

Hochschule Pforzheim Fakultät für Technik Studiengang Technische Informatik

Bachelorarbeit zur Erlangung des akademischen Grades

BACHELOR OF ENGINEERING

Konzept und Implementierung einer SPS-Kleinsteuerung auf einem Raspberry Pi mit graphischer Programmierung und IFTTT-Funktionalität

Julian Wiche 306675

Datum: 19. Mai 2019

Erstprüfer: Prof. Dr. Karlheinz Blankenbach Zweitprüfer: Prof. Dr.-Ing. Thomas Greiner

Zusammenfassung

In dieser Bachelor Thesis soll eine speicherprogrammierbare Steuerung mittels eines Raspberry Pi nachempfunden werden. Der Fokus liegt dabei darauf, eine möglichst günstige Lösung zu schaffen, um auch Einsteigern die Möglichkeit zu bieten einfache Steuerungsprojekte zu realisieren. Das Steuerungsprogramm hierfür, soll mittels Zeichnung intuitiv in einer Weboberfläche erstellt werden können.

Schlagwörter: SPS, Kleinsteuerung, Raspberry Pi

Abstract

Concept and implementation of a PLC- minicontroller using a Rasperry Pi featuring a graphical programming interface and IFTTT-functionality

Goal of this Bachelor-Thesis is, to adapt a programmable logic controller using a Raspberry Pi. The main focus is to achieve a affordable solution, enabling yet beginners to implement trivial controlling projects. The controlling programm for which, shall be creatable intuitively using a drawing tool within a web-gui.

Keywords: PLC, minicontroller, Rasperry Pi

Eidesstattliche Erklärung

Ich, Julian Wiche, Matrikel-Nr. 306675, versichere hiermit, dass ich meine Bachelorarbeit mit dem Thema

Konzept und Implementierung einer SPS- Kleinsteuerung auf einem Raspberry Pi mit graphischer Programmierung und IFTTT-Funktionalität

selbstständig verfasst und keine anderen als die angegebenen Quellen und Hilfsmittel benutzt habe, wobei ich alle wörtlichen und sinngemäßen Zitate als solche gekennzeichnet habe. Die Arbeit wurde bisher keiner anderen Prüfungsbehörde vorgelegt und auch nicht veröffentlicht.

Pforzheim, den 19. Mai 2019

Julian Wiche

Inhaltsverzeichnis

Abbildungsverzeichnis								
Ta	Tabellenverzeichnis							
Quellcodeverzeichnis								
1	Einleitung							
	1.1	Ziel der Arbeit	5					
	1.2	Verwandte Arbeiten	5					
	1.3	Aufbau der Arbeit	6					
2	Gru	ındlagen	7					
	2.1	Prinzip Speicherprogrammierbare-Steuerung	7					
	2.2	Ausgangssituation	8					
		2.2.1 Bedienoberfläche	9					
		2.2.2 Backend	10					
		2.2.3 Hardware	10					
	2.3	Versionsverwaltung	10					
	2.4	Entwicklungsumgebung	11					
	2.5	C++ Library LibPiFace	11					
	2.6	WebSocket	12					
3	Umsetzung							
	3.1	Parsen von Logikausdrücken	14					
	3.2	Automatische Prüfung von Abhängigkeiten	14					
	3.3	Benamungsschnema	15					
	3.4	Klassenstrukrur und Kanäle	15					
		3.4.1 Hardware Kanäle	19					
		3.4.2 Merker Bausteine	19					
		3.4.3 Timer Bausteine	19					
		3.4.4 Virtuelle Kanäle	21					
	3.5	Laden der Programmlogik aus Datei	21					
		3.5.1 Erneutes Laden der Logik zur Laufzeit	22					
	3.6	Hauptschleife und Iterationslogik	22					
	3.7	Logik Prozessor						
	3.8	WebSocket Server	24					
		3.8.1 Basis	24					
		3.8.2 Erweiterung	25					
		3.8.3 Zugriffsbeschränkung	26					

Lite	eratur		44
4.5	Ausbli	ick	42
4.4			
4.3	_		42
	4.2.3	Erstellen eines Steuerungsprogramms	40
	4.2.2	Aufruf der Weboberfläche	40
	4.2.1	Testen der Betriebsbereitschaft	39
4.2	Funkt	ionstest	39
	4.1.5	Ermittlung der IP - Adresse	38
	4.1.4	Inbetriebnahme unter Raspbian Strech	38
	4.1.3	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	37
	4.1.2		
	4.1.1		
4.1		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	37
Übe	ersicht	Gesamtsystem	37
	3.9.6	$\operatorname{IF'I'I'I'}$	36
	3.9.5	PHP Adapter Programme	35
	3.9.4	Logik Editor CircuitVerse	29
	3.9.3	JavaScript Anwendung	29
	3.9.2	Apache Webserver	28
	3.9.1	Übersicht Komponenten	27
3.9 Benutzeroberfläche			
	Übe 4.1 4.2 4.3 4.4 4.5	3.9.1 3.9.2 3.9.3 3.9.4 3.9.5 3.9.6 Übersicht 4.1 Inbetr 4.1.1 4.1.2 4.1.3 4.1.4 4.1.5 4.2 Funkt 4.2.1 4.2.2 4.2.3 4.3 Bugs 4.4 Fazit	3.9.1 Übersicht Komponenten 3.9.2 Apache Webserver 3.9.3 JavaScript Anwendung 3.9.4 Logik Editor CircuitVerse 3.9.5 PHP Adapter Programme 3.9.6 IFTTT Übersicht Gesamtsystem 4.1 Inbetriebnahme 4.1.1 Hardware Voraussetzungen 4.1.2 Software Voraussetzungen 4.1.3 Kompilieren des Projekts 4.1.4 Inbetriebnahme unter Raspbian Strech 4.1.5 Ermittlung der IP - Adresse 4.2 Funktionstest 4.2.1 Testen der Betriebsbereitschaft 4.2.2 Aufruf der Weboberfläche 4.2.3 Erstellen eines Steuerungsprogramms 4.3 Bugs 4.4 Fazit 4.5 Ausblick

Abbildungsverzeichnis

	1.1	Eaton Easy Kleinsteuerung	5
	2.1	Blockdiagramm SPS	8
	2.2	Programm einer Easy Kleinsteuerung	9
	3.1	· · ·	16
	3.2	Vererbungshierarchie der Basisklasse IOChannel	17
	3.3		18
	3.4	Zugriff auf die Weboberfläche	27
	3.5		28
	3.6		29
	3.7		30
	3.8		31
	3.9		32
	3.10	Programm Ablaufplan	33
	3.11	Umgestatletes CircuitVerse	34
	3.12	Dialog mit Exportergebnis	35
	4.1		39
	4.2		40
	4.3	Darstellung Logik Editor	42
	6.1	Inhalt der beigelegten CD	45
\mathbf{I}	ab	ellenverzeichnis	
	6.1	Liste der eingesetzten Software	45
C) ue	llcodeverzeichnis	
	3.1	Initialisieren der Kanäle und Entitäten	16
	3.2		16
	3.3	Beispiel der Timer Konfigurationsdatei	21
	3.4	1	22
	3.5	-	24
	3.6		26
	J. U	5.5 5.1 5. Table of the private and official distribution of the private of t	

1 Einleitung

Speicherprogrammierbare Steuerungen oder kurz SPS tauchen überall dort auf, wo große elektrische Maschinen eingesetzt werden. Dies ist vor allem in der Industrie der Fall. Ihr kleiner Bruder ist die Kleinsteuerung. Sie bietet die selben Kernfunktionen, hat jedoch eine deutlich kleinere Anzahl an Ein- und Ausgängen. Sie werden häufig von Elektroinstallateuren eingesetzt, wenn eine klassische verbindungsprogrammierte Steuerung zum Beispiel durch Drahtbruch oder defekte Spulen in eingesetzten Relais nicht mehr korrekt funktionieren. Der Hersteller Eaton hat mit seinem Produkt »Easy« (siehe Abbildung 1.1) genau diese Zielgruppe im Blick. Die Programmierung erfolgt hier, als würde man klassische Schütz-Kontakte in Reihe schalten. Die Einstiegsgeräte sind relativ preiswert, doch kauft man sich in eine proprietäre Produktwelt ein, welche aufgrund von inkompatiblen Bauteilen und Bussystemen schwer wieder zu verlassen ist. So gestaltet sich die Erweiterung einer bestehenden Steuerung um die Möglichkeit einer Fernabfrage übers Internet als nahezu unmöglich, oder setzt den Austausch der kompletten Steuerung voraus. Dabei sind Ein- und Ausgänge doch eigentlich das selbe wie an jedem Raspberry Pi vorhandene GPIOs. Auf Basis dieser Überlegung und günstigen Preisen hierfür, entstand die Idee eine Lösung mittels Raspberry Pi zu erarbeiten.



Abbildung 1.1: Eaton Easy Kleinsteuerung [1]

1.1 Ziel der Arbeit

Ziel dieser Arbeit ist es dabei vor allem eine möglichst günstige Möglichkeit zu schaffen um eine Steuerung zu realisieren, welche intuitiv programmiert werden kann und die Grundsätzliche Funktion der vorher eingesetzten Easy Steuerung um Funktionen zur Fernabfrage übers Internet und weitere Funktionen erweitert. Dabei soll das Projekt mittels Git versioniert werden um es anderen Entwicklern auf GitHub als Open-Source Software zur Verfügung zu stellen. Dabei wird das Projekt als MIT Lizensiert, was eine Modifikation sowie private und gewerbliche Nutzung und Verbreitung ausdrücklich gestattet.

1.2 Verwandte Arbeiten

Bei der Recherche nach weiteren Projekten, welche auf Basis eines Raspberry Pi eine Speicherprogrammierbare Steuerung realisieren, fand sich zum einen das Kommerzielle Projekt Codesys [2]. Auch zu nennen ist das Projekt Open-PLC [3].

1.3 Aufbau der Arbeit

In dieser Arbeit werden zunächst einige grundsätzliche Fragen der Steuerungstechnik thematisiert. Hierbei wird zunächst besprochen weshalb eine Speicherprogrammierbare Steuerung überhaupt benötigt wird, wie man sie einsetzt und wie die gängige Praxis zum erstellen von Steuerungsprogrammen ist. Weiterhin werden einige eingesetzte Technologien in Hard- und Software beschrieben. Zuletzt wird auch auf einige organisatorische Dinge, wie die Versionsverwaltung oder die Entwicklungsumgebung eingegangen. Kapitel »3 Umsetzung« beschreibt dann, wie die Arbeit Praktisch umgesetzt wurde und geht dabei auf die Logische Unterteilung der Komponenten sowie deren Zusammenspiel und die darin eingesetzten eingesetzte Algorithmen ein. Das letzte Kapitel beschreibt bis wohin die Entwicklung gelangt ist und welche Fehler noch bestehen. Außerdem wird hier darauf eingegangen wie die Ordnungsgemäße Funktion überprüft werden kann und weißt auf mögliche Szenarien hin, die zu Fehlern führen könnten. Im Anhang bietet sich ein Überblick über die beigelegte CD außerdem lassen sich die Softwareversionen der eingesetzten Tools hier nachlesen.

2 Grundlagen

In diesem Kapitel wird zunächst erörtert was genau eine Speicherprogrammierbare Steuerung eigentlich ist und wo sie eingesetzt wird und wieso man sie eigentlich benötigt. Des weiteren wird am Beispiel einer Easy Kleinsteuerung beschrieben, wie hier die Erstellung eines Logikprogramms von statten geht. Im weiteren Verlauf wird ein Logikprogramm vorgestellt und erklärt in welche logischen Teile die Funktion aufgeteilt wird. Zuletzt bietet dieses Kapitel auch Einblick in die Rahmenbedingungen der Arbeit wie die Versionsverwaltung, die Entwicklungsumgebung sowie eingesetzte Softwarebibliotheken.

2.1 Prinzip Speicherprogrammierbare-Steuerung

Die Grundsätzliche Funktion einer Speicherprogrammierbaren Steuerung oder SPS ist, die Ermittlung der Ausgangswerte bzw. Schalterstellung durch eine logische Verknüpfung der Eingangswerte. 4 Wie in Beispiel der Abbildung 2.1 zu sehen, könnte ein an einen Eingang angeschlossener Schalter als Sensor dienen. Als Aktor könnte eine Leuchte dienen. Der Benutzer der Steuerung muss nun durch eine Logik für jeden Ausgang festlegen, in welchen Fällen dieser Ausgang aktiv sein soll. Doch wieso schließt man dann nicht einfach die Leuchte direkt an den Schalter an? Dies wäre bei einer einfachen Lampensteuerung sicherlich zu bevorzugen, jedoch handelt es sich bei den Szenarien die mit einer solchen Steuerung realisiert werden für Gewöhnlich um deutlich komplexere Verschaltungen. Bei der klassischen Installation für eine Torsteuerung Beispielsweise, wären mehrere Elektromechanische Relais, auch Schütze genannt nötig. Zudem bedürfte ein automatisches schließen des Tores ein Zeitrelais. Der Verdahtungsaufwand und Platzbedarf wären relativ hoch. Führt man stattdessen jedoch alle benötigten Sensoren auf eine Speicherprogrammierbare Steuerung wird der Verdrahtungsaufwand erheblich reduziert, was zu einer höheren Übersichtlichkeit führt und weniger Potential für Fehler bietet. Auch zieht eine Änderung im Logischen verhalten der Steuerung dann für gewöhnlich keinerlei Verdrahtungsänderungen mehr nach sich. Zuletzt sind auch die Kosten für Speicherprogrammierbare Steuerungen inzwischen auf einem Niveau, was klassische Steuerungen schnell unwirtschaftlich macht.

Power supply Central processing Output u nput 0 unit (CPU) n load ensing d Pu device evices u Memory program data Optical A Isolation Isolation

PLC System

Abbildung 2.1: Blockdiagramm SPS [5]

Programming device

anerws

2.2 Ausgangssituation

Als Vorbild für dieses Projekt dient die Kleinsteuerung Easy vom Hersteller Eaton. Das Einstiegsmodell bietet hier acht Eingänge und vier Ausgänge. Das Logikprogramm, welches die Eingänge der Steuerung logisch mit den Ausgängen verbindet wird hier, auf einem kleinen Display, direkt am Gerät erstellt. Dabei stehen neben den physikalischen Ein- und Ausgängen auch Zeitfunktionen oder Zählerbausteine zur Verfügung. Im Programmiermodus, welcher in Abbildung 2.2 dargestellt ist, wird links einen Pluspol und rechts einen Minuspol Symbolisiert. Der anzusteuernde Ausgang, welcher obligatorisch ist, steht dabei stets ganz rechts. Der Strompfad kann nunmehr bis zum Pluspol durch gezeichnet werden, oder aber durch Sensoren unterbrochen und verzweigt werden. Aus diesem Schaltplan werden dann die booleschen Gleichungen gewonnen, die die Steuerung im Betrieb durchläuft um die Werte der Ausgänge zu bestimmen.

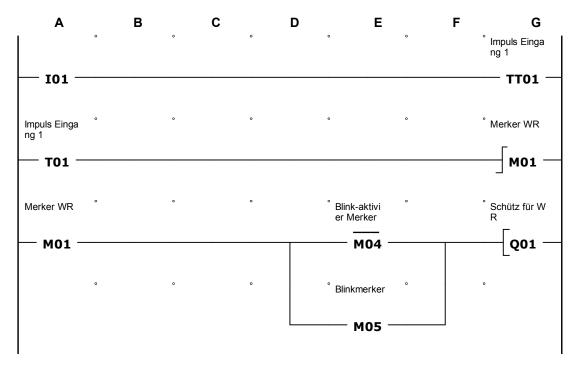


Abbildung 2.2: Programm einer Easy Kleinsteuerung

2.2.1 Bedienoberfläche

Eine ähnliche Vorgehensweise ist auch in diesem Projekt geplant. Da der Raspberry Pi Netzwerkfähig ist, wurde jedoch anstatt einem Display am Gerät eine Bedienoberfläche gewählt, welche im Internetbrowser bedienbar ist. Als Basis für die Programmieroberfläche, wurde das Projekt CircuitVerse [6] (siehe Unterunterabschnitt 3.9.4) herangezogen. Hierbei handelt es sich um einen Logiksimulator, in welchem komplexe Logikschaltungen durch Drag&Drop erstellt werden können. Das Quelloffene Projekt ist auf GitHub [7] verfügbar und dank der MIT Lizenz zur Erweiterung und Modifikation freigegeben. Dabei musste das Projekt vor allem durch eine Funktion ergänzt werden, um die Erstellte Logik in einem Format zu Exportieren, welche vom Backend verstanden wird. Weiterhin musste die zur Verfügung stehenden Ein- und Ausgänge dahingehend modifiziert werden, dass nur Schaltungen erstellt werden können, die auch vom Backend verstanden werden. Im Vorbild kann der Schaltplan auch Laufzeitinformationen wiedergeben. So wird ein (symbolisch) unter Spannung stehender Zweig als breite Linie dargestellt, während

unbestromte zweige schmal gezeichnet werden. Diese Laufzeitinformationen sollen in dieser Bachelorarbeit ebenfalls dargestellt werden. Dazu wird für jeden Ein und Ausgang eine Grafik eingeblendet, welche erkennen lässt, ob der Eingang bzw. der Ausgang an oder aus ist.

2.2.2 Backend

Als Schnittstelle zwischen Hardware und Bedienoberfläche wird eine Software eingesetzt, die das vom Benutzer erstellte Logikprogramm kontinuierlich durchläuft, und somit sicherstellt, das eine Änderung an einem Eingang, der Ablauf eines Timers etc. die Werte der davon abhängigen Ausgänge entsprechend verändert. Wie dies im Vorbild der Easy Kleinsteuerung gelöst wird, bestand kein Einblick.

2.2.3 Hardware

Wie schon vorab beschrieben, bildet ein Raspberry Pi die Grundlage für dieses Projekt. Dieser bietet von Haus aus einige GPIOs, welche dazu verwendet werden können um Sensoren abzufragen oder um Aktoren anzusteuern. Jedoch viel die Entscheidung darauf, eine Erweiterungskarte (HAT) zu diesem Zweck einzusetzen. Dies dient erstmals zum Schutz des Raspberry Pi, zudem bietet das eingesetzte Board jedoch Leuchtdioden an den Ausgängen, sowie Taster an den Eingängen, was das Testen erheblich vereinfacht. Da der Anschluss per SPI erfolgt, können theoretisch mehrere solcher Boards parallel betrieben werden.

2.3 Versionsverwaltung

Da im bisherigen Studium lediglich auf SVN als Versionsverwaltung tiefer eingegangen wurde wobei eine Versionsverwaltung für ein Projekt dieser Größe als notwendig erachtet wurde, fiel der Gedanke auf GIT. Git ist eine dezentrale Versionsverwaltung, die Notwendigkeit für einen Versionierungsserver entfällt hierdurch. Jedoch ist es in Git möglich ein- oder mehrere sogenannte Remotes hinzuzufügen. Das sind entfernte Git-Repositorys die mit dem lokalen Repository synchronisiert werden können. In der Praxis wird Git häufig eingesetzt, weshalb sich diese Ba-

chelorarbeit als Einarbeitung anbot. Zunächst wurde ein lokales Git Repository erstellt, welches in Folge mit einem Remote-Repository auf GitHub verbunden wurde. Angedacht war ein Development-Branch und jeweils ein Feature Branch welcher nach Vollendung des entsprechenden Features in den Development Branch zurückgeführt werden soll. Darüber hinaus, soll ein Tagging erfolgen. Dabei soll für jeden Zeitbalken *WORD* im, in der vorhergehenden Projektplanung erstellten Gantt Diagramm, ein Tag erstellt werden.

2.4 Entwicklungsumgebung

Ein Problem dass dieses Projekt bietet ist, dass nicht direkt auf dem Zielsystem entwickelt wird. Das hat zur Folge, dass das Programm entweder auf dem Entwicklungssystem Crosskompiliert werden muss, oder die Quelldateien auf das Zielsystem kopiert werden müssen um sie dort zu kompilieren. Da das Aufsetzen eines Crosskompilers inklusive der dazu nötigen Toolchain als zu Aufwändig erachtet wurde, blieb nur der Weg das Projekt direkt auf dem Zielsystem zu übersetzen. Um sich die Arbeit zu erleichtern wurde nach einer Entwicklungsumgebung recherchiert, die ein Übersetzen über eine SSH Verbindung zulässt. NetBeans bietet diese an, dabei wird entweder das gesamte Projekt beim Übersetzen per SSH auf das Zielsystem übertragen und dort übersetzt, oder es kann ein Mountpunkt definiert werden, an dem eine Systemfreigabe eingehängt ist (z.B. Samba-Freigabe). Im Laufe des Projektes wurde eigens dafür ein Samba Server auf dem Zielsystem installiert. Von nun an konnte also in der Entwicklungsumgebung direkt auf den Dateien des Raspberry Pi gearbeitet werden, wobei per Tastendruck eine SSH Verbindung aufgebaut wird um auf dem Zielsystem »make« auszuführen. Dabei werden sämtliche Comiler Ausgaben in einem Fenster angezeigt. Auch Debugging ist auf diesem Wege möglich.

2.5 C++ Library LibPiFace

Wie im vorhergenenden Abschnitt *REF* beschrieben, bildet die Erweiterungskarte PiFace Digital 2 [8] die Grundlage für diese Bachelorarbeit. Im Lieferumfang befindet sich eine in C geschriebene Library inklusive eines Lauffähigen Tests, welche

ebenfalls auf GitHub unter https://github.com/piface/libpifacedigital zu finden ist. Diese Library stützt sich wiederrum auf die Library https://github.com/piface/libmcp23s17 welche den verbauten SoC über SPI anspricht. Im Laufe der Arbeiten fiel jedoch auf, dass die C Library nicht alle benötigten Funktionen enthielt. Da der Quellcode vorlag, und die Lizensierung Veränderungen am Quellcode zulässt, lag die Überlegung nahe die benötigten Funktionen direkt in der Library zu ergänzen anstatt sie im eigentlichen Projekt unterzubringen. Weiterhin schien es auch ein erstrebenswertes Lernziel zu sein, das Erstellen und Übersetzen von statisch bzw. dynamisch gelinkten Bibliotheken kennenzulernen. Zuletzt schien es schlichtweg die Sauberste Lösung zu sein. Zunächst wurde angenommen, dass sich auch mehrere Hardwaremodule per SPI mit einem einzelnen Rasperry Pi verbinden lassen. Dies ist technisch auch möglich, so bieten die eingesetzten Boards die Möglichkeit über einen Jumper eine Hardwareadresse einzustellen. Der Hersteller bot auch die passende Hardware an, um mehrere Boards mit einem Rasperry Pi zu verbinden. Jedoch wurden diese scheinbar mangels Nachfrage aus dem Sortiment genommen. Obwohl eine Bastellösung es immer noch ermöglichen würde, ist der Aufwand hierfür sehr hoch und scheint unwirtschaftlich. Leider wurde bis zu dieser Erkentniss schon einiges an Energie darin investiert, mehrere Boards zu unterstüzen. Dies ist auch der Grund wieso ein Objektorientierter Ansatz in C++ gewählt wurde - eine Instanz für jedes Harwaremodul. Ein weiterer Grund war, dass die Anwendung ohne Caching nicht performant genug war. Das heißt die zeitliche Lücke zwischen einer Änderung an einem Eingang bis zu dessen Auswirkung am Ausgang war deutlich spürbar. Dafür wurden Methoden vorgesehen, um das Caching ein un auszuschalten - bei eingeschaltetem Caching verändern die Methoden um Bytes und Bits zu schreiben, lediglich den Wert einer Instanzvariable. Derzeit muss das leeren des Chaces explizit mittels Aufruf der Methode flush() erfolgen. Über ein Automatisches verfahren wurde nachgedacht, jedoch erwies sich der manuelle Aufruf als einfacher.

2.6 WebSocket

Damit die in 2.2.1 beschriebene Benutzeroberfläche Statusinformationen von der Steuerung erhalten kann, muss ein Kommunikationskanal zwischen dem Internet-

browser des Anwenders und der Steuerung geschaffen werden. Eine Kommunikation per HTTP ist dabei jedoch wenig flexibel, da dieses Protokoll zustandslos ist. Das bedeutet dass eine Verbindung nach bearbeitung einer Anfrage sofort wieder abgebaut wird. Es ist als per se nicht möglich, dass der Server den Client beim eintreffen neuer Daten Benachrichtigt. Eine Lösung hierzu wäre, die Anwendung im Browser so zu schreiben, dass sie den Server zyklisch anfragt. Dabei muss ein Kompromiss aus Serverbelastung, also kleinen Abfrageintervallen und einer Annehmbaren Verzögerung gefunden werden. Eine Verbesserung hierzu bringt Long-polling. Hierbei wird auf Clientseite auf die selbe Weise vorgegangen, der Server blockiert jedoch Anfragen bis kurz vor einen Timeout. Bei diesen Methoden ist die Serverbelastung relativ hoch und beinhalten eine gewisse Latenz, wodurch Anwendungen weniger schnell auf Änderungen reagieren können. WebSockets hingegen ermöglichen eine Bidirektionale Kommunikation zwischen Server und Client, wobei die Latenz minimal ist. Dies begründet sich unter anderem darin, dass eine Websocket-Verbindung persistent ist. Das heißt sie wird einmalig aufgebaut und bleibt dann bestehen bis eine Seite die Verbindung beendet. Dadurch sind nur zum Aufbau der Verbindung Header nötig, was die zu übermittelnde Datenmenge drastisch reduziert. In der Praxis besteht ein HTTP Header welcher jeder Anfrage mitgegeben werden muss oft aus mehr als 100 Bytes. Eine WebSocket Anfrage benötigt einen ebenso großen Header, jedoch nur um die Verbindung aufzubauen. Ist die Verbindung hergestellt, so werden lediglich zwei Byte fällig um die Verbindung zu steuern. Das steigert nicht nur die Verbindungsgeschwindigkeit sondern entlastet gleichzeitig den Server.

3 Umsetzung

(TODO: Struktur Umsetzung einfügen)

3.1 Parsen von Logikausdrücken

Das Ziel dieses Projektes ist es, dass die Ausgänge der Steuerung in Abhängigkeit von Eingängen wie physikalischen Eigängen oder zum Beispiel Timer-bausteinen ein beziehungsweise ausgeschaltet werden. Dafür ist in einer Textdatei für jeden Ausgang eine Zeile vorgesehen. Eine Zeile beginnt hierbei mit dem zu definierenden Ausgang, also zum Beispiel Ho1, worauf ein Gleichheitszeichen zu folgen hat. Der gesamte Ausdruck hinter dem Gleichheitszeichen wird zur Laufzeit des Programms durchlaufen, wobei jedes vorkommende Paar von [und] durch eine Null oder eine Eins ersetzt. Innerhalb der Klammern, findet sich gleich genau wie bei dem Bezeichner vor dem Gleichheitszeichen, die jeweilige Bezeichnung der Abhängigkeit. Lautet die Zeile also etwa Ho0= [Hi0] & [Hi1] so wird die Komplette erste Klammer durch den Wert von Hi0 ersetzt, wärend die zweite Klammer durch den Wert von Hil ersetzt wird. Daraus ergibt sich dann, vorausgesetzt Hil und Hil sind im Zustand »Ein«, Ho0= 1 & 1. Das für den Leser offensichtliche Ergebnis dieser Gleichung ist 1 oder "true". Jedoch gestaltet sich eine programmatische Lösung des Problems als deutlich komplexer. Denn sobald mehr als drei Ausdrücke im Spiel sind, müssen wie bei klassischer Mathematik Rechenregeln befolgt werden. Punkt vor Strich sowie die Beachtung von Klammern. Dabei kann ein Ausdruck beliebig Komplex sein. Eine Rechersche nach Ansätzen führte zu Stackoverflow. [9] Dieser Ansatz löste genau das Problem und wurde somit in das Projekt übernommen.

3.2 Automatische Prüfung von Abhängigkeiten

Ein Problem was sich mit dem Einbinden der Lösung zum Parsen der Logikausdrücke ergab, war die Abhängigkeit zu Boost. Auf dem Desktop Computer auf dem die Lösung getestet wurde, konnte das Projekt dank installiertem Boost Paket ohne Probleme übersetzt werden. Da es sich bei dem Zielsystem jedoch um eine ARM Architektur handelt, musste der Programmcode dort Übersetzt werden. In

den Paketquellen des dort installieren Raspbian, ist jedoch eine ältere Version des Boost Pakets hinterlegt, was dazu führt dass Boost manuell heruntergeladen und gebaut werden muss. Obwohl sich dieses Problem im Laufe der Zeit durch Aktualisierung des Paketes in den Paketquellen von Raspbian von selbst lösen wird, muss dennoch geprüft werden ob die installierte Version den Ansprüchen genügt. Hierfür wurde ein Bash-Script erstellt, welches auch alle weiteren Abhängigkeiten Prüft und gegebenenfalls installiert. Dazu zählen auch die im Abschnitt 6 aufgeführten Bibliotheken um die Hardware anzusprechen und der verwendete Kompiler.

3.3 Benamungsschnema

Nachdem die Auswertung beziehungsweise das Parsing der Logikausdrücke funktionierte, sollte auch die Auswertung der Bezeichner automatisiert werden. Ein Benamsungsschema wurde dabei schon vorher erdacht. Es besteht aus einem führenden Großbuchstaben, gefolgt von einem Kleinbuchstaben und einer Zahl. Dabei wird der führende Buchstabe als Kanal bezeichnet, der zweite als Entität und die Ziffer als Pin-Nummer. So könnte zum Beispiel der Buchstabe *H* den Kanal Hardware beschreiben, welcher wiederrum die Entitäten *i* für Input und *o* besitzt, welche jeweils ein Byte, also 8 Bits oder Pins haben.

3.4 Klassenstrukrur und Kanäle

Im Programm werden die zuvor beschriebenen Kanäle von einem Abkömmling der Basisklasse »IO_Channel« (siehe Abb. 3.2) repräsentiert. Wobei jeder Kanal als Eigenschaft eine Map mit Entitäten führt, welche durch Objekte des Typs »Channel_Entity« (siehe Abb. 3.3) repräsentiert werden. Eine Entität wiederum weiß, wie groß ihre Breite ist, also wie viele Bits sie hat und ob sie nur lesbar oder auch beschreibbar ist. Eine weitere Klasse »IO_Channel_AccessWrapper« (siehe Abb. 3.1) bündelt alle vorhandenen Kanäle inklusive der jeweiligen Entitäten. Zudem erleichtert Sie mittels Überladung der Array-Operatoren den Zugriff. Ein Zugriff ist dann wie in Quellcode 3.2 gezeigt wird möglich. Dazu müssen die Entsprechenden Kanäle vorher wie in Quellcode 3.1 zu sehen initialisiert und einer Instanz der Klasse »IO_Channel_AccessWrapper« übergeben werden. Der für den

späteren Zugriff auf den Kanal nötige Buchstabe, wird in diesem Zuge festgelegt, während die Buchstaben der untergeordneten Entitäten Bestandteil des jeweiligen Kanals sind und dementsprechend dort definiert werden.

Quellcode 3.1: Initialisieren der Kanäle und Entitäten

```
// Initially read the timers config
std::string fn_timers = "timers.conf";
```

Quellcode 3.2: Zugriff auf Kanal und Entität exemplarisch

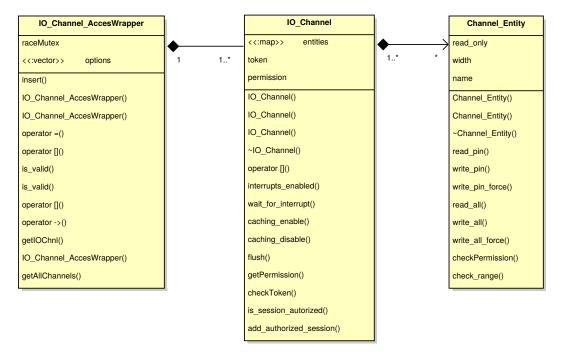


Abbildung 3.1: Klassendiagramm Aggregation der Klassen

Zu sehen ist die Aggregation zwischen dem »IO_Channel_AccessWrapper« den Kanälen »IO_Channel« und den Entitäten »Channel_Entity«. Alle Kanäle werden von dem »IO_Channel_AccessWrapper« zusammengefasst. Ein Zugriff erfolgt ausschließlich über diesen Weg.

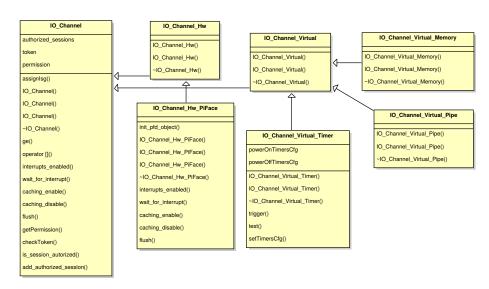


Abbildung 3.2: Vererbungshierarchie der Basisklasse IOChannel

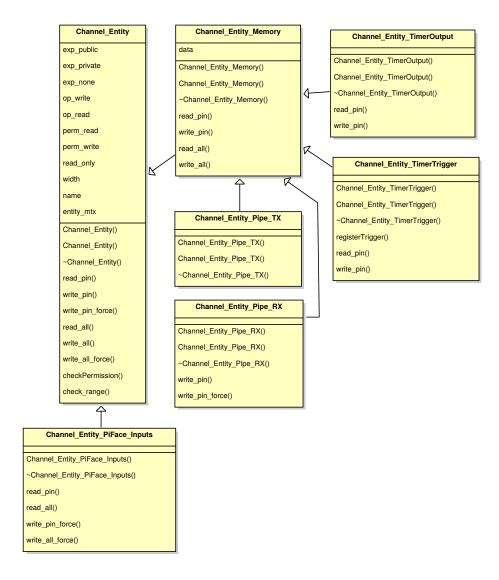


Abbildung 3.3: Vererbungshierarchie der Basisklasse ChannelEntity

Die Entitäten erben von der Basisklasse Entity. Sie überschreiben Methoden um lesend oder schreibend, entweder auf den gesamten Inhalt auf einmal oder Bitweise auf den Inhalt zuzugreifen. Dafür sind die Methoden read_pin, write_pin beziehungsweise read_all und write_all vorgesehen.

3.4.1 Hardware Kanäle

Der Wohl wichtigste Kanal ist der Hardware Kanal. Die Klassenstruktur in Abb. 3.2 zeigt, dass alle Kanäle eine gemeinsame Basisklasse haben. Der Hardware Kanal ist eine Spezialisierung der Basisklasse, welche spezifische Funktionen für die Entsprechende Hardware beherbergt. So finden sich hier Methoden zur Steuerung des Caching sowie ein blockierender Aufruf, welcher auf einen Interrput an der Hardware reagiert. Die Funktionen für den schreibenden und lesenden Zugriff auf die Ein- und Ausgänge der Hardware, sind in Entitäten gekapselt. Für eben jenen Zweck existieren zwei Spezialisierungen der »Channel_Entity« (siehe Abb. 3.3) Basisklasse, welche für den Zugriff mit »i« für den Eingang (input) beziehungsweise »o« für den Ausgang (output) referenziert werden.

3.4.2 Merker Bausteine

Die erste Erweiterung, welche wie in Abb. 3.1 zu sehen mit dem Buchstaben M referenziert wird, sind Memory Bausteine. Da ein Memory Baustein nicht richtungsorientiert sind, das heißt es existiert keine Eingangs oder Ausgangsgröße, wurde hier vom Benamsungsschema für Entitäten abgewichen. Eine Referenzierung ist hier mittels eines oder mehrerer Buchstaben geplant. Somit bietet ein Merker Baustein Platz für 8 Zustandswerte pro verwendeter Entität. Bislang ist lediglich die Entität aa angelegt, wobei geplant ist die Anzahl an Buchstaben beziehungsweise Entitäten durch einen Konstruktorparameter nach Außen zu führen, womit die Anzahl wie in Abb. 3.1 zu sehen beim Einfügen bestimmt werden könnte, oder in einem weiteren Schritt in eine Konfigurationsdatei exportiert werden kann.

3.4.3 Timer Bausteine

Timer Bausteine waren die wohl komplexesten Bausteine. Eine Verzögerung im Programmablauf bedeutet entweder ein blockieren, was aber bedeuten würde, dass das Programm in dieser Zeit auch nichts anderes tun kann und somit nicht auf Ereignisse reagieren kann. Die andere alternative ist Multithreading, also das Einführen von Parallelen Handlungssträngen, welche weitere Probleme bringen. So muss zum Beispiel beim Zugriff auf gemeinsam genutzte Ressourcen dafür

sorge getragen werden, dass nicht gelesen wird während gerade geschrieben wird. Des weiteren musste die Hauptschleife überarbeitet werden. Bislang wurde die Programmlogik bei jedem eintreten eines Hardware-Ereignisses genau einmal durchlaufen. Jedoch muss die Programmlogik nun auch durch Ablauf eines Timers erneut durchlaufen werden. Gelöst wurde dies mithilfe einer Binären Variable als Schalter, welche zusammen mit eines Mutex zur Vermeidung von gleichzeitigem Zugriff, und einer Condition Variable zur Benachrichtigung des Hauptprozesses, in die Klasse *»iterationSwitchGuard«* gekapselt wurde. Ein Timerbaustein (mehrere sind Theoretisch möglich), bietet 8 Konfigurierbare Timer. Dabei gibts es eine Entität um einen Timer auszulösen *t*(Trigger) und eine Entität, welcher als Ausgang fungiert »o« (Output). So ergibt sich in der Programmlogik die selbe Syntax, welche sich auch bei Hardwarekanälen bietet: Ein explarisches triggern des Timers 3 würde erfolgen, indem eine Zeile der Logikdatei mit "Tt3=" beginnt. Eine Verwendung des Ausgangswertes desselben Timers, würde durch integrieren des Bezeichners $\sqrt[n]{To3}$ in die Logikzuweisung eines anderen Bezeichners erfolgen. Die Parametrisierung des Timers erfolgt durch einbinden einer Konfigurationsdatei (siehe Quellcode 3.3) hierbei lassen sich für jeden Timer eine Einschaltverzögerung sowie eine Ausschaltverzögerung definiert werden. Jeder Wert ungleich null bewirkt eine Verzögerung, eine gleichzeitige Nutzung von Ein und Ausschaltverzögerung ist möglich. Werte gleich null bewirken eine sofortige Änderung am Ausgang, sobald sich der Eingangswert verändert. Beim Einlesen der Konfiguarionsdatei werden sämtliche Leerzeichen entfernt. Zudem kann mit einem Semikolon »;« oder einer Raute »#« ein Kommentar eingeleitet werden, welches alle restlichen Zeichen der Zeile beim Einlesen entfernt. Die Verzögerungszeiten sind in Millisekunden anzugeben, wobei die Reihenfolge der nicht sukzessive erfolgen muss. Der Maximalwert beläuft sich auf 4.294.967.295, was die größte in unsignes long darstellbare Zahl ist und umgerechnet etwa 49 Tagen entspricht.

```
timer =T 0
powerOnDelay=5000
powerOffDelay=0

timer=T7
powerOnDelay=1000
powerOffDelay=1000

timer=T1
powerOnDelay=10000
powerOffDelay=4294967295
```

Quellcode 3.3: Beispiel der Timer Konfigurationsdatei

3.4.4 Virtuelle Kanäle

Virtuelle Kanäle sind ein Konzept dass die Kommunikation der Steuerung mit entfernten Endpunkten ermöglichen. Ein virtueller Kanal ist hierbei lediglich ein veränderter Memory Baustein, welcher entgegen entgegen anders als ein normaler Memory Baustein wieder richtungsorientiert ist. Das heißt es gibt eine Eingangs-Entität und eine Ausgangs-Entität. Hierbei muss beachtet werden, dass die Perspektive so gesetzt ist, dass ein Eingang die extern empfangenen Daten beinhaltet. Während in den Ausgang geschrieben wird. Die Gegenseite bildet der in Unterabschnitt 3.8 beschriebene WebSocket Server, beziehungsweise was auch immer die Gegenseite bildet. Das kann die in Benutzeroberfläche dieses Projektes sein (siehe Unterunterabschnitt 3.9.3), oder auch jeder andere WebSocket fähige Client. Angedacht ist auch die Implementierung eines WebSocket Clients in das Backend, womit sich zwei Einheiten verbinden ließen.

3.5 Laden der Programmlogik aus Datei

Das Logikprogramm wurde im nächsten Schritt in eine Textdatei ausgelagert. Sie soll künftig von der grafischen Benutzeroberfläche automatisch erstellt werden können, kann aber nach wie vor auch von Hand erstellt werden. Die Datei enthält einen Ausgang pro Zeile, gefolgt von einem Gleichheitszeichen und den Abhängigkeiten. Zeichen die auf ein Semikolon folgen, werden dabei als Kommentar gewertet und ausgelassen. Sie wird bei Programmstart eingelesen und verbleibt dann im Speicher.

Zum Speichern der Daten wird ein » Vector« benutzt, welcher für jede Zeile der Logikdatei einen weiteren Eintrag erhält. Da vor einem Gleichheitszeichen lediglich ein Ausgang stehen darf (z.B. ?? Zeile 1: »Ho0«), ist somit jeder Eintrag des Vectors die Definition genau einer Abgeschlossenen Zuweisung. Bei Mehrfacher Definition eines Ausgangs, überschreibt die spätere Definition die vorangegangene.

```
HoO =
      [HiO]
                [Hi1]
                           [Hi2]
                                     [Hi3]
                                              [Hi4]
                                                        [Hi5]
                                                                 [Hi6]
                                                                          [Hi7]
Ho1 =
       [HiO]
                [Hi1]
                           [Hi2]
                                                                          [Hi7]
                                     [Hi3]
                                              [Hi4]
                                                        [Hi5]
                                                                 [Hi6]
Ho2 =
      [HiO]
                [Hi1]
                           [Hi2]
                                              [Hi4]
                                                        [Hi5]
                                                                 [Hi6]
                                                                          [Hi7]
                                     [Hi3]
Ho3 = [Hi0]
                [Hi1]
                           [Hi2]
                                     [Hi3]
                                              [Hi4]
                                                       [Hi5]
                                                                 [Hi6]
                                                                          [Hi7]
Ho4 = [Hi0]
                [Hi1]
                           [Hi2]
                                     [Hi3]
                                              [Hi4]
                                                        [Hi5]
                                                                 [Hi6]
                                                                          [Hi7]
Ho5 =
      [HiO]
                [Hi1]
                           [Hi2]
                                     [Hi3]
                                              [Hi4]
                                                        [Hi5]
                                                                 [Hi6]
                                                                          [Hi7]
Ho6 = [Hi0]
                [Hi1]
                                     [Hi3]
                                                                [Hi6]
                                                                          [Hi7]
                           [Hi2]
                                              [Hi4]
                                                       [Hi5]
Ho7 = ( [Hi0] & [Hi1] ) |
                               ( [Hi2]
                                         &
                                            [Hi3] )
                                                        ([Hi4] & [Hi5]) | ([Hi6] & [Hi7])
```

Quellcode 3.4: Beispiel der Programmlogik Datei

3.5.1 Erneutes Laden der Logik zur Laufzeit

Zum erneuten einlesen der Logik, wurde ein Signalhandler vorgesehen, welcher auf das Signal SIGUSR1 hört. Die entsprechende Funktion ließt dann die Logikdaten erneut ein und überschreibt damit die vorherige Version im Speicher. Damit muss die Steuerung nicht neu gestartet werden und ermöglicht das Steuerungsprogramm zur Laufzeit zu verändern.

3.6 Hauptschleife und Iterationslogik

Das Logikprogramm liegt nun im Speicher und das Programm betritt die Hauptschleife. Doch treibt ein einfaches polling die Auslastung des Prozessors unnötig nach oben. Nun könnte nach jedem Durchlauf eine gewisse Zeit gewartet werden, bevor eine neue beginnt. Doch das verringert die Reaktionszeit der Steuerung. Die beste Lösung findet sich direkt im Treiber des PiFaceDigital. Hier bietet sich eine Funktion, die bis zum Eintreten einer Veränderung der Eingangswerte blockiert. Intern Eingesetzt wird hier ein Epoll, welcher einen File descriptor auf einen der GPIOs des Raspberry Pi überwacht und diesen somit als Interrupt Kanal nutzt.

3.7 Logik Prozessor

Den Kern des Projektes bildet der in Quellcode 3.5 gezeigte Logikprozessor. Es ist eine Methode, welche den in Unterabschnitt 3.5 geladenen Logik-Vektor zeilenweise durchläuft. Im ersten Schritt wird die Zeile nun auf Vorhandensein eines Gleichheitszeichens hin überprüft (Quellcode 3.5 Zeile 194). Eine Zeile ohne Gleichheitszeichen wird hierbei schlicht verworfen. Andernfalls wird zunächst der Teil vor dem Gleichheitszeichen näher untersucht. Dabei wird sichergestellt dass der Bezeichner aus drei Zeichen besteht, wobei die ersten beiden alphabetisch und der letzte numerisch sein muss. Diese drei Teile werden dann (Zeile 200-202) für die weitere Verarbeitung gespeichert. Der fertig ausgewertete Teil nach dem Gleichheitszeichen, auf dessen Verarbeitung nachfolgend noch etwas genauer eingegangen wird und der nunmehr entweder 0 oder 1 ist, wird dem entsprechenden Kanal nun zugewiesen. Wie in Quellcode 3.5 Zeile 222 zu sehen, wird nun eine Instanz chn1 der Klasse IO_Channel_AccessWrapper für den eigentlichen Zugriff auf die Ressource verwendet. Zuvor müssen jedoch die vorher gespeicherten Teile des Bezeichners eingefügt werden verwendet. (Siehe Unterabschnitt 3.4» Klassenstrukrur und Ka $n\ddot{a}le$ «). Zudem wird dem Bezeichner in diesem Zuge ein Wert zugewiesen. Um diesen zu erhalten muss nun die Gleichung gelöst werden. Diese beinhaltet ebenfalls Bezeichner, welche vom Funktor replaceIdentifier durch dessen aktuellen Wert ersetzt wird. Zurück gegeben wird ein String, welcher nun nur noch aus Binärzahlen, arithmetischen Operatoren (& für und bzw. | für oder) und Klammern besteht. Die eigentliche Lösung der Gleichung erfolgt dann mittels eines Funktionsaufrufes auf einen in Boost Spirit geschriebenen Parser (siehe Unterabschnitt Unterabschnitt »3.1 Parsen von Logikausdrücken«).

```
void logicEngine(IO_Channel_AccesWrapper& chnl, std::vector<std::string>& softLogic){
186
                                          true;
187
       bool
                         dbg
       std::string delimiter
188
       size t
                         found;
189
190
       // Iterates over Vercor row by row.
191
       for (std::string softLogicRow: softLogic) {
192
            // Splits the output string by the '=' sign in two parts, if found.
193
           if ((found = softLogicRow.find('=')) != string::npos){
194
                // The part before the '=' is the "output" to which the result will be asigned to
195
               string asignedEntityStr
                                               = softLogicRow.substr(0,found);
196
               if(asignedEntityStr.size() != 5){
197
198
                   throw std::invalid_argument(errMsg);
199
                       c_io_channel
                                           = asignedEntityStr.at(1);
200
               char
               char
                       c_channel_entity
                                           = asignedEntityStr.at(2);
201
               int
                       c_pin_num
                                           = asignedEntityStr.at(3) - '0';
202
203
204
              // String after '=' is equation including variables called identifiers (e.g. [HoO] ),
              // arithmetic operators ( &, | ) and round brakets. Also allowed are literals (0 or 1)
205
206
              string equationStringVariables = softLogicRow.substr(found+1, string::npos);
207
              // Instantiate the replace-identifier Functor/Class thats used to
208
               // inject the IO_Channel_AccessWrapper instance into the actual replace-function.
209
              replaceIdentifier rplacIds(chnl);
210
211
              // Replaces every occurance of a Identifier by its current state. (e.g. [HiO] => 1 / 0
212
              213
214
215
                                                       rplacIds
216
217
               // Eventually the logic string will be evaluated (e.g. "!0 & 1 | 1" => 1)
218
219
              bool logic_equation_res = evaluateLogicString(equationStringLiterals);
220
              // And is then assigned to the Identifier before the '='
221
222
              chnl [c_io_channel] [c_channel_entity] -> write_pin(logic_equation_res, c_pin_num);
```

Quellcode 3.5: Logik Engine

3.8 WebSocket Server

3.8.1 Basis

Um die Steuerung mit der Außenwelt zu Verbinden wurde ein WebSocket (siehe 2.6) Server in das Backend integriert. Als Basis hierfür diente das Beispiel, welches von Vinnie Falco im Rahmen eines Vortrages auf der CppCon 2018 erstellt wurde [10]. Die Funktion dieses Beispiels ist das Bereitstellen eines WebSocket Chatservers. Dieser baut auf einem rudimentären HTTP Server auf und ist deshalb in der

Lage auch normale HTTP Anfragen zu beantworten. Auf diesem Wege erhält der Webbrowser des Clients die HTML Webseite, in welche gleichzeitig auch der JavaScript Chat-Client enthalten ist der letztendlich die direkte Verbindung zum WebSocket Server aufbaut. Nachdem die Verbindung erfolgreich herstellt wurde, kann der Benutzer Texteingaben tätigen und diese an den Server senden, welcher diese dann an alle verbunden Clients verteilt. Da es nun relativ einfach umsetzbar ist, anstatt Text auch andere Formate wie etwa JSON über diesen Server an die Clients zu senden, schien dieses Beispiel eine ideale Grundlage zu sein. So könnte anstatt Text ein JSON mit dem Status der Ein- und Ausgänge der Steuerung an die verbundenen Clients verteilt werden, welche diese dann mit einer JavaScript Anwendung so umsetzen, dass der Status der Ein- und Ausgänge visuell dargestellt werden. Zudem ist über diesen Kommunikationskanal auch ein Schreibzugriff denkbar. So könnte ein symbolisch dargestellter Schalter im Frontend beim Anklicken per JavaScript Funktion einen Befehl an das Backend senden, welches diesen dann ausführt.

3.8.2 Erweiterung

Das vorher erwähnte Beispiel wurde in einem ersten Schritt in einen Unterordner des Projektes verschoben und das CMake-File dahingehend geändert, das anstatt eines eigenen Executables eine Library gebaut wird, welche dann vom Grundprojekt verwendet wird. Das Unterprojekt wurde zudem als Abhängigkeit deklariert sodass es beim bauen des Hauptprojektes automatisch neu gebaut wird, sofern sich Änderungen im Unterprojekt ergeben haben. Die einfachste Erweiterung war es, die schon vorhandene broadcast Funktion zu verwenden, um bei einer Änderung an den Ein- und Ausgängen eine Nachricht an alle verbundenen Clients zu senden. Da jedoch immer nur eine Nachricht gleichzeitig gesendet werden kann, wurde eine Queue verwendet, welche die Nachrichten sammelt, und diese dann nacheinander zustellt. Im nächsten Schritt wurden eingehende Nachrichten nun nicht mehr bloß eins zu eins an die broadcast Methode übergeben, und damit an alle Clients weitergeleitet. Stattdessen mündeten diese nun in eine weitere Queue: »Command-Queue«. Eingehende Nachrichten sollen damit gesammelt werden um die darin enthaltenen Befehle auszuführen.

3.8.3 Zugriffsbeschränkung

Um zu verhindern das jeder Client nun unkontrolliert vollen Zugriff auf alle Kanäle der Steuerung erhält, wurde daraufhin ein Konzept für die Zugriffsbeschränkung erarbeitet. Dafür wurden zwei Benutzerrollen eingeführt, public und private. Sie gelten für jeden Kanal und jeden Client individuell. Dafür besitzt jeder Kanal ein private token. Authentifiziert sich ein Benutzer mittels auth: <Kanal>: <Token> für den Kanal, so wechselt er für diesen Kanal in die Rolle private. Da jeder Kanal aus mehreren Entitäten besteht, besitzt nun jede dieser Entitäten die Eigenschaften expose read und expose write. Zulässige Werte hierfür sind jeweils public private oder none. Bei Zugriff auf den Kanal bzw. die Entität wird nun darauf geprüft ob der Benutzter mindestens die eingetragene Berechtigung hat. Nehmen wir zum Beispiel den Kanal Hardware »H«. Dessen Entitäten i für die Eingänge und o für die Ausgänge haben beide expose read auf private gesetzt. Das private_token ist mit top-secret-123 definiert. Ein Verbundener Client müsste sich nun erst mit dem Befehl auth: H: top-secret-123 für den Kanal authentifizieren, bevor er Statusinformationen über die Entitäten dieses Kanals erhält. Wäre expose read auf public gesetzt, würde er diese Informationen ohne vorherige Authentifikation erhalten. Anders herum, würde derr wert none bedeuten, dass niemand - nicht einmal ein Authentifizierter Client - Statusinformationen zu dieser Entität erhält. Quellcode 3.6 stellt ein typisches Statusupdate der privaten Entitäten Qo und Qi dar, darauf folgt das Update aller Entitäten, die als public definiert wurden.

Quellcode 3.6: JSON Status Update von privaten und öffentlichen Entitäten

```
1 {"Qo" : 4, "Qi" : 1}
2 {"Po" : 170, "Pi" : 4, "Ho" : 0, "Hi" : 6}
```

3.9 Benutzeroberfläche

Die Benutzeroberfläche ist bei diesem Projekt in Form von einer Webseite umgesetzt, welche über einen Internetbrowser aufgerufen werden kann. Wie in Abbildung 3.4 zu sehen, dient hierfür die IP Adresse oder der Hostname der Steuerung solange

man sich im selben Netzwerk befindet. Andernfalls muß der Internetrouter für einen ein externen zugriff eingerichtet werden.

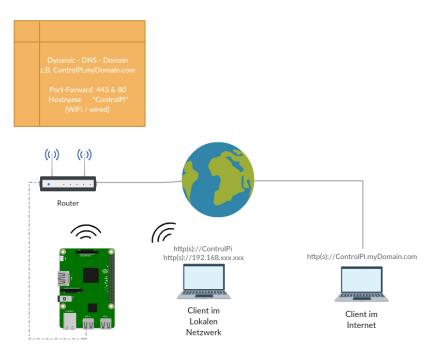


Abbildung 3.4: Zugriff auf die Weboberfläche

3.9.1 Übersicht Komponenten

Die eigentliche Anwendung ist Hauptsächlich in HTML und JavaScript geschrieben und wird im Browser des Benutzers ausgeführt. Um die Benutzeroberfläche mit dem Rest der Anwendung kommunizieren zu lassen, bedarf es mehrerer Komponenten. Abbildung 3.5 zeigt diese und illustriert die Zusammenhänge. Obwohl der Hauptteil der Anwendung über JavaScript Websockets eine direkte Verbindung vom Browser zum Backend herstellen könnte, wird als direkte Schnittstelle zum Browser ein Apache2 Webserver eingesetzt. Dieser wird um das Proxy-Modul modproxy erweitert was es ermöglicht an das Backend gerichtete Anfragen mit dem WebSocket Header auf die lokale loopback Adresse 127.0.0.1 weiterzuleiten, während alle sonstigen Anfragen vom Webserver direkt beantwortet werden können. Zum einen wird hierdurch die Konfiguration von Verschlüsselten Verbindungen

über SSL und den Abruf der dazu nötigen Zertifikate erheblich vereinfacht, denn einige Zertifizierungs-Anbieter wie zum Beispiel Let's Encrypt *REF* bieten extra auf Apache zugeschnittene Scripte, die ebendies fast vollständig Automatisieren. Zum anderen ist es so möglich die Auslieferung der HTML und JavaScript Quellen an den Webserver zu delegieren, anstatt bei einer eigenen Implementierung Sicherheitslücken und Performance-Probleme zu riskieren. Weiterhin ermöglicht es dieser Ansatz auch PHP Scripte zu verarbeiten, dies wird zum Beispiel eingesetzt um Konfigurationsdateien vom Browser auf dem Server abzulegen, oder durch dem Backend Signale zu senden wenn es die Logikdatei erneut einlesen soll.

