# **SIEMENS**

Vorwort Inhaltsverzeichnis 1 Bitverknüpfung **SIMATIC** Vergleicher Umwandler **Anweisungsliste (AWL)** 4 für S7-300/400 Zähler 5 **DB-Aufruf** 6 Referenzhandbuch Sprünge 7 Festpunkt-Funktionen 8 Gleitpunkt-Funktionen 9 Laden/Transferieren 10 Programmsteuerung 11 Schieben/Rotieren 12 Zeiten 13 Wortverknüpfung 14 Akkumulator-Operationen **Anhang** Α AWL-Operationen Übersicht Diese Dokumentation ist Bestandteil des В Programmierbeispiele Dokumentationspaketes mit der Bestellnummer: 6ES7810-4CA08-8AW1 C Parameterübergabe Index

Ausgabe 03/2006 A5E00706959-01

#### Sicherheitshinweise

Dieses Handbuch enthält Hinweise, die Sie zu Ihrer persönlichen Sicherheit sowie zur Vermeidung von Sachschäden beachten müssen. Die Hinweise zu Ihrer persönlichen Sicherheit sind durch ein Warndreieck hervorgehoben, Hinweise zu alleinigen Sachschäden stehen ohne Warndreieck. Je nach Gefährdungsstufe werden die Warnhinweise in abnehmender Reihenfolge wie folgt dargestellt.



### Gefahr

bedeutet, dass Tod oder schwere Körperverletzung eintreten **wird**, wenn die entsprechenden Vorsichtsmaßnahmen nicht getroffen werden.



#### Warnung

bedeutet, dass Tod oder schwere Körperverletzung eintreten **kann**, wenn die entsprechenden Vorsichtsmaßnahmen nicht getroffen werden.



### Vorsicht

mit Warndreieck bedeutet, dass eine leichte Körperverletzung eintreten kann, wenn die entsprechenden Vorsichtsmaßnahmen nicht getroffen werden.

#### Vorsicht

ohne Warndreieck bedeutet, dass Sachschaden eintreten kann, wenn die entsprechenden Vorsichtsmaßnahmen nicht getroffen werden.

#### **Achtung**

bedeutet, dass ein unerwünschtes Ergebnis oder Zustand eintreten kann, wenn der entsprechende Hinweis nicht beachtet wird.

Beim Auftreten mehrerer Gefährdungsstufen wird immer der Warnhinweis zur jeweils höchsten Stufe verwendet. Wenn in einem Warnhinweis mit dem Warndreieck vor Personenschäden gewarnt wird, dann kann im selben Warnhinweis zusätzlich eine Warnung vor Sachschäden angefügt sein.

#### **Qualifiziertes Personal**

Das zugehörige Gerät/System darf nur in Verbindung mit dieser Dokumentation eingerichtet und betrieben werden. Inbetriebsetzung und Betrieb eines Gerätes/Systems dürfen nur von **qualifiziertem Personal** vorgenommen werden. Qualifiziertes Personal im Sinne der sicherheitstechnischen Hinweise dieser Dokumentation sind Personen, die die Berechtigung haben, Geräte, Systeme und Stromkreise gemäß den Standards der Sicherheitstechnik in Betrieb zu nehmen, zu erden und zu kennzeichnen.

#### Bestimmungsgemäßer Gebrauch

Beachten Sie Folgendes:



### Warnung

Das Gerät darf nur für die im Katalog und in der technischen Beschreibung vorgesehenen Einsatzfälle und nur in Verbindung mit von Siemens empfohlenen bzw. zugelassenen Fremdgeräten und -komponenten verwendet werden. Der einwandfreie und sichere Betrieb des Produktes setzt sachgemäßen Transport, sachgemäße Lagerung, Aufstellung und Montage sowie sorgfältige Bedienung und Instandhaltung voraus.

### Marken

Alle mit dem Schutzrechtsvermerk ® gekennzeichneten Bezeichnungen sind eingetragene Marken der Siemens AG. Die übrigen Bezeichnungen in dieser Schrift können Marken sein, deren Benutzung durch Dritte für deren Zwecke die Rechte der Inhaber verletzen kann.

### Haftungsausschluss

Wir haben den Inhalt der Druckschrift auf Übereinstimmung mit der beschriebenen Hard- und Software geprüft. Dennoch können Abweichungen nicht ausgeschlossen werden, so dass wir für die vollständige Übereinstimmung keine Gewähr übernehmen. Die Angaben in dieser Druckschrift werden regelmäßig überprüft, notwendige Korrekturen sind in den nachfolgenden Auflagen enthalten.

