# 实验十四 范式分解

| 姓名  | 学号           | 学院     | 日期         |
|-----|--------------|--------|------------|
| 臧祝利 | 202011998088 | 人工智能学院 | 2022.11.22 |

## 实验目的

加深理解 3NF 范式分解。

## 实验内容

编写程序实现 3NF 范式分解。

程序输入: 关系模式 R 及 R 上的函数依赖集 F

程序输出: R 的 3NF 无损连接和保持函数依赖的分解结果

## 实验思路

### 全局变量:

### 范式分解过程如下:

- 计算 F 的最小函数依赖集
  - 。 将所有函数依赖右边变成单个属性
  - 。 去掉F中多余的函数依赖
  - 。 去掉各函数依赖左边多余的属性

```
vector<PSS> get_min_relyset(const vector<PSS> &F)
{
   vector<PSS> G = F;
   //第一步: 使得右边元素都为单属性;
   for (int i = 0; i < G.size(); i++)
   {
       if (G[i].second.size() > 1) //如果长度大于1,进行分解
       {
           string f = G[i].first, s = G[i].second;
           string tmp;
           G[i].second = s[0]; // 当前函数依赖变成第一个属性
           for (int j = 1; j < s.size(); j++)</pre>
           {
               tmp = s[j];
               G.push_back(make_pair(f, tmp)); //加入函数依赖
           }
       }
   }
   int Max = 0;
```

```
for (int i = 0; i < G.size(); i++)</pre>
   {
       Max = max((int)G[i].first.size(), Max); //找到最长的左侧依赖长度,方便申请空间;
   }
   bool *del = new bool[Max];
   //第二步: 去掉左边多余的属性
   for (int i = 0; i < G.size(); i++)
   {
       if (G[i].first.size() > 1) //左侧不是单属性
       {
           fill(del, del + G[i].first.length(), 0); //初始化数组
           for (int j = 0; j < G[i].first.size(); j++) //遍历每个单属性
               string tmp;
               del[j] = 1; //标记,判断是否
               for (int k = 0; k < G[i].first.size(); k++)</pre>
               {
                   if (!del[k])
                   {
                       tmp += G[i].first[k];
                   }
               }
               if (!iscontain(get_closure(tmp, G), G[i].second))
               {
                   del[j] = 0;
               }
           }
           string tmp;
           for (int j = 0; j < G[i].first.size(); j++)</pre>
           {
               if (!del[j])
               {
                   tmp += G[i].first[j];
               }
           }
           G[i].first = tmp;
       }
   }
   delete[] del;
   del = NULL;
   sort(G.begin(), G.end());
   G.erase(unique(G.begin(), G.end());
    //第三步: 去除冗余的函数依赖
    vector<PSS> ans;
   for (int i = 0; i < G.size(); i++)</pre>
       vector<PSS> tmp = G;
       tmp.erase(tmp.begin() + i);
       if (!iscontain(get_closure(G[i].first, tmp), G[i].second))
           ans.push_back(G[i]);
   }
   return ans;
}
```

- 合并左部相同的依赖
- 每个函数依赖构成模式
- 在构成的模式集中,如果每个模式都不包含候选键,那么把候选键当作模式放入模式集中

```
vector<string> Transform_3NF(const string &R, const vector<PSS> &F)
{
    vector<PSS> FF = get_min_relyset(F);
    map<string, string> mp;
   for (int i = 0; i < FF.size(); i++)
    {
        if (mp.find(FF[i].first) == mp.end())
            mp[FF[i].first] = FF[i].second;
        }
        else
        {
            mp[FF[i].first] += FF[i].second;
        }
    }
   FF.resize(mp.size());
    int idx = 0;
    map<string, string>::iterator it;
    for (it = mp.begin(); it ≠ mp.end(); it++)
    {
        FF[idx].first = it→first;
        FF[idx++].second = it\rightarrow second;
    }
    vector<string> P;
    for (int i = 0; i < FF.size(); i++)
    {
        P.push_back(FF[i].first + FF[i].second);
    }
    get_all_candidate_key(R, F);
    for (int i = 0; i < candidate_key.size(); i++)</pre>
    {
        int flag = 0;
        for (int j = 0; j < P.size(); j++)</pre>
            if (iscontain(P[j], candidate_key[i]))
            {
                flag = 1;
                break;
            }
        }
        if (!flag)
        {
            P.push_back(candidate_key[i]);
        }
    }
    sort(P.begin(), P.end());
    P.erase(unique(P.begin(), P.end());
    return P;
```