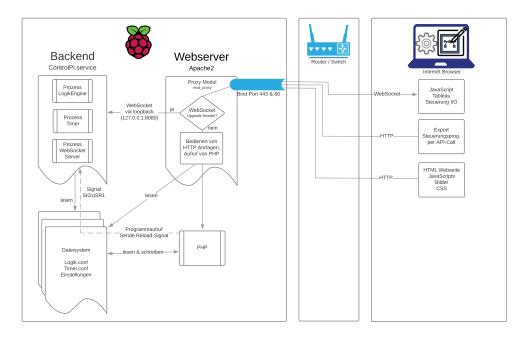


Abbildung 3.5: Networking Übersicht

3.9.2 Apache Webserver

(TODO: Was schreiben?!)

3.9.3 JavaScript Anwendung

Um den Status der Steuerung auch sehen zu können, wenn man sich nicht in Sichtweite befindet, wurde hierzu eine Übersicht in die Benutzeroberfläche implementiert. Unterunterabschnitt 4.2.2

3.9.4 Logik Editor CircuitVerse

Die Wahl für einen Graphischen Logikeditor fiel auf den mit der MIT Lizenz gekennzeichneten Editor CircuitVerse *REF*. Die Lizenzierung gestattet es, das Programm zu verändern und weiter zu verbreiten. Der in Abbildung 3.6 gezeigte Screenshot, zeigt den Aufbau des Editors. Im linken Abschnitt kann dabei zwischen verschiedenen Bauteilen gewählt werden, welche dann per Drag & Drop auf die rechts daneben befindliche Zeichenfläche gezogen werden können. Grüne Punkte kennzeichnen dabei die Anschlussknoten, welche dann wiederum durch ziehen mit gehaltener linker Maustaste miteinander verbunden werden können. CircuitVerse bietet überdies die Möglichkeit, die erstellte Zeichnung in einem eigenen Format zu speichern, sowie sie als Grafik zu exportieren. Des weiteren gibt es die Möglichkeit eine Zeichnung anhand einer Logiktabelle automatisch erstellen zu lassen.

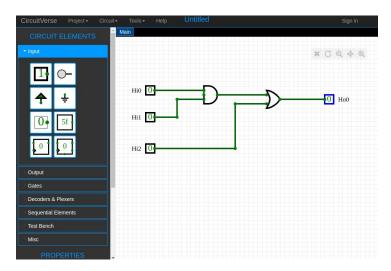


Abbildung 3.6: Screenshot einer Logikschaltung in CircuitVerse

Erweiterung für den Export

Eine Erweiterung von CircuitVerse ist nötig, um die gezeichnete Logikschaltung in ein Format umwandeln zu können, welches vom Backend verstanden wird. Weiterhin muss das Benamsungsschema (siehe Unterabschnitt »3.3 Benamungsschnema«) eingebracht werden. Letztlich muss auch die Bauteile-Auswahl auf jene Bauteile reduziert werden, welche auch tatsächlich in der Steuerung verfügbar sind. Unterabschnitt »3.5 Laden der Programmlogik aus Datei« beschriebt das Format der Datei, die letztlich aus einer gezeichneten Logikschaltung gewonnen werden soll. CircuitVerse verwendet für die Speicherung der Schaltung eine JSON-Struktur. Dabei wird in Bauteile und Knoten unterschieden. Ein Bauteil hat ein oder mehrere Knoten. Wobei Knoten miteinander verbunden werden können, und dann jeweils Informationen über angeschlossene Knoten enthalten. Abbildung 3.8 verdeutlicht, wie CircuitVerse die Knoten verwendet. Die Grundlage für die Abbildung ist ein Grafikexport von CircuitVerse, wobei die Knotennummern zum besseren Verständnis der Funktionsweise besonders gekennzeichnet wurden. In » Abbildung 3.7 Darstellung der JSON Datenstruktur«ist die zugehörige JSON-Datenstruktur abgebildet.

```
\{name: "ControlPi", timePeriod: 500, clockEnabled: true, projectId: "dIZeQVPjuofBL5XFCmXS",...}
clockEnabled: true
focussedCircuit: 28983776459
name: "ControlPi"
projectId: "dIZeQVPjuofBL5XFCmXS"

*scopes: [{layout: {width: 100, height: 80, title x: 50, title y: 13, titleEnabled: true},...}]

*0: {layout: {width: 100, height: 80, title x: 50, title y: 13, titleEnabled: true},...}

*AndGate: [{x: 320, y: 110, objectType: "AndGate", label: "", direction: "RIGHT", labelDirection: "LEFT",...},...]

*NotGate: [{x: 230, y: 150, objectType: "NotGate", label: "", direction: "RIGHT", labelDirection: "LEFT",...,...]

*NotGate: [{x: 230, y: 150, objectType: "NotGate", label: "", direction: "RIGHT", labelDirection: "LEFT",...,...]

*Output: [...]

*allNodes: [{x: 10, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "", connections: [5]},...]

*2: {x: 10, y: 0, type: 0, bitWidth: 1, label: "", connections: [5]}

*2: {x: 10, y: 0, type: 0, bitWidth: 1, label: "", connections: [6]}

*3: {x: -10, y: 10, type: 0, bitWidth: 1, label: "", connections: [6]}

*5: {x: 150, y: 100, type: 2, bitWidth: 1, label: "", connections: [0, 2]}

*6: {x: 310, y: 150, type: 2, bitWidth: 1, label: "", connections: [0, 2]}

*8: {x: 10, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "", connections: [12]}

*8: {x: 10, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "", connections: [12]}

*8: {x: 10, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "", connections: [12]}

*11: {x: 430, y: 150, type: 2, bitWidth: 1, label: "", connections: [12]}

*12: {x: 10, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "", connections: [1]}

*11: {x: 430, y: 120, type: 2, bitWidth: 1, label: "", connections: [1]}

*11: {x: 430, y: 120, type: 2, bitWidth: 1, label: "", connections: [1]}

*12: {x: -10, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "", connections: [1]}

*12: {x: -10, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "", connections: [1]}

*12: {x: -10, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "", connections: [1]}

*12: {x: -10, y: 0, type: 0, bitWidth: 1, label: "", connections: [1]}

*13: {x: 20, y: 0, type: 1, bitWidth: 1, label: "",
```

Abbildung 3.7: Darstellung der JSON Datenstruktur

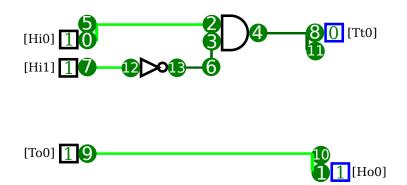


Abbildung 3.8: Logikschaltung mit gekennzeichneten Knoten

In der vorangehenden Abbildung 3.8 ist zu sehen, dass jedes Bauteil einen oder mehrere Knoten Besitzt. In Abbildung 3.7 ist zu sehen, dass jeder dieser Knoten eine eigene Zeile unterhalb von allNodes besitzt. Hieraus geht hervor, mit welchen anderen Knoten er verbunden ist. Außerdem verbirgt sich im Feld Typ, die Information ob es sich um einen Ausgangsknoten einen Eingangsknoten oder einen Verbindungsknoten handelt. Ist der Knoten vom Typ Eingangknoten oder vom Typ Ausgangsknoten so gehört er einem Bauteil wie einem Logikgatter, einem Eingangsbausteinen oder einem Ausgangsbausteinen. Die Anordnung der Knoten ist logischer weise anders herum wie die der Bauteile, so besitzt ein Ausgangsbaustein genau einen Eingangsknoten (z.B. 3.8 Knoten 1), sowie ein Eingangsbaustein über einen Ausgangsknoten verfügt (z.B. Abbildung 3.8 Knoten 9). Ein Gatter hingegen hat einen Ausgangsknoten sowie einen oder mehrere Eingangsknoten. (z.B. Abbildung 3.8 Eingangssknoten 3,4 und Ausgangsknoten 4) Für die Umwandlung in Textform schien es am sinnvollsten an einem Ausgang anzusetzen und eine Wegfindung durchzuführen, welche beim Erreichen eines Eingangsbausteins einen Endpunkt hat. Dazu durchläuft der in Abbildung 3.10 gezeigte rekursive Algorithmus den Weg von einem Ausgangsknoten bis zu einem Eingangsknoten. Ist ein Eingangsknoten erreicht, so wird geprüft ob es sich um den Ausgang eines Eingangsbausteins handelt, oder um den Ausgang eines Logikgatters. Da Circuit-Verse die Knoten jedoch nicht nach der Art des zugehörigen Bauteils, sondern nur in Eingangsknoten Ausgangsknoten oder Leitungsknoten unterteilt, muss die in 3.7 gezeigte Struktur oberhalb der Eigenschaft allNodes vorab durchlaufen

werden. Hierbei wird ein Lookup Array angelegt (siehe Abbildung 3.9), welches die Bauteile mit der Knotennummer ihres Ausgangs indiziert. Bezogen auf das in Abbildung 3.8 gezeigte Beispiel, würde für das AND-Gate ein Eintrag mit dem Index 4 angelegt. Abbildung 3.9 Zeigt den Eintrag für dieses AND-Gate in der aufgeklappten Zeile mit dem Index 4. Das Array nodes In beinhaltet die Knoten 2 und 3. An diesem Punkt, ruft die Funktion zur Wegfindung sich nun selbst auf. Auf diese weise werden sämtliche Logikgatter durchlaufen. In diesem Beispiel (siehe Abbildung 3.8) würde die Wegfindung von Knoten 2 über Knoten 5 auf Knoten 0 Treffen. Dieser ist jedoch kein Gateknoten sondern der Knoten eines Eingangsbausteines: Ein Endpunkt ist erreicht, das heißt es wird nun die Zeichenkette [Hi0] zurückgegeben. Zurück im vorher besprochenen AND-Gate, wird diese Zeichenkette nun mit dem Rückgabewert des Stranges an Knoten 3 und einem Kaufmännischen und (&) verkettet. Da das And Gate genau zwei Eingangsknoten hat, sind nunmehr alle Knoten abgearbeitet und der Baustein gibt die Zeichenkette [Hi0] & ![Hi1] zurück. Im Eingangsknoten wird diese Zeichenkette nun um den Bezeichner ergänzt. Somit ergibt sich [Tt0]=[Hi0] & ![Hi1] als Gesamtergebnis.

