:

key -- 归结过程的关键字

i -- 子句集合中的索引

j -- 子句集合中的索引

old_name -- 旧的谓词名称

new_name -- 新的谓词名称

返回:

msg -- 归结过程的消息字符串

"""

```
msg = str(len(set_of_clause)) + ": R[" + str(i + 1)
if len(new_name) == 0 and len(set_of_clause[i]) != 1:
    msg += chr(key + 97)
msg += ", " + str(j + 1) + chr(key + 97) + "]"
for k in range(len(old_name)):
```



```
msg += old_name[k] + "=" + new_name[k]
if k < len(old_name) - 1:
    msg += ", "
msg += ")" = "
return msg
```

```
def end_or_not():
    """
    判断推理是否结束

    返回：
    boolean -- 推理是否结束的布尔值
    """
    for new_clause in set_of_clause:
        if not new_clause:
            return True
    return False
```

```
def main():
    global set_of_clause
    set_of_clause = [] # 子句集合初始化为空列表
    clauses = [
        #此处为所需要归结的子句集
    ]

    for clause_in in clauses:
        if clause_in[0] == '(':
            clause_in = clause_in[1:-1]
            clause_in = clause_in.replace(' ', '')
            set_of_clause.append([])
            tmp = ""
            for j in range(len(clause_in)):
                tmp += clause_in[j]
                if clause_in[j] == ')':
                    clause_tmp = Predicate(tmp)
                    set_of_clause[-1].append(clause_tmp)
                    tmp = ""

    for i in range(len(set_of_clause)):
        print(print_clause(set_of_clause[i])) # 打印初始的子句
```



```
status = True
while status:
    for i in range(len(set_of_clause)):
        if not status:
            break
        if len(set_of_clause[i]) == 1:
            for j in range(len(set_of_clause)):
                if not status:
                    break
                if i == j:
                    continue
                old_name = []
                new_name = []
                key = -1
                for k in range(len(set_of_clause[j])):
                    if set_of_clause[i][0].get_name() == set_of_clause[j][k].get_name()
and set_of_clause[i][0].get_pre() != set_of_clause[j][k].get_pre():
                        key = k
                        for l in range(1, len(set_of_clause[j][k].elements)):
                            if len(set_of_clause[j][k].elements[l]) == 1:
                                old_name.append(set_of_clause[j][k].elements[l])
                                new_name.append(set_of_clause[i][0].elements[l])
                            elif len(set_of_clause[i][0].elements[l]) == 1:
                                old_name.append(set_of_clause[i][0].elements[l])
                                new_name.append(set_of_clause[j][k].elements[l])
                            elif set_of_clause[j][k].elements[l] !=
set_of_clause[i][0].elements[l]:
                                key = -1
                                break
                        break
                if key == -1:
                    continue
                new_clause = []
                for k in range(len(set_of_clause[j])):
                    if k != key:
                        p = Predicate("")
                        p.new(set_of_clause[j][k].elements)
                        p.rename(old_name, new_name)
                        new_clause.append(p)
                if len(new_clause) == 1:
                    for k in range(len(set_of_clause)):
                        if len(set_of_clause[k]) == 1 and new_clause[0].elements ==
set_of_clause[k][0].elements:
```



```
        key = -1
        break
    if key == -1:
        continue
    set_of_clause.append(new_clause)
    print(print_msg(key, i, j, old_name, new_name), end="")
    print(print_clause(new_clause)) # 打印归结得到的新子句
    if end_or_not():
        status = False
        break
else:
    for j in range(len(set_of_clause)):
        key = -1
        if i != j and len(set_of_clause[i]) == len(set_of_clause[j]):
            for k in range(len(set_of_clause[i])):
                if set_of_clause[i][k].elements == set_of_clause[j][k].elements:
                    continue
                elif set_of_clause[i][k].get_name() ==
set_of_clause[j][k].get_name() and set_of_clause[i][k].elements[1:] ==
set_of_clause[j][k].elements[1:]:
                    if key != -1:
                        key = -1
                        break
                    key = k
            else:
                key = -1
                break
        if key == -1:
            continue
        new_clause = []
        for k in range(len(set_of_clause[i])):
            if k != key:
                p = Predicate("")
                p.new(set_of_clause[j][k].elements)
                new_clause.append(p)
        if len(new_clause) == 1:
            for k in range(len(set_of_clause)):
                if len(set_of_clause[k]) == 1 and new_clause[0].elements ==
set_of_clause[k][0].elements:
                    key = -1
                    break
        if key == -1:
            continue
```



```
        set_of_clause.append(new_clause)
        print(print_msg(key, i, j, [], []), end="")
        print(print_clause(new_clause)) # 打印归结得到的新子句
    if end_or_not():
        status = False
        break

    if not status:
        break

print("Success!")

if __name__ == '__main__':
    main()
```

4. 创新点&优化（如果有）

是否结束归结过程的判断。如果是按照我自己平时的做题习惯,只要最后归结到一个空的子句,即发现两个可以形成矛盾的时候,归结就结束了。但是我的程序里,如果在子句集中已经出现了互补的情况,却仍然需要进行归结过程才能到达归结到空子句的情况。因此,我在判断是否结束归结过程时,额外引入了查找是否存在与新生成的子句互补的子句的步骤,从而能够起到提前结束归结过程的效果。

