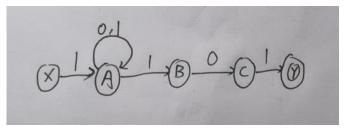
第三章 词法分析

1、构造下列正规式相应的 DFA.

(1) 1(0|1) *101

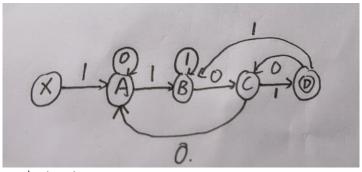
对于这个正规式子,它的NFA为:



DFA 的状态矩阵表示如下:

H4 A6-G-V-F-1 A6-4 - V-1 A		
字符 状态	0	1
X	\	A
A	A	В
В	С	В
C	A	D
D	С	В

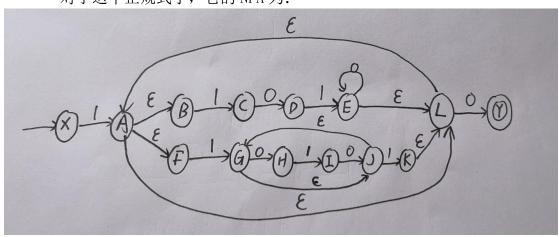
画出 DFA:



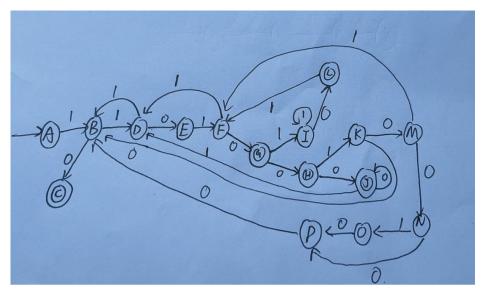
(2) 1 (1010*|1(010)*1)*0

这个正规式表示以 1 开始,后接由 1010*或 1(010)*1 组成的任意次数的序列,最终以 0 结束。

对于这个正规式子,它的NFA为:



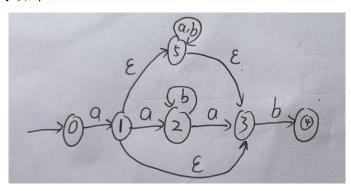
利用子集法转化成的 DFA 表示如下:



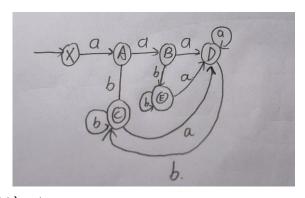
(3) a((a|b)*|ab*a)*b

这个正规式表示以 a 开始,后接由 a 或 b 组成的任意序列或由 ab*a 组成的任意序列,任意次数重复,最终以 b 结束。

NFA 表示如下:



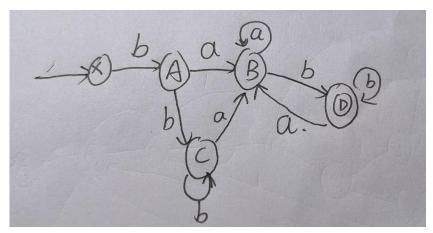
画出 DFA:



(4) b((ab)*|bb)*ab

对于这个正规式子,它表示以 b 开始,后接由 ab 重复或 bb 重复组成的任意次数的序列,结束于 ab。

画出 DFA:

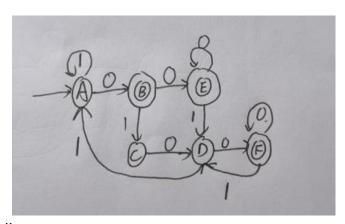


2、已知 NFA = ({x,y,z}, {0,1},M,{x},{z}), 其中: M(x,0)={z}, M(y,0)={x,y},,M(z,0)={x,z}, M(x,1)={x},M(y,1)= ϕ ,M(z,1)={y},构造相应的 DFA。

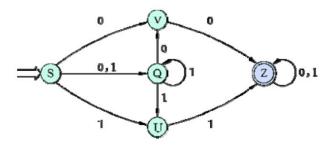
答:列出对应表格:

	0	1
$A = \{x\}$	${z}=B$	$\{x\} = A$
C={y}	$\{x, y\} = D$	\
$B=\{z\}$	$\{x, z\} = E$	{y}=C
$D=\{x, y\}$	$\{z, x, y\} = F$	A
$E=\{x, z\}$	E	D
F	F	D

画出 DFA:



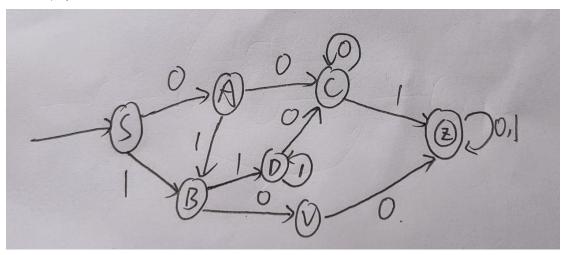
3、将下图确定化:



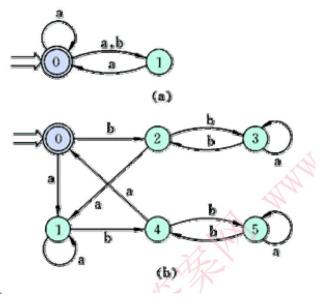
答: 使用子集构造法,列出表格:

	0	1
S	$\{V, Q\} = A$	{Q, U}= B
$A = \{V, Q\}$	$\{Z, V\} = C$	$\{Q, U\} = B$
$C=\{Z, V\}$	$\{Z, V\} = C$	$\{Z\} = Z$
$B=\{Q, U\}$	$\{V\} = V$	{Q, U, Z}=D
$Z=\{Z\}$	Z	Z
$V = \{V\}$	Z	\
D={Q, U, Z}	$\{Z, V\} = C$	{Q, U, Z}=D

画出 DFA:



4、将下图的(a)和(b)分别确定化和最小化:

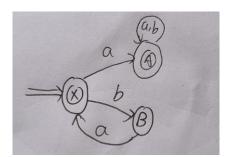


答:

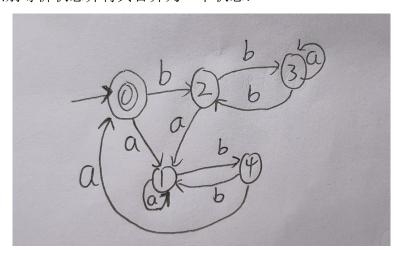
(a) 利用子集构造法进行确定化:

	a	b
$X = \{0\}$	$\{0, 1\} = A$	$\{1\} = B$
$A=\{0,1\}$	A	A
B={1}	X	\

DFA 如图所示:



(b) 进行最小化,首先,从 DFA 中删除所有从初始状态无法到达的状态,接着识别等价状态并将其合并为一个状态:



5、构造一个DFA,它接收 Σ = $\{0,1\}$ 上所有满足如下条件的字符串:每个1 都有0 直接跟在右边。并给出该语言的正规式。

答:该正规式可以表示为(0|10)*。

- 0 | 10:表示0或者10对,确保每个1都紧跟着一个0。
- *: 星号表示前面的模式可以重复任意次数,包括零次,这允许字符串为空,只包含 0,或者包含任意数量的10对。 构建一个DFA,如图所示:

