编译原理作业2

20152100121 林伟业

1 实验内容

设计一个应用软件,以实现将正则表达式->NFA-->DFA->DFA 最小化--词法分析程序

2 实验要求

- 1. 要提供一个源程序编辑界面,让用户输入正则表达式(可保存、打开源程序)
- 2. 需要提供窗口以便用户可以查看转换得到的 NFA (用状态转换表呈现即可)
- 3. 需要提供窗口以便用户可以查看转换得到的 DFA (用状态转换表呈现即可)
- 4. 需要提供窗口以便用户可以查看转换得到的最小化 DFA (用状态转换表呈现即可)
- 5. 需要提供窗口以便用户可以查看转换得到的词法分析程序(该分析程序) 序需要用 C 语言
- 6. 应该书写完善的软件文档

3 程序说明

实验使用编程语言: Python。主要文件 NFA.py、DFA.py。程序运行: python DFA.py -s "(a|b)*abb"。程序输出 NFA,DFA,最小化的 DFA,词 法分析程序。

4 类和函数说明

NFA.py 文件

4.1 类 Condition

保存 NFA 一个节点开始和结束状态的类

4.2 类 Node

保存一个 NFA 机器的类,包含有开始结束状态和转移字符

4.3 类 Reg_To_NFA

实现正则表达式转 NFA。

思路:对正则表达式做开始前的处理,加入 & 连接运算符,把读到的一个字符 a 到 z,作为一个 NFA 机器添加到队列里,读取到的运算符保存到 opt_list 队列里,运算符队列不为空的时候,取出运算符做相应的操作。连接运算符:在 NFA 机器队列里拿出 2 个,合并为一台机器后再加入到 NFA 的队列。闭包运算符:在状态队列里保存着最新添加到 NFA 队列里机器的开始和结束状态,读取到闭包运算符就从状态队列里拿出最新的 2 个状态,做闭包运算。或运算:在 NFA 队列里拿出两太机器,加入新的开始和结束状态,还有 4 条边,把合并后的机器重新加入和 NFA 队列。括号运算:把括号里的表达式拿出来,递归处理。

主要函数:

- 1. def return_NFA_condition(self) 返回 NFA 的开始和结束状态
- 2. def pre_string(self): 正则表达式预处理函数,主要在两个字符之间加入 & 连接运算符,方便处理
- 3. def print_NFA(self) 输出 NFA
- 4. def add_to_NFA(self, start_condition, ch, end_condition) 添加一个NFA 机器
- 5. def add_to_condition_list(self, start_condition, end_condition) 添加一个 NFA 的开始和结束状态

- 6. def check_oper(self) 检测运算符 & *,不同运算符分别处理。
- 7. def get_one_char(self) 获取正则表达式的一个字符,并返回
- 8. def to_NFA(self, string) 主要函数,正则表达式转 NFA

DFA.py 文件

4.4 类 Node

保存 DFA 机器状态,有开始,结束状态和转移字符

4.5 类 NFA_To_DFA

实现 NFA 转 DFA。实现思路:将保存 NFA 机器的列表转变存储结构,方便 DFA 的状态转移遍厉。使用 2 个列表 start_map 和 end_map。0->a->1,保存为 start_map[0]=a,end_map[0]=1,2->b->3,保存为 start_map[2]=b,end_map[2]=3,如此类推。首先是找到包含开始状态和经过*转换的所有状态,作为 DFA 的第一个状态 A。从 A 出发遍厉正则表达式的字母表,转换出其他状态 BCD...

主要函数:

- 1. def pre_oper(self) 将 NFA 转化成两个列表
- 2. def get_alp_from_string(self) 获取正则表达式的字母表
- 3. def move(self, start, ch) 从开始状态 start 经过字符 ch 转移,返回结束状态列表
- 4. def add_DFA_list(self, start, ch, end) 添加一个 DFA 机器到列表, 开始状态, 结束状态, 转移字符
- 5. def print_DFA(self) 输出 DFA
- 6. def make_condition_set(self) 主要算法,子集构造法

5 程序运行截图

测试正则表达式 (a|b)*abb

图 1: NFA

图 2: DFA