课程编号: 1111111111 实践课程名称: 形式语言与自动机

学年: 2021-2022 学期: 春

学生姓名	tobeApe6eHok	学号	1111111111
指导教师姓名	刘咏彬	起止时间	2022年4月29日—5月2日
项目名称	RL 模型转换工具		

我要实现的是ε-NFA ->DFA 的转换工具,我使用的编程语言是 python。

1、设计方案:

只需要根据给定的ε-NFA 构造一个对应的 DFA 即可完成任务。

(1) 首先考虑转换的算法。课本上介绍了ε-NFA 到 NFA 的构造方法和 NFA 到 DFA 的构造方法,如下图:

定理 3-1 NFA 与 DFA 等价。

证明:显然只需证明对于任给的 NFA,存在与之等价的 DFA。为此,设有 NFA:

 $M_1 = (Q, \Sigma, \delta_1, q_0, F_1)$

(1) 构造与 M₁ 等价的 DFA M₂。

取 DFA

 $M_2 = (Q_2, \Sigma, \delta_2, [q_0], F_2)$

其中,

 $Q_2 = 2^Q$

在表示状态集合时暂时将习惯的"{"和"}"改为用"["和"]",表示把集合的元素汇集成整体。

定理 3-2 ε-NFA 与 NFA 等价。

证明: 显然只需证明对于任给的 ϵ -NFA,存在与之等价的 NFA。为此,设有 ϵ -NFA M_1 =(Q,Σ,δ_1,q_0 ,F)

(1) 构造与之等价的 NFA M2。

取 NFA

 $M_2 = (Q, \Sigma, \delta_2, q_0, F_2)$

其中,

$$F_2 = \begin{cases} F \bigcup \{q_0\} & \text{ 如果 } F \cap \varepsilon\text{-}CLOSURE(q_0) \neq \emptyset \\ F & \text{ 如果 } F \cap \varepsilon\text{-}CLOSURE(q_0) = \emptyset \end{cases}$$

对 $\forall (q,a) \in Q \times \Sigma$,使 $\delta_2(q,a) = \hat{\delta}_1(q,a)$.

可以将两个步骤结合起来:即只需要将开始状态设为 q0 的空转移集合,并且在每次状态转移后都考虑空转移。因为开始状态已经考虑空转移,并且每个状态在生成前也考虑了空转移,所以在考虑当前状态转移到下一个状态前不需要考虑空转移。这样依次将所有的到的状态集合都放到状态转移函数

项目内容

中,就得到了 DFA。此处,可以发现,如果要将 NFA 转化为 DFA,只需要将输入文件的ε转移列都设为空集即可。

- (2) 其次要考虑 FA 如何存储的问题: FA 存储的内容有开始状态、结束状态、状态转移函数和字母表。字母表是固定的 0 和 1,所以不必考虑;状态转移函数要求根据当前状态和 input 可以得到下一个状态集合,这样就想到 dict 字典类型,使用当前状态和 input 组成的二元元组当作键,使用下一个状态作为值;同时使用排序后的 tuple 元组作为每个状态的存储方式,这样就变成可 hash 对象了;对于开始和结束状态来说,开始状态只有一个,就是 q0 的空转移集合,结束状态就是含有 ϵ -NFA 结束状态的所有状态集合。
- (3)将结果写入文件时,我对写的内容进行了整理,将列与列使用更大的空格隔开,这样更易于阅读。

2、环境配置:

Windows10, python 3.10.0

3、测试用例:

使用了两个测试用例,分别是课本105页的15题的(1)和(2):

状态说明	状态	输入字符		
从	状态	0	1	ε
开始状态	q_0	$\{q_0, q_1\}$	$\{q_0, q_2\}$	$\{q_0, q_2\}$
	q_1	$\{q_3, q_0\}$. Ø	$\{q_2\}$
	q_2	Ø	$\{q_3, q_1\}$	$\{q_2, q_1\}$
终止状态	q_3	$\{q_3, q_2\}$	{q ₃ }	$\{q_0\}$

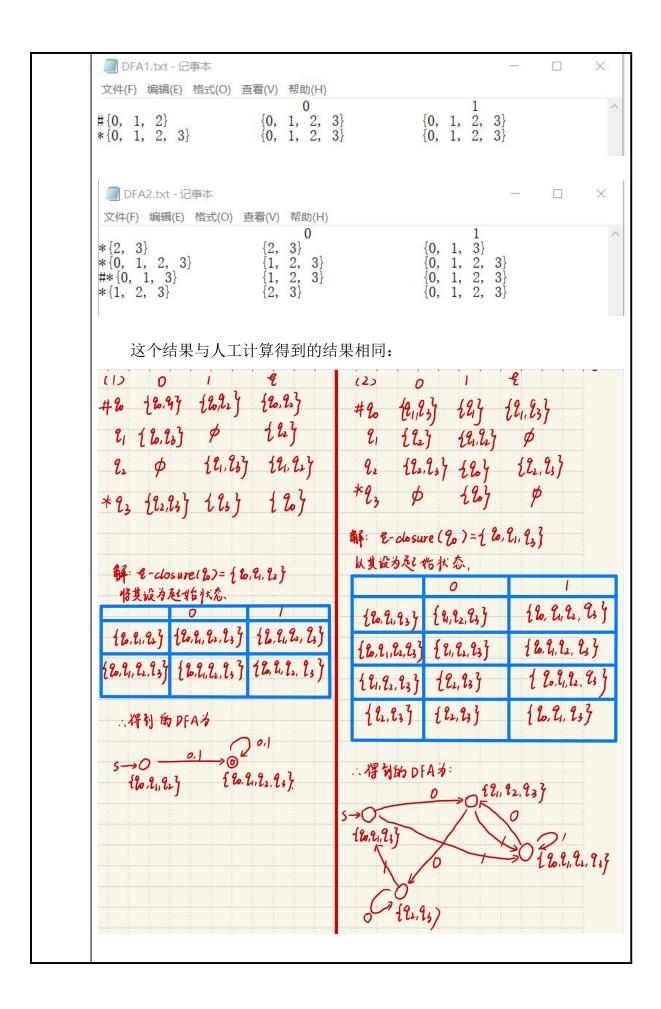
表 3-11 ε-NFA M₃ 的状态转移函数

表 3-12 ε-NFA M ₄ 的状态转移函	表 3-1	ε-NFA	M_4	的状态转移	函数
------------------------------------	-------	-------	-------	-------	----

JA - # 24 HH	- AL	输 人 字 符		
状态说明	状态	0	1	ε
开始状态	$q_{\scriptscriptstyle 0}$	$\{q_1,q_3\}$	$\{q_1\}$	$\{q_3,q_1\}$
	q_1	$\{q_2\}$	$\{q_2,q_1\}$	Ø
	q_2	$\{q_3,q_2\}$	{q ₀ }	$\{q_2,q_3\}$
终止状态	$oldsymbol{q}_3$	Ø	{ q ₀ }	Ø

具体的输入在 codeANDexample 文件夹下的 example1.txt 和 example2.txt 中。

测试者在本机上只需要打开 code. py 的文件夹,不需要考虑解压路径问题,可以直接运行 py 文件,也可以在 cmd 终端运行。运行完毕可以在相同目录下得到两个 DFA 文件,如下图:



	由此,可以验证代码实现的正确性。
结论	本次实验中我实现了一个ε-NFA->DFA 的转换模型,在转化算法方面,主要使用了广度优先的原则,不断扩展状态集,不断将新的状态放入状态转移函数中,最终得到 DFA。在实现过程中,我加深了对 python 中各种数据结构的认识,让我学会了如何使用正确的结构存储正确的对象,我对ε-NFA和 DFA 的认识有了更深入的理解。