Abbildung 3.9: Lookup Array

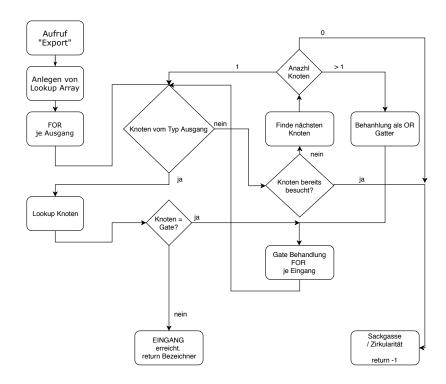


Abbildung 3.10: Programm Ablaufplan

Anpassung der Eingangsbausteine

Wie in »3.9.4 Erweiterung für den Export« besprochen, wurde CircuitVerse um einen Algorithmus zum Export der gezeichneten Schaltung erweitert. Dieser wird über einen neuen Menüpunkt (siehe 3.11) gestartet und zeigt dann wie in Abbildung 3.12 zu sehen, das Exportergebnis zur Überprüfung an. Nach der Bestätigung des Ergebnisses wird dieses per Ajax Aufruf an ein in Unterunterabschnitt 3.9.5 näher beschriebenes PHP Script übergeben, welches es dann als Textdatei speichert. Der Menüpunkt Save Online schreibt das bisherig verwendete JSON Format über die selbe Schnittstelle in eine weitere Textdatei auf dem Server. Dabei wird zudem eine Abbildung der Schaltung erzeugt und ebenfalls auf den Server übertragen. Letztlich dient die Schnittstelle auch dem lesenden Zugriff auf die JSON-Datei.

Sie wird beim ersten Aufruf des Logikeditors somit vom Server heruntergeladen. Damit kann die bereits vorhandene Steuerung erweitert oder verändert werden. Um zu vermeiden dass sich die Logik in der JSON Datei von der Logik in der vom Backend lesbaren Logikdatei unterscheidet, soll die Speicherung in einen Menüpunkt zusammengeführt werden. Dies dient vor allem auch dem einfacheren Verständnis durch den Endbenutzer. Es schränkt jedoch die Möglichkeit ein, neben der Steuerung die gerade "in Betrieb" ist, weitere alternative Steuerungsprogramme abzuspeichern.

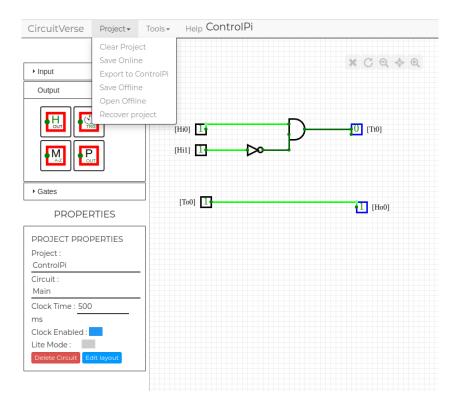


Abbildung 3.11: Umgestatletes CircuitVerse

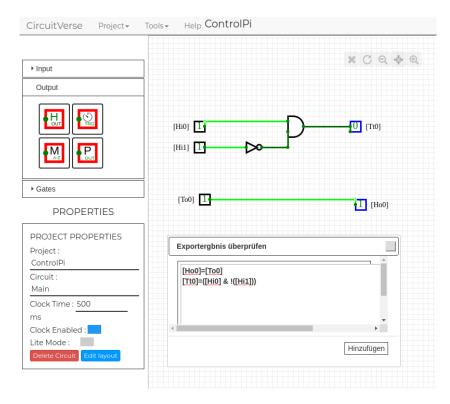


Abbildung 3.12: Dialog mit Exportergebnis

3.9.5 PHP Adapter Programme

Schnittstelle zum Speichern als Datei

Da CiruitVerse als JavaScript Anwendung im Browser ausgeführt wird und somit keinen direkten Zugriff auf das Dateisystem des Servers hat, ruft es beim Speichern oder beim Laden per Ajax eine URL auf. Um Dateien nun persistent in das Dateisystem des Servers ablegen zu können wird eine API Schnittstelle benötigt, welche über ein rudimentäres PHP-Skript logicUpdateApi realisiert wurde. Dies geschieht über ein anderes PHP Skript, welches ebenfalls über eine Ajax Anfrage angesprochen wird. Außerdem ließt dieses Script ebendiese Datei, wenn es beim Laden dieser CircuitVerse Version über JavaScript mittels Ajax aufgerufen wird. Zwischen lesendem und schreibendem Zugriff wird über die Verwendete Zugriffsmethode unterschieden, wobei POST einen schreibenden Zugriff gewährt und GET

den Inhalt der Datei ließt. Da der Logikeditor in ein Helles Template eingebettet werden soll, wurde außerdem das Farbschema und die Schriftart modifiziert.

WebSocket Adapter

Das im letzen Abschnitt 3.9.5 beschrieben Verfahren zum Ablegen von Konfigurationsdaten ist ein einmaliges Ereignis, dementsprechend wird hier auch eine normale HTTP Anfrage eingesetzt, welche nach vollständiger Übertragung abgebaut wird. Im Unterschied dazu wird für die Ansteuerung der Virtuellen Kanäle sowie für die Statusabfrage der Phsyikalischen Ein und Ausgänge eine persistente Verbindung aufgebaut. Dabei baut der Client eine Verbindung zu dem WebSocker Server auf welcher in Kapitel 3.8 näher beschrieben wird. Um duch einmalige Ereignisse von externen Diensten per HTTP zu ermöglichen, baut ein PHP Script nun on-demand eine WebSocket Verbindung zu dem im Backend 2.2.2 integrierten Server auf, setzt den gewünschten Befehl um und baut die Verbindung daraufhin wieder ab.

3.9.6 IFTTT

Um eine Anbindung an IFTTT zu ermöglichen, bieten sich WebHooks an. Hierbei wird beim Auslösen eines Ereignisses eine vorher hinterlegte URL aufgerufen. Im Falle dieses Projekts, wird als Ziel hierfür die URL eines PHP Scripts verwendet, welches dann kurzzeitig eine WebSocket Session zum Backend herstellt und diese nach der vollständigen Übermittlung der Daten wieder Abbaut. Dabei dient ein Array in der Parameterliste dazu, beliebig viele Befehle mitzugeben, welche dann sequentiell über den WebSocket Kanal gesendet werden. Ein Beispiel wäre, dass nach dem Herstellen der Verbindung durch die Übermittlung des Authentifizierungs-Token der Schreibzugriff für die Ressource erworben wird, um durch einen weiten Befehl schreibend auf die Ressource zuzugreifen. Als Auslöser kann ein beliebiger anderer IFTTT Service dienen. Im einfachsten Fall wäre dies ein Button für den Smartphone-Homescreen.

4 Übersicht Gesamtsystem

4.1 Inbetriebnahme

4.1.1 Hardware Voraussetzungen

Voraussetzung für den Betrieb ist ein Raspberry Pi 2 oder 3. Außerdem ist eine Erweiterungsplatine »PiFace Digital2 [8]« erforderlich. Diese muss vor dem ersten Start auf die GPIO-Kontakte des Raspberry Pi aufgesteckt werden. Eine Funktion ohne das Hardwaremodul ist Grundsätzlich möglich, jedoch scheint ein Betrieb ohne Hardwareschnittstelle ohne Sinn. Die Software ist so konzipiert, dass auch andere Hardware-Module denkbar sind, eine Implementierung hierfür fehlt jedoch bislang.

4.1.2 Software Voraussetzungen

Für den Betrieb wird ein Linux Betriebssystem vorausgesetzt. Hierfür kann das angepasstes Raspbian [11] Image genutzt werden, welches auf der beigelegten DVD zu finden. Falls auf der SD Karte bereits ein Linux Betriebssystem installiert ist, kann das Arbeitsverzeichnis des Projekts auch einfach auf den Raspberry Pi übertragen werden. Ein Git Auszug hiervon ist ebenfalls auf der beigelegten DVD. Sollte die Wahl der Distribution auf eine andere als Raspbian Strech [11] fallen, so muss das Projekt aus den Quellen übersetzt werden. In jedem Fall ist es nötig dass SPI aktiviert wird. Dies geschieht am einfachsten über das Raspberry Pi Konfigurationsprogramm. sudo raspi-config

4.1.3 Kompilieren des Projekts

Ein kompilieren des Projekts ist nur erforderlich, wenn das Projekt auf einem anderen Betriebssystem als Raspian Strech [11] verwendet werden soll, oder wenn Änderungen am Quellcode vorgenommen werden sollen. Dafür muß zunächst eine SSH Verbindung zum System herstellt werden. Das Projekt sollte daraufhin auf das System übertragen werden. Die Empfohlene Vorgehensweise hierfür ist, das GIT Repository über eine aktive Internetverbindung auf den Rasperry Pi zu klonen.

git clone https://github.com/dajuly20/ControlPi. Um alle Abhängigkeiten dann automatisch zu installieren, kann nachfolgend genannte Installationsscript verwendet werden: ./start_pull_and_build.sh. Sollte keine Internetverbindung bestehen, können die auf der DVD mitgelieferten Bibliotheken auch manuell installiert werden. Eine Liste der benötigen Abhängigkeiten findet sich im Anhang.

4.1.4 Inbetriebnahme unter Raspbian Strech

Sollte auf dem Raspberry Pi bereits ein Version von Raspbian in der Version Strech installiert sein, so genügt es den Projektordner auf den Raspberry Pi zu übertragen. Hierfür dient entweder der Ordner ControlPi auf der beigelegten DVD, oder das GIT Repository des Projekts, welches mittels git clone https://github.com/dajuly20/ControlPi auf den Raspberry Pi übertragen werden kann. Um sicherzustellen dass es sich um die aktuellste Version handelt, sollte das Projekt mit git pull auf den neusten Stand gebracht werden. Daraufhin kann mit ./start_manual.sh die Funktion überprüft werden. Dabei sollte der Benutzer in den Gruppen spi sowie gpio sein. Letztlich sollte das Projekt als Systemservice eingerichtet werden. Hierfür ist das Script ./start_as_service.sh dienlich. Es wird hier neben dem eigenen Systemservice auch ein Apache2 Webserver mit in Betrieb genommen.

4.1.5 Ermittlung der IP - Adresse

Nachdem der Systemservice läuft, muss nun ermittelt werden wie ein Zugriff auf die Weboberfläche erfolgen kann. Wenn der Raspberry Pi in ein bestehendes Netzwerk integriert wird, kann dies in der Oberfläche des verwendeten Internetrouters nachgesehen werden. Sofern dieser dies unterstützt, kann auch der Hostname des Raspberry Pi für den Zugriff verwendet werden. Der Hostname im mitgelieferten Raspian-Image lautet ControlPi3. Der Standard bei einem offiziellen Raspbian Image ist raspberrypi.

4.2 Funktionstest

4.2.1 Testen der Betriebsbereitschaft

Im Auslieferungszustand ist ein zu Testzwecken bereits ein Steuerungsprogramm enthalten. Dieses lässt die LED an Ausgang 6 durch einen sich selbst aufrufenden Timer blinken. Zudem ist in diesem Testprogramm den Ausgängen 0 sowie 1 der Wert der Eingänge 0 beziehungsweise 1 zugewiesen. Ein Drücken der in Abbildung 4.1 gezeigten Taster S0 oder S1 sollte also ein Leuten der entsprechenden LED zur Folge haben. Wie auch bei den Tastern, werden auch die LEDs von rechts nach links durchnummeriert und sind den jeweiligen Ausgängen örtlich zugeordnet. Da an den Ausgängen 0 und 1 zudem Relais angeschaltet sind, sollte ein Zustandswechsel auf diesen Ausgängen außerdem in Form eines Klickgeräusches hörbar sein.