# Vorwort

#### Zweck des Handbuchs

Dieses Handbuch unterstützt Sie bei der Erstellung von Anwenderprogrammen in der Programmiersprache AWL.

Es beschreibt die Sprachelemente der Programmiersprache AWL, ihre Syntax und Funktionsweise.

### **Erforderliche Grundkenntnisse**

Dieses Handbuch richtet sich an Programmierer von S7-Programmen, Inbetriebsetzer und Servicepersonal.

Zum Verständnis des Handbuchs sind allgemeine Kenntnisse auf dem Gebiet der Automatisierungstechnik erforderlich.

Außerdem werden Kenntnisse über die Verwendung von Computern oder PC-ähnlichen Arbeitsmitteln (z. B. Programmiergeräten) unter den Betriebssystemen MS Windows 2000 Professional, MS Windows XP Professional oder MS Windows Server 2003 vorausgesetzt.

### Gültigkeitsbereich des Handbuchs

Das Handbuch ist gültig für die Programmiersoftware STEP 7 ab Version 5.4.

### Normerfüllung nach IEC 1131-3

AWL entspricht der in der Norm DIN EN-61131-3 (int. IEC 1131-3) festgelegten Sprache "Anweisungsliste" (engl. Instruction List), wobei hinsichtlich der Operationen wesentliche Unterschiede bestehen. Genaue Aussagen zur Normerfüllung finden Sie in der Normerfüllungstabelle in der NORM.TAB-Datei von STEP 7.

# Dokumentationspakete zu STEP 7

Das vorliegende Handbuch zu AWL setzt theoretische Kenntnisse über S7-Programme voraus, die Sie in der Online-Hilfe zu STEP 7 nachlesen können. Da die Sprachpakete auf der Basissoftware STEP 7 aufsetzen, sollten Sie bereits Kenntnisse im Umgang mit der Basissoftware STEP 7 und deren Dokumentation haben.

Dieses Handbuch ist Bestandteil des Dokumentationspaketes "STEP 7 Referenzwissen".

Die folgende Tabelle zeigt die Dokumentation zu STEP 7 im Überblick:

Handbücher	Zweck	Bestellnummer		
<ul> <li>STEP 7-Grundwissen mit</li> <li>Erste Schritte und Übungen mit STEP 7</li> <li>Programmieren mit STEP 7</li> <li>Hardware konfigurieren und Verbindungen projektieren mit STEP 7</li> </ul>	Das Grundwissen für technisches Personal, das das Vorgehen zur Realisierung von Steuerungsaufgaben mit STEP 7 und S7-300/400 beschreibt.	6ES7810-4CA08-8AW1		
Von S5 nach S7, Umsteigerhandbuch				
<ul> <li>STEP 7-Referenzwissen mit</li> <li>Handbücher KOP/FUP/AWL für S7-300/400</li> <li>Standard- und Systemfunktionen für S7-300/400 Band 1 und Band 2</li> </ul>	Das Referenzwissen zum Nachschlagen, das die Programmiersprachen KOP, FUP und AWL sowie Standard- und Systemfunktionen ergänzend zum STEP 7-Grundwissen beschreibt.	6ES7810-4CA08-8AW1		

Online-Hilfen	Zweck	Bestellnummer
Hilfe zu STEP 7	Das Grundwissen zum Programmieren und Hardware konfigurieren mit STEP 7 als Online-Hilfe	Bestandteil des Softwarepaketes STEP 7
Referenzhilfen zu AWL/KOP/FUP Referenzhilfe zu SFBs/SFCs Referenzhilfe zu Organisationsbausteinen	Kontextsensitives Referenzwissen	Bestandteil des Softwarepaketes STEP 7

### Online-Hilfe

Ergänzend zum Handbuch erhalten Sie bei der Nutzung der Software detaillierte Unterstützung durch die in die Software integrierte Online-Hilfe.

Auf die Inhalte der Online-Hilfe können Sie wie folgt zugreifen:

- Kontext-sensitive Hilfe zum markierten Objekt über Menübefehl Hilfe > Hilfe zum Kontext über Funktionstaste F1 oder über Fragezeichen in der Funktionsleiste.
- Hilfe zu STEP 7 über den Menübefehl Hilfe > Hilfethemen oder die Schaltfläche "Hilfe zu STEP 7" im Hilfefenster der kontext-sensitiven Hilfe.
- Glossar für alle STEP 7-Applikationen über die Schaltfläche "Glossar".