修改后的函数为:

```
def end_or_not(new_clause, set_of_clause):

    if len(new_clause) == 0:

        print("[]")

        return True

    if len(new_clause) == 1:

        for i in range(len(set_of_clause) - 1):

            if len(set_of_clause[i]) == 1 and new_clause[0].get_name()
            == set_of_clause[i][0].get_name() and new_clause[0].elements[1:] ==
            set_of_clause[i][0].elements[1:] and new_clause[0].get_pre() !=
            set_of_clause[i][0].get_pre():

                print(len(set_of_clause) + 1, ": R(", i + 1, ", ", ",
                len(set_of_clause), ")() = []", sep="")

                return True

        return False
```



三、 实验结果及分析

1. 实验结果展示示例

Example:

```
GradStudent(sue)
(~GradStudent(x),Student(x))
(~Student(x),HardWorker(x))
~HardWorker(sue)
5: R[1, 2a](x=sue) = Student(sue)
6: R[4, 3b](x=sue) = ~Student(sue)
7: R[5, 6]() = []
Success!
```

T1:

```
A(tony)
A(mike)
A(john)
L(tony,rain)
L(tony,snow)
(~A(x),S(x),C(x))
(~C(y),~L(y,rain))
(L(z,snow),~S(z))
(~L(tony,u),~L(mike,u))
(L(tony,v),L(mike,v))
(~A(w),S(w))
12: R[1, 6a](x=tony) = (S(tony),C(tony))
13: R[1, 11a](w=tony) = S(tony)
14: R[2, 6a](x=mike) = (S(mike),C(mike))
15: R[2, 11a](w=mike) = S(mike)
16: R[3, 6a](x=john) = (S(john),C(john))
17: R[3, 11a](w=john) = S(john)
18: R[4, 7b](y=tony) = ~C(tony)
19: R[4, 9a](u=rain) = ~L(mike,rain)
20: R[5, 9a](u=snow) = ~L(mike,snow)
21: R[1, 6a](x=tony) = (S(tony),C(tony))
22: R[2, 6a](x=mike) = (S(mike),C(mike))
23: R[3, 6a](x=john) = (S(john),C(john))
24: R[15, 8b](z=mike) = L(mike,snow)
25: R[17, 8b](z=john) = L(john,snow)
26: R[18, 6c](x=tony) = (~A(tony),S(tony))
27: R[20, 8a](z=mike) = ~S(mike)
28: R[20, 24a]() =
Success!
```

T2:

```
On(tony,mike)
On(mike,john)
Green(tony)
~Green(john)
(~On(x,y),~Green(x),Green(y))
6: R[1, 5a](x=tony, y=mike) = (~Green(tony),Green(mike))
7: R[2, 5a](x=mike, y=john) = (~Green(mike),Green(john))
8: R[3, 5b](x=tony) = (~On(tony,y),Green(y))
9: R[3, 6a]() = Green(mike)
10: R[4, 5c](y=john) = (~On(x,john),~Green(x))
11: R[4, 7b]() = ~Green(mike)
12: R[9, 11]() = []
Success!
```



2. 评测指标展示及分析（机器学习实验必须有此项，其它可分析运行时间等）

因为在进行 T3 的时候出现的归结冗杂非常明显，我才思考到需要进行优化
优化前：

```
On(tony,mike)
On(mike,john)
Green(tony)
~Green(john)
(~On(x,y),~Green(x),Green(y))
6: R[1, 5a](x=tony, y=mike) = (~Green(tony),Green(mike))
7: R[2, 5a](x=mike, y=john) = (~Green(mike),Green(john))
8: R[3, 5b](x=tony) = (~On(tony,y),Green(y))
9: R[3, 6a]() = Green(mike)
10: R[4, 5c](y=john) = (~On(x,john),~Green(x))
11: R[4, 7b]() = ~Green(mike)
12: R[4, 8b](y=john) = ~On(tony,john)
13: R[1, 5a](x=tony, y=mike) = (~Green(tony),Green(mike))
14: R[2, 5a](x=mike, y=john) = (~Green(mike),Green(john))
15: R[3, 5b](x=tony) = (~On(tony,y),Green(y))
16: R[4, 5c](y=john) = (~On(x,john),~Green(x))
17: R[9, 5b](x=mike) = (~On(mike,y),Green(y))
18: R[9, 7a]() = Green(john)
19: R[9, 10b](x=mike) = ~On(mike,john)
20: R[9, 11a]() =
Success!
```

优化后：

```
On(tony,mike)
On(mike,john)
Green(tony)
~Green(john)
(~On(x,y),~Green(x),Green(y))
6: R[1, 5a](x=tony, y=mike) = (~Green(tony),Green(mike))
7: R[2, 5a](x=mike, y=john) = (~Green(mike),Green(john))
8: R[3, 5b](x=tony) = (~On(tony,y),Green(y))
9: R[3, 6a]() = Green(mike)
10: R[4, 5c](y=john) = (~On(x,john),~Green(x))
11: R[4, 7b]() = ~Green(mike)
12: R[9, 11]() = []
Success!
```

PS D:\人工智能>

非常明显提高了运行的效率

五、参考资料

<https://blog.csdn.net/yinxian9019/article/details/90216359>