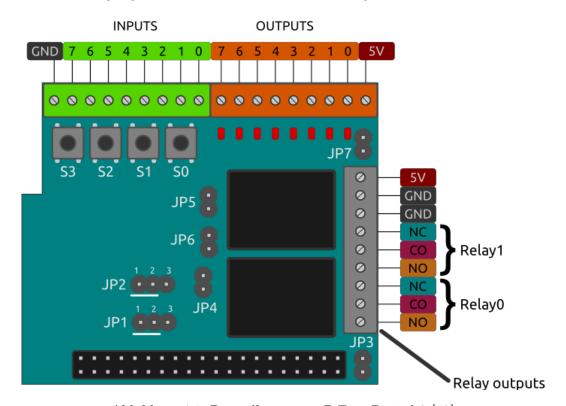


Abbildung 4.1: Darstellung eines PiFace Digital 2 [12]

4.2.2 Aufruf der Weboberfläche

Ist der Hostname oder die IP Adresse des Raspberry Pi ermittelt (siehe Abschnitt 4.1.5 Ermittlung der IP - Adresse), kann dieser im Internetbrowser aufgerufen werden. Bei Verwendung des beigelegten Raspbian Images wäre der Aufruf http://ControlPi3. Abbildung 4.2 zeigt die Übersichtsseite der Steuerung. In der Mitte befindet sich eine Abbildung vom aktuell verwendeten Steuerungsprogramm, während an den Seiten die Zustände ein und Ausgänge angezeigt werden. Die Drop-Down Menüs oberhalb, ermöglichen es die gewünschte Ein- bzw. Ausgangsentität auszuwählen. Handelt es sich bei der ausgewählten Entität um einen Eingang, so wird anstelle einer LED ein Taste eingeblendet. Der Zustand kann dann, bei entsprechender Berechtigung (siehe Unterabschnitt »3.8.3 Zugriffsbeschränkung«), durch anklicken verändert werden.

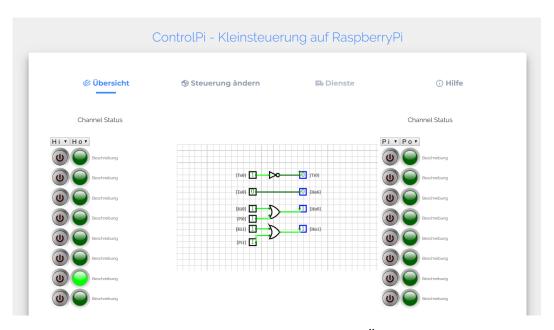


Abbildung 4.2: Darstellung Frontend Übersicht

4.2.3 Erstellen eines Steuerungsprogramms

Um ein Steuerungsprogramm zu erstellen, muß zunächst der Tab Steuerung ändern angewählt werden. Nun erscheint der in Abbildung 4.3 abgebildete Logik-

Editor CicuitVerse [6]. Sollte die vorhandene Logikschaltung nicht sofort sichtbar sein, muss die Zeichenfläche zuerst durch klicken auf das Fadenkreuz-Symbol in den Mittelpunkt gerückt werden. Soll nun eine komplett neue Schaltung gezeichnet werden, kann die Zeichenfläche durch den Unterpunkt Clear Project im Drop-Down Menü Project bereinigt werden. Alle verfügbaren Bauteile befinden sich im Bauteil-Menü auf der linken Seite. Dieses ist in die Kategorien Input Output und Gates unterteilt, welche sich durch anklicken aufklappen lassen. Möchte man ein Bauteil auf die Zeichenfläche schieben, so muss dieses angeklickt und der Cursor auf die Zeichenfläche bewegt werden. Ein erneutes Klicken lässt das Bauteil an der gewählten Position fallen. Die Bauteile werden schließlich mittels Drag and Drop mit einander Verbunden. Werden Timerbausteine angeklickt, so lassen sich die Einschalt und Ausschalt- Verzögerungszeiten im Menü Properties einstellen. Es gilt zu beachten, dass Ausgänge jeweils nur einmal vorkommen dürfen. Gibt es mehrere Möglichkeiten in denen ein Ausgang aktiv werden soll, empfiehlt sich die Verwendung eines Und- bzw. Oder- Gates. Nach Vollendung des Steuerungsprogramms, kann die Steuerung mit dem Menüpunkt Save & Export, welcher sich im Menü Project befindet, übernommen und getestet werden. Eine Überprüfung auf Richtigkeit des Steuerungsprogrammes erfolgt nicht. Deshalb sollte der Info-Kasten Backend Status im Auge behalten werden. Falls ein Fehler mit dem Steuerungsprogramm auftritt, wird dieser dort angezeigt.

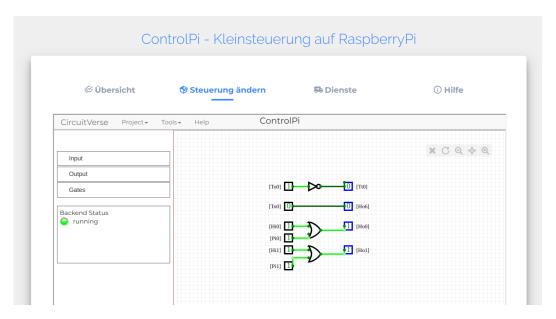


Abbildung 4.3: Darstellung Logik Editor

4.3 Bugs

Zum derzeitigen Stand sind noch einige Probleme enthalten auf die nachfolgend eingegangen wird. Als erstes sei hier zu nennen, dass die Reihenfolge in welcher das Backend über die Zeilen des erzeugten Steuerungsprogramms Iteriert unter bestimmten Voraussetzung Probleme bereitet. So wird der Wert eines Ausgangs unter noch nicht näher bekannten Umständen erst mit der nächsten Iteration des Logikprogramms übernommen. Dies könnte durch generelles doppeltes iterieren auf kosten der Performance behoben werden.

4.4 Fazit

4.5 Ausblick

Die Steuerung Funktioniert in den meisten Fällen ohne Probleme, ist jedoch noch nicht über ein frühes Betastadium hinaus. Darüber hinaus sind noch einige Funktionserweiterungen Denkbar. Zuerst anzuführen wäre hier die Kopplung zweier

Geräte. Die Grundvoraussetzungen hierfür sind durch die Implementierung von WebSockets bereits geschaffen. Entweder müsste hier eine Mittelschicht geschrieben werden, die die zwei WebSocket Server auf den beiden Geräten miteinander kommunizieren lässt. Etwas eleganter jedoch wäre die Implementierung eines WebSocket Clients in das Backend. Mit einer angepassten Konfigurationsdatei könnte das Backend sich so zu einem anderen Gerät verbinden um dessen Virtuelle Ein und Ausgänge auch am lokalen Gerät nutzbar zu machen. WebSockets haben durch die persistente Verbindung sehr gutes Verhältnis zwischen Overhead und Payload und sollten somit eine recht geringe zeitliche Verzögerung ermöglichen. Die Erfahrung von der Verbindung zwischen Web-Frontend und Backend zeigen kaum merkliche Verzögerungszeiten. Eine Weitere Funktion über welche nachgedacht wurde, ist ein anlegen von Unterstromkreisen. Somit könnten zum Beispiel Blinkerbausteine oder Stromstoßschalter, das sind Bauteile die ihren Logikzustand durch einen Eingangsimpuls wechseln, realisiert werden. Dabei würde die Implementierung abstrahiert und die Übersichtlichkeit erhöht. Ebenfalls denkbar wäre die Zusammenfassung der Timer Ein- und Ausgänge in ein einziges Bauteil. Die Umsetzung beim Export könnte hierbei beibehalten werden.

Kopplung mehrerer Geräte; Beschriftung der Ein Ausgänge in der Web Oberfläche. Shortcuts z.B. für Blinker Set und Reset für Timer, Set und Reset für Relays. Änderung des Passworts für die Weboberfläche.

5 Literatur

- [1] Eaton. Eaton Easy. URL: https://de.rs-online.com/web/p/prozessmod ule/4891412/ (besucht am 04.05.2019).
- [2] Codesys. URL: https://codesys.com/ (besucht am 10.04.2019).
- [3] Open-PLC. URL: https://openplc.com/ (besucht am 10.04.2019).
- [4] Günter Wellenreuther und Dieter Zastrow. Automatisieren mit SPS Theorie und Praxis: Programmieren mit STEP 7 und CoDeSys, Entwurfsverfahren, Bausteinbibliotheken Beispiele für Steuerungen, ... PROFINET, Ethernet-TCP/IP, OPC, WLAN. Mannheim, Jan. 2015.
- [5] santosh. Architecture of PLC. URL: https://instrumentationforum.com/t/architecture-of-plc/7059 (besucht am 10.04.2019).
- [6] CircuitVerse. CircuitVerse Projekt. URL: https://circuitverse.org/ (besucht am 10.04.2019).
- [7] CircuitVerse. CircuitVerse auf GitHub. URL: https://github.com/CircuitVerse/CircuitVerse (besucht am 10.04.2019).
- [8] PiFace. PiFace Digital 2. URL: http://www.piface.org.uk/products/piface_digital_2/ (besucht am 29.10.2018).
- [9] Stack Overflow. Boolean expression (grammar) parser in c++. URL: https://stackoverflow.com/questions/8706356/boolean-expression-grammar-parser-in-c/8707598#8707598 (besucht am 10.04.2019).
- [10] Vinnie Valco. Get Rich Quick! Using Boost.Beast WebSockets and Networking TS. URL: https://github.com/vinniefalco/CppCon2018 (besucht am 01.11.2018).
- [11] Raspian. URL: https://www.raspbian.org/.
- [12] OpenLX SP Ltd. *PiFace Digital 2*. URL: http://www.piface.org.uk/products/piface digital 2/ (besucht am 04.05.2019).

6 Anhang

Inhalt der beigelegten DVD

\DVD	
ControlPi/	Git-Auszug des Projektordners
Demo-Videos/	Videos zur Funktionsweise
libmcp23s17/	Git-Auszug der Bibliothek Libmcp23s17
libpifacedigitalcpp/	. Git-Auszug der Bibliothek Libpifacedigitalcpp
ControlPi-Raspian-Strec	h.tar.gz Komplettes System-Image
talk.pdf	Im Rahmen der Arbeit gehaltener Vortrag
thesis.pdf	

Abbildung 6.1: Inhalt der beigelegten CD

Eingesetzte Software

In Tabelle 6.1 werden die wichtigsten Programme, die zum Entwickeln verwendet wurden, aufgelistet.

Tabelle 6.1: Liste der eingesetzten Software

Programm	Version
CMake	3.13.4
GCC	8.1.0
Boost	1.6.9
Boost Beast	2.3.5
libmcp23s17	0.0.0
libpifacedigitalcpp	0.0.0
Linux Kernel	4.14.98
Raspian	9 (strech)
Apache	2.4.25
PHP	7.0.33