# - Systemanalyse -

# Lastenheft für "Lernsoftware zum Verstehen und Programmieren von Turing-Maschinen"

Version: 1.0

Projektbezeichnung	TMSim			
Projektleiter	Tob	pias Lettner		
Verantwortlich	Tea	Team A		
Erstellt am	24.03.2022			
Zuletzt geändert	04.05.2022 20:57			
Bearbeitungszustand		in Bearbeitung		
	Х	vorgelegt		
		fertig gestellt		
Dokumentablage	In Git-Branch main			

# Änderungsverzeichnis

	Änderung		Geänderte	Beschreibung der Änderung	Autor	Zustand
Nr.	Datum	Version	Kapitel	beschielding der Anderung	Autor	Zustand
1		1.0	Alle	Initiale Produkterstellung		

# Prüfverzeichnis

Die folgende Tabelle zeigt einen Überblick über alle Prüfungen – sowohl Eigenprüfungen wie auch Prüfungen durch eigenständige Qualitätssicherung – des vorliegenden Dokumentes.

Datum	Geprüfte Version	Anmerkungen	Prüfer	Neuer Produkt- zustand
26.04.2022	0.3	Rechtschreibfehler ausgebessert und mit Gruppe Verbesserungen abgesprochen	Adrian Rall	0.4
04.05.2022	0.4	Prüfung nach Prüfprotokoll	Team A	1.0

# Inhalt

1	Е	Einleitung	4
2		Ausgangssituation und Zielsetzung	
3		Funktionale Anforderungen	
	3.1	1 Use-Case Übersicht	6
	3.2	2 Use-Case Beschreibungen	7
	3.3	3 Modell des Problembereichs (Konzeptionelles Datenmodell)	. 13
4	N	Nicht-Funktionale Anforderungen	. 14
	4.1	1 Benutzbarkeit (Usability)	. 14
	4.2	2 Zuverlässigkeit (Reliability)	. 14
	4.3	3 Leistung (Performance)	. 14
	4.4	4 Unterstützbarkeit (Supportability)	. 14
	4.5	5 Sonstige Einschränkungen	. 14
5	F	Risikoakzeptanz	. 15
6	5	Skizze der Gesamtsystemarchitektur	. 15
7	L	Lieferumfang	. 15
8	F	Abnahmekriterien	. 17
9	(	Glossar	. 17
1(	) /	Abkürzungsverzeichnis	. 17
1	1 L	Literaturverzeichnis	. 17
12	2 <i>A</i>	Abbildungsverzeichnis	. 18

# 1 Einleitung

Dieses Dokument enthält alle an das zu entwickelnde System gestellten Anforderungen. Die Gliederung orientiert sich am Aufbau des V-Modell-XT®¹-Produkts "Anforderungen (Lastenheft)", ist jedoch zur Verwendung für die Veranstaltung "Software-Projekte" in Informatik-Curricula der OTH-Amberg-Weiden angepasst worden (und nicht konform zum V-Modell-XT): Teilnehmer dieser Veranstaltung erhalten von ihrem "Auftraggeber" lediglich einen Überblick über das gewünschte System, was ungefähr dem Thema "Ausgangssituation und Zielsetzung" in diesem Dokument entspricht; die Anforderungen müssen die Teilnehmer dann in enger Abstimmung mit ihrem "Auftraggeber" selbst erarbeiten und in diesem Dokument niederlegen. Dadurch sollen sie Gelegenheit erhalten, auch Tätigkeiten der System-Analyse intensiver zu üben. Die "Auftraggeberseite" liefert also nicht – wie im V-Modell-XT vorgesehen - das komplette Lastenheft, aus dem die "Auftragnehmerseite" ein separates Pflichtenheft ableitet; stattdessen wird das hier vorliegende Dokument vom studentischen Entwicklerteam zur Dokumentation der Analyse-Ergebnisse erstellt und zugleich als Ersatz für die im V-Modell-XT vorgesehenen Dokumente Lasten- und Pflichtenheft verwendet.

Kern dieses Dokuments sind die funktionalen und nicht-funktionalen Anforderungen an das System, sowie eine Skizze des Gesamtsystementwurfs. Der Entwurf berücksichtigt die zukünftige Umgebung und Infrastruktur, in der das System später betrieben wird, und gibt Richtlinien für Technologieentscheidungen. Ebenfalls Teil der Anforderungen ist die Festlegung von Lieferbedingungen und Abnahmekriterien.

Die funktionalen und nicht-funktionalen Anforderungen dienen nicht nur als Vorgaben für die Entwicklung, sondern sind zusätzlich Grundlage der Anforderungsverfolgung und des Änderungsmanagements. Die Anforderungen sollten so aufbereitet sein, dass die Verfolgbarkeit (Traceability) sowie ein geeignetes Änderungsmanagement für den gesamten Lebenszyklus eines Systems möglich sind.

Im Allgemeinen sollten keine technischen Lösungen vorgegeben werden, um Softwarearchitekten und -entwickler bei der Suche nach optimalen technischen Lösungen nicht einzuschränken.

# 2 Ausgangssituation und Zielsetzung

Viele im Internet auffindbare Webseiten zur eigenen Programmierung und Simulation von Turingmaschinen erlauben entweder nur die Auswahl vorgefertigter Programme, mit denen eigene Eingaben überprüft werden können oder die eigene Programmierung wird nur durch viele Zeilen komplizierter Syntax möglich. Keine dieser beiden Varianten stellt Benutzer zufrieden, die sich erst in das Thema einarbeiten wollen und durch die Syntax abgeschreckt werden oder Benutzer mit Vorwissen zu Turingmaschinen, die durch die Syntax ausgebremst werden.

Das Ziel dieses Projektes ist es daher, eine Lernsoftware zu erstellen, mit der man Turingmaschinen verstehen und selbst programmieren kann, von einfachen hin zu sehr Komplexen. Hierfür soll der Benutzer – durch das System unterstützt – lernen, wie Turingmaschinen funktionieren, um dann immer komplexere Varianten selbst schreiben zu können, ohne dass komplizierte Syntax in seinen Weg gerät.

Die wichtigsten Programmfunktionen sind:

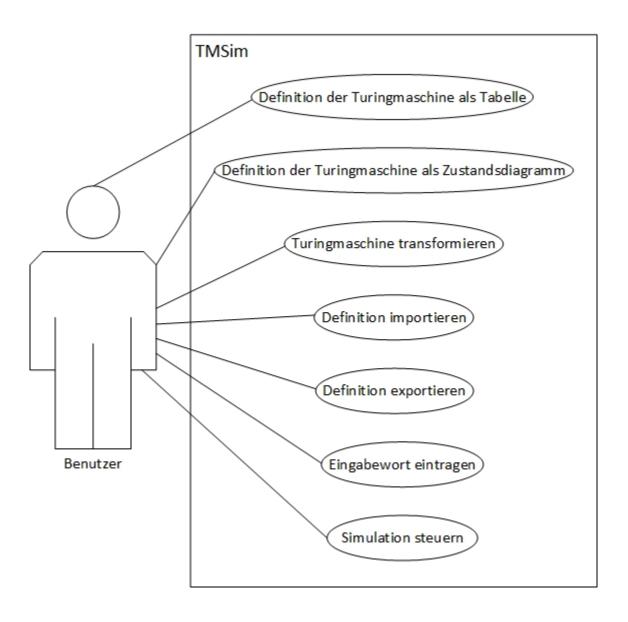
- Der Benutzer kann eine Turingmaschine in das Programm einlesen oder selbst eine erstellen, diese bearbeiten und abspeichern, um sie später wieder zu benutzen.
- Der Benutzer kann sich die Turingmaschine als Tabelle oder als Zustandsdiagramm darstellen lassen, wobei eine freie Wahl zwischen den beiden Darstellungsarten jederzeit möglich ist.
- Das Programm stellt sicher, dass die Turingmaschine gültig ist und weist den Benutzer bei Ungültigkeit auf die Fehlerquelle(n) hin (z.B. im aktuellen Zustand existieren mehrere Übergangsregeln für ein gleiches Symbol).

<sup>&</sup>lt;sup>1</sup> V-Modell® ist eine geschützte Marke der Bundesrepublik Deutschland.

- Der Benutzer hat ein endlos langes Band vor sich, welches in einzelne Felder unterteilt ist. Auf das Band wird das vom Benutzer eingetragene Eingabewort übernommen, falls alle Symbole des Eingabeworts im Eingabealphabet der Turingmaschine vorhanden sind.
- Das Programm erlaubt es dem Benutzer zur besseren Nachvollziehbarkeit des Programmablaufs, diesen in geeigneter Weise anzupassen. Hierfür soll es folgende Möglichkeiten geben:
  - Simulationsdurchlauf in Einzelschritten
  - Abspielen in auswählbarer Geschwindigkeit
  - Sprung zum Programmanfang (Abbruch der Simulation)
  - Pausieren und Fortsetzen des Ablaufs
  - Aktuellen Zustandsübergang in Tabelle und Zustandsdiagramm markieren
- Das Programm informiert den Benutzer am Ende des Programmdurchlaufs darüber, ob die Turingmaschine in einem akzeptierenden Zustand gestoppt ist oder nicht.

# 3 Funktionale Anforderungen

# 3.1 Use-Case Übersicht



# 3.2 Use-Case Beschreibungen

		Definition der Turingmaschine als Tabelle
Ker	nung	UC-1
Pric	orität	Hoch
Kur	zbesch	reibung:
	Benutzer d	
	•	Kommentare
	•	Zustände
	•	Eingabealphabet
	•	Bandalphabet
	•	Zustandsübergänge
	•	Zustandsbenennung
in eii	ner Tabelle	e. Dabei kann entweder eine neue Tabelle erstellt oder eine Bestehende bearbeitet werden.
Vor	beding	ung(en):
	• Die Si	mulation ist beendet.
Nac	hbedin	gung(en):
		efinition der Turingmaschine ist gültig.
Nor	maler A	
		Anwendungsfall beginnt, wenn der Benutzer die Definition über Tabellenansicht auswählt.
		Benutzer hat die Möglichkeit, die Tabelle zu bearbeiten.
		Benutzer bestätigt seine Eingabe.
		System prüft, ob die Tabelle gültig ist.
		System übernimmt die Tabelle als Definition der Turingmaschine.
	Ende.	
Abl	auf-Var	
2a_		utzer fügt eine neue Spalte (Zeichen) hinzu.
		System fügt eine leere Spalte hinzu.
		nr nach: 2
2b		utzer löscht eine existierende Spalte (Zeichen).
		System löscht die markierte Spalte.
20		nr nach: 2
2c		utzer fügt eine neue Zeile (Zustand) hinzu. System fügt eine leere Zeile hinzu.
		nr nach: 2
2d		utzer löscht eine existierende Zeile (Zustand).
		System löscht die markierte Zeile.
		nr nach: 2
2e		utzer füllt die Tabelle aus.
	1. Der	Benutzer hat die Möglichkeit, folgende Eigenschaften festzulegen:
		Kommentare
		Startzustand
		Akzeptierende Zustände
		• Zwischenzustände
		Eingabealphabet
		Bandalphabet
		<ul> <li>Zustandsübergänge</li> </ul>
		• Zustandsbenennung
		nr nach: 2
4a		e Tabelle
		System weist den Benutzer auf die gefundenen Fehler hin.
	Ende.	
		Anforderungen:

		Definition der Turingmaschine als Zustandsdiagramm
Kor	nung	UC-2
	orität	Mittel
		reibung:
	Benutzer d	
DCII	ochutzer u	Kommentare
	•	Zustände
	•	Eingabealphabet
	•	Bandalphabet
	•	Zustandsübergänge
	•	Zustandsbenennung
in eir	nem Zusta	ndsdiagramm. Dabei kann entweder ein neues Zustandsdiagramm erstellt oder ein Bestehendes
beart	peitet werd	en.
Vor	beding	ung(en):
•	<ul><li>Die Si</li></ul>	mulation ist beendet.
Nac	hbedin	gung(en):
•		efinition der Turingmaschine ist gültig.
Nor	maler A	
		Anwendungsfall beginnt, wenn der Benutzer die Definition über Zustandsdiagramm auswählt
		Benutzer hat die Möglichkeit, das Zustandsdiagramm zu bearbeiten.
		Benutzer bestätigt seine Eingabe.
		System prüft, ob das Zustandsdiagramm gültig ist.
	5. Das <b>Ende</b> .	System übernimmt das Zustandsdiagramm als Definition der Turingmaschine.
۸Ы	auf-Var	iantan:
2a		utzer fügt einen neuen Knoten (Zustand) hinzu.
Zu		System fügt einen neuen Knoten hinzu.
		.: Der Knoten erhält hier automatisch eine Benennung, welche später bearbeitet werden kann.
		nr nach: 2
2b	Der Ben	utzer löscht einen existierenden Knoten (Zustand).
		System löscht den markierten Knoten.
		System löscht alle ein- und ausgehenden Pfeile.
0.		ar nach: 2
2c		utzer bearbeitet einen existierenden Knoten (Zustand).
	1. Der	Benutzer hat die Möglichkeit, folgende Eigenschaften festzulegen:  Startzustand
		Akzeptierender Zustand
		Zwischenzustände
		Zwischenzustande     Zustandsbenennung
	Rückkel	ar nach: 2
2d		utzer fügt einen neuen Pfeil (Zustandsübergang) hinzu.
		Benutzer wählt einen Start- und Zielknoten aus.
		System fügt einen neuen Pfeil zwischen den gewählten Knoten hinzu.
		: Start- und Zielknoten können identisch sein.
		ar nach: 2
2e		utzer löscht einen existierenden Pfeil (Zustandsübergang).
		System löscht den markierten Pfeil. ar nach: 2
2f		utzer bearbeitet einen existierenden Pfeil (Zustandsübergang).
۷.		Benutzer hat die Möglichkeit, folgende Eigenschaften festzulegen:
		• Kommentar
		• Eingabesymbol (gelesenes Zeichen)
		LSK Bewegung (links oder rechts)
	Rückkel	ar nach: 2
2g		utzer bestimmt das Eingabe- und Bandalphabet.
		nr nach: 2

4a Ungültiges Zustandsdiagramm

1. Das System weist den Benutzer auf die gefundenen Fehler hin. **Rückkehr nach:** 2

#### **Spezielle Anforderungen:**

#### Zu klärende Punkte:

	Turingmaschine transformieren
Kennung	UC-3
Priorität	Mittel

#### Kurzbeschreibung:

Der Benutzer hat die Möglichkeit, eine Turingmaschine in eine äquivalente Turingmaschine zu transformieren. Dem Benutzer werden hierfür verschiedene Transformationsmöglichkeiten angeboten, welche er auswählen und durchführen kann:

- 1. Kein Übergang führt in den Startzustand und keiner der Übergänge beginnt in einem akzeptierenden Zustand.
- 2. Es gibt keine Zustandsübergänge mit unbewegtem Lese-/Schreibkopf.
- 3. Es wird niemals das Leerzeichen geschrieben.
- 4. Die Zustandsmenge ist in eine rechte und linke Hälfte geteilt.
- 5. Es gibt genau einen akzeptierenden Zustand.

#### Vorbedingung(en):

- Es liegt eine vollständig definierte Turingmaschine vor.
- Die Simulation ist beendet.

#### Nachbedingung(en):

- Die transformierte Turingmaschine ist gültig.
- Die transformierte Turingmaschine akzeptiert die gleiche Sprache.

#### **Normaler Ablauf:**

- 1. Dieser Anwendungsfall beginnt, wenn der Benutzer eine Transformation auswählt.
- 2. Das System prüft die Bedingung der Transformation gemäß untenstehender Tabelle.
- 3. Das System führt die Transformation aus.
- Ende.

#### **Ablauf-Varianten:**

- 2a Die Bedingung für die ausgewählte Transformation ist nicht erfüllt
  - 1. Das System gibt dem Benutzer eine entsprechende Rückmeldung.

#### Ende.

- 3a Transformation 1 wurde ausgewählt
  - 1. Das System stellt sicher, dass in der Definition der TM kein Zustandsübergang hinterlegt ist, dessen Zielzustand der Startzustand ist.
  - 2. Das System stellt sicher, dass kein Übergang beginnend von einem akzeptierenden Zustand existiert. **Ende.**
- 3b Transformation 2 wurde ausgewählt
  - 1. Das System überprüft, ob es Zustandsübergänge gibt, bei dem der LSK stehen bleibt.
- 3c Transformation 3 wurde ausgewählt
  - 1. Der Benutzer wählt ein Zeichen, welches das Leerzeichen ersetzen soll.
  - 2. Das System überprüft das Leerzeichen auf Gültigkeit.
  - Das System ersetzt bei allen entsprechenden Zustandsübergängen das Leerzeichen durch das gewählte Zeichen.

#### Ende.

3d	Transformation 4 wurde ausgewählt
	1. Das System teilt die Zustandsmenge in eine linke und eine rechte Teilmenge auf. In der linken Teilmenge befinden sich die Zustände, welche den LSK nach links bewegen. In der rechten Teilmenge befinden sich die Zustände, welche den LSK nach rechts bewegen.
	Ende.
3e	Transformation 5 wurde ausgewählt
	1. Das System stellt sicher, dass es genau einen akzeptierenden Zustand gibt.
	Ende.

### Bedingungen für die Zulässigkeit der einzelnen Transformationen

Kommando	Bedingung
Transformation 1	
Transformation 2	
Transformation 3	
Transformation 4	- Der Startzustand ist kein Endzustand (Transformation 1)     - LSK ist niemals unbewegt (Transformation 2)
Transformation 5	- Es gibt mindestens einen akzeptierenden Zustand

### Spezielle Anforderungen:

#### Zu klärende Punkte:

Definition importieren
UC-4
Mittel

#### Kurzbeschreibung:

Der Benutzer lädt eine Definition für eine Turingmaschine in das System. Das System prüft, ob diese Definition gültig ist.

#### Vorbedingung(en):

• Die Simulation ist beendet.

#### Nachbedingung(en):

• Die Definition der Turingmaschine ist gültig.

#### **Normaler Ablauf:**

- 1. Dieser Anwendungsfall beginnt, wenn der Benutzer eine Text-Datei zum Importieren auswählt.
- 2. Das System überprüft, ob die Text-Datei eine syntaktisch gültige Definition einer Turingmaschine darstellt.
- 3. Das System erstellt aus der Definition in der Text-Datei eine Turingmaschine.

#### Ende.

#### **Ablauf-Varianten:**

- 2a Die Text-Datei enthält eine ungültige Definition
  - 1. Das System weist dem Benutzer auf die ungültige Text-Datei hin.

Ende

#### **Spezielle Anforderungen:**

#### Zu klärende Punkte:

Definition exportieren		
Kennung	UC-5	
Priorität	Niedrig	
V. web a a b va ib up av		

#### Kurzbeschreibung:

Der Benutzer gibt den Befehl, die aktuelle Definition der Turingmaschine zu exportieren. Das System speichert diese in menschenlesbarer Form als Text-Datei an dem gewünschten Ablageort.

#### Vorbedingung(en):

• Die Definition der Turingmaschine ist gültig.

#### Nachbedingung(en):

#### **Normaler Ablauf:**

- 1. Dieser Anwendungsfall beginnt, wenn der Benutzer den Befehl zum Exportieren sendet.
- 2. Das System fordert den Benutzer auf, einen Speicherort und einen Dateinamen zu wählen.
- 3. Der Benutzer wählt einen Speicherort und Dateinamen.
- 4. Das System exportiert die Definition der Turingmaschine in menschenlesbarer Form als Text-Datei. **Ende**.

#### **Ablauf-Varianten:**

- 4a Speichervorgang kann nicht ausgeführt werden (z.B. nicht genügend Speicher vorhanden, keine Berechtigung)
  - 1. Das System weist den Benutzer auf das Problem hin.

Ende.

#### **Spezielle Anforderungen:**

#### Zu klärende Punkte:

Eingabewort eintragen		
Kennung	UC-6	
Priorität	Hoch	

#### Kurzbeschreibung:

Der Benutzer trägt ein Eingabewort auf der Benutzeroberfläche ein. Das System überprüft, ob alle Symbole des Eingabeworts im Eingabealphabet enthalten sind.

#### Vorbedingung(en):

- Es liegt eine vollständig definierte Turingmaschine vor.
- Die Simulation ist beendet.

#### Nachbedingung(en):

• Auf dem Band der Turingmaschine befindet sich ein gültiges Eingabewort.

#### **Normaler Ablauf:**

- 1. Dieser Anwendungsfall beginnt, wenn der Benutzer das Eingabewort einträgt.
- 2. Der Benutzer bestätigt seine Eingabe.
- 3. Das System überprüft anhand des Eingabealphabets das Eingabewort auf Gültigkeit.
- 4. Das System schreibt das Eingabewort auf das Band.

Ende.

#### Ablauf-Varianten:

- 3a Ungültiges Eingabewort
  - 1. Das System signalisiert, dass das Eingabewort ungültig ist.

Ende.

### Spezielle Anforderungen:

#### Zu klärende Punkte:

	Simulation steuern
Kennung	UC-7
Priorität	Hoch
Kurzbesch	reibung:
Dabei kann de Simul Simul Simul Simul Simul Simul Simul Defin	
	Definition der Turingmaschine ist gültig.
	em Band der Turingmaschine befindet sich ein gültiges Eingabewort.
Nachbedir	
Normaler A	Ablauf:
	ser Anwendungsfall beginnt, wenn der Benutzer einen Befehl zur Steuerung der Simulation sen-
det.	
Ende.	rianten:

Bem.: Automatischer Ablauf bedeutet Einzelschrittausführung mit eingestellter Verzögerung, bis das Ende der TM erreicht ist.

- 1b Befehl Abbruch
  - 1. Das System beendet die Simulation.

Bem.: Der aktuelle Zustand der Simulation wird wieder auf den Startzustand zurückgesetzt.

- 1c Befehl Pausieren
  - Das System pausiert die Simulation an der aktuellen Stelle.
- Befehl Fortsetzen 1d
  - 1. Das System setzt den automatischen Ablauf an der aktuellen Stelle fort.

Bem.: Automatischer Ablauf wie bei Variante '1a' erläutert.

- Befehl Verzögerungsanpassung 1e
  - Das System verzögert anhand des eingestellten Werts die zeitlichen Abstände zwischen dem Wechsel zweier Zustände.
- 1f Befehl Einzelschritt
  - Das System führt einen einzelnen Simulationsschritt aus.
  - 2. Das System prüft, ob das Ende des Programmdurchlaufs der TM erreicht wurde.
  - Das System benachrichtigt den Benutzer, ob sich die TM in einem akzeptierenden Endzustand befindet.
- Befehl Zustandsübergänge markieren an-/abwählen 1g
  - Das System hebt den aktuellen Zustandsübergang farblich hervor.
- 1h Befehl Definitionsansicht wählen
  - Das System zeigt je nach Auswahl das Zustandsdiagramm und/oder die Tabelle an.

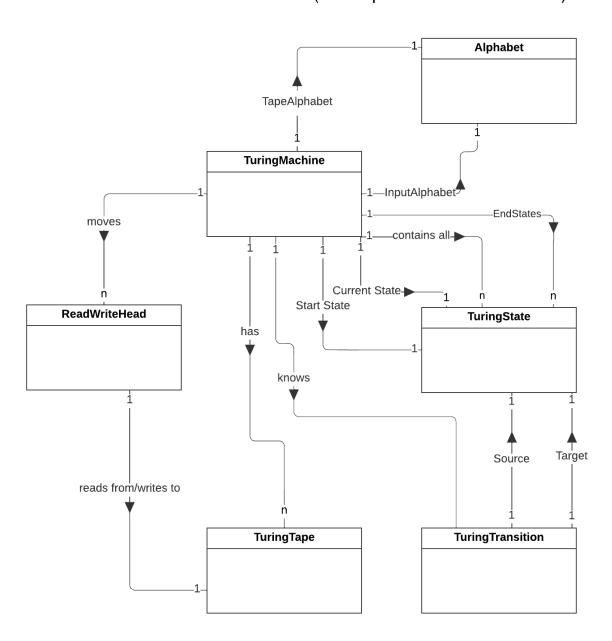
#### Spezielle Anforderungen:

#### Zu klärende Punkte:

# (Sonstige) Funktionalität

ID	Beschreibung	Querverweise

# 3.3 Modell des Problembereichs (Konzeptionelles Datenmodell)



# 4 Nicht-Funktionale Anforderungen

# 4.1 Benutzbarkeit (Usability)

ID	Beschreibung	Querverweise
UR-001	Das System soll über eine grafische Benutzerschnittstelle bedienbar	
	sein.	
UR-002	Die Simulation kann über die Tastatur gesteuert werden.	
UR-003	Die exportierte Definition der Turingmaschine sind in menschenlesba-	
	rer Form und können im Texteditor bearbeitet werden.	
UR-004	Die Benutzeroberfläche unterstützt Mehrsprachigkeit.	

# 4.2 Zuverlässigkeit (Reliability)

ID	Beschreibung	Querverweise
RR-001	Das System speichert kontinuierlich die aktuelle Definition der Turing-	
	maschine in einer Text-Datei ab, um im Falle eines Absturzes zum vor-	
	herigen Zustand zurückkehren zu können.	

# 4.3 Leistung (Performance)

ID	Beschreibung	Querverweise
PR-001	Das System soll nicht länger als drei Sekunden benötigen, um auf Be-	
	nutzereingaben zu reagieren.	
PR-002	Das System soll nicht länger als zwanzig Sekunden benötigen, um die	
	Definition einer Turingmaschine mit maximal 100 Übergängen einzule-	
	sen oder abzuspeichern.	

# 4.4 Unterstützbarkeit (Supportability)

ID	Beschreibung	Querverweise
SR-001	Das System soll aus Komponenten zusammengesetzt sein, die eine	
	geringe Kopplung untereinander aufweisen und auf eine Aufgabe spe-	
	zialisiert sind.	

# 4.5 Sonstige Einschränkungen

#### 4.5.1 Schnittstellen

sein.

### 4.5.2 Implementierung

Zielumgebung:
 Das Programm soll in der im Software-Projektlabor vorliegenden Zielumgebung ausführbar, der Quellcode mit den dort installierten Versionen von Visual-Studio 2019 bzw. Eclipse analysierbar

Verwendete Programmiersprache:
Das Projektteam hat sich darauf geeignet, dass die Programmiersprache C# für das Projekt verwendet wird.

#### 4.5.3 Entwurf

ID	Beschreibung	Querverweise
DR-001	Der Entwurf soll den Grundsatz der Trennung zwischen Model und	UR-001
	View gemäß dem "Model-View-ViewModel"-Entwurfsmuster strikt ein-	
	halten.	
DR-002	Die Systemarchitektur soll so gestaltet werden, dass das System leicht	
	um weitere Bänder ergänzt werden kann.	

# 5 Risikoakzeptanz

Entfällt hier.

# 6 Skizze der Gesamtsystemarchitektur

Entfällt hier.

# 7 Lieferumfang

Die folgende Tabelle enthält alle Arbeitsergebnisse, die in der Veranstaltung "Software-Projekte" zu dem <u>vom Team</u> zu liefernden "End-Produkt" gehören – für die <u>individuell</u> von jedem Projektteilnehmer zu liefernden Ergebnissen lesen Sie bitte im Projektleitfaden bzw. im Projektkalender nach. Die Benotung erfolgt nicht nur auf Grundlage des lauffähigen Programms, sondern bezieht die Qualität der Analyse, des Entwurfs und des Systemtests mit ein.

Lfd. Nr.	Was?	Art des Dokuments	Bemerkungen
Ergebnis der System-Analyse			

1 Dokument	Das Dokument "Systemanalyse" (also <u>dieses</u> Dokument) mit funktionalen, nichtfunktionalen Anforderungen und konzeptionellem Datenmodell.	Siehe Vorlage.     Wird bei Projektbeginn mit einem Überblick gebenden Systembeschreibung an das Team ausgegeben. Das Dokument ist vom Team weiterzuführen und wieder abzugeben.	Bitte auf Abgabetermin während des Semesters achten (s. Projektkalender).      Rechtzeitig vor Abgabe auf Qualitätssicherung achten (Review)
2	Das Dokument "Systementwurf".	Siehe Vorlage.	Bitte auf Abgabetermin während des Semesters achten (s. Projektkalender)      Rechtzeitig vor Abgabe auf Qualitätssicherung achten (Review)
3	Lauffähiger und getesteter Quellcode		Abgabe am Semesterende
Test			
4	Testspezifikation Systemtest	Siehe Vorlage	Endgültige Abgabe am Se- mesterende; zur Vorberei- tung des Abnahmetests ist die Aufstellung der in den Abnahmetest einbezogenen Testfälle früher vorzulegen (Termin im Projektkalender)

# 8 Abnahmekriterien

In der Veranstaltung "Software-Projekt" werden vom "Auftraggeber" (in Absprache mit den Teilnehmern) rechtzeitig vor Semesterende Systemtestfälle ausgewählt, die das System dann am Tag der Abnahme ohne Beanstandung "überstehen" muss.

# 9 Glossar

Begriff	Erklärung	
Eingabealphabet	Es ist eine endliche Teilmenge des Bandalphabets, welche alle Zeichen, die der Benutzer eingeben kann, beinhaltet.	
Bandalphabet	Menge der Zeichen, die eine Turingmaschine auf ihrem Band verarbeitet. Zu diesen Zeichen zählt das Eingabealphabet und das Leerzeichen.	
Eingabewort	Die Zeichenkette, welche vom Benutzer auf das Band der Turingmaschine geschrieben werden soll. Dieses Wort besteht nur aus dem Eingabealphabet.	
Gültige Definition	Die Turingmaschine enthält genau einen Startzustand, mindestens einen Endzustand und Zustandsübergänge bestehend aus:	
	Mindestens einem Zielzustand	
	<ul> <li>Dem neuen Zeichen, welches ggf. anstelle des alten geschrie- ben werden soll.</li> </ul>	
	Der Richtung in die sich der LSK als nächstes bewegen soll.	
Zielzustand	Der Zustand, welcher nach einem Zustandsübergang erreicht wird.	
Leerzeichen	Ein besonderes Zeichen des Bandalphabets, welches nicht im Eingabealphabet vorkommt und dazu dient ein Feld auf dem Band der Turingmaschine als leer zu kennzeichnen.	

# 10 Abkürzungsverzeichnis

Abkürzung	Erklärung
TM	Turingmaschine
LSK	Lese-/Schreibkopf

### 11 Literaturverzeichnis

**[Lar]** Larman Craig, *Applying UML And Patterns. An Introduction to Object-Oriented Analysis And Design,* Prentice Hall, 2<sup>nd</sup> ed., 2002

# 12 Abbildungsverzeichnis