

Simulator für den Mikrocontroller PIC16F84A



von

Michael Stahlberger und Julian Khn

Studiengang Informationstechnik
an der Dualen Hochschule Karlsruhe

Inhaltsverzeichnis

1	Einleitung	4
1.1	Was ist ein Simulator?	4
1.2	Vor- und Nachteile eines Simulators	4
1.3	Mikrocontroller PIC16F84A	5
2	Tools	7
2.1	Entwicklungsumgebung Eclipse	7
2.2	Versionsverwaltung Git	8
3	Programmstruktur und Aufbau	9
3.1	Benutzeroberfläche	9
3.2	Programmablauf	11
3.3	Beschreibung einiger Befehle	12
3.3.1	DECFSZ	12
3.3.2	MOVF	13
3.3.3	BTFSS	14
3.3.4	SUBLW	15
3.3.5	CALL	16
3.3.6	RRF	17
3.3.7	XORLW	18
3.4	Interrupt	19
3.5	TRIS-Register	20
3.6	Klassendiagramm	20
4	Zusammenfassung	21
4.1	Umsetzung	21
4.2	Fazit	22

Abbildungsverzeichnis

1.1	Harvard-Architektur	6
2.1	Eclipse	7
2.2	Github	8
3.1	GUI	9
3.2	Datei öffnen	10
3.3	Kontroll-Buttons	10
3.4	Register und Spezialfunktionsregister	11
3.5	Textfeld für den Quelltext	11

Listings

Listings/DECFSZ.java	12
Listings/MOVF.java	13
Listings/BTFSS.java	14
Listings/SUBLW.java	15
Listings/CALL.java	16
Listings/RRF.java	17
Listings/XORLW.java	18
Listings/Interrupt.java	19

Kapitel 1

Einleitung

Die Zielsetzung des Projektes ist es einen Simulator für einen PIC16F84A Mikrocontroller zu schreiben. Dabei sollen verschiedene Debug-Funktionen ebenfalls implementiert werden. Es soll möglich sein ein korrekt geschriebenes Programm zu testen und zu debuggen.

1.1 Was ist ein Simulator?

Eine Simulation ist ein möglichst realitätsnahes Nachbilden von Geschehen der Wirklichkeit. Aus Sicherheits- und Kostengründen ist es für fast alle Anwendungsgebieten notwendig. Die gewonnenen Erkenntnisse können nach einer Simulation auf die Realität übertragen werden. Eine Simulation findet meistens nicht in Echtzeit statt (wie z.B. bei einer Emulation) sondern wird zu analytischen Zwecken langsamer als in der Realität nachgebildet.

1.2 Vor- und Nachteile eines Simulators

Vorteile: Durch eine Simulation können Versuche die unter gefährlichen Umständen stattfinden müssen sicher nachgestellt werden (z.B. Crash-Simulationen mit Autos und Crash-Test-Dummys). Aber auch Versuche die aus Kostengründen in der Realität oftmals schwierig nachzustellen sind können durch Simulationen begrenzt ersetzt werden. Durch den verlangsamten Ablauf einer Simulation sind außerdem Fehler oder Ergebnisse leichter nachzuvollziehen als in der Wirklichkeit. Im Falle des Mikrocontrollers können Programme

vor ihrem praktischen Einsatz getestet und debuggt werden um so mögliche Fehler im Praxiseinsatz frühzeitig zu erkennen und auszubessern.

Nachteile: Eine Simulation ist meist durch begrenzte Ressourcen eingeschränkt. Sei es die Rechenleistung einer Computersimulation oder Geld und Zeit die für eine Simulation eingesetzt werden müssen. Oftmals wird deswegen nur ein vereinfachtes Modell der Wirklichkeit eingesetzt. Durch diese Vereinfachung kann es zu ungenauen Messergebnissen oder Situationen kommen die in der Realität vielleicht gar nicht vorkommen. Für den PIC16-Simulator ist es wichtig möglichst fehlerfrei und genau zu arbeiten da Fehler innerhalb der Simulation auf falsche Rückschlüsse auf das für den Mikrocontroller entwickelte Programm führen könnten. Auch zu bedenken ist es dass die Laufzeit in der Simulation nicht der Realzeit entspricht und somit das Programm in der Realität schneller sein würde.