## 实验结果

```
输入:
ABCDE
3
A->BC
ABD->CE
E->D
输出:
ABC
ADE
ED
样例2:
输入:
ABCDEF
2
AB->CD
BC->EF
输出:
ABCD
BCEF
```

### 源代码

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef pair<string, string> PSS;
                            //关系模式
string R;
vector<PSS> F;
                            //函数依赖集
vector<string> subset;
                            //关系模式R的所有子集
vector<string> candidate_key; // 候选键
vector<string> super_key;
                            //超键
                            //辅助变量,用于创建数组
char *tmp;
/*
function:查看s2是否包含在s1中
params:2 string
return: 0/1;
*/
bool iscontain(string s1, string s2)
   map<char, int> mp1, mp2;
   for (int i = 0; i < s1.size(); i++)</pre>
   {
       mp1[s1[i]]++; //统计s1出现的字符及其个数
   }
   for (int i = 0; i < s2.size(); i++)</pre>
       mp2[s2[i]]++; //统计s2
   }
   for (int i = 0; i < s2.size(); i++)
   {
       if (mp2[s2[i]] > mp1[s2[i]]) //如果s2在s1内,应该满足s2的任何一个字符个数都小于s1;
       {
           return false;
       }
```

```
return true;
}
fuction:比较两个集合是否相同
params:2 string
return: y/n
*/
bool isequal(string s1, string s2)
   set<char> set1, set2; //使用集合set比较
   for (int i = 0; i < s1.size(); i++)
       set1.insert(s1[i]);
   }
   for (int i = 0; i < s2.size(); i++)
   {
       set2.insert(s2[i]);
   }
   return set1 == set2;
}
/*
fuction: 得到x的闭包
params: 属性集+函数依赖集
return: 闭包string
string get_closure(const string &x, const vector<PSS> &F)
{
   string ans = x;
   string tmp;
   bool vis[F.size()];
   memset(vis, 0, sizeof vis);
   do
   {
       tmp = ans;
       for (int i = 0; i < F.size(); i++)
       {
           if (!vis[i] && iscontain(ans, F[i].first))
           {
               vis[i] = 1;
               ans += F[i].second;
           }
   } while (tmp \neq ans);
   sort(ans.begin(), ans.end());
   ans.erase(unique(ans.begin(), ans.end());
}
/*
fuction:深搜求所有子集
params:pos为R的字符下标,cnt为子集的下标,num为还可选的字符数量
*/
void all_subset(int pos, int cnt, int num)
   if (num \le 0)
   {
       tmp[cnt] = '\0';
       subset.push_back(tmp);
```

```
return;
   }
   tmp[cnt] = R[pos];
   all\_subset(pos + 1, cnt + 1, num - 1);
    all_subset(pos + 1, cnt, num - 1);
}
fuction:求所有子集
params:关系模式
void get_subset(const string &R)
    subset.clear();
   tmp = NULL;
   tmp = new char[R.size()];
   all_subset(0, 0, R.size());
   delete[] tmp;
   tmp = NULL;
}
fuction:判断s是否为候选键
params:字符串s
bool iscandidate_key(const string &s)
   for (int i = 0; i < candidate_key.size(); i++)</pre>
    {
        if (iscontain(s, candidate_key[i]))
            return false;
        }
   }
   return true;
}
fuction:排序的lambda函数
bool cmp(const string &s1, const string &s2)
{
   return s1.size() < s2.size();</pre>
}
fuction:求关系模式基于F的全部候选键
params:关系模式+函数依赖集
void get_all_candidate_key(const string &R, const vector<PSS> &F)
    get_subset(R); //得到R的所有子集
    sort(subset.begin(), subset.end(), cmp);
    candidate_key.clear();
    super_key.clear();
    for (int i = 0; i < subset.size(); i++)</pre>
    {
        if (iscontain(get_closure(subset[i], F), R))
            super_key.push_back(subset[i]);
            if (iscandidate_key(subset[i]))
```

```
candidate_key.push_back(subset[i]);
            }
        }
    }
}
/*
fuction:得到F的最小依赖集
params:函数依赖集F
*/
vector<PSS> get_min_relyset(const vector<PSS> &F)
   vector<PSS> G = F;
   //第一步: 使得右边元素都为单属性;
   for (int i = 0; i < G.size(); i++)
    {
        if (G[i].second.size() > 1)
        {
            string f = G[i].first, s = G[i].second;
            string tmp;
            G[i].second = s[0];
            for (int j = 1; j < s.size(); j++)</pre>
                tmp = s[j];
                G.push_back(make_pair(f, tmp));
            }
        }
   }
    int Max = 0;
   for (int i = 0; i < G.size(); i++)
        Max = max((int)G[i].first.size(), Max);
    }
   bool *del = new bool[Max];
    //第二步: 去掉左边多余的属性
   for (int i = 0; i < G.size(); i++)
    {
        if (G[i].first.size() > 1)
        {
            fill(del, del + G[i].first.length(), 0);
            for (int j = 0; j < G[i].first.size(); j++)</pre>
                string tmp;
                del[j] = 1;
                for (int k = 0; k < G[i].first.size(); k++)</pre>
                    if (!del[k])
                    {
                        tmp += G[i].first[k];
                    }
                }
                if (!iscontain(get_closure(tmp, G), G[i].second))
                {
                    del[j] = 0;
                }
            }
            string tmp;
```