Wenn Sie Informationen der Online-Hilfe lieber in gedruckter Form lesen möchten, können Sie einzelne Hilfethemen, Bücher oder die gesamte Hilfe auch ausdrucken.

Dieses Handbuch ist ein Auszug der "Hilfe zu AWL". Aufgrund der identischen Gliederungsstruktur von Handbuch und Online-Hilfe können Sie bequem zwischen Handbuch und Online-Hilfe wechseln.

### Weitere Unterstützung

Bei Fragen zur Nutzung der im Handbuch beschriebenen Produkte, die Sie hier nicht beantwortet finden, wenden Sie sich bitte an Ihren Siemens-Ansprechpartner in den für Sie zuständigen Vertretungen und Geschäftsstellen.

Ihren Ansprechpartner finden Sie unter:

http://www.siemens.com/automation/partner

Den Wegweiser zum Angebot an technischen Dokumentationen für die einzelnen SIMATIC Produkte und Systeme finden Sie unter:

http://www.siemens.de/simatic-tech-doku-portal

Den Online-Katalog und das Online-Bestellsystem finden Sie unter:

http://mall.automation.siemens.com/

### **Trainingscenter**

Um Ihnen den Einstieg in das Automatisierungssystem SIMATIC S7 zu erleichtern, bieten wir entsprechende Kurse an. Wenden Sie sich bitte an Ihr regionales Trainingscenter oder an das zentrale Trainingscenter in D 90327 Nürnberg.

Telefon: +49 (911) 895-3200.
Internet: http://www.sitrain.com

### **Technical Support**

Sie erreichen den Technical Support für alle A&D-Produkte

Über das Web-Formular für den Support Request <a href="http://www.siemens.de/automation/support-request">http://www.siemens.de/automation/support-request</a>

Telefon: + 49 180 5050 222 Fax: + 49 180 5050 223

Weitere Informationen zu unserem Technical Support finden Sie im Internet unter <a href="http://www.siemens.de/automation/service">http://www.siemens.de/automation/service</a>

### Service & Support im Internet

Zusätzlich zu unserem Dokumentations-Angebot bieten wir Ihnen im Internet unser komplettes Wissen online an.

http://www.siemens.com/automation/service&support

#### Dort finden Sie:

- den Newsletter, der Sie ständig mit den aktuellsten Informationen zu Ihren Produkten versorgt.
- die für Sie richtigen Dokumente über unsere Suche in Service & Support.
- ein Forum, in welchem Anwender und Spezialisten weltweit Erfahrungen austauschen.
- Ihren Ansprechpartner für Automation & Drives vor Ort.
- Informationen über Vor-Ort Service, Reparaturen, Ersatzteile. Vieles mehr steht für Sie unter dem Begriff "Leistungen" bereit.

# Inhaltsverzeichnis

1	Bitverk	knüpfung	1-1
	1.1	Bitverknüpfungsoperationen Übersicht	1-1
	1.2	U Und	1-3
	1.3	UN Und Nicht	1-4
	1.4	O Oder	1-5
	1.5	ON Oder Nicht	1-6
	1.6	X Exklusiv Oder	1-7
	1.7	XN Exklusiv Oder Nicht	1-8
	1.8	O Und vor Oder	
	1.9	U( Und mit Verzweigung	
	1.10	UN( Und Nicht mit Verzweigung	
	1.11	O( Oder mit Verzweigung	
	1.12	ON( Oder Nicht mit Verzweigung	1-13
	1.13	X( Exklusiv Oder mit Verzweigung	
	1.14	XN( Exklusiv Oder Nicht mit Verzweigung	
	1.15	) Verzweigung schließen	
	1.16	= Zuweisung	
	1.17	R Rücksetze	
	1.18	S Setze	
	1.19	NOT Negiere VKE	
	1.20	SET Setze VKE (=1)	
	1.21	CLR Rücksetze VKE (=0)	
	1.22	SAVE Sichere VKE im BIE-Bit	
	1.23	FN Flanke Negativ	
	1.24	FP Flanke Positiv	1-27
2	Vergle	icher	2-1
	2.1	Vergleichsoperationen Übersicht	2-1
	2.2	? I Vergleiche Ganzzahlen (16 Bit)	
	2.3	? D Vergleiche Ganzzahlen (32 Bit)	
	2.4	? R Vergleiche Gleitpunktzahlen (32 Bit)	
3	Hmwai	ndler	
3			
	3.1	Umwandlungsoperationen Übersicht	
	3.2	BTI BCD wandeln in Ganzzahl (16 Bit)	
	3.3	ITB Ganzzahl (16 Bit) wandeln in BCD	
	3.4 3.5	BTD BCD wandeln in Ganzzahl (32 Bit)ITD Ganzzahl (16 Bit) wandeln in Ganzzahl (32 Bit)	
	3.6	DTB Ganzzahl (32 Bit) wandeln in BCD	
	3.7	DTR Ganzzahl (32 Bit) wandeln in Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)	
	3.8		
	3.6 3.9	INVI 1-Komplement Ganzzahl (16 Bit)INVD 1-Komplement Ganzzahl (32 Bit)	
	3.9 3.10	NEGI 2-Komplement Ganzzahl (16 Bit)	
	3.10	NEGD 2-Komplement Ganzzahl (10 Bit)	
	3.11	NEGR Negiere Gleitpunktzahl	
	3.12	TAW Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1-L (16 Bit)	
	3.14	TAD Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1 (32 Bit)	
	J. 17	TAD TRADUCTO NOTICE INTO A COLUMN DATE OF THE PROPERTY OF THE	

	3.15	RND Runden einer Gleitpunktzahl zur Ganzzahl	3-15
	3.16	TRUNC Runden einer Gleitpunktzahl durch Abschneiden	
	3.17	RND+ Runden einer Gleitpunktzahl zur nächsthöheren Ganzzahl	
	3.18	RND- Runden einer Gleitpunktzahl zur nächstniederen Ganzzahl	3-18
4	Zähler.		4-1
	4.1	Zähloperationen Übersicht	4-1
	4.2	FR Freigabe Zähler	
	4.3	L Lade aktuellen Zählwert als Ganzzahl in AKKU 1	
	4.4	LC Lade aktuellen Zählwert als BCD in AKKU 1	
	4.5	R Rücksetze Zähler	
	4.6	S Setze Zählerstartwert	
	4.7	ZV Zählen vorwärts	
	4.8	ZR Zählen rückwärts	
5	DB-Au	fruf	
	5.1	Datenbausteinoperationen Übersicht	5-1
	5.2	AUF Datenbaustein öffnen	
	5.3	TDB Tausche Global-DB und Instanz-DB	
	5.4	L DBLG Lade Länge Global-DB in AKKU 1	
	5.5	L DBNO Lade Nummer Global-DB in AKKU 1	
	5.6	L DILG Lade Länge Instanz-DB in AKKU 1	
	5.7	L DINO Lade Nummer Instanz-DB in AKKU 1	
6	Sprüng	ge	6-1
	6.1	Sprungoperationen Übersicht	
	6.2	SPA Springe absolut	
	6.3	SPL Sprungleiste	
	6.4	SPB Springe, wenn VKE = 1	
	6.5	SPBN Springe, wenn VKE = 0	
	6.6	SPBB Springe, wenn VKE = 1 und rette VKE ins BIE	
	6.7	SPBNB Springe, wenn VKE = 0 und rette VKE ins BIE	
	6.8	SPBI Springe, wenn BIE = 1	
	6.9 6.10	SPBIN Springe, wenn BIE = 0SPO Springe, wenn OV = 1	
	6.10	SPS Springe, wenn OS = 1	
	6.12	SPZ Springe, wenn Ergebnis = 0	
	6.13	SPN Springe, wenn Ergebnis <> 0	
	6.14	SPP Springe, wenn Ergebnis > 0	
	6.15	SPM Springe, wenn Ergebnis < 0	
	6.16	SPPZ Springe, wenn Ergebnis >= 0	
	6.17	SPMZ Springe, wenn Ergebnis <= 0	
	6.18	SPU Springe, wenn Ergebnis ungültig	
	6.19	LOOP Programmschleife	