1.3 Mikrocontroller PIC16F84A

Ein Mikrocontroller ist eine Art Mikrorechnersystem, bei welchem neben ROM und RAM auch Peripherieeinheiten wie Schnittstellen, Timer und Bussysteme auf einem einzigen Chip integriert sind. Die Hauptanwendungsgebiete sind die Steuerungs-, Mess- und Regelungstechnik, sowie die Kommunikationstechnik und die Bildverarbeitung. Mikrocontroller sind in der Regel in Embedded Systems, in die Anwendung eingebettete Systeme, und somit in der Regel von außen nicht sichtbar. Ebenso verfügen sie, im Gegensatz zum PC, nicht über eine direkte Bedien- und Programmierschnittstelle zum Benutzer. Sie werden in der Regel einmal programmiert und installiert.

Der PIC16F84 Mikrocontroller ist ein 8 Bit Mikrocontroller mit RISC-Architektur (Reduced-Instruction-Set-Computing). Es wird also auf komplexe Befehle verzichtet und mit jedem Befehl kann auf jedes Register zugegriffen werden. Der Mikrocontroller besitzt durch die eingesetzte Harvard-Architektur bis zu 14 Bit große Befehle während die Größe des separaten Datenbusses nur 8 Bit beträgt.

1.3. MIKROCONTROLLER PIC16F84A

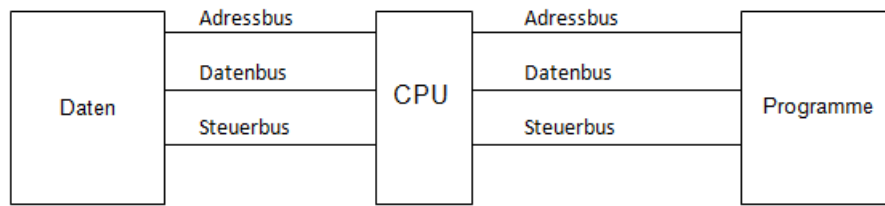


Abbildung 1.1: Harvard-Architektur

Durch die Architektur benötigen fast alle Anweisungen nur einen Instruction Cycle (Abarbeitung eines Maschinenbefehls). Der PIC16 besitzt einen Stack mit Speicherplatz für 8 Adressen sowie 2 externe und 2 interne Interrupt Quellen. Darüber hinaus besitzt der Pic16F ein großes Register, welches in zwei Bankes unterteilt ist. Das Umschalten der Bankes erfolgt im Programmcode. Die Speicherbereiche können auch direkt über ihre Registeradresse angesprochen werden.

Kapitel 2

Tools

2.1 Entwicklungsumgebung Eclipse

Eclipse ist eine freie Entwicklungsumgebung welche ursprnglich fr die Sprache Java entwickelt wurde. Mittlerweile gibt es Eclipse Plug-ins fr weitere Programmiersprachen wie C, C++ oder Pearl. Wie die meisten Entwicklungsumgebungen bietet Eclipse eine Vielzahl, dem Entwickler ntzlicher, Funktionen. Dazu gehen das Debuggen des Programmcodes, automatische Erstellen von Get- und Set- Methoden sowie automatische Codevervollstndigung. ber automatische Kontexthilfe liefert Eclipse Vorschle um Fehler zu beheben. Eclipse kann leicht durch den Eclipse Marketplace mit verschiedenen Plug-Ins erweitert werden. Fr die Verbindung von Eclipse mit dem eingesetzten Versionsverwaltungs System Git wurde das Plug-In EGit verwendet.

