

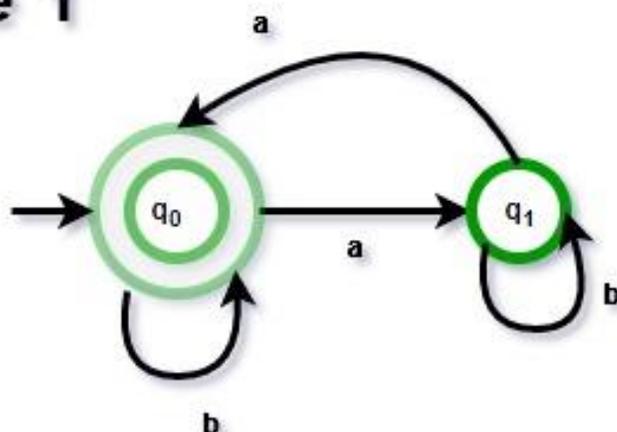
# Автоматные методы в ИТ

Шихаб Аймен Мунтер Шихаб

Автомат, принимающий регулярное выражение  $(b|ab^*ab^*)^*$  :-

регулярное выражение для четного числа  $a$   $(b | ab^* ab^*)^*$ . Мы можем построить конечные автоматы, как показано на рисунке 1.

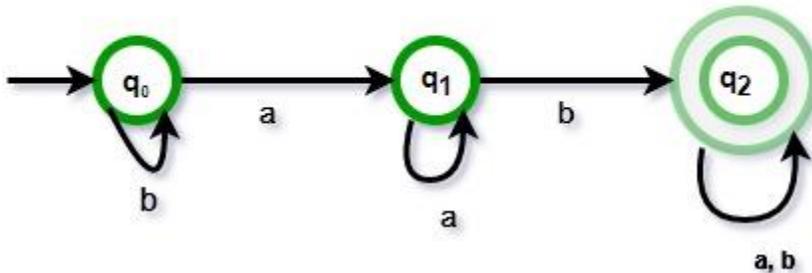
**Figure 1**



- Вышеуказанные автоматы будут принимать все строки, имеющие четное число. Для нуля, это будет в  $q_0$ , который является конечным состоянием. Для одного «а» оно перейдет с  $q_0$  на  $q_1$ , и строка не будет принята. Для двух  $a$  в любых позициях он будет переходить от  $q_0$  к  $q_1$  для первого «а» и от  $q_1$  до  $q_0$  для второго «а». Таким образом, он будет принимать все строки с четным числом.

- **Строка с 'ab' в качестве подстроки:** регулярное выражение для строк с 'ab' в качестве подстроки:  $(a | b)^* ab (a | b)^*$ . Мы можем построить конечные автоматы, как показано на рисунке 2.

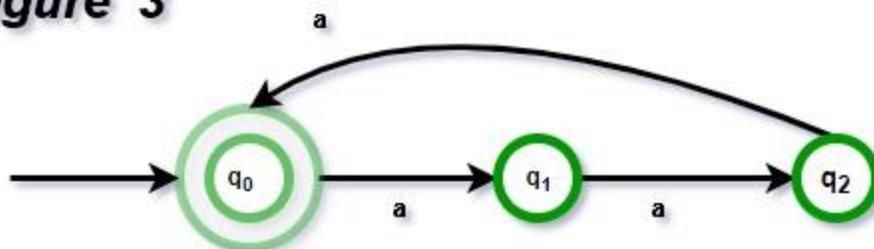
**Figure 2**



Вышеуказанные автоматы будут принимать все строки, которые имеют 'ab' в качестве подстроки. Автоматы останутся в начальном состоянии  $q_0$  для  $b$ . Он переместится на  $q_1$  после прочтения «а» и останется в том же состоянии для всех «а» после этого. Затем он перейдет к  $q_2$ , если прочитано «b». Это означает, что строка прочитала 'ab' как подстроку, если она достигает  $q_2$ .

**Строка с числом «а», делимым на 3:** регулярное выражение для строк с числом, делимым на 3:  $\{a^{3n} | n \geq 0\}$ . Мы можем построить автоматы, как показано на рисунке 3.

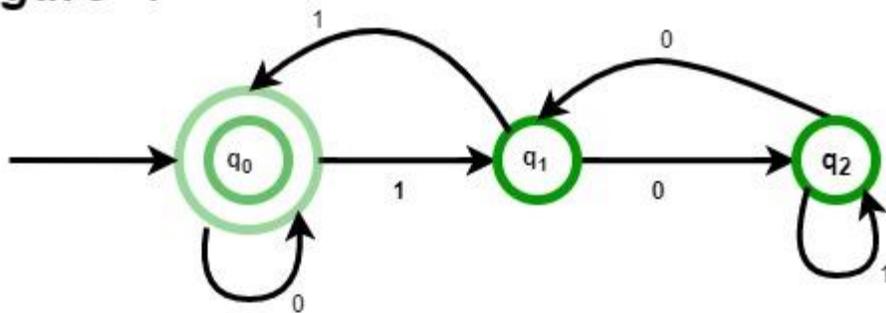
**Figure 3**



Вышеупомянутые автоматы примут всю строку формы  $3^n$ . Автоматы останутся в начальном состоянии  $q_0$  для  $\epsilon$ , и они будут приняты. Для строки 'aaa' она переместится с  $q_0$  на  $q_1$ , затем с  $q_1$  на  $q_2$  и затем с  $q_2$  на  $q_0$ . Для каждого набора из трех а, он будет равен  $q_0$ , поэтому принимается. Иначе, это будет в  $q_1$  или  $q_2$ , следовательно, отклонено.

- **Примечание.** Если мы хотим создать конечные автоматы с числом а, равным  $3n + 1$ , те же автоматы можно использовать с конечным состоянием как  $q_1$  вместо  $q_0$ . Если мы хотим спроектировать конечные автоматы с языком  $\{a^{kn} \mid n \geq 0\}$ , требуется  $k$  состояний. Мы использовали  $k = 3$  в нашем примере.
- **Двоичные числа, делимые на 3:** регулярное выражение для двоичных чисел, которые делятся на три:  $(0 \mid 1(01^*0)^*1)^*$ . Примерами двоичного числа, делимого на 3, являются 0, 011, 110, 1001, 1100, 1111, 10010 и т. Д. DFA, соответствующий двоичному числу, кратному 3, может быть показан на рисунке 4.

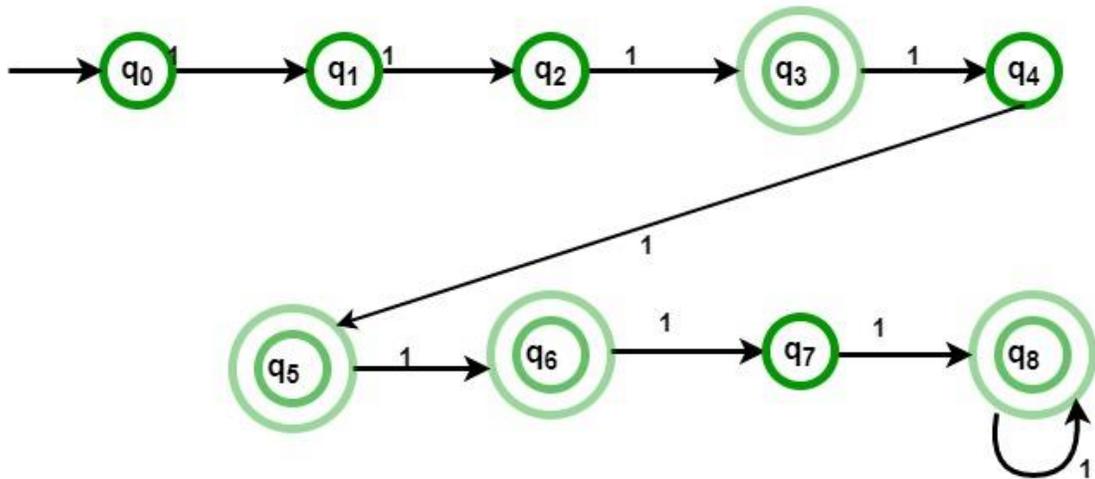
**Figure 4**



Вышеупомянутые автоматы будут принимать все двоичные числа, делимые на 3. Для 1001 автоматы перейдут от  $q_0$  к  $q_1$ , затем от  $q_1$  до  $q_2$ , затем от  $q_2$  до  $q_1$  и, наконец, от  $q_2$  до  $q_0$ , следовательно, принимаются. В течение 0111 автоматы перейдут из  $q_0$  в  $q_0$ , затем из  $q_0$  в  $q_1$ , затем из  $q_1$  в  $q_0$  и, наконец, из  $q_0$  в  $q_1$ , следовательно, будут отклонены.

Строка с регулярным выражением  $(111 + 11111)^*$ : строка, принятая с использованием этого регулярного выражения, будет иметь 3, 5, 6 (111 раз), 8 (один раз 11111 и 111 раз), 9 (трижды 111), 10 (дважды 11111) и все остальные подсчеты 1 впоследствии. DFA, соответствующий данному регулярному выражению, приведен на рисунке 5.

**Figure 5**



**Вопрос:** Каким будет минимальное количество состояний для строк с нечетным числом  $a$ ?

**Решение:** Регулярное выражение для нечетного числа  $a$  —  $b^* ab^* (ab^* ab^*)^*$ , и соответствующие автоматы приведены на рисунке 6, а минимальное количество состояний равно 2.

