## 1 Definitionen

**Definition 1.1 (Modal Interface Automat).** Ein Modal Interface Automat (MIA) ist ein Tupel  $(P, I, O, \longrightarrow, -\rightarrow, p_0, e)$  mit:

- P: Menge der Zustände
- $p_0 \in P$ : Initialzustand/Startzustand Todo: Bezeichnung überlegen
- $e \in P$ : Universal-Zustand(Fehler-Zustand) Todo: Bezeichnung überlegen
- I, O: disjunkte Input- und Outputaktionen (-handlungen) TODO: Bezeichnung in BA nachschauen
- $A = I \cup O$ : Alphabet
- $\tau \notin A$ : interne Aktion
- $\longrightarrow \subseteq P \times (A \cup \{\tau\}) \times (\mathcal{P}(P) \setminus \emptyset)^1$ : disjunktive must-Transitions-Relation
- $\bullet \ \dashrightarrow \ \subseteq P \times (A \cup \{\tau\}) \times P \colon \mathit{may-Transitions-Relation}$

Es werden die folgenden Eigenschaften vorausgesetzt:

- 1.  $\forall \alpha \in A \cup \{\tau\} : p \xrightarrow{\alpha} P \Rightarrow \forall p' \in P : p \xrightarrow{\alpha} p' \text{ (syntaktische Konsistenz)}$
- 2. e tritt nur als Zielzustand von Input may-Transitionen auf (Senken-Voraussetzung)

  TODO: Übersetzung überdenken

 $<sup>\</sup>overline{{}^{1}\mathcal{P}(P)}$  bezeichnet die Potenzmenge von P