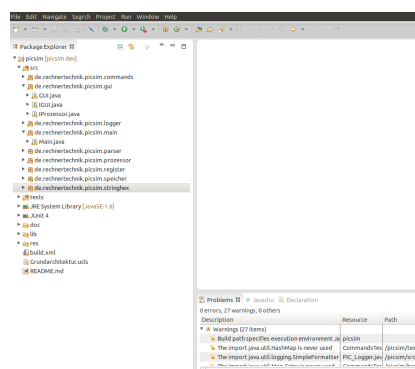


Abbildung 2.1: Eclipse

2.2 Versionsverwaltung Git

Git ist eine freie Software zur verteilten Versionsverwaltung von Dateien, die ursprünglich für die Quellcode-Verwaltung des Linux-Kernels entwickelt wurde. Git speichert die Daten nicht auf einen zentralen Server sondern bei jedem User zunächst lokal in einem s.g. Repository. So besitzt jeder User den gesamten Code so wie die Versionsgeschichte zunächst auf seinem eigenen PC. Ein Remote Repository ist ein Repository das nicht lokal auf dem eigenen Rechner verfügbar ist sondern zentral auf einem Server ausgelagert wird. Bei einem Push Befehl kann das Remote Repository mit dem lokalem Repository beschrieben werden. Wird ein Fetch Befehl ausgeführt wird das Remote Repository mit dem lokalem Repository verglichen und zusammengeführt (merge Befehl) werden. Im Projekt wurde GitHub, ein webbasierter Hosting-Dienst für Software-Entwicklungsprojekte verwendet.

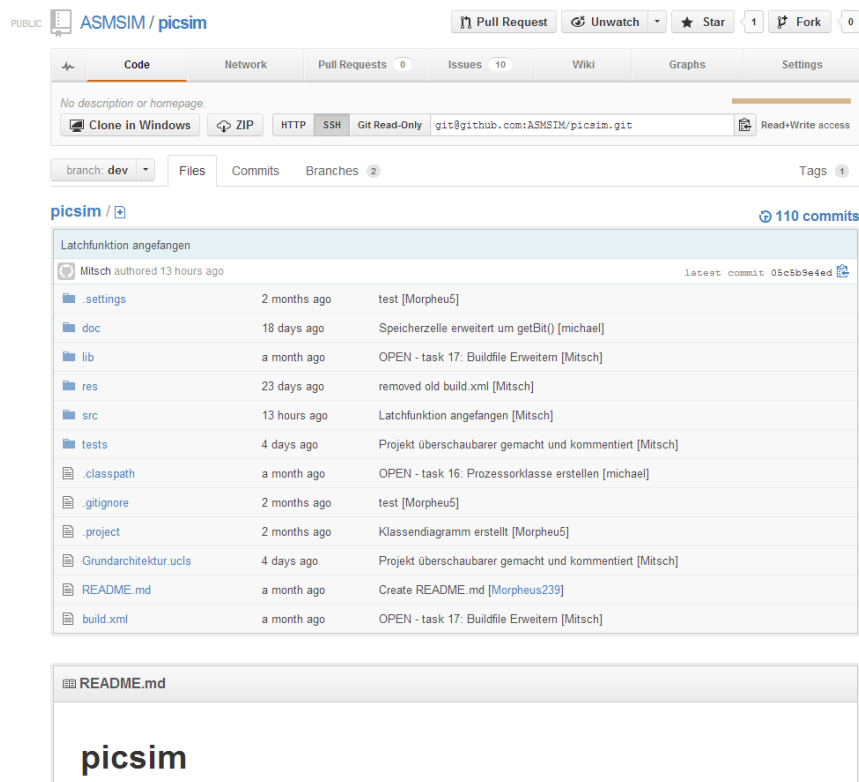


Abbildung 2.2: Github

Kapitel 3

Programmstruktur und Aufbau

3.1 Benutzeroberfläche

Beim Starten der Applikation öffnet sich das User Interface des Simulators auf dem die Funktionen des PICs nachvollzogen werden können.

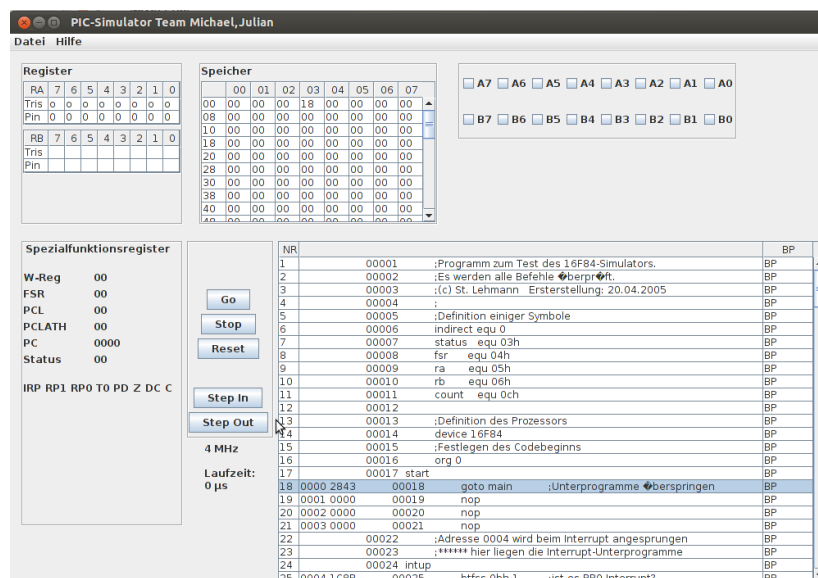


Abbildung 3.1: GUI

3.1. BENUTZEROBERFLÄCHE

ber Datei und Datei ffnen lassen sich Quellcode-Dateien ffnen. In die Dateiauswahl ist ein Dateifilter integriert der ausschlielich .LST-Dateien anzeigt.

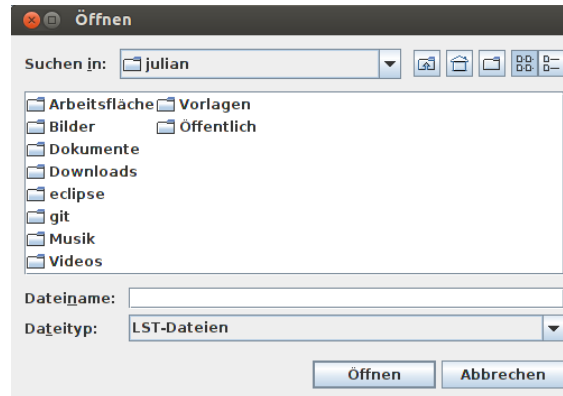


Abbildung 3.2: Datei ffnen

Mit den Buttons SStep-In", SStep-Out", "Go", SStop und "Reset" lsst sich der Simulationsablauf steuern. Mit Step-In und Step-Out lsst sich jeweils nur ein Programmschritt ausfhren, mit Go wird das Programm komplett abgearbeitet. Mit Stop stoppt der Simulationsvorgang und mit Reset wird er komplett zurckgesetzt.

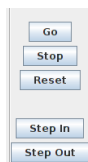


Abbildung 3.3: Kontroll-Buttons

Die Register werden in der linken oberen Ecke des User Interfaces angezeigt. Die Werte des Spezialfunktionsregister wird darunter dargestellt. Die Darstellung der Werte erfolgt im Hexadezimalsystem.

Die Speicherinhalte werden in Form einer Tabelle am oberen Rand des User Interfaces dargestellt. Die Werte werden im Hexadezimalsystem wiedergegeben.

