

湖南大学

HUNAN UNIVERSITY



离散数学 实验报告

学生姓名/学号 甘晴void 20210801020X

专业班级 计科 210X

指导老师 杨圣洪

2022 年 6 月 9 日

目录

1 题目要求.....	3
请设计消解推理系统（基于消解法推理，不能使用假言推理的自然推理系统）	3
2 测试数据.....	3
2.1 只包含析取的简单测试.....	3
2.2 只包含析取的简单测试.....	3
2.3 只包含析取的简单测试.....	3
2.4 只包含析取的简单测试.....	4
2.5 只包含析取的简单测试.....	4
3 改进要点.....	5
3.1 关于头文件的简化.....	5
3.2 关于调换 int setNiyou(·····)与 inputPrimary(·····)函数顺序的修改	5
3.3 关于将末位元素纳入排序的修改.....	5
3.4 关于头文件的简化.....	5
4 代码实现.....	5

1 题目要求

请设计消解推理系统（基于消解法推理，不能使用假言推理的自然推理系统）

2 测试数据

2.1 只包含析取式的简单测试

C:\Users\y\Desktop\消解法推理系统.exe

```
输完一个前提条件请按回车，不输直接回车则结束
析+, 合*, 条-, 双=, 否定!
前提中只能为双条件、单条件、析取式,
若为2个条件的合取, 请输入2个前提, 文字请在最前面输入:
!a
a+!b
b+!c

输入要推理的结论, 结论只能是文字,
若是条件式, 析取式请先手工转换为条件, 将前件作为附加前提: !c
我推出来了, 推理过程如下:
(1)      !a为真                前提条件---文字
(2)      a+!b为真              前提条件---析取式
(3)      b+!c为真              前提条件---析取式
(4)      !b为真                (1) (2) 消解---文字
(5)      !c为真                (4) (3) 消解---文字

-----
Process exited after 79.4 seconds with return value 0
请按任意键继续. . .
```

2.2 只包含单条件的简单测试

C:\Users\y\Desktop\消解法推理系统.exe

```
输完一个前提条件请按回车，不输直接回车则结束
析+, 合*, 条-, 双=, 否定!
前提中只能为双条件、单条件、析取式,
若为2个条件的合取, 请输入2个前提, 文字请在最前面输入:
a
a-b
b-c

输入要推理的结论, 结论只能是文字,
若是条件式, 析取式请先手工转换为条件, 将前件作为附加前提: c
我推出来了, 推理过程如下:
(1)      a为真                前提条件---文字
(2)      a-b为真              前提条件
(3)      !a+b为真              (2) 条件式转为析取式---析取式
(4)      b-c为真              前提条件
(5)      !b+c为真              (4) 条件式转为析取式---析取式
(6)      b为真                (1) (3) 消解---文字
(7)      c为真                (6) (5) 消解---文字
```

2.3 只包含双条件的简单测试

```
C:\Users\y\Desktop\消解法推理系统.exe
输完一个前提条件请按回车，不输直接回车则结束
析+, 合*, 条-, 双=, 否定!
前提中只能为双条件、单条件、析取式,
若为2个条件的合取, 请输入2个前提, 文字请在最前面输入:
!a
a=b
b=c

输入要推理的结论, 结论只能是文字,
若是条件式, 析取式请先手工转换为条件, 将前件作为附加前提: !c
我推出来了, 推理过程如下:
(1)    !a为真          前提条件---文字
(2)    a=b为真        前提条件
(3)    !a+b为真          (2) 双条件导出的析取式---析取式
(4)    a+!b为真          (2) 双条件导出的析取式---析取式
(5)    b=c为真          前提条件
(6)    !b+c为真          (5) 双条件导出的析取式---析取式
(7)    b+!c为真          (5) 双条件导出的析取式---析取式
(8)    !b为真          (1) (4) 消解---文字
(9)    !c为真          (8) (7) 消解---文字
```

2.4 包含单条件、双条件和析取式的综合测试

```
C:\Users\y\Desktop\消解法推理系统.exe
输完一个前提条件请按回车，不输直接回车则结束
析+, 合*, 条-, 双=, 否定!
前提中只能为双条件、单条件、析取式,
若为2个条件的合取, 请输入2个前提, 文字请在最前面输入:
a
!a+b
b-c
c=d

输入要推理的结论, 结论只能是文字,
若是条件式, 析取式请先手工转换为条件, 将前件作为附加前提: d
我推出来了, 推理过程如下:
(1)    a为真          前提条件---文字
(2)    b-c为真        前提条件
(3)    !b+c为真          (3) 条件式转为析取式---析取式
(4)    c=d为真          前提条件
(5)    !c+d为真          (5) 双条件导出的析取式---析取式
(6)    c+!d为真          (5) 双条件导出的析取式---析取式
(7)    !a+b为真          前提条件---析取式
(8)    b为真          (1) (7) 消解---文字
(9)    c为真          (8) (3) 消解---文字
(10)   d为真          (9) (5) 消解---文字
```

2.5 消解法作业真题测试

第2题
(8)请分别用真值表、假言推理、纯消解法证明 (说明: \Rightarrow 是推理符号, $+$ 是析取, $!$ 是否定, $=$ 是双条件) $(A-B), (C-D), (A+C) \Rightarrow D$
可直接写下方, 或将作业拍照或截屏并转到本机, 格式为jpg/jpeg/gif/png, 因空间有限图像文件长度请小于3MB, 可采用WPS或word

```
C:\Users\y\Desktop\消解法推理系统.exe
输完一个前提条件请按回车，不输直接回车则结束
析+, 合*, 条-, 双=, 否定!
前提中只能为双条件、单条件、析取式,
若为2个条件的合取, 请输入2个前提, 文字请在最前面输入:
a-b
c-d
a+c
!b

输入要推理的结论, 结论只能是文字,
若是条件式, 析取式请先手工转换为条件, 将前件作为附加前提: d
我推出来了, 推理过程如下:
(1)    !b为真          前提条件---文字
(2)    !a+b为真          (1) 条件式转为析取式---析取式
(3)    c-d为真          前提条件
(4)    !c+d为真          (3) 条件式转为析取式---析取式
(5)    a+c为真          前提条件---析取式
(6)    a-b为真          前提条件
(7)    !a为真          (1) (2) 消解---文字
(8)    c为真          (7) (5) 消解---文字
(9)    d为真          (8) (4) 消解---文字
```

3 改进要点

3.1 关于头文件的简化

此处修改点位于第 10 行。

可用万能头文件`#include<bits/stdc++.h>`减少头文件数量

3.2 关于调换 `int setNiyou(·····)`与 `inputPrimary(·····)`函数顺序的修改

此处修改点位于第 61 行。

此处需要调换这两个函数位置，否则会出现 `inputPrimary(·····)`调用未定义函数 `int setNiyou(·····)`的情况。

修改方法就是将 `int setNiyou(struct tmd tmdrec[], int np, char ny0[], int j0, int j1, int nUsed0, int isCond0, int isLitter0)`这个函数放置在 `inputPrimary(·····)`前面，或者在程序开头事先声明。

3.3 关于将末位元素纳入排序的修改

此处修改点位于第 248 行。

原来的代码为 `for (j = i + 1; j < nLen - 1; j++)`

存在的问题是最后的元素未被纳入排序内，这将对结果造成影响，故修改。

修改后的代码为 `for (j = i + 1; j < nLen; j++)`

修改的意义：修改循环条件使得最后的元素可排序。

3.4 关于头文件的简化

此处修改点位于第 254 行。

原来的代码为：

```
tmdp = gs0[i];
gs0[i] = gs0[k];
gs0[k] = tmdp;
```

存在的问题是影响代码的美观性，可以考虑使用重写的 `swap` 函数封装，实现效果。修改后的代码如下（需要重写一遍该 `swaptmd` 函数并防于本函数体前面）

修改：使用自定义的 `swaptmd` 排序。

修改后的代码为：`swaptmd(gs0[i],gs0[k]);`

4 代码实现

```
/*
 * 实验四
 * 利用消解法进行推理
 * by Arcticwolf
```

```

* CSEE----Computer Science and Technology 2102
* 信息科学与工程学院----计算机科学与技术 2102 班----梅炳寅
* 学号 202108010206
*/

```

```

#include <string.h>
#include <iostream>
#include <cstdio>
#include <cmath>
#include <cstdlib>
#include <algorithm>
//修改点： 可用#include<bits/stdc++.h>减少头文件数量

```

```

struct tmd
{
    char gs[120], gsLast[120], niyou[120]; //前件与后件及理由
    int nLitter, nUsed, isLitter, isCond;
};

```

```

void nonoop2( char aa[] )
{
    //!!p=p
    int i = 0, j = 0;
    while (i < strlen( aa ) - 2)
    {
        //至少还有两个字符
        if (((i + 1) < strlen( aa )) && (aa[i] == '!') && (aa[i + 1] == '!'))
        {
            j = i;
            while (j < strlen( aa ) - 2)
            {
                aa[j] = aa[j + 2];
                j++;
            }
            aa[j] = '\0';
            break;
        }
        else
            i++;
    }
}

```

```

void printYsh( struct tmd tmdrec[], int np )
{

```

```

int i = 0;
for (i = 0; i < np; i++)
{
    if (tmdrec[i].isLitter == 1)
        printf( "(%d)\t%s 为真\t\t\t%s--- 文字\n", i + 1, tmdrec[i].gs,
tmdrec[i].niyou );
    else if (tmdrec[i].isCond == 1)
        printf( "(%d)\t%s+%s 为真\t\t\t%s---析取式\n", i + 1, tmdrec[i].gs,
tmdrec[i].gsLast, tmdrec[i].niyou );
    else
        printf( "(%d)\t%s 为真\t\t\t%s\n", i + 1, tmdrec[i].gs, tmdrec[i].niyou );
}
}

```

/* 修改点 1: 调换函数位置, 否则会出现调用未定义函数的情况 */

```

int setNiyou( struct tmd tmdrec[], int np, char ny0[], int j0, int j1, int nUsed0, int
isCond0, int isLitter0 )
{
    //将字符串 ny0 与 j0 赋到推理意见中
    char stmdpj0[20], stmdpj1[20];
    int nLen1 = 0, j = 0, nLenj0 = 0, nLenj1 = 0;
    nLen1 = strlen( ny0 );
    itoa( j0 + 1, stmdpj0, 10 );
    nLenj0 = strlen( stmdpj0 );//前一个依据
    itoa( j1 + 1, stmdpj1, 10 );
    nLenj1 = strlen( stmdpj1 );//后一个依据
    if (j0 == -1)
    {
        //原始前提
        for (j = 0; j < nLen1; j++)
            tmdrec[np].niyou[j] = ny0[j];
        tmdrec[np].niyou[j] = '\0';
    }
    else if (j1 == -1)//由前一步推理所得结论
    {
        tmdrec[np].niyou[0] = '(';
        for (j = 0; j < nLenj0; j++)
            tmdrec[np].niyou[j + 1] = stmdpj0[j];
        tmdrec[np].niyou[j + 1] = ')';

        for (j = 0; j < nLen1; j++)
            tmdrec[np].niyou[j + 2 + nLenj0] = ny0[j];
        tmdrec[np].niyou[j + 2 + nLenj0] = '\0';
    }
}

```

```

else
{
    //由前二步推理所得
    tmdrec[np].niyou[0] = '(';
    for (j = 0; j < nLenj0; j++)
        tmdrec[np].niyou[j + 1] = stmdpj0[j];
    tmdrec[np].niyou[j + 1] = ')';

    tmdrec[np].niyou[nLenj0 + 2] = '(';
    for (j = 0; j < nLenj1; j++)
        tmdrec[np].niyou[nLenj0 + 3 + j] = stmdpj1[j];
    tmdrec[np].niyou[nLenj0 + 3 + j] = ')';

    for (j = 0; j < nLen1; j++)
        tmdrec[np].niyou[nLenj0 + nLenj1 + 4 + j] = ny0[j];
    tmdrec[np].niyou[nLenj0 + nLenj1 + 4 + j] = '\0';
}

tmdrec[np].nUsed = nUsed0;//附加前提从未使用过 nUsed0,int isCond0,int
isLitter0
tmdrec[np].isCond = isCond0;//是条件式
tmdrec[np].isLitter = isLitter0;//是文字
}

void swaptmd(tmd &a,tmd &b)
{
    tmd temp;
    temp=a;
    a=b;
    b=temp;
}

int inputPrimary( struct tmd gs0[] )
{
    struct tmd tmdp;
    char pstate[120];
    char *ny0 = "前提条件";
    char *ny1 = "条件式转为析取式";
    char *ny2 = "双条件导出的析取式";
    int i = 0, j = 0, nLen = 0, k = 0;
    int i0 = 0;//原始条件
    printf( "输完一个前提条件请按回车，不输直接回车则结束\n 析+,合*,条-,双
=,否定!\n 前提中只能为双条件、单条件、析取式,\n 若为 2 个条件的合取,请输入

```


2 个前提,文字请在最前面输入:\n");

```
while (1)
{
    gets( pstate );
    nLen = strlen( pstate );
    if (nLen == 0)
    {
        break;
    }
    //设置 nUsed,isLitter,isCond,nLittle 的值
    //判断是否为文字
    if (nLen == 1)//标注单个文字
    {
        gs0[i].nLitter = strlen( pstate );
        gs0[i].gs[0] = pstate[0];
        gs0[i].gs[1] = '\0';
        gs0[i].gsLast[0] = '\0';
        setNiyou( gs0, i, ny0, -1, -1, 0, 0, 1 );//前提类型, 无, 无, 未使用, 不是条件式, 是文字
    }
    else if ((nLen == 2) && (pstate[0] == '!')) //标注! p
    {
        gs0[i].nLitter = strlen( pstate );
        gs0[i].gs[0] = pstate[0];
        gs0[i].gs[1] = pstate[1];
        gs0[i].gs[2] = '\0';
        gs0[i].gsLast[0] = '\0';
        setNiyou( gs0, i, ny0, -1, -1, 0, 0, 1 );//前提类型, 无, 无, 未使用, 不是条件式, 是文字
    }
    else
    {
        for (j = 0; j < nLen; j++)
        {
            if (pstate[j] == '-')//标注条件式 p-q
            {
                gs0[i].nLitter = strlen( pstate );
                for (k = 0; k < nLen; k++)
                {
                    gs0[i].gs[k] = pstate[k];//整个表达式进入 gs
                }
                gs0[i].gsLast[0] = '\0';
                setNiyou( gs0, i, ny0, -1, -1, 0, 0, 0 );//前提类型, 无, 无, 未使用, 不是析取式, 不是文字
            }
            i++;
        }
    }
}
```

```

gs0[i].nLitter = gs0[i - 1].nLitter;
gs0[i].gs[0] = '!';
for (k = 0; k < j; k++)
    gs0[i].gs[k + 1] = pstate[k];
gs0[i].gs[k + 1] = '\0';
nonoop2( gs0[i].gs );

for (k = j + 1; k < nLen; k++)
    gs0[i].gsLast[k - j - 1] = pstate[k];
gs0[i].gsLast[k - j - 1] = '\0';
setNiyou( gs0, i, ny1, i - 1, -1, 0, 1, 0 );//前提类型，无，无，未
使用，是条件式，不是文字
break;
}

else if (pstate[j] == '=')//标注双条件 p=q
{
    //先保存双条件
    gs0[i].nLitter = strlen( pstate );
    for (k = 0; k < strlen( pstate ); k++) { gs0[i].gs[k] = pstate[k]; }//
双条件全部进 gs
    gs0[i].gs[k] = '\0';
    gs0[i].gsLast[0] = '\0';
    setNiyou( gs0, i, ny0, -1, -1, 0, 0, 0 );//前提类型，无，无，未使
用，是条件式，不是文字

//p-q 即!p+q

i++;
gs0[i].nLitter = strlen( pstate );
gs0[i].gs[0] = '!';
for (k = 0; k < j; k++) { gs0[i].gs[k + 1] = pstate[k]; }//p 进 gs
gs0[i].gs[k + 1] = '\0';
for (k = j + 1; k < nLen; k++) { gs0[i].gsLast[k - j - 1] =
pstate[k]; }//q 进 gsLast
gs0[i].gsLast[k - j - 1] = '\0';
setNiyou( gs0, i, ny2, i - 1, -1, 0, 1, 0 );//前提类型，无，无，未
使用，是条件式，不是文字
nonoop2( gs0[i].gs );//去掉可能存在的!!?
//q-p=p+!q

i++;
gs0[i].nLitter = gs0[i - 1].nLitter;
for (k = 0; k < j; k++) { gs0[i].gs[k] = pstate[k]; }//条件前件 p 进
gs
gs0[i].gs[k] = '\0';
gs0[i].gsLast[0] = '!';

```

```

        for (k = j + 1; k < nLen; k++) { gs0[i].gsLast[k - j - 1 + 1] =
pstate[k]; } //条件后件!q 进 gsLast
        gs0[i].gsLast[k - j - 1 + 1] = '\0';
        setNiyou( gs0, i, ny2, i - 2, -1, 0, 1, 0 ); //前提类型, 无, 无, 未
使用, 是条件式, 不是文字
        nonoop2( gs0[i].gsLast ); //去掉可能存在的!!?
        break;
    }

```

中

```

    else if (pstate[j] == '+') //标注析取式 p+q, 也要分解到 gs 与 gsLast
    {

```

```

        gs0[i].nLitter = strlen( pstate );
        for (k = 0; k < j; k++)
            gs0[i].gs[k] = pstate[k];    //前件进 gs
        gs0[i].gs[k] = '\0';
        for (k = j + 1; k < nLen; k++)
            gs0[i].gsLast[k - j - 1] = pstate[k];    //条件全部进 gs
        gs0[i].gsLast[k - j - 1] = '\0';
        setNiyou( gs0, i, ny0, -1, -1, 0, 1, 0 ); //前提类型, 无, 无, 未使
用, 是条件式, 不是文字
        break;
    }
}

```

```

if (j >= nLen) //不是条件式, 也不是文字, 则是普通的条件
{
    gs0[i].nLitter = strlen( pstate );
    for (k = 0; k < nLen; k++)
        gs0[i].gs[k] = pstate[k];    //公式全进 gs
    gs0[i].gs[k] = '\0';
    gs0[i].gsLast[0] = '\0'; //gsLast 为空串
    setNiyou( gs0, i, ny0, -1, -1, 0, 0, 0 ); //前提类型, 无, 无, 未使用,
不是条件式, 不是文字
}
}

```

```

    i++; //当前公式处理完以后, 指针 i 的值增 1
}
nLen = i; //按字符串的长度排序
for (i = 0; i < nLen - 1; i++)
{
    k = i;
    //for (j = i + 1; j < nLen - 1; j++)
    /* 修改点 2: 修改循环条件使得最后的元素可排序 */

```

```

        for (j = i + 1; j < nLen; j++)
            if (gs0[k].nLitter > gs0[j].nLitter)
                k = j;
        if (k > i)
        {
            /* 修改点 3: 使用自定义的 swaptmd 排序 */
            swaptmd(gs0[i],gs0[k]);
//            tmdp = gs0[i];
//            gs0[i] = gs0[k];
//            gs0[k] = tmdp;
        }
    }
    return nLen;
}

int main()
{
    struct tmd gs0[100]; //推理前提条件
    char result0[128]; //结论
    struct tmd tmdrec[1024]; //最多 1000 步

    char stmdp[128];
    char lastNiYou[128] = " "; //上一个推理式的理由
    char *ny01 = "消解";
    int i = 0, j = 0, k = 0;
    int np = 1, np0 = 0, isOk = 0;
    int i0 = 0, nPosLitter = 0, nPosCond = 0; //文字起始的位置, 首个文字的位置,
    消解式的位置
    np0 = inputPrimary( gs0 );
    //输入结论
    printf( "输入要推理的结论, 结论只能是文字, \n 若是条件式, 析取式请先手
    工转换为条件, 将前件作为附加前提: " );
    gets( result0 );
    fflush( stdin );
    for (i = 0; i < np0; i++)
    {
        tmdrec[i] = gs0[i]; //所有原始公式转抄到 tmdrec 中
    }
    np = i; //推理队列的尾部指针
    nPosLitter = 0; //文字的位置号
    nPosCond = 0; //条件的位置号
    isOk = 0;
    i0 = -1;
    while (1)

```

```

{
    i = i0 + 1; //寻找下一个文字，i 是起始位置，np 是命令串的长度
    while ((i < np) && (tmdrec[i].isLitter != 1))
        i++;
    if (i >= np)
        break; //找不到文字我就没法推理了
    i0 = i; //记录从源头查询的首个文字的位置号，下次从此号往后寻找
    nPosLitter = i; //记录文字的位置
    strcpy( stmdp, tmdrec[i].gs ); //保存当前文字的内容
    np0 = np - 1;
    while (np > np0) //从当前文字的下一个位置起寻找析取式，则一路往下走
    {
        np0 = np;
        for (i = 0; i < np; i++) //找到一个没有用过的戏曲式
            if ((tmdrec[i].isCond == 1) && (tmdrec[i].nUsed == 0))
                break;
        if (i == np)
            break; //没有找到则结束推理，所有条件式都用到了
        while (i < np) //若找到了这样的条件式
        {
            if ((tmdrec[i].isCond == 1)) //若是条件式
            {
                //与上条命令的来源不同，或者但是同为前提条件也是可以
                //的，即首个字符不是 (
                if (((strcmp( lastNiYou, tmdrec[i].niyou ) != 0) ||
                    ((strcmp( lastNiYou, tmdrec[i].niyou ) == 0) && tmdrec[i].niyou[0] != '(')))
                {
                    if ((tmdrec[i].gs[0] == '!') && (stmdp[0] != '!') &&
                        (strlen( tmdrec[i].gs ) - strlen( stmdp ) == 1)) // !p+q p cuo
                    {
                        //如果析取式的前件与 stmdp 即可消解，则将后件保
                        //存的 stmdp 中
                        j = 0;
                        while (j < strlen( stmdp )) //依次比较每个字符
                        {
                            if (tmdrec[i].gs[j + 1] != stmdp[j])
                                break; //有一个不相等则结束比较
                            j++;
                        }
                        if (j >= strlen( stmdp )) //如果比到最后仍然相等，则
                        {
                            //这两个可消解
                        }
                    }
                }
            }
        }
    }
}

```

```

strcpy( lastNiYou, tmdrec[i].niyou );
tmdrec[nPosLitter].nUsed++; //这个文字用过一
次了

tmdrec[i].nUsed++; //这个析取式用过一次了

strcpy( stmdp, tmdrec[i].gsLast ); //将次消解结
果保存到推导序列中

strcpy( tmdrec[np].gs, stmdp ); //将当前推出来
的结果保存起来

tmdrec[np].gsLast[0] = '\0'; //后件清空，保存当
前条件

setNiyou( tmdrec, np, ny01, nPosLitter, i, 0, 0, 1 );
//前提类型，有，无，未使用，不是条件
nPosLitter = np; //记录当前文字的序号
np++;
if (strcmp( result0, stmdp ) == 0)
{
    isOk = 1; //推出结论同条原是调节的下
    break;
}
}
}
else if ((tmdrec[i].gsLast[0] == '!') && (stmdp[0] != '!') &&
(strlen( tmdrec[i].gsLast ) - strlen( stmdp ) == 1)) //a+!b b dui
{
    //如果析取式的后件与 stmdp 即可消解，则将前件保
存到 stmdp 中

    j = 0;
    while (j < strlen( stmdp )) //依次比较每一个字符
    {
        if (tmdrec[i].gsLast[j + 1] != stmdp[j])
            break; //有一个不相等则结束比较
        j++;
    }
    if (j >= strlen( stmdp )) //如果比到最后仍然相等，则
    {
        strcpy( lastNiYou, tmdrec[i].niyou );
        tmdrec[nPosLitter].nUsed++; //这个文字用过一
        次了

        tmdrec[i].nUsed++; //这个析取式用过一次了

        strcpy( stmdp, tmdrec[i].gs ); //将次消解结果保

```

存到推导序列中

的结果保存起来

前条件

//前提类型，有，无，未使用，不是条件

一轮

符

存到 stmdp 中

符

次了

果保存到推导序列中

的结果保存起来

前条件

```
strcpy( tmdrec[np].gs, stmdp ); //将当前推出来
```

```
tmdrec[np].gsLast[0] = '\0'; //后件清空，保存当
```

```
setNiyou( tmdrec, np, ny01, nPosLitter, i, 0, 0, 1 );
```

```
nPosLitter = np; //记录当前文字的序号
```

```
np++;
```

```
if (strcmp( result0, stmdp ) == 0)
```

```
{
```

```
    isOk = 1; //推出结论同条原是调节的下
```

```
    break;
```

```
}
```

```
}
```

```
}
```

```
else if ((tmdrec[i].gs[0] != '!') && (stmdp[0] == '!') &&
```

```
(strlen( tmdrec[i].gs ) - strlen( stmdp ) == -1)) // p+q !p
```

```
{
```

```
    //如果析取式的后件与 stmdp 即可消解，则将前件保
```

```
    j = 0;
```

```
    while (j < strlen( tmdrec[i].gs )) //依次比较每一个字
```

```
{
```

```
    if (stmdp[j + 1] != tmdrec[i].gs[j])
```

```
        break; //有一个不相等则结束比较
```

```
    j++;
```

```
}
```

```
if (j >= strlen( tmdrec[i].gs ))
```

```
{
```

```
    strcpy( lastNiYou, tmdrec[i].niyou );
```

```
    tmdrec[nPosLitter].nUsed++; //这个文字用过一
```

```
    tmdrec[i].nUsed++; //这个析取式用过一次了
```

```
    strcpy( stmdp, tmdrec[i].gsLast ); //将次消解结
```

```
    strcpy( tmdrec[np].gs, stmdp ); //将当前推出来
```

```
    tmdrec[np].gsLast[0] = '\0'; //后件清空，保存当
```

```
    setNiyou( tmdrec, np, ny01, nPosLitter, i, 0, 0, 1 );
```

```

//前提类型，有，无，未使用，不是条件
    nPosLitter = np; //记录当前文字的序号
    np++;
    if (strcmp( result0, stmdp ) == 0)
    {
        isOk = 1; //推出结论同条原是调节的下
        break;
    }
}
}
else if ((tmdrec[i].gsLast[0] != '!') && (stmdp[0] == '!') &&
(strlen( tmdrec[i].gsLast ) - strlen( stmdp ) == -1)) //p+q !q
{
    //如果析取式的后件与 stmdp 即可消解，则将前件保
    存到 stmdp 中

    j = 0;
    while (j < strlen( tmdrec[i].gsLast ))//依次比较每一个
    字符
    {
        if (stmdp[j + 1] != tmdrec[i].gsLast[j])
            break; //有一个不相等则结束比较
        j++;
    }
    if (j >= strlen( tmdrec[i].gsLast ))//如果比到最后仍然
    相等，则这两个可消解
    {
        strcpy( lastNiYou, tmdrec[i].niyou );
        tmdrec[nPosLitter].nUsed++; //这个文字用过一
        次了

        tmdrec[i].nUsed++; //这个条件用过一
        次了

        strcpy( stmdp, tmdrec[i].gs ); //将此中间结
        果保存到推导序列中

        strcpy( tmdrec[np].gs, stmdp ); //将当前推
        出来的结果保存起来

        tmdrec[np].gsLast[0] = '\0'; //后件清空，保
        存当前条件

        setNiyous( tmdrec, np, ny01, nPosLitter, i, 0, 0,
        1 );//前提类型，有，无，未使用，不是条件式
        nPosLitter = np; //记录当前文
        字的序号

```


轮

```
        np++;
        if (strcmp( result0, stmdp ) == 0)
        {
            isOk = 1;    //推出结论同原始条件的下一
                           轮
            break;
        }
    }
}
i++; //判断下一个表达式是否为条件，是否为可推理的条件式
}
if (isOk == 1)
    break;    //我推出来了，不要再找下一个文字了
}
if (isOk == 1)
    printf( "我推出来了,推理过程如下:\n" );
else
    printf( "我推不出来,推理过程如下:\n" );
printYsh( tmdrec, np );
}
```