

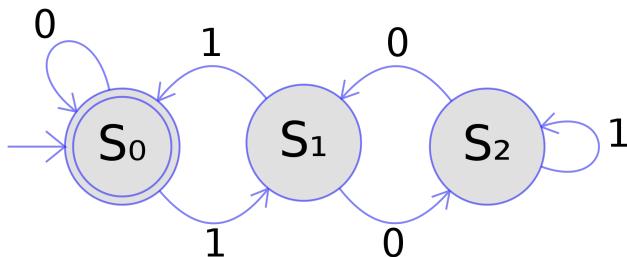
26. Gegeben ist die (linkslineare) Grammatik **G** mit

$\mathbf{T} = \{a; b\}$, $\mathbf{N} = \{A; B; S\}$ mit S = Startzeichen und den Produktionen **P**:

- (1) $A \rightarrow a$
- (2) $A \rightarrow Ab$
- (3) $B \rightarrow Sb$
- (4) $S \rightarrow Aa$
- (5) $S \rightarrow Sa$
- (6) $S \rightarrow Ba$

- a) Konstruiere den zu dieser Grammatik gehörenden DFA („**deterministic finite acceptor**“).
- b) Finde anhand des DFA Wörter **w**, die von diesem DFA akzeptiert werden und folglich zu der Sprache $L(\mathbf{G})$ gehören.
- c) Gib jeweils Linksableitung („top-down“) und Syntaxbaum („bottom-up“) zu den Wörtern aaba, ababa, abbabaa an.

27. Gegeben ist der **DFA** (https://en.wikipedia.org/wiki/Deterministic_finite_automaton):



- a) Gib die Mengen **T** und **N** sowie das Startsymbol **S** an.
- b) Im oben angegebenen Graph sind der Startzustand und der Endzustand („akzeptierender Zustand“) identisch; ändere den Graph für den DFA so ab, daß für Start- und Endzustand verschiedene Knoten gewählt werden.
- c) Wie lauten die Syntaxregeln, also die Produktionen **P**?
- d) Zeige anschaulich: 11, 1001, 10101, 1011101, 101110100 $\in L(\mathbf{G})$
- e) Gib für die Wörter 11, 1001, 10101, 1011101 jeweils Linksableitung und Syntaxbaum an.

Originaltext zu dem oben angegebenen DFA:

„An example of a deterministic finite automaton that accepts only binary numbers that are multiples of 3. The state S_0 is both the start state and an accept state. For example, the string "1001" leads to the state sequence S_0, S_1, S_2, S_1, S_0 , and is hence accepted.“

28. Wir betrachten die Menge \mathbf{T}^* aller Wörter, die sich über dem Alphabet $\mathbf{T} = \{0;1\}$ bilden lassen. Insbesondere umfaßt \mathbf{T}^* alle Bytes, die aus jeweils 8 Bit bestehen; alle Daten werden als binäre Worte über \mathbf{T} auf einem Speichermedium abgelegt oder zwischen Komponenten eines Netzwerks transportiert. Um Fehler bei der Datenübertragung oder -speicherung zu erkennen, wird z. B. an jedes Wort ein „Paritätsbit“ angehängt, so daß die Anzahl der Einsen im resultierenden Wort **w** gerade ist. Ein Wort **w** besteht also den Paritäts-Check, falls es zur Sprache

$L(\mathbf{G}) = \{w \in \mathbf{T}^* \mid \text{die Anzahl der Einsen in } w \text{ ist gerade}\}$ gehört.

- a) Konstruiere einen DFA, der $L(\mathbf{G})$ erkennt.
- b) Gib die Syntaxregeln (Produktionen **P**) an.
- c) Zeige, daß es für das Wort 01101100 einen korrekten Syntaxbaum gibt, nicht hingegen für das Wort 01011.