7	Festpun	kt-Funktionen	7-1
	7.1	Festpunkt-Funktionen Übersicht	7-1
	7.2	Auswerten der Bits im Statuswort bei Festpunkt-Funktionen	
	7.3	+I Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)	
	7.4	-I Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (16 Bit)	7-4
	7.5	*I Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)	
	7.6	/I Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (16 Bit)	7-6
	7.7	+ Addiere Ganzzahlkonstante (16, 32 Bit)	
	7.8	+D Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)	7-10
	7.9	-D Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (32 Bit)	7-11
	7.10	*D Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)	7-12
	7.11	/D Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (32 Bit)	7-13
	7.12	MOD Divisionsrest Ganzzahl (32 Bit)	7-15
8	Gleitpun	kt-Funktionen	8-1
	8.1	Gleitpunkt-Funktionen Übersicht	8-1
	8.2	Auswerten der Bits im Statuswort bei Gleitpunkt-Funktionen	
	8.3	Grundoperationen	
	8.3.1	+R Addiere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.3.2	-R Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.3.3	*R Multipliziere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.3.4	/R Dividiere AKKU 2 durch 1 als Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.3.5	ABS Absolutwert einer Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)	
	8.4	Erweiterte Operationen	
	8.4.1	SQR Bilden des Quadrats einer Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.4.2	SQRT Bilden der Quadratwurzel einer Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.4.3	EXP Bilden des Exponentialwerts einer Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.4.4	LN Bilden des natürlichen Logarithmus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.4.5	SIN Bilden des Sinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)	
	8.4.6	COS Bilden des Cosinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)	
	8.4.7	TAN Bilden des Tangens eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)	
	8.4.8	ASIN Bilden des Arcussinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.4.9	ACOS Bilden des Arcuscosinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)	
	8.4.10	ATAN Bilden des Arcustangens einer Gleitpunktzahl (32 Bit)	
9	Laden/Ti	ransferieren	9-1
	9.1	Lade- und Transferoperationen Übersicht	9-1
	9.2	L Lade	9-2
	9.3	L STW Lade Statuswort in AKKU 1	9-4
	9.4	LAR1 Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von AKKU 1	9-5
	9.5	LAR1 <d> Lade Adreßregister 1 mit Pointer (32 Bit-Format)</d>	9-6
	9.6	LAR1 AR2 Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von Adressregister 2	
	9.7	LAR2 Lade Adreßregister 2 mit Inhalt von AKKU 1	
	9.8	LAR2 <d> Lade Adreßregister 2 mit Ganzzahl (32 Bit)</d>	9-8
	9.9	T Transferiere	
	9.10	T STW Transferiere AKKU 1 in Statuswort	9-10
	9.11	TAR Tausche Adreßregister 1 mit 2	9-11
	9.12	TAR1 Transferiere Adreßregister 1 in AKKU 1	
	9.13	TAR1 <d> Transferiere Adreßregister 1 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)</d>	
	9.14	TAR1 AR2 Transferiere Adreßregister 1 in Adreßregister 2	
	9.15	TAR2 Transferiere Adreßregister 2 in AKKU 1	9-13
	9.16	TAR2 <d> Transferiere Adreßregister 2 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)</d>	

10	Prograi	mmsteuerung	10-1
	10.1	Programmsteuerungsoperationen Übersicht	10-1
	10.2	BE Bausteinende	10-2
	10.3	BEB Bausteinende bedingt	10-3
	10.4	BEA Bausteinende absolut	
	10.5	CALL Bausteinaufruf	10-5
	10.6	FB aufrufen	10-8
	10.7	FC aufrufen	10-10
	10.8	SFB aufrufen	10-12
	10.9	SFC aufrufen	10-14
	10.10	Multiinstanz aufrufen	
	10.11	Baustein aus einer Bibliothek aufrufen	10-16
	10.12	CC Bedingter Bausteinaufruf	10-17
	10.13	UC Unbedingter Bausteinaufruf	10-18
	10.14	Das Master Control Relay	10-19
	10.15	Wichtige Hinweise zur Benutzung der MCR-Funktionalität	10-21
	10.16	MCR( Sichere VKE im MCR-Stack, Beginn MCR-Bereich	10-22
	10.17	)MCR Beende MCR-Bereich	
	10.18	MCRA Aktiviere MCR-Bereich	10-25
	10.19	MCRD Deaktiviere MCR-Bereich	10-26
11	Schieb	en/Rotieren	11-1
	11.1	Schiebeoperationen	
	11.1	Schiebeoperationen Übersicht	
	11.1.1	SSI Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (16 Bit)	
	11.1.2	SSD Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (10 Bit)	
	11.1.4	SLW Schiebe links Wort (16 Bit)	
	11.1.4	SRW Schiebe rechts Wort (16 Bit)	
	11.1.6	SLD Schiebe links Doppelwort (32 Bit)	
	11.1.7	SRD Schiebe rechts Doppelwort (32 Bit)	
	11.1.7	Rotieroperationen	
	11.2.1	Rotieroperationen Übersicht	
	11.2.1	RLD Rotiere links Doppelwort (32 Bit)	
	11.2.2	RRD Rotiere rechts Doppelwort (32 Bit)	
	11.2.3	RLDA Rotiere Akku 1 links über A1-Anzeige (32 Bit)	
	11.2.5	RRDA Rotiere Akku 1 rechts über A1-Anzeige (32 Bit)	
12			
		Zeitoperationen Übersicht	
	12.2 12.3	Speicherbereiche und Komponenten einer Zeit	
	12.3	FR Freigabe TimerL Lade aktuellen Zeitwert als Ganzzahl in AKKU 1	12-5
	12.4	LC Lade aktuellen Zeitwert als BCD in AKKU 1	
	12.6	R Rücksetze Timer	
	12.7	SI Zeit als Impuls	
	12.8	SV Zeit als verlängerter Impuls	
	12.9	SE Zeit als Einschaltverzögerung	
	12.10	SS Zeit als speichernde Einschaltverzögerung	
	12.11	SA Zeit als Ausschaltverzögerung	12-20

13	Wortve	erknüpfung	13-1
	13.1 13.2 13.3 13.4 13.5 13.6 13.7	Wortverknüpfungsoperationen Übersicht UW UND-Wort (16 Bit) OW ODER-Wort (16 Bit) XOW EXKLUSIV-ODER-Wort (16 Bit) UD UND-Doppelwort (32 Bit) OD ODER-Doppelwort (32 Bit) XOD EXKLUSIV-ODER-Doppelwort (32 Bit)	13-2 13-4 13-6 13-8 13-10
14	Akkum	ulator-Operationen	14-1
	14.1 14.2 14.3 14.4 14.5 14.6 14.7 14.8 14.9 14.10 14.11 14.12 14.13 14.14	Akkumulatoroperationen Übersicht TAK Tausche AKKU 1 mit AKKU 2 PUSH CPU mit zwei Akkus PUSH CPU mit vier Akkus POP CPU mit zwei Akkus POP CPU mit vier Akkus ENT Enter AKKU-Stack LEAVE Leave AKKU-Stack INC Inkrementiere AKKU 1-L-L DEC Dekrementiere AKKU 1-L-L +AR1 Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 1 +AR2 Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 2 BLD Bildbefehl (Nulloperation) NOP 0 Nulloperation	14-214-414-614-714-814-1014-1214-14
Α	AWL-O	perationen Übersicht	A-1
	A.1 A.2	AWL-Operationen sortiert nach deutscher Mnemonik (SIMATIC)	A-6
В	Progra	mmierbeispiele	B-1
	B.1 B.2 B.3 B.4 B.5 B.6	Programmierbeispiele Übersicht Bitverknüpfungsoperationen Beispiel Zeitoperationen Beispiel Zähl- und Vergleichsoperationen Beispiel Arithmetische Operationen mit Ganzzahlen Beispiel Wortverknüpfungsoperationen Beispiel	B-2 B-7 B-10 B-12
С	Parame	eterübergabe	C-1
Inde	¥		Index-1

# 1 Bitverknüpfung

# 1.1 Bitverknüpfungsoperationen Übersicht

### **Beschreibung**

Bitverknüpfungsoperationen arbeiten mit den Zahlen "1" und "0". Diese Zahlen bilden die Basis des Dualsystems und werden "Binärziffern" oder kurz "Bits" genannt. Im Zusammenhang mit U, O, XO und Ausgängen steht eine "1" für "logisch JA" und eine "0" für "logisch NEIN".

Die Bitverknüpfungsoperationen interpretieren die Signalzustände "1" und "0" und verknüpfen sie entsprechend der Booleschen Logik. Die Verknüpfungen liefern ein Ergebnis von "1" oder "0", das sogenannte Verknüpfungsergebnis (VKE).