3.2. PROGRAMMABLAUF

Register								
RA	7	6	5	4	3	2	1	0
Tris	0	0	0	0	0	0	0	0
Pin	0	0	0	0	0	0	0	0
RB	7	6	5	4	3	2	1	0
Tris								
Pin								

Spezialfunktionsregister								
W-Reg	00							
FSR	00							
PCL	00							
PCLATH	00							
PC	0000							
Status	00							
IRP RP1 RP0 T0 PD Z DC C								

Abbildung 3.4: Register und Spezialfunktionsregister

In der rechten unteren Ecke wird der Quelltext des zu simulierenden Programmes angezeigt. Dieser wird wie beschrieben in der Datei `ffnen.in` in die Tabelle geschrieben.

NR				BP
1	00001	;	Programm zum Test des 16F84-Simulators.	BP
2	00002	;	Es werden alle Befehle überprüft.	BP
3	00003	;	(c) St. Lehmann Ersterstellung: 20.04.2005	BP
4	00004	;		BP
5	00005	;	Definition einiger Symbole	BP
6	00006	indirect	equ 0	BP
7	00007	status	equ 03h	BP
8	00008	fsr	equ 04h	BP
9	00009	ra	equ 05h	BP
10	00010	rb	equ 06h	BP
11	00011	count	equ 0ch	BP
12	00012			BP
13	00013	;	Definition des Prozessors	BP
14	00014	device	16F84	BP
15	00015	;	Festlegen des Codebeginns	BP
16	00016	org	0	BP
17	00017	start		BP
18	0000 2843	00018	goto main ;	BP
19	0001 0000	00019	nop	BP
20	0002 0000	00020	nop	BP
21	0003 0000	00021	nop	BP
22		00022	;	BP
23		00023	;	BP
24		00024	intup	BP
25	0004 1C8B	00025	btfs 0bh,1 ;	BP

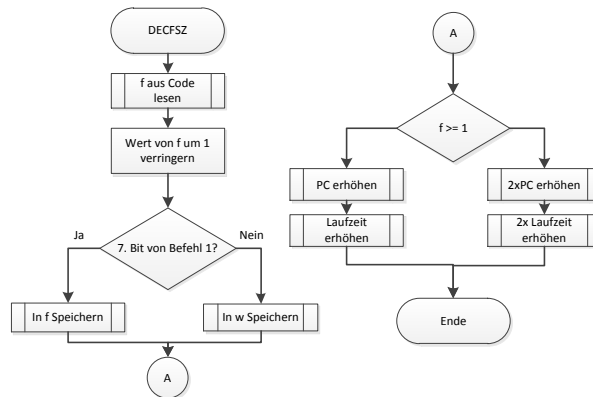
Abbildung 3.5: Textfeld für den Quelltext

3.2 Programmablauf

3.3 Beschreibung einiger Befehle

3.3.1 DECFSZ

In diese Beispiel wird das Ergebnis entweder in f oder in w gespeichert.



```

1  public static void asm_decfsz(Integer akt_Befehl, Prozessor cpu) {

3      Integer f = getOpcodeFromToBit(akt_Befehl, 0, 6); // zum speichern
4      Integer result = cpu.getSpeicherzellenWert(f) - 1;
5      // Speicherort abfragen
6      if(getOpcodeFromToBit(akt_Befehl, 7, 7) == 1) {

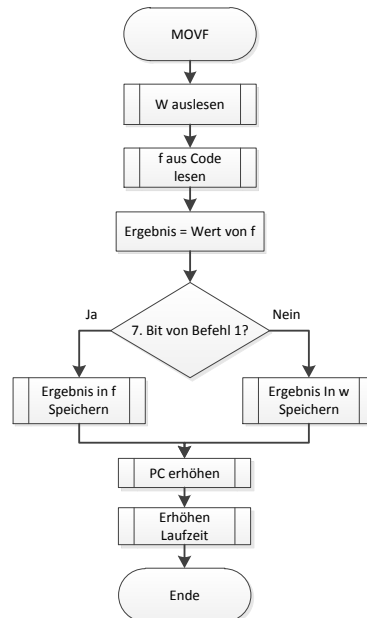
8          // in f Register speichern
9          cpu.setSpeicherzellenWert(f, result, false);
10     }
11     else {
12         // in w Register speichern
13         cpu.setW(result, false);
14     }

16     // Result neu einlesen (evtl overflow)
17     result = cpu.getSpeicherzellenWert(f);

19     if(result >= 1) {
20         cpu.incPC();
21         erhoeheLaufzeit(cpu,1);
22     }
23     else if(result == 0) {
24         cpu.incPC();
25         cpu.incPC();
26         erhoeheLaufzeit(cpu,2);
27     }
28 }
  
```

3.3. BESCHREIBUNG EINIGER BEFEHLE

3.3.2 MOVF

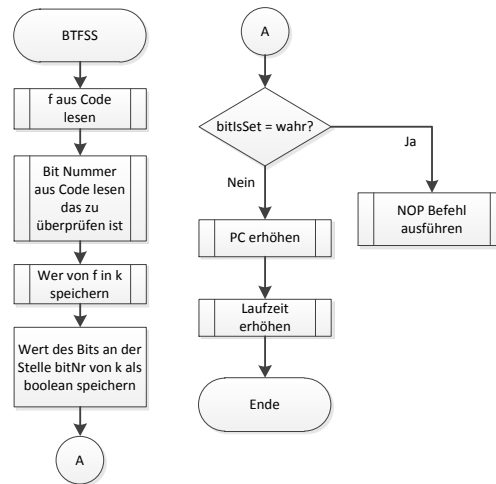


```
1 public static void asm_movf(Integer befehl, Prozessor cpu) {
2     Integer w = cpu.getW();
3     Integer f = getOpcodeFromToBit(befehl, 0, 6);
4     Integer result = cpu.getSpeicherzellenWert(f);

6     if(getOpcodeFromToBit(befehl, 7, 7) == 1) {
7         cpu.setSpeicherzellenWert(f, result, true);
8     }
9     else {
10        cpu.setW(result, true);
11    }
12    cpu.incPC();
13    erhoeheLaufzeit(cpu,1);
14 }
```

3.3. BESCHREIBUNG EINIGER BEFEHLE

3.3.3 BTFSS



```
1  public static void asm_btfsf(Integer akt_Befehl, Prozessor cpu) {

3      Integer f = getOpcodeFromToBit(akt_Befehl, 0, 6);
4      Integer bitNr = getOpcodeFromToBit(akt_Befehl, 7, 9);

6      Integer k = cpu.getSpeicherzellenWert(f);
7      boolean bitIsSet = getBit(k, bitNr);

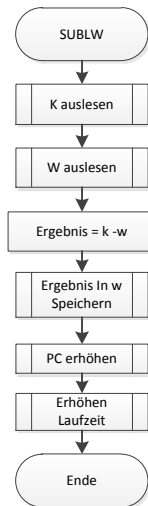
9      // Bit is set
10     if(bitIsSet) {
11         asm_nop(akt_Befehl, cpu);
12     }
13     // Bit not set
14     else {
15         // Nothing
16     }

18     // PC++
19     cpu.incPC();
20     erhoeheLaufzeit(cpu,1);

22 }
```

3.3. BESCHREIBUNG EINIGER BEFEHLE

3.3.4 SUBLW



```
1  public static void asm_sublw(Integer akt_Befehl, Prozessor cpu) {
2      // Extrahiere K
3      Integer k = getOpcodeFromToBit(akt_Befehl, 0, 7);

4
5      // Get W
6      Integer w = cpu.getW();

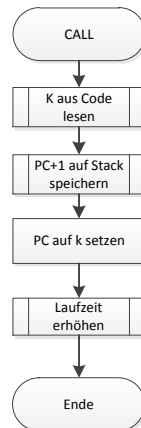
7
8      // K - W
9      Integer result = k - w;

10
11     // Ergebnis in W
12     cpu.setW(result, true);

13
14     // PC++
15     cpu.incPC();
16     erhoeheLaufzeit(cpu, 1);
17 }
```


3.3. BESCHREIBUNG EINIGER BEFEHLE

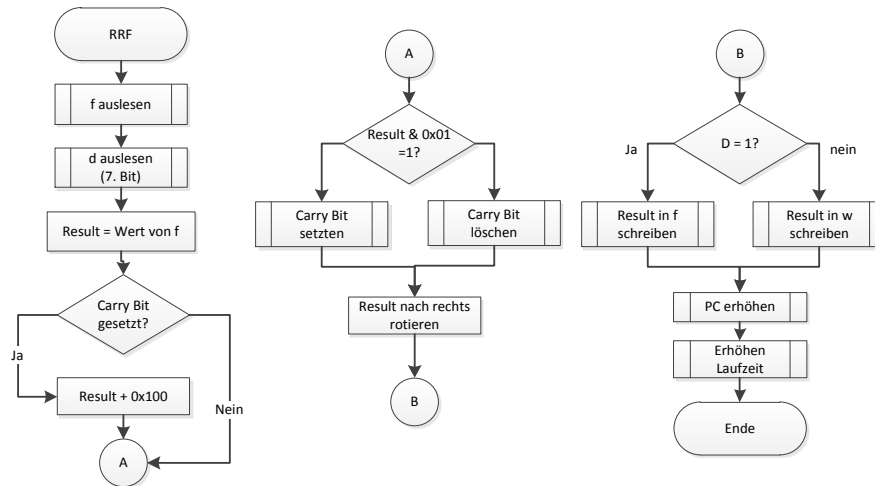
3.3.5 CALL



```
1  public static void asm_call(Integer akt_Befehl, Prozessor cpu) {  
  
3      // Extrahiere K  
4      Integer k = getOpcodeFromToBit(akt_Befehl, 0, 10);  
  
6      // Push PC + 1 auf Stack  
7      Integer pc_inc = cpu.getPCValue() + 1;  
8      cpu.getStack().push(pc_inc);  
  
10     // PC auf K Wert setzen  
11     cpu.setPCL(k);  
12     erhoeheLaufzeit(cpu, 2);  
  
14 }
```

3.3. BESCHREIBUNG EINIGER BEFEHLE

3.3.6 RRF



```
1 public static void asm_rrf(Integer befehl, Prozessor cpu) {
2     Integer f = getOpcodeFromToBit(befehl, 0, 6);
3     Integer d = getOpcodeFromToBit(befehl, 7, 7);
4     Integer result = cpu.getSpeicherzellenWert(f);

6     if(cpu.getStatus(bits.C)){
7         result += 0x100;
8     }

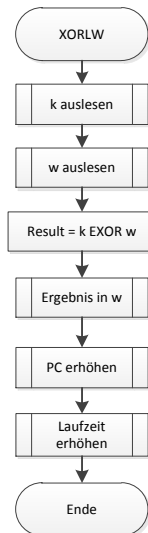
10    if((result & 0x01) == 1){
11        cpu.setStatus(bits.C);
12    }
13    else{
14        cpu.clearStatus(bits.C);
15    }

17    result = result >> 1;

19    if(d == 1) {
20        cpu.setSpeicherzellenWert(f, result, true);
21    }
22    else {
23        cpu.setW(result, true);
24    }
25    cpu.incPC();
26    erhoeheLaufzeit(cpu,1);
27 }
```

3.3. BESCHREIBUNG EINIGER BEFEHLE

3.3.7 XORLW



```
1  public static void asm_xorlw(Integer akt_Befehl, Prozessor cpu) {  
  
3      // Extrahiere K  
4      Integer k = getOpcodeFromToBit(akt_Befehl, 0, 7);  
  
6      // Get W  
7      Integer w = cpu.getW();  
  
9      // XOR K ^ W  
10     Integer result = k ^ w;  
  
12     // Ergebnis in W  
13     cpu.setW(result, true);  
  
15     // PC++  
16     cpu.incPC();  
17     erhoeheLaufzeit(cpu, 1);  
18 }
```

3.4 Interrupt

Bei einem Interrupt verlässt der PIC16F seine normale Routine und springt in eine Interruptroutine, die er abarbeitet um dann wieder an die Stelle des normalen Ablaufs zurückzukehren.

Im Simulator wird zwischen jedem Funktionsaufruf der einen Befehl beschreibt geprüft ob ein Interrupt stattfindet.

```
1 //Check Interrupt in Prozessor Klasse
2 interruptHandler.checkInterrupt(this);

4 //in der Interrupt Klasse
5 public void checkInterrupt(Prozessor cpu) {

7     Integer INTCON = cpu.get_RAM_Value(0x0b);
8     boolean GIE = ( ( INTCON & 0x80 ) == 0x80 )?true:false;
9     boolean INTE = ( ( INTCON & 0x10 ) == 0x10 )?true:false;

11    //Global Interrupt enabled
12    if(GIE){

14        //RBO Interrupt enabled
15        if(INTE){
16            PIC_Logger.logger.info("RBO Interrupt check...");

18            Integer PortB = cpu.get_RAM_Value(0x06);
19            boolean RBO = ( ( PortB & 0x01 ) == 0x01 )?true:false;

21            //TODO rising oder falling edge
22            Integer OPTION_REG = cpu.get_RAM_Value(0x81);
23            boolean INTEDG = ( ( OPTION_REG & 0x40 ) == 0x40 )?true:false; //true = rising, false = falling

25            if(oldValue == false && RBO == true && INTEDG){
26                externerInterruptRBO(cpu, INTCON, RBO);
27            }

29            else if(oldValue == true && RBO == false && !INTEDG){
30                externerInterruptRBO(cpu, INTCON, RBO);
31            }

33            //No Interrupt
34            else{
35            }

37            //Save old Value
38            oldValue = RBO;
39        }
40    }
41 }
```

3.5. *TRIS-REGISTER*

Bevor der Interrupt ausgeführt wird muss zuerst geprüft werden ob das GIE (Global Interrupt enable) und das INTCON Bit gesetzt worden ist.

3.5 TRIS-Register

3.6 Klassendiagramm

Kapitel 4

Zusammenfassung

4.1 Umsetzung

Zu Beginn des Projektes wurde ein Pflichtenheft erstellt in dem die Muss, Kann und Abgrenzungskriterien festgelegt wurden. Diese wurden soweit alle eingehalten. Zu den Muss Kriterien gehörten:

- Quellcode sichtbar anzeigen, einlesen und ausführen
- Einzelschritte, Start, Stopp
- Register
- Ports
- Flags anzeigen
- Interrupt
- Hilfe anzeigen
- externer Takt

Die Kann Kriterien wurde aus zeitlichen Gründen nicht umgesetzt. Diese waren:

- Funktionsgenerator
- 7 Segment Anzeige

Die Abgrenzungen müssen soweit weiterhin eingehalten werden. Der Simulator funktioniert nur mit einem korrekt funktionierenden Programmcode, und er übernimmt keinerlei Aufgaben eines Compilers.

4.2 Fazit

Durch verschiedene Erfahrungslevel im Bereich Software Entwicklung teilten wir die Aufgaben von Beginn an untereinander auf wie z.B. GUI Programmierung, Prozessor Programmierung und Dokumentation. Zeitaufwendigere Abschnitte wurden jedoch zusammen realisiert (wie z.B. Befehle ausprogrammieren). Durch Projekte in anderen Studiengängen konnten wir einige Erfahrungen zwischen den Projekten im Bereich Entwicklungsumgebung oder Versionierung (Git) austauschen. Zeitlich lag das Projekt parallel zu einem anderen im Fach Software Engineering wodurch es oftmals durch unerwarteten Problemen die zunächst aufwendiger erschienen als sie wirklich waren die Zeit knapp. Jedoch konnten Zum Schluss alle zuvor im Pflichtenheft bestimmten Muss-Kriterien erfüllt werden.