

# 归结算法实验报告

## Honor Code

同王浩算法的课题，参考了互联网上对表达式进行解析的思路和数据结构。

### 1.表达式解析

与王浩算法的实现中的实现一模一样，麻烦老师批改的时候翻一下王浩算法的实验报告。

### 2.表达式化简

分三步将表达式化为一个合取范式。

第一步：消除蕴含连接词，按照蕴含等值式对表达式二叉树进行处理

如果是蕴含连接词，那么将节点换为 $\neg$ ，然后拼上否定的左子树，右子树不变

```
if(treenode->val=='>') {
    treenode->val='v';
    tree* temp=new tree;
    temp->val='!';
    temp->right=treenode->left;
    treenode->left=temp;
}
```

如果是双蕴含，将节点换为 $\wedge$ ，左侧是左子树推出右子树，右侧是右子树推出左子树

```
else if(treenode->val=='<') {
    treenode->val='^';
    tree* temp1=new tree;
    tree* temp2=new tree;
    temp1->val='>';
    temp1->left=treenode->left;
    temp1->right=treenode->right;
    temp2->val='>';
    temp2->left=treenode->right;
    temp2->right=treenode->left;
    treenode->left=temp1;
    treenode->right=temp2;
}
```

如果这个节点的左右子树非空，递归处理，结束之后返回根节点

```

if(treenode->left!=nullptr) {
    treenode->left=elimImp(treenode->left);
}
if(treenode->right!=nullptr) {
    treenode->right=elimImp(treenode->right);
}
return treenode;

```

## 第二步：否定词内移

根据DeMorgan律，将否定词内移，其中要注意双重否定的消去

```

if(treenode->val=='!') {
    if(treenode->right->val=='!') {
        treenode->val=treenode->right->right->val;
        treenode->left=treenode->right->right->left;
        treenode->right=treenode->right->right->right;
    } else if(treenode->right->val=='v') {
        treenode->val='^';
        treenode->right->val='!';
        tree* temp=new tree;
        temp->val='!';
        temp->right=treenode->right->left;
        treenode->left=temp;
        treenode->right->left=nullptr;
    } else if(treenode->right->val=='^') {
        treenode->val='v';
        treenode->right->val='!';
        tree* temp=new tree;
        temp->val='!';
        temp->left=nullptr;
        temp->right=treenode->right->left;
        treenode->left=temp;
        treenode->right->left=nullptr;
    }
}
}

```

## 递归处理左右子树

```

if(treenode->left!=nullptr) {
    treenode->left=pushNeg(treenode->left);
}
if(treenode->right!=nullptr) {
    treenode->right=pushNeg(treenode->right);
}
return treenode;

```

第三步：利用分配律将表达式化简为范式。寻找所有或，考虑左右，使用分配律，然后递归处理。

```

tree* distriLaw(tree* treenode) {

```

```

if(treenode->val=='v') {
    if(treenode->left!=nullptr) {
        if(treenode->left->val=='^') {
            treenode->val='^';
            tree* temp1=new tree;
            tree* temp2=new tree;
            temp1->val='v';
            temp1->left=treenode->left->left;
            temp1->right=treenode->right;
            temp2->val='v';
            temp2->left=treenode->left->right;
            temp2->right=treenode->right;
            treenode->left=temp1;
            treenode->right=temp2;
        }
    }
    if(treenode->right!=nullptr) {
        if(treenode->right->val=='^') {
            treenode->val='^';
            tree* temp1=new tree;
            tree* temp2=new tree;
            temp1->val='v';
            temp1->left=treenode->left;
            temp1->right=treenode->right->left;
            temp2->val='v';
            temp2->left=treenode->left;
            temp2->right=treenode->right->right;
            treenode->left=temp1;
            treenode->right=temp2;
        }
    }
}
if(treenode->left!=nullptr) {
    treenode->left=distriLaw(treenode->left);
}
if(treenode->right!=nullptr) {
    treenode->right=distriLaw(treenode->right);
}
return treenode;
}

```

### 3.提取子句集

引入 `vector<set<atom>> clauses` 表示子句集合

其中 `atom` 定义为, 表示一个原子命题

```

struct atom {
    char val;
    bool neg=false;

    //重载set使用到的的比较运算符，根据val的字典序排序
    bool operator<(const atom& other) const {
        if (val != other.val) {
            return val<other.val;
        }
        return neg>other.neg;
    }
};

```

对根节点建立字句集，函数原型为 `void constructClauses(tree* root,vector<set<atom>> clauses)`

如果是 `^`，则对两个子树分别建立子句集，放入vector中

```

if(root->val=='^') {
    constructClauses(root->left,clauses);
    constructClauses(root->right,clauses);
}

```

如果是 `v`，对两个子树分别找子句集，然后放入同一个set中，再放入vector

```

else if(root->val=='v') {
    set<atom> clause;
    vector<set<atom>> leftclauses;
    vector<set<atom>> rightclauses;
    constructClauses(root->left,leftclauses);
    constructClauses(root->right,rightclauses);
    if(!leftclauses.empty()) clause.insert(leftclauses[0].begin(), leftclauses[0].end());
    if(!rightclauses.empty()) clause.insert(rightclauses[0].begin(),
rightclauses[0].end());
    clauses.push_back(clause);
}

```

如果是根节点的 `val` 是原子命题，新建一个子句，然后放入子句集

```

else {
    set<atom> clause;
    atom tempatom;
    if(root->val=='!') {
        tempatom.neg=true;
        tempatom.val=root->right->val;
    } else {
        tempatom.val=root->val;
    }
    clause.insert(tempatom);
    clauses.push_back(clause);
}

```

到达 `nullptr` 的递归边界后返回

```

if(root==nullptr) {
    return;
}

```

## 4.归结推理

遍历子句中的所有原子命题，判断子句是否可以归结，记录可以归结的原子命题 `find`。

```

bool ifCanResolve(set<atom>& clause1,set<atom>& clause2,atom& find) {
    for(auto it=clause1.begin();it!=clause1.end();++it) {
        atom negIt;
        negIt.neg=(find.neg ? false : true);
        negIt.val=it->val;
        if(clause2.find(negIt)!=clause2.end()) {
            find=*it;
            return true;
        }
    }
    return false;
}

```

根据找到的可以归结的原子命题，归结出新子句。首先对子句1擦除可以归结的原子命题，然后插入子句2中的原子命题

```

set<atom> resolve(set<atom>& clause1,set<atom>& clause2,atom& find) {
    set<atom> result=clause1;
    result.erase(find);
    for(auto it=clause2.begin();it!=clause2.end();++it) {
        if(find.neg) {
            if(!(it->neg&&it->val==find.val)) {
                result.insert(*it);
            }
        } else {
            if(!(it->neg&&it->val==find.val)) {

```

```

        result.insert(*it);
    }
}
return result;
}

```

引入 `set<set<atom>> beenInVector`，表示已经放在子句集中的子句

通过两重循环遍历所有子句，进行归结推理

如果能够找到，进行一次归结，判断归结出的子句是否为空，如果为空，`return true`，找到空子句，命题正确。

反之如果不为空，判断是否已经出现过，如果没有出现过，就加入子句集，同时把 `newClauseFound` 改为真

```

for(int i=0;i<clauses.size();++i) {
    for(int j=0;j<clauses.size();++j) {
        if(j==i) continue;
        atom find;
        if(ifCanResolve(clauses[i],clauses[j],find)) {
            set<atom> newClause=resolve(clauses[i],clauses[j],find);
            if (newClause.empty()) {
                return true;
            }
            if (beenInVector.find(newClause)==beenInVector.end()) {
                clauses.push_back(newClause);
                beenInVector.insert(newClause);
                newClauseFound=true;
            }
        }
    }
}
}

```

如果最后不能找到新子句，归结无法进行，`return false`，命题无法证明

```

if (clauses.size()==iniSize) {
    return false;
}

```

## 5.输入处理逻辑

与王浩算法不同，归结推理是直接处理推理的，我们不能要求用户输入一个完整的命题，因此我们采用如下输入方式。

我们首先让用户输入条件，在真实情景中，条件可以有很多个。同时用户可能想判断一个命题是不是重言式，因此可以不输入条件，直接在之后输入结论。用户输入结束之后程序 `cout<<"Continue or END:"`；用户可以继续输入，或者输入 `END` 来结束输入。

我们引入变量 `emptyReturn`，对每一个条件输入，如果确实是一个空的输入，那我们不认为这是一个错误输入，直接放过。如果不是一个空的条件输入，但是却返回了一个空子句，那么表明这是一个错误输入，程序终止。

我们引入变量 `notEmptyReturn`，只要有不是一个空的条件输入，那么我们就把这变量的值改为真。

第一次输入时，也就是说 `preconditionInput` 为空，那么直接把输入赋给 `preconditionInput`。反之，如果不为空，那么我们需要把已有的条件和新输入的条件拼起来。

然后让用户输入结论，与条件不同，结论有且只有一个。这里我们采取与王浩算法完全相同的错误判定方法，直接根据返回的树是否是空指针来判断输入的正确性，如果输入错误，程序直接 `cout<<"Empty Input or Not Well-Formed Formula";`，然后返回。

接下来程序需要将条件和结论拼起来，即 `条件 ^ !结论`，考虑到用户可能想直接证明是不是重言式，如果 `notEmptyReturn` 为假，表示没有输入任何一个条件，归结中要用到的命题就直接是 `! 结论`。

最后程序就调用 `simplify` 函数进行化简，其中依次调用 `elimImp`，`pushNeg`，`distriLaw` 进行化简。并用 `constructClauses` 从化简的归结使用的命题中提取子句集。

最后的最后，进行归结推理。

## 6.实验结果

- 输入测试

- 错误的命题输入，与王浩算法一样，我们就不再这里具体测试了，麻烦老师批改的时候翻一下我的王浩算法的实验报告
- 空条件输入的测试

```
Please enter precondition:END
Please enter conclusion:(a->B)->((c->D)->(a^c->B^D))
Conclusion Constructed:
(a->B)->((c->D)->((a^c)->(B^D)))
```

- 重言式（正确的命题）

这里采用与王浩算法相同的测例，由于不用输出化简过程，所以显得非常简练

```
Please enter precondition:END
Please enter conclusion:(R^(! (P->Q) -> ! (RvS)) ^ ((Q->P)v!R)) -> (P<->Q)
Conclusion Constructed:
((R^(! (P->Q) -> ! (RvS))) ^ ((Q->P)v(!R))) -> (P<->Q)
Proposition Used in Revolution:
((R^(((!P)vQ)v(!R)) ^ (((!P)vQ)v(!S)))) ^ (((!Q)vP)v(!R)) ^ (((!P)vQ)vQ) ^ (((!P)vQ)v(!P)))
Simplified Version:
((R^(((!P)vQ)v(!R)) ^ (((!P)vQ)v(!S)))) ^ (((!Q)vP)v(!R)) ^ (((!P)vQ)vQ) ^ (((!P)vQ)v(!P)))
Clauses Constructed:
{R}
{!P,Q,!R}
{!P,Q,!S}
{P,!Q,!R}
{!P,Q}
{!P,Q}
Empty clause found. It's true!
```

Please enter precondition:END

Please enter conclusion: $((P \rightarrow (Q \rightarrow R)) \wedge (Q \rightarrow (R \rightarrow A))) \rightarrow (P \rightarrow (Q \rightarrow A))$

Conclusion Constructed:  
 $((P \rightarrow (Q \rightarrow R)) \wedge (Q \rightarrow (R \rightarrow A))) \rightarrow (P \rightarrow (Q \rightarrow A))$

Proposition Used in Revolution:  
 $((\neg P) \vee (\neg Q) \vee R) \wedge ((\neg Q) \vee (\neg R) \vee A) \wedge (P \wedge (Q \wedge \neg A))$

Simplified Version:  
 $((\neg P) \vee (\neg Q) \vee R) \wedge ((\neg Q) \vee (\neg R) \vee A) \wedge (P \wedge (Q \wedge \neg A))$

Clauses Constructed:  
 $\{\neg P, \neg Q, R\}$   
 $\{A, \neg Q, \neg R\}$   
 $\{P\}$   
 $\{Q\}$   
 $\{\neg A\}$

Empty clause found. It's true!

Please enter precondition:END

Please enter conclusion: $((S \rightarrow \neg Q) \wedge (P \rightarrow Q) \wedge (R \vee S) \wedge (R \rightarrow \neg Q)) \rightarrow \neg P$

Conclusion Constructed:  
 $((\neg(S \rightarrow \neg Q)) \wedge \neg(P \rightarrow Q)) \wedge (R \vee S) \wedge (R \rightarrow \neg Q) \rightarrow \neg P$

Proposition Used in Revolution:  
 $((\neg(\neg S) \vee \neg Q) \wedge (\neg P) \vee Q) \wedge (R \vee S) \wedge ((\neg R) \vee \neg Q) \wedge P$

Simplified Version:  
 $((\neg(\neg S) \vee \neg Q) \wedge (\neg P) \vee Q) \wedge (R \vee S) \wedge ((\neg R) \vee \neg Q) \wedge P$

Clauses Constructed:  
 $\{\neg Q, \neg S\}$   
 $\{\neg P, Q\}$   
 $\{R, S\}$   
 $\{\neg Q, \neg R\}$   
 $\{P\}$

Empty clause found. It's true!

Please enter precondition:END

Please enter conclusion: $(a \rightarrow B) \rightarrow ((c \rightarrow D) \rightarrow (a \wedge c \rightarrow B \wedge D))$

Conclusion Constructed:  
 $(a \rightarrow B) \rightarrow ((c \rightarrow D) \rightarrow ((a \wedge c) \rightarrow (B \wedge D)))$

Proposition Used in Revolution:  
 $((\neg a) \vee B) \wedge ((\neg c) \vee D) \wedge ((a \wedge c) \wedge (B \vee \neg D))$

Simplified Version:  
 $((\neg a) \vee B) \wedge ((\neg c) \vee D) \wedge ((a \wedge c) \wedge (B \vee \neg D))$

Clauses Constructed:  
 $\{B, \neg a\}$   
 $\{D, \neg c\}$   
 $\{a\}$   
 $\{c\}$   
 $\{B, \neg D\}$

Empty clause found. It's true!

Please enter precondition:END



```

Please enter conclusion:((!Q->R)^(R->P)^(P^p)^(!P^!p)^(!P->Q))>Q
Conclusion Constructed:
(((((!Q->R)^(R->P))^(P^p))^((!P)^(!p)))^((!P->Q))>Q
Proposition Used in Revolution:
((((QvR)^((!R)vP))^(P^p))^((!P)^(!p)))^(PvQ)^(!Q)
Simplified Version:
((((QvR)^((!R)vP))^(P^p))^((!P)^(!p)))^(PvQ)^(!Q)
Clauses Constructed:
{Q,R}
{P,!R}
{P}
{p}
{!P}
{!p}
{P,Q}
{!Q}
Empty clause found. It's true!

```

- 非重言式 (不能证明的命题)

```

Please enter precondition:END
Please enter conclusion:((!Q->R)^(R->P)^(P^p)^(!P^!p)^(!P->Q))<->Q
Conclusion Constructed:
(((((!Q->R)^(R->P))^(P^p))^((!P)^(!p)))^((!P->Q))<->Q
Proposition Used in Revolution:
((((Pvp)vQ)^(Pvp)v(((((!Q)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P))^((((((!Q)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P)))^((((((!R)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P))^((((((!R)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P)))^((((((!Q)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q))^((((((!Q)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q)))^((((((!R)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q))^((((((!R)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q)))^((((((!Q)vQ)^((!Q)v(((((!Q)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P))^((((((!Q)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P)))^((((((!R)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P))^((((((!R)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P)))^((!Q)v(((((!Q)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q))^((((((!Q)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q)))^((((((!R)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q))^((((((!R)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q)))^((((((!Q)vQ)^((!Q)v(((((!Q)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P))^((((((!Q)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P)))^((((((!R)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P))^((((((!R)v(!P))v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!P)))^((!Q)v(((((!Q)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q)))^((!Q)v(((((!R)vR)v(!P)v(!p)))v(Pvp))v(!Q))))))
Simplified Version:

```

### Proposition Used in Revolution:

$$\begin{aligned}
&(((cvc) \wedge (cv(((avc)vb) \wedge ((av(!d))vb)) \wedge (((!b)vc)vb) \wedge ((!b)v(!d))vb))) \wedge (((avc)vd) \wedge \\
&((av(!d))vd)) \wedge (((!b)vc)vd) \wedge (((!b)v(!d))vd)))) \wedge (((!d)vc) \wedge (((!d)v(((avc)vb) \wedge ((av(!d)) \\
&vb)) \wedge (((!b)vc)vb) \wedge (((!b)v(!d))vb)))) \wedge (((!d)v((avc)vd)) \wedge ((!d)v((av(!d))vd))) \wedge (((!d) \\
&v(((!b)vc)vd)) \wedge ((!d)v(((!b)v(!d))vd)))))) \wedge ((dvc) \wedge (((dv((avc)vb)) \wedge (dv((av(!d))vb))) \wedge \\
&((dv(((!b)vc)vb)) \wedge (dv(((!b)v(!d))vb)))) \wedge (((dv((avc)vd)) \wedge (dv((av(!d))vd))) \wedge ((dv(((!b)v \\
&c)vd)) \wedge (dv(((!b)v(!d))vd)))))) \wedge ((avc) \wedge (((av((avc)vb)) \wedge (av((av(!d))vb))) \wedge ((av(((!b) \\
&vc)vb)) \wedge (av(((!b)v(!d))vb)))) \wedge ((av((avc)vd)) \wedge (av((av(!d))vd))) \wedge ((av(((!b)vc)vd)) \wedge (av \\
&(((!b)v(!d))vd)))))) \wedge ((cvc) \wedge (((cv((avc)vb)) \wedge (cv((av(!d))vb))) \wedge ((cv(((!b)vc)vb)) \wedge (cv( \\
&(((!b)v(!d))vb)))) \wedge ((cv((avc)vd)) \wedge (cv((av(!d))vd))) \wedge ((cv(((!b)vc)vd)) \wedge (cv(((!b)v(!d)) \\
&vd)))))) \wedge ((((((!B)v(!A)vC)) \wedge ((!B)v(!C)vA)) \wedge ((!B)v((BvD) \wedge (Bv(!B))) \wedge (((!D)vD) \wedge (( \\
&!D)v(!B)))))) \wedge ((!B)v((AvB) \wedge (Av(!A))) \wedge ((!B)vB) \wedge ((!B)v(!A)))))) \wedge ((((!A)v(!A)vC)) \wedge (( \\
&!A)v(!C)vA)) \wedge ((((!A)v(BvD)) \wedge ((!A)v(Bv(!B))) \wedge ((!A)v(!D)vD) \wedge ((!A)v(!D)v(!B)))))) \\
&\wedge ((((!A)v(AvB)) \wedge ((!A)v(Av(!A))) \wedge (((!A)v(!B)vB) \wedge ((!A)v(!B)v(!A)))))) \wedge ((((((((!C)v \\
&D)v(!A)vC)) \wedge (((!C)vD)v(!C)vA)) \wedge ((((!C)vD)v(BvD)) \wedge (((!C)vD)v(Bv(!B))) \wedge ((((!C)vD)v \\
&(!D)vD)) \wedge ((((!C)vD)v(!D)v(!B)))))) \wedge ((((!C)vD)v(AvB)) \wedge (((!C)vD)v(Av(!A))) \wedge ((((!C)vD) \\
&v(!B)vB)) \wedge ((((!C)vD)v(!B)v(!A)))))) \wedge ((((((((!D)vC)v(!A)vC)) \wedge (((!D)vC)v(!C)vA)) \wedge ((( \\
&(!D)vC)v(BvD)) \wedge ((((!D)vC)v(Bv(!B))) \wedge ((((!D)vC)v(!D)vD) \wedge ((((!D)vC)v(!D)v(!B)))))) \wedge ( \\
&(((((!D)vC)v(AvB)) \wedge (((!D)vC)v(Av(!A))) \wedge ((((!D)vC)v(!B)vB) \wedge (((!D)vC)v(!B)v(!A)))))) \\
&)) \wedge ((((((((!A)vC)v(!A)vC)) \wedge (((!A)vC)v(!C)vA)) \wedge ((((!A)vC)v(BvD)) \wedge (((!A)vC)v(Bv(!B)) \\
&)) \wedge ((((!A)vC)v(!D)vD) \wedge (((!A)vC)v(!D)v(!B)))))) \wedge ((((((((!A)vC)v(AvB)) \wedge (((!A)vC)v(Av(!A) \\
&)))) \wedge ((((!A)vC)v(!B)vB) \wedge (((!A)vC)v(!B)v(!A)))))) \wedge ((((((((!C)vA)v(!A)vC)) \wedge (((!C)vA)v \\
&(!C)vA)) \wedge ((((!C)vA)v(BvD)) \wedge (((!C)vA)v(Bv(!B))) \wedge ((((!C)vA)v(!D)vD) \wedge ((((!C)vA)v(! \\
&D)v(!B)))))) \wedge ((((((((!C)vA)v(AvB)) \wedge (((!C)vA)v(Av(!A))) \wedge ((((!C)vA)v(!B)vB) \wedge (((!C)vA)v( \\
&!B)v(!A)))))) \wedge (((((((BvD)v(!A)vC)) \wedge (BvD)v(!C)vA)) \wedge (((BvD)v(BvD)) \wedge (BvD)v(Bv(!B) \\
&)))) \wedge (((BvD)v(!D)vD) \wedge ((BvD)v(!D)v(!B)))))) \wedge (((BvD)v(AvB)) \wedge (BvD)v(Av(!A))) \wedge (((Bv \\
&D)v(!B)vB) \wedge (BvD)v(!B)v(!A)))))) \wedge (((((((Bv(!B))v(!A)vC)) \wedge (Bv(!B))v(!C)vA)) \wedge (((B \\
&v(!B))v(BvD)) \wedge (Bv(!B))v(Bv(!B)))) \wedge (((Bv(!B))v(!D)vD) \wedge (Bv(!B))v(!D)v(!B)))))) \wedge ((( \\
&(Bv(!B))v(AvB)) \wedge (Bv(!B))v(Av(!A))) \wedge (((Bv(!B))v(!B)vB) \wedge (Bv(!B))v(!B)v(!A)))))) \wedge \\
&(((((((((!D)vD)v(!A)vC)) \wedge (((!D)vD)v(!C)vA)) \wedge ((((!D)vD)v(BvD)) \wedge (((!D)vD)v(Bv(!B))) \wedge \\
&(((((!D)vD)v(!D)vD) \wedge (((!D)vD)v(!D)v(!B)))))) \wedge ((((((((!D)vD)v(AvB)) \wedge (((!D)vD)v(Av(!A)) \\
&)) \wedge ((((!D)vD)v(!B)vB) \wedge (((!D)vD)v(!B)v(!A)))))) \wedge ((((((((!D)v(!B))v(!A)vC)) \wedge (((!D)v(!B) \\
&))v(!C)vA)) \wedge ((((((((!D)v(!B))v(BvD)) \wedge (((!D)v(!B))v(Bv(!B))) \wedge ((((!D)v(!B))v(!D)vD)) \wedge ( \\
&(!D)v(!B))v(!D)v(!B)))))) \wedge ((((((((!D)v(!B))v(AvB)) \wedge (((!D)v(!B))v(Av(!A))) \wedge ((((!D)v(!B) \\
&))v(!B)vB) \wedge (((!D)v(!B))v(!B)v(!A)))))))))
\end{aligned}$$

Simplified Version:

$$\begin{aligned}
&(((cvc) \wedge (cv(((avc)vb) \wedge ((av(!d))vb) \wedge (((!b)vc)vb) \wedge ((!b)v(!d))vb))) \wedge (((avc)vd) \wedge \\
&((av(!d))vd) \wedge (((!b)vc)vd) \wedge (((!b)v(!d))vd)))) \wedge (((!d)vc) \wedge (((!d)v(((avc)vb) \wedge ((av(!d)) \\
&vb)) \wedge (((!b)vc)vb) \wedge (((!b)v(!d))vb))) \wedge (((!d)v((avc)vd)) \wedge ((!d)v((av(!d))vd))) \wedge (((!d) \\
&v(((!b)vc)vd)) \wedge ((!d)v(((!b)v(!d))vd)))) \wedge ((dvc) \wedge (((dv((avc)vb)) \wedge (dv((av(!d))vb))) \wedge \\
&((dv(((!b)vc)vb)) \wedge (dv(((!b)v(!d))vb))) \wedge (((dv((avc)vd)) \wedge (dv((av(!d))vd))) \wedge (dv(((!b)v \\
&c)vd)) \wedge (dv(((!b)v(!d))vd)))) \wedge ((avc) \wedge (((av((avc)vb)) \wedge (av((av(!d))vb))) \wedge (av(((!b) \\
&vc)vb)) \wedge (av(((!b)v(!d))vb))) \wedge ((av((avc)vd)) \wedge (av((av(!d))vd))) \wedge (av(((!b)vc)vd)) \wedge (av \\
&(((!b)v(!d))vd)))) \wedge ((cvc) \wedge (((cv((avc)vb)) \wedge (cv((av(!d))vb))) \wedge (cv(((!b)vc)vb)) \wedge (cv( \\
&(((!b)v(!d))vb)))) \wedge ((cv((avc)vd)) \wedge (cv((av(!d))vd))) \wedge (cv(((!b)vc)vd)) \wedge (cv(((!b)v(!d)) \\
&vd)))) \wedge ((((!B)v(!A)vC) \wedge (!B)v(!C)vA)) \wedge (!B)v((BvD) \wedge (Bv(!B))) \wedge (((!D)vD) \wedge (( \\
&!D)v(!B)))) \wedge (!B)v((AvB) \wedge (Av(!A))) \wedge ((!B)vB) \wedge ((!B)v(!A)))) \wedge ((((!A)v(!A)vC) \wedge (( \\
&!A)v(!C)vA)) \wedge ((((!A)v(BvD)) \wedge (!A)v(Bv(!B))) \wedge ((!A)v(!D)vD) \wedge ((!A)v(!D)v(!B)))) \wedge \\
&((((!A)v(AvB)) \wedge ((!A)v(Av(!A))) \wedge ((((!A)v(!B)vB)) \wedge ((!A)v(!B)v(!A)))) \wedge ((((((((!C)v \\
&D)v(!A)vC) \wedge ((!C)vD)v(!C)vA)) \wedge ((((!C)vD)v(BvD)) \wedge ((!C)vD)v(Bv(!B))) \wedge ((((!C)vD)v \\
&(!D)vD) \wedge ((((!C)vD)v(!D)v(!B)))) \wedge ((((!C)vD)v(AvB)) \wedge ((!C)vD)v(Av(!A))) \wedge ((((!C)vD) \\
&v(!B)vB)) \wedge ((((!C)vD)v(!B)v(!A)))) \wedge ((((((((!D)vC)v(!A)vC) \wedge ((!D)vC)v(!C)vA)) \wedge ((( \\
&(!D)vC)v(BvD)) \wedge ((!D)vC)v(Bv(!B))) \wedge ((((!D)vC)v(!D)vD) \wedge ((!D)vC)v(!D)v(!B)))) \wedge ( \\
&(((((!D)vC)v(AvB)) \wedge ((!D)vC)v(Av(!A))) \wedge ((((!D)vC)v(!B)vB)) \wedge ((!D)vC)v(!B)v(!A)))) \wedge \\
&(((((((((!A)vC)v(!A)vC) \wedge ((!A)vC)v(!C)vA)) \wedge ((((!A)vC)v(BvD)) \wedge ((!A)vC)v(Bv(!B)) \\
&)) \wedge ((((!A)vC)v(!D)vD) \wedge ((!A)vC)v(!D)v(!B)))) \wedge ((((((((!A)vC)v(AvB)) \wedge ((!A)vC)v(Av(!A) \\
&))) \wedge ((((!A)vC)v(!B)vB)) \wedge ((!A)vC)v(!B)v(!A)))) \wedge ((((((((!C)vA)v(!A)vC) \wedge ((!C)vA)v \\
&(!C)vA)) \wedge ((((((((!C)vA)v(BvD)) \wedge ((!C)vA)v(Bv(!B))) \wedge ((((!C)vA)v(!D)vD) \wedge ((!C)vA)v(! \\
&D)v(!B)))) \wedge ((((((((!C)vA)v(AvB)) \wedge ((!C)vA)v(Av(!A))) \wedge ((((!C)vA)v(!B)vB)) \wedge ((!C)vA)v( \\
&(!B)v(!A)))) \wedge (((((((((BvD)v(!A)vC) \wedge (BvD)v(!C)vA)) \wedge (((BvD)v(BvD)) \wedge (BvD)v(Bv(!B) \\
&))) \wedge (((BvD)v(!D)vD) \wedge (BvD)v(!D)v(!B)))) \wedge (((BvD)v(AvB)) \wedge (BvD)v(Av(!A))) \wedge ((Bv \\
&D)v(!B)vB)) \wedge (BvD)v(!B)v(!A)))) \wedge (((((((Bv(!B))v(!A)vC) \wedge (Bv(!B))v(!C)vA)) \wedge (((B \\
&v(!B))v(BvD)) \wedge (Bv(!B))v(Bv(!B))) \wedge (((Bv(!B))v(!D)vD) \wedge (Bv(!B))v(!D)v(!B)))) \wedge ((( \\
&(Bv(!B))v(AvB)) \wedge (Bv(!B))v(Av(!A))) \wedge (((Bv(!B))v(!B)vB) \wedge (Bv(!B))v(!B)v(!A)))) \wedge \\
&(((((((((!D)vD)v(!A)vC) \wedge ((!D)vD)v(!C)vA)) \wedge ((((((((!D)vD)v(BvD)) \wedge ((!D)vD)v(Bv(!B))) \wedge \\
&(((((!D)vD)v(!D)vD) \wedge ((!D)vD)v(!D)v(!B)))) \wedge ((((((((!D)vD)v(AvB)) \wedge ((!D)vD)v(Av(!A))) \\
&)) \wedge ((((((((!D)vD)v(!B)vB) \wedge ((!D)vD)v(!B)v(!A)))) \wedge ((((((((!D)v(!B))v(!A)vC) \wedge ((!D)v(!B) \\
&))v(!C)vA)) \wedge ((((((((!D)v(!B))v(BvD)) \wedge ((!D)v(!B))v(Bv(!B))) \wedge ((((((((!D)v(!B))v(!D)vD) \wedge ( \\
&(!D)v(!B))v(!D)v(!B)))) \wedge ((((((((!D)v(!B))v(AvB)) \wedge ((!D)v(!B))v(Av(!A))) \wedge ((((((((!D)v(!B) \\
&))v(!B)vB) \wedge ((!D)v(!B))v(!B)v(!A))))))))))
\end{aligned}$$

Clauses Constructed:

```

{c}
{a,b,c}
{c,!d}
{a,b,c,!d}
{a,c,!d,d}
{a,!d,d}
{!b,c,!d,d}
{!b,!d,d}
{c,d}
{a,b,c,d}
{a,b,!d,d}
{!b,b,c,d}
{!b,b,!d,d}
{a,c,d}
{a,!d,d}
{!b,c,d}
{!b,!d,d}

```

$\{a, c\}$   
 $\{a, b, c\}$   
 $\{a, b, !d\}$   
 $\{a, !b, b, c\}$   
 $\{a, !b, b, !d\}$   
 $\{a, c, d\}$   
 $\{a, !d, d\}$   
 $\{a, !b, c, d\}$   
 $\{a, !b, !d, d\}$   
 $\{c\}$   
 $\{a, b, c\}$   
 $\{a, b, c, !d\}$   
 $\{!b, b, c\}$   
 $\{!b, b, c, !d\}$   
 $\{a, c, d\}$   
 $\{a, c, !d, d\}$   
 $\{!b, c, d\}$   
 $\{!b, c, !d, d\}$   
 $\{!A, !B, C\}$   
 $\{A, !B, !C\}$   
 $\{!B, B, D\}$   
 $\{A, !B, B\}$   
 $\{!A, C\}$   
 $\{!A, A, !C\}$   
 $\{!A, B, D\}$   
 $\{!A, !B, B\}$   
 $\{!A, !D, D\}$   
 $\{!A, !B, !D\}$   
 $\{!A, A, B\}$   
 $\{!A, A\}$   
 $\{!A, !B, B\}$   
 $\{!A, !B\}$   
 $\{!A, !C, C, D\}$   
 $\{A, !C, D\}$   
 $\{B, !C, D\}$   
 $\{!B, B, !C, D\}$   
 $\{!C, !D, D\}$   
 $\{!B, !C, !D, D\}$   
 $\{A, B, !C, D\}$   
 $\{!A, A, !C, D\}$   
 $\{!B, B, !C, D\}$   
 $\{!A, !B, !C, D\}$   
 $\{!A, C, !D\}$   
 $\{A, !C, C, !D\}$   
 $\{B, C, !D, D\}$   
 $\{!B, B, C, !D\}$   
 $\{C, !D, D\}$   
 $\{!B, C, !D\}$   
 $\{A, B, C, !D\}$   
 $\{!A, A, C, !D\}$   
 $\{!B, B, C, !D\}$   
 $\{!A, !B, C, !D\}$

{ !A,C}  
{ !A,A, !C,C}  
{ !A,B,C,D}  
{ !A, !B,B,C}  
{ !A,C, !D,D}  
{ !A, !B,C, !D}  
{ !A,A,B,C}  
{ !A,A,C}  
{ !A, !B,B,C}  
{ !A, !B,C}  
{ !A,A, !C,C}  
{A, !C}  
{A,B, !C,D}  
{A, !B,B, !C}  
{A, !C, !D,D}  
{A, !B, !C, !D}  
{A,B, !C}  
{ !A,A, !C}  
{A, !B,B, !C}  
{ !A,A, !B, !C}  
{ !A,B,C,D}  
{A,B, !C,D}  
{B,D}  
{ !B,B,D}  
{B, !D,D}  
{ !B,B, !D,D}  
{A,B,D}  
{ !A,A,B,D}  
{ !B,B,D}  
{ !A, !B,B,D}  
{ !A, !B,B,C}  
{A, !B,B, !C}  
{ !B,B,D}  
{ !B,B}  
{ !B,B, !D,D}  
{ !B,B, !D}  
{A, !B,B}  
{ !A,A, !B,B}  
{ !B,B}  
{ !A, !B,B}  
{ !A,C, !D,D}  
{A, !C, !D,D}  
{B, !D,D}  
{ !B,B, !D,D}  
{ !D,D}  
{ !B, !D,D}  
{A,B, !D,D}  
{ !A,A, !D,D}  
{ !B,B, !D,D}  
{ !A, !B, !D,D}  
{ !A, !B,C, !D}  
{A, !B, !C, !D}

$\{\neg B, B, \neg D, D\}$

$\{\neg B, B, \neg D\}$

$\{\neg B, \neg D, D\}$

$\{\neg B, \neg D\}$

$\{A, \neg B, B, \neg D\}$

$\{\neg A, A, \neg B, \neg D\}$

$\{\neg B, B, \neg D\}$

$\{\neg A, \neg B, \neg D\}$

Resolution failed. Can't be proved.