1.

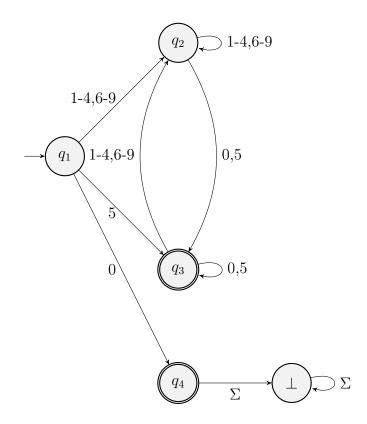


Рис. 1: задание 1

2.

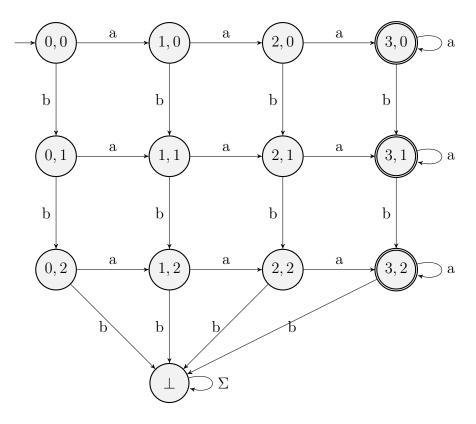


Рис. 2: задание 2

- 3. Я рассмотрю язык Scala, документация по лексическому синтаксису языка приведена по ссылке. Я нашел интересную особенность в идентификаторах которая вытекает из совместимости с языком Java: есть список слов, которые конфликтуют с занятыми в языке Scala, например Thread.yield() не распознается, однако вместо этого можно обернуть такие идентификаторы в обратные кавычки, то есть Thread. yield`()
- 4. Мы знаем, что такой автомат задается набором $\Sigma, Q, q_0, T, \delta$, поэтому язык описывается ровно этим набором. Рассмотрим, например, все конечные детерминированные автоматы над алфавитом $\Sigma = \{0,1\}$, у которых три состояния.

Исправление Будем такой автомат кодировать строкой из набора элементов, составлюящих алфавит, затем набор состояний Q, после начальное состояние q_0 , набор терминальных состояний T, и набор ребер перехода между состояниями δ , каждое из которых задается набором состояния, из которого есть переход, затем новое состояние и элементы алфавита, по которым можно перейти из такого состояния.

а) автомат зададим строкой (0, 1), (q_1, q_2, q_3), q_1, f(q_1, q_2), [(q_1, q_2, (0, 1)), (q_2, q_3, (0, 1)), (q_3, q_3, (0, 1))]

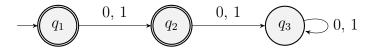


Рис. 3: автомат, принимающий все слова длины не больше 1

b) автомат зададим строкой (0, 1), (q_1, q_2, q_3), q_1, f(q_2), [(q_1, q_2, (0, 1)), (q_2, q_3, (0, 1)), (q_3, q_3, (0, 1))]

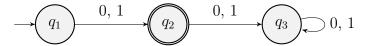


Рис. 4: автомат, принимающий все слова длины ровно 1

c) автомат зададим строкой (0, 1), (q_1, q_2, q_3), q_1, f(q_3), [(q_1, q_2, (0)), (q_1, q_3, (1)), (q_2, q_2, (0, 1)), (q_3, q_3, (1)), (q_3, q_2, (0))]

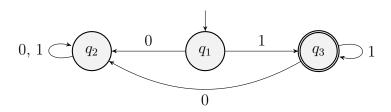


Рис. 5: автомат, принимающий только слова, состоящие только из символа 1