

开发环境

python == 3.9

(需要准备 `graphviz` 库支持，并在操作系统安装<https://graphviz.org/download/>)

## 成员设定

| 姓名  | 学号         | 班级         | 分工    |
|-----|------------|------------|-------|
| 刘亮  | 2020211318 | 2020211322 | 顶层设计  |
| 王祥龙 | 2020211415 | 2020211322 | 可视化设计 |
| 马紫薇 | 2020211392 | 2020211322 | 代码实现  |
| 金耘石 | 2019211328 | 2020211322 | 代码实现  |

## 结构设计

按照类似于邻接矩阵的图存储方式，存储状态机，设计类如下。

(以比较抽象的封装，方便获取可视化属性的传递)

- 状态：因为存在“子集”，采用列表
- 转移函数： `transfer`
- 状态机：状态和转移函数的集合

```
1 class State(object):
2     def __init__(self):
3         self.state = []
4     def __str__(self):
5         return str(self.state)
6
7 class transfer(object):
8     def __init__(self, start, end, cond): # 这里传入State类型
9         self.start = start
10        self.end = end
11        self.cond = cond
12    def __str__(self):
13        return str(self.start) + "---" + str(self.cond) + "-->" + str(self.end)
14
15 class FA(object):
16     def __init__(self):
17         self.states = []
18         self.trans = []
19         self.startstates = []
20         self.endstates = []
21     def addstate(self):
22         pass
23     def addtrans(self): #传入Transfer类型
```

```

24     pass
25     def addstartstate(self):
26         pass
27     def addendstate(self):
28         pass
29     def __str__(self):
30         str = ""
31         for i in self.trans:
32             str += i.str + "\n"
33         return str
34

```

## 设计思路

- 输入状态机：输入状态集合 -> 输入状态转移集合 -> 设置始末状态

可见，略为繁琐，选择从文件读取解析的方式

- 输出状态机：打印出所有转移函数。

## 具体实现

程序的算法：通过BFS控制连通分量，实现子集构造法。核心代码如下，完整代码请阅读文件。

```

1  def toDFA(nfa: FA) -> FA:
2      # 初始状态同NFA，创建副本tmp，每次更新，直到其不再变化（已得到所有子集）
3      index = 0
4      while tmp != dfa.states:
5          dfa.states = tmp.copy()
6          state = tmp[index]
7          # 对每个state，求对于所有输入符ipt的状态转移 nfa.δ(state, ipt)
8          for ipt in dfa.inputs:
9              end = []
10             # nfa.δ(state, ipt) = state中每一个状态 element 的转移 δ(element, ipt)
               的并集
11             for element in state:
12                 sub_end = [t.end for _, t in enumerate(nfa.trans)
13                             if t.start == element and ipt == t.cond][0]
14                 for sub_element in sub_end:
15                     # 不加入重复元素，同时将'NoS'替换为'∅'
16                     if sub_element not in end:
17                         if sub_element == 'NoS':
18                             end.append('∅')
19                         else:
20                             end.append(sub_element)
21             # 保证 state 内部按字典序排列，便于检验重复的state
22             end = sorted(end)
23             # 删除非空转移中的'∅'
24             while '∅' in end and len(end) != 1:
25                 del end[end.index('∅')]
26             # 加入DFA状态转移表。若转移后状态不为空且不存在于 tmp 中，将状态加入
27             dfa.trans.append(Transfer(state, end, ipt))
28             if end not in tmp and '∅' not in end:
29                 tmp.append(end)
30             # 继续遍历 tmp
31             index += 1

```

```

32     # 将包含NFA终态的状态加入DFA的终态中
33     for state in dfa.states:
34         for end in nfa.endstates:
35             if end in state and state not in dfa.endstates:
36                 dfa.endstates.append(state)
37     return dfa

```

## 使用方式及效果

1. 按照格式编辑 `_nfa.in` 文件（与 `.py` 同目录）。文件格式如下：

```

1 StartState: #初态
2 p
3 EndState:  #终态
4 r
5 States:    #所有非终结符，用空格分隔
6 p q r
7 Inputs:    #所有非终结符，用空格分隔
8 0 1
9 Transfer:  #状态转移表，格式为：
10 -         #各个状态以分隔符 "-"
11 p         #状态
12 0-q       #输入符1-转移状态1-转移状态2-...
13 1-NoS     #若转移状态为空，则为NoS(No State).不可省略
14 -
15 q
16 0-q
17 1-q-r
18 -
19 r
20 0-NoS
21 1-NoS
22 -         #分隔符 "-" 作为文件结尾

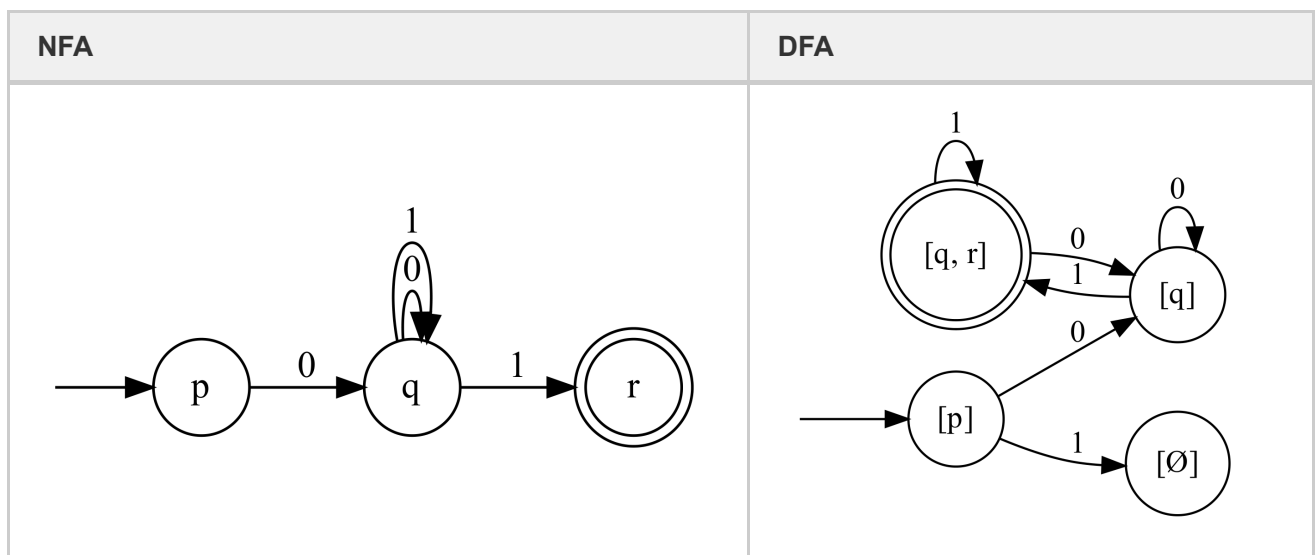
```

2. 在合适的 `python` 环境下运行 `main.py`，如果正常会在命令行输出状态机信息、自动打开输入的NFA、输出的DFA的可视化PDF（对应运行路径下的 `NFA.gv.pdf`、`DFA.gv.pdf`）。

## 示例结果

如上方的示例输入的NFA（同时也是老师PPT中的例子）：

| NFA | DFA |
|-----|-----|
|-----|-----|



命令行输出如下：

```

开始状态：
p
结束状态：
[[q, r]]
输入字符：
[0, 1]
状态转移：
[p]---0-->[q]
[p]---1-->[∅]
[q]---0-->[q]
[q]---1-->[q, r]
[q, r]---0-->[q]
[q, r]---1-->[q, r]

```