Für Verknüpfungsoperationen mit Bitoperanden gibt es folgende Grundoperationen:

- U Und
- UN Und Nicht
- O Oder
- ON Oder Nicht
- X Exklusiv Oder
- XN Exklusiv Oder Nicht

Mit folgenden Operationen können Sie Klammerausdrücke bilden:

- U( Und mit Verzweigung,
- UN( Und Nicht mit Verzweigung
- O( Oder mit Verzweigung,
- ON( Oder Nicht mit Verzweigung
- X( Exklusiv Oder mit Verzweigung
- XN( Exklusiv Oder Nicht mit Verzweigung
- ) Verzweigung schließen

Mit folgenden Operationen können Sie eine Verknüpfungskette abschließen:

- = Zuweisung
- R Rücksetze
- S Setze

Mit folgenden Operationen können Sie das VKE verändern:

- NOT Negiere VKE
- SET Setze VKE (=1)
- CLR Rücksetze VKE (=0)
- SAVE Sichere VKE im BIE-Bit

Folgende Operationen reagieren auf einen Wechsel im VKE:

- FN Flanke Negativ (1 -> 0)
- FP Flanke Positiv (0 -> 1)

# 1.2 U Und

### **Format**

### U <Bit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D, T, Z

# **Beschreibung**

**U** fragt das adressierte Bit auf den Signalzustand "1" ab und führt eine UND-Verknüpfung des Abfrageergebnisses mit dem VKE durch.

Mit der Operation **UND** können Sie auch direkt das Statuswort abfragen. Verwenden Sie hierzu die folgenden Operanden: ==0, <>0, >0, <0, >=0, <=0, OV, OS, UO, BIE.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	х	х	х	1

AWL-Programm	Relais-Schaltplan				
	Stromschiene	_			
U E 1.0	E 1.0 Signalzustand 1	Schließer			
U E 1.1	E 1.1 Signalzustand 1	Schließer			
= A 4.0	A 4.0 Signalzustand 1	Spule			
Zeigt geschlossenen	Schalter				

# 1.3 UN Und Nicht

### **Format**

### UN <Bit>

Operand Datentyp		Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D, T, Z

# **Beschreibung**

**UN** fragt das adressierte Bit auf den Signalzustand "0" ab und führt eine UND-Verknüpfung des Abfrageergebnisses mit dem VKE durch.

Mit der Operation **UND NICHT** können Sie auch direkt das Statuswort abfragen. Verwenden Sie hierzu die folgenden Operanden: ==0, <>0, >0, <0, >=0, <=0, OV, OS, UO, BIE.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	х	х	х	1

AWL-Progr	amm	Relais-Schaltplan					
		Stromschiene —	<u> </u>				
U	E 1.0	E 1.0 Signalzustand 0	Schließer				
UN	E 1.1	E 1.1 Signalzustand 1	Öffner				
=	A 4.0	A 4.0 Signalzustand 0	Spule				
			<b>-</b>				

# 1.4 O Oder

### **Format**

### O <Bit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D, T, Z

# **Beschreibung**

**O** fragt das adressierte Bit auf den Signalzustand "1" ab und führt eine ODER-Verknüpfung des Abfrageergebnisses mit dem VKE durch.

Mit der Operation **ODER** können Sie auch direkt das Statuswort abfragen. Verwenden Sie hierzu die folgenden Operanden: ==0, <>0, >0, <0, >=0, <=0, OV, OS, UO, BIE.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	х	1

AWL-P	rogramm	Relais-Schaltplan					
		Stromschiene ———					
0	E 1.0	E 1.0 Signalzustand 1 Schließer					
0	E 1.1						
=	A 4.0	A 4.0 Signalzustand 1 Spule					
		Zeigt geschlossenen Schalter an					

# 1.5 ON Oder Nicht

### **Format**

### ON <Bit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D, T, Z

## **Beschreibung**

**ON** fragt das adressierte Bit auf den Signalzustand "0" ab und führt eine ODER-Verknüpfung des Abfrageergebnisses mit dem VKE durch.

Mit der Operation **ODER NICHT** können Sie auch direkt das Statuswort abfragen. Verwenden Sie hierzu die folgenden Operanden: ==0, <>0, >0, <0, >=0, <=0, OV, OS, UO, BIE.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	х	1

AWL-Progra	amm	Relais-Schaltplan						
		Stromschiene	<b>—</b>					
0	E 1.0	E 1.0 Signalzustand 0	Schließer					
ON	E 1.1	E 1.1 Signalzustand 1	Öffner					
=	A 4.0	A 4.0 Signalzustand 1	Spule					
			<u> </u>					

# 1.6 X Exklusiv Oder

### **Format**

### X <Bit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D, T, Z

### **Beschreibung**

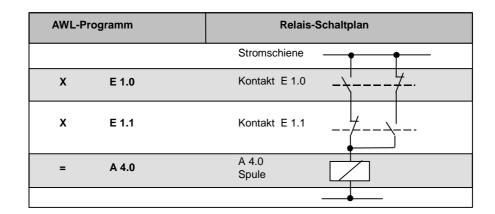
**X** fragt das adressierte Bit auf den Signalzustand "1" ab und führt eine EXKLUSIV ODER-Verknüpfung des Abfrageergebnisses mit dem VKE durch.

Sie können die Exklusiv-ODER-Funktion auch mehrfach nacheinander anwenden. Dann ist das gemeinsame Verknüpfungsergebnis "1", wenn eine ungerade Anzahl der abgefragten Operanden das Abfrageergebnis "1" liefert.

Mit der Operation **EXKLUSIV ODER** können Sie auch direkt das Statuswort abfragen. Verwenden Sie hierzu die folgenden Operanden: ==0, <>0, >0, <0, >=0, <=0, OV, OS, UO, BIE.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	х	1



# 1.7 XN Exklusiv Oder Nicht

### **Format**

### XN <Bit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D, T, Z

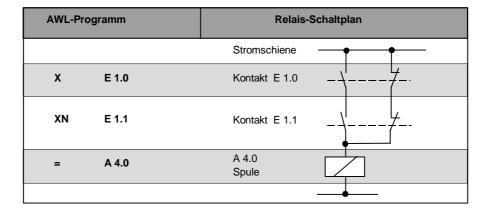
### **Beschreibung**

**XN** fragt das adressierte Bit auf den Signalzustand "0" ab und führt eine EXKLUSIV ODER-Verknüpfung des Abfrageergebnisses mit dem VKE durch.

Mit der Operation **EXKLUSIV ODER NICHT** können Sie auch direkt das Statuswort abfragen. Verwenden Sie hierzu die folgenden Operanden: ==0, <>0, >0, <0, >=0, <=0, OV, OS, UO, BIE.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	х	1



# 1.8 O Und vor Oder

### **Format**

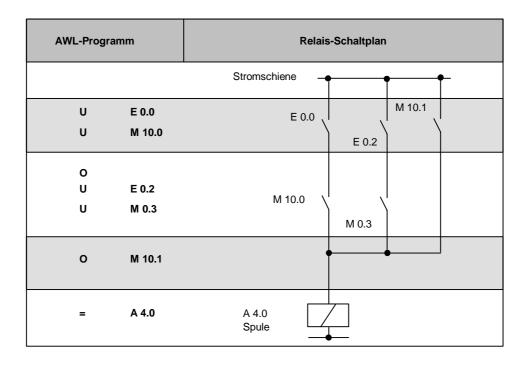
0

# **Beschreibung**

Die Operation  ${\bf O}$  führt nach der Regel UND vor ODER die Verknüpfung ODER auf UND-Verknüpfungen aus.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	х	1	-	х



# 1.9 U( Und mit Verzweigung

### **Format**

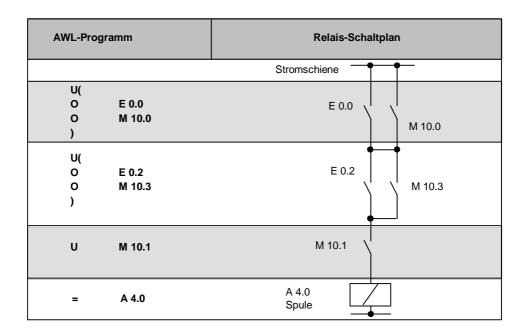
U(

## **Beschreibung**

**U(** (UND mit Verzweigung) speichert die Bits VKE und OR sowie eine Operationskennung im Klammerstack. Der Klammerstack kann maximal 7 Einträge enthalten.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0



# 1.10 UN( Und Nicht mit Verzweigung

**Format** 

UN(

# **Beschreibung**

**UN(** (UND NICHT mit Verzweigung) speichert die Bits VKE und OR sowie eine Operationskennung im Klammerstack. Der Klammerstack kann maximal 7 Einträge enthalten.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

# 1.11 O( Oