3.1.1.

a)

((a+b+c)*a(a+b+c)*b(a+b+c)*) + ((a+b+c)*b(a+b+c)*a(a+b+c)*)

b)

c)

 $(0+10)*(11+1+\epsilon)(0+01)*$

3.1.3.

a)

 $((\epsilon+000*)1(\epsilon+000*))*$

b)

(10)*+(01)*

c)

 $(00000+11+(01+10)(11)*10000+(001+(01+10)(11)*(0+101))(11)*1000+(0001+(01+10)(11)*1\\001+(001+(01+10)(11)*(0+101))(11)*(0+101))(11)*100+(00001+(01+10)(11)*10001+(001+(01+10)(11)*10001+(001+(01+10)(11)*(0+101))(11)*(0+101))(11)*(0+101))(11)*(0+101))(11)*(0+101))(11)*(0+101))(11)*(0+101))*(11)*(0+101))*(11)*(0+101))*(11)*(0+101))*(11)*(0+101))*(11)*(0+101))(11)*(0+101)(11)$

3.1.4.

a)

没有相邻的1的所有0和1的串的集合

h)

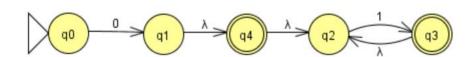
存在三个连续的0的所有0和1的串的集合

c)

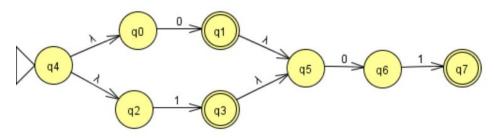
没有相邻的1的所有0和1的串的集合

3.2.4.

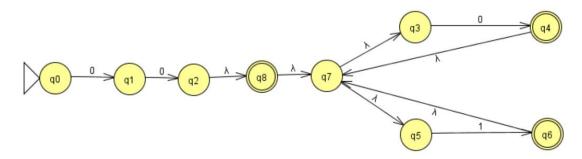
a)



b)



c)



3.2.6.

- a)
- L*但是排除空串
- b)
- L集合内所有元素的后部分连续的子串的集合
- c)
- L集合内所有元素的前部分连续的子串的集合
- d)
- L集合内所有元素的连续的子串的集合

3.2.7.

将定理 3.7 中任意一条或者多条替换为上述方法均可以构造正确的自动机,这是因为可以将每个构造方法构造出的子自动机看作一个整体,两种方法构造的自动机是完全等价的,同时在看作一个整体的情况下对外的性质也是完全相同的,所以可以相互替换

3.2.8.

- ①将 DFA 转化为对应的正则表达式
- ②将正则表达式划分为不可分割的部分
- ③试探出可能的长度组合
- ④将每种组合的情况以乘法的方式求出再求和

3.3.1

```
\begin{array}{lll} (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) & (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) & (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) \\ (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) & (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) & (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) \\ (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) & (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) & (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) \\ (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) & (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) & (0+1+2+3+4+5+6+7+8+9) \\ \end{array}
```

3.3.2