

Формування автомату з однокбуквеними переходами, одним початковим та одним кінцевим станами з довільного скінченного автомату.

1. За наявності декількох початкових станів автомата додати додатковий стан, який стане єдиним початковим станом, та з'єднати його дугами з міткою λ з кожним з попередніх початкових станів, при цьому попередні початкові стани надалі вважаються звичайними станами.

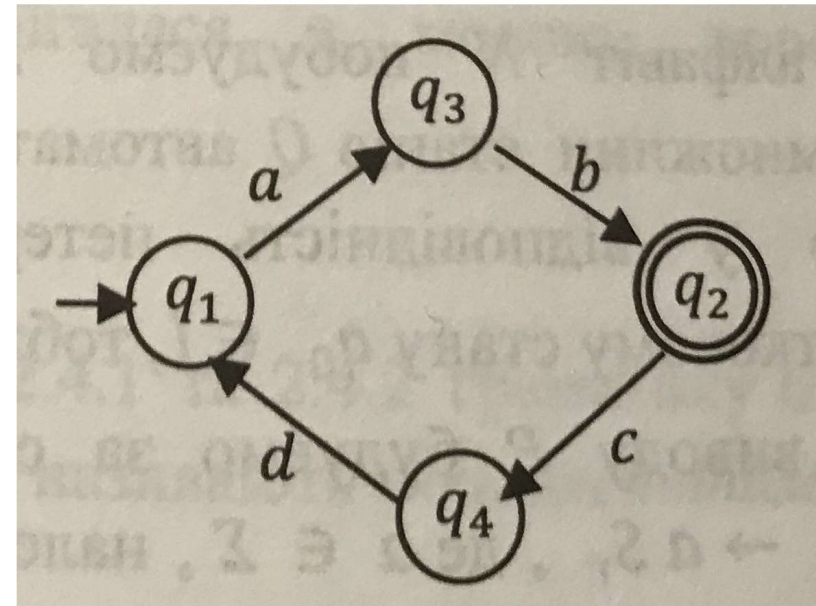
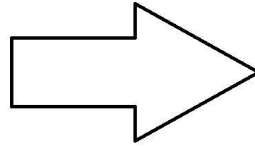
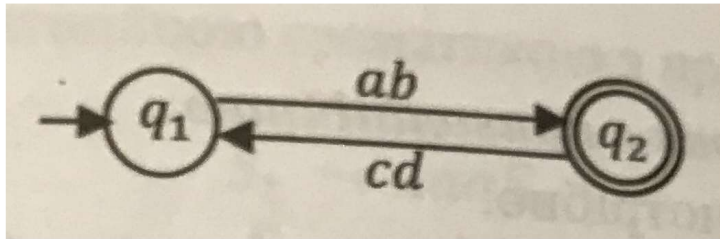
2. За наявності декількох заключних станів автомата, необхідно додати новий стан, який стане надалі єдиним заключним станом, та з'єднати кожен попередній заключний стан з новим дугою з міткою λ . Попередні заключні стани стають при цьому звичайними станами.

3. За наявності багатобуквеної мітки $a_1 \dots a_i$ на дузі між двома станами p та q , необхідно додати додаткові стани p_1, \dots, p_{i-1} , які будуть проміжними між станами p та q , та з'єднати стан p з станом p_1 дугою з міткою a_1 , стан p_1 з станом p_2 дугою з міткою a_2 і т. д.

Формування автомату з однобуквеними переходами з довільного скінченного автомату.

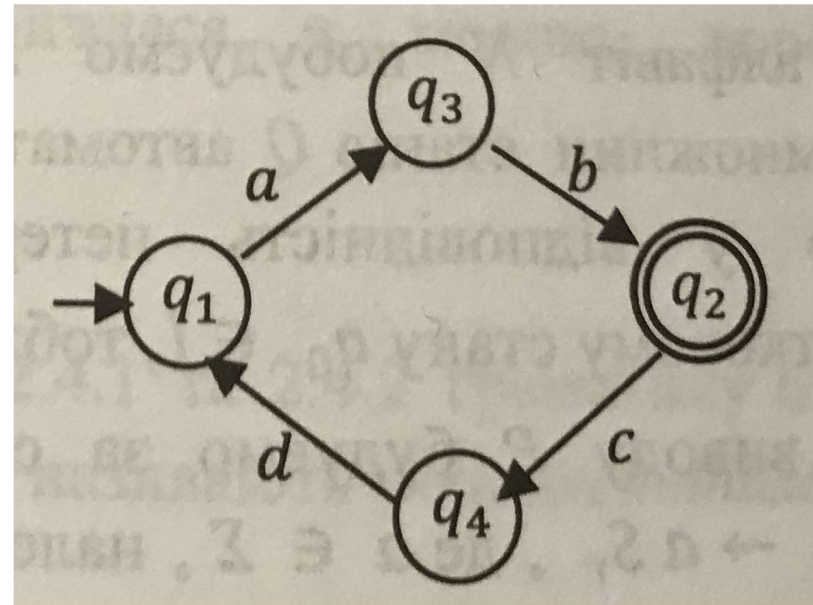
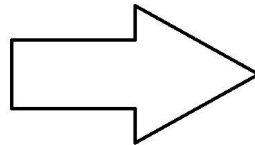
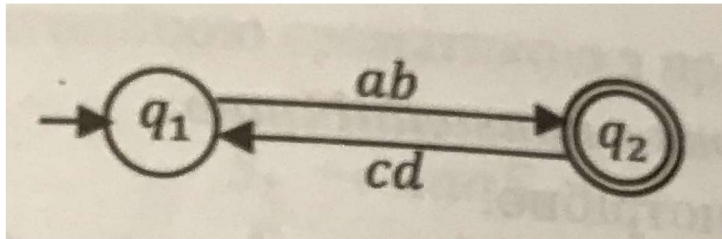
Приклад:

$$M = (Q, \Sigma, \Delta, I, F) \text{ , де}$$
$$Q = \{q_1, q_2\}, \Sigma = \{a, b, c, d\}, I = \{q_1\}, F = \{q_2\}, \Delta = \{ \langle q_1, ab, q_2 \rangle, \langle q_2, cd, q_1 \rangle \}.$$



Формування автомату з однокбуквеними переходами з довільного скінченного автомату.

Приклад:



Формування автомату з однобуквеними переходами,
одним початковим та одним кінцевим станами з
довільного скінченного автомату.

Приклад 2:

