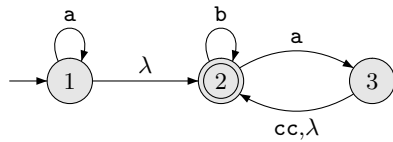


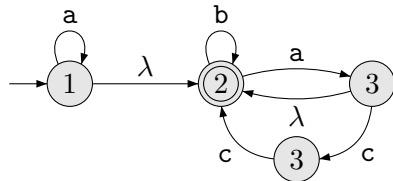
1. Seja o AFNE com o diagrama de estados:



Obtenha um AFN equivalente.

Solução:

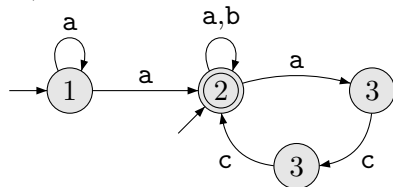
AFNλ equivalente:



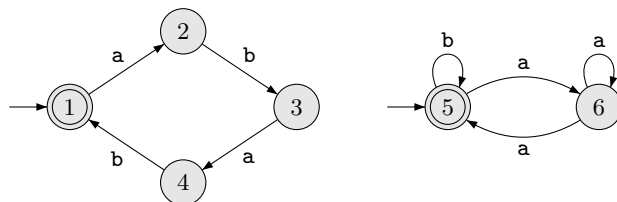
O conjunto de estados iniciais do AFN equivalente será $f\lambda(\{1\}) = \{1, 2\}$. As transições não vazias serão:

- $\delta'(1, a) = f\lambda(\delta(1, a)) = f\lambda(\{1\}) = \{1, 2\}$;
- $\delta'(2, a) = f\lambda(\delta(2, a)) = f\lambda(\{3\}) = \{2, 3\}$;
- $\delta'(2, b) = f\lambda(\delta(2, b)) = f\lambda(\{2\}) = \{2\}$;
- $\delta'(3, c) = f\lambda(\delta(3, c)) = f\lambda(\{4\}) = \{4\}$;
- $\delta'(4, c) = f\lambda(\delta(4, c)) = f\lambda(\{2\}) = \{2\}$.

Portanto, o AFN é:



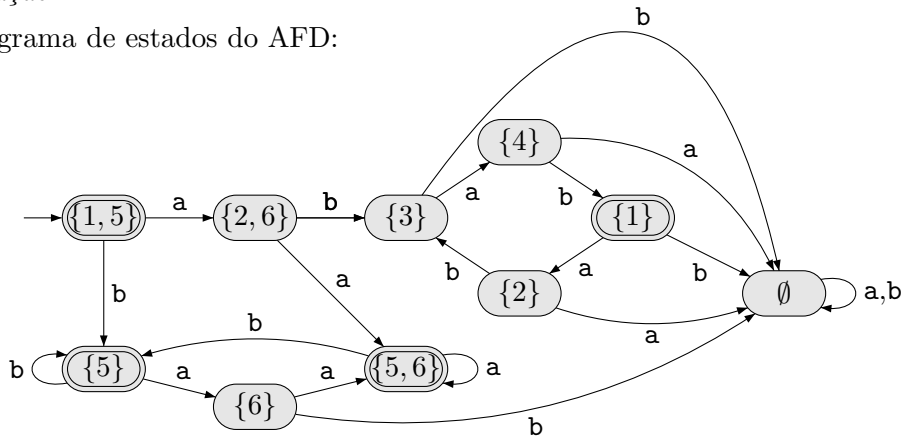
2. Seja o AFN com o diagrama de estados (note que ele tem dois estados iniciais):



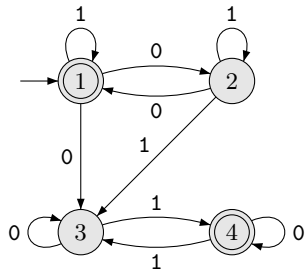
Obtenha um AFD equivalente.

Solução:

Diagrama de estados do AFD:

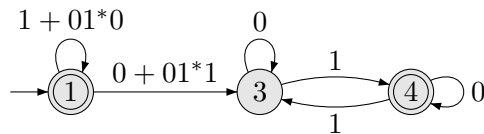


3. Obtenha uma expressão regular que denote a linguagem reconhecida pelo AFN:

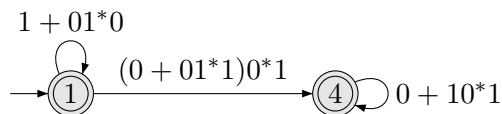


Solução:

Eliminando-se o estado 2, obtém-se:



Eliminando-se o estado 3, obtém-se:



ER: $(1 + 01^*0)^*[\lambda + (0 + 01^*1)0^*1(0 + 10^*1)^*]$.

4. Prove que $\{a^n b^k \mid k < n\}$ não é uma linguagem regular.

Solução: Seja $L = \{a^n b^k \mid k < n\}$.

Suponha que L seja regular. Seja k a constante do lema do bombeamento, e seja $z = a^{k+1} b^k$. Como $z \in L$ e $|z| > k$, o lema afirma que existem u, v e w tais que $z = uvw$, $|uv| \leq k$, $|v| > 0$ e $uv^i w \in L$ para todo $i \geq 0$. Sendo $z = uvw$ e $|uv| \leq k$, então v só contém as a , assim, $uv^0 w = a^{k+1-|v|} b^k$. E sendo $|v| > 0$, $k + 1 - |v| \leq k$. Portanto, $a^{k+1-|v|} b^k \notin L$, contradizendo o lema do bombeamento. Logo, L não é regular.