```
for (int j = 0; j < G[i].first.size(); <math>j++)
            {
                if (!del[j])
                {
                    tmp += G[i].first[j];
                }
            }
            G[i].first = tmp;
        }
   }
    delete[] del;
    del = NULL;
    sort(G.begin(), G.end());
   G.erase(unique(G.begin(), G.end());
    //第三步: 去除冗余的函数依赖
    vector<PSS> ans;
   for (int i = 0; i < G.size(); i++)
    {
        vector<PSS> tmp = G;
        tmp.erase(tmp.begin() + i);
        if (!iscontain(get_closure(G[i].first, tmp), G[i].second))
            ans.push_back(G[i]);
        }
    }
    return ans;
}
/*
fuction:分解成3NF
params:关系模式+函数依赖集
vector<string> Transform_3NF(const string &R, const vector<PSS> &F)
    vector<PSS> FF = get_min_relyset(F);
    map<string, string> mp;
   for (int i = 0; i < FF.size(); i++)
    {
        if (mp.find(FF[i].first) == mp.end())
        {
            mp[FF[i].first] = FF[i].second;
        }
        else
        {
           mp[FF[i].first] += FF[i].second;
       }
    }
    FF.resize(mp.size());
    int idx = 0;
    map<string, string>::iterator it;
   for (it = mp.begin(); it ≠ mp.end(); it++)
        FF[idx].first = it→first;
        FF[idx++].second = it \rightarrow second;
   }
    vector<string> P;
    for (int i = 0; i < FF.size(); i++)
```

```
{
        P.push_back(FF[i].first + FF[i].second);
    }
    get_all_candidate_key(R, F);
    for (int i = 0; i < candidate_key.size(); i++)</pre>
        int flag = 0;
        for (int j = 0; j < P.size(); j++)</pre>
            if (iscontain(P[j], candidate_key[i]))
            {
                flag = 1;
                break;
            }
        }
        if (!flag)
        {
            P.push_back(candidate_key[i]);
        }
    }
    sort(P.begin(), P.end());
    P.erase(unique(P.begin(), P.end());
    return P;
}
void inputR()
    cout ≪ "请输入关系模式 R:" ≪ endl;
    cin >> R;
}
void inputF()
{
    int n;
    string temp;
    cout < "请输入函数依赖的数目: " < endl;
    cin >> n;
    cout \ll "请输入" \ll n \ll "个函数依赖: (输入形式为 a\rightarrowb ab\rightarrowc) " \ll endl;
    for (int i = 0; i < n; #+i)
    {
        pair<string, string> ps;
        cin >>> temp;
        int j;
        for (j = 0; j \neq temp.length(); ++j)
        { //读入 ps.first
            if (temp[j] \neq '-')
            {
                if (temp[j] == '>')
                    break;
                ps.first += temp[j];
            }
        }
        ps.second.assign(temp, j + 1, string::npos); //读入 ps.second
        F.push_back(ps);
                                                      //读入ps
    }
}
int main()
    freopen("in.txt", "r", stdin);
    R = "";
    F.clear();
```

### 思考题

各类范式之间的区别是什么?

#### 第1范式:

关系模式S的每个关系的每个属性值都是不可分的原子值;

第1范式的模式要求属性值不可再分裂成更小的部分;

是关系数据库的最基本要求;

容易出现数据冗余、插入异常、删除异常、修改异常的问题;

### 第2范式:

如果关系模式是第1范式,且每一个非主属性都不部分依赖于S的任何候选键,则为第2范式;

在第1范式的基础上消除了部份依赖

#### 第3范式:

如果关系模式是第1范式。且每个非主属性都既不部分也不传递依赖于S的任何候选键,则为第3范式;

在第2范式的基础上消除传递依赖;

基本能解决第1范式中出现的问题;

### BC范式:

满足以下条件均是BC范式:

- 如果关系模式是第三范式,它的任何一个 主属性 都既不部分也不传递依赖于关系模式的任何候选键,则为BC范式;
- 如果关系模式任何一个 属性 都既不部分也不传递依赖于任何候选键,则为BC范式
- 如果关系模式为第一范式,函数依赖集中的任意一个 非平凡函数依赖 的决定因素都包含键,则属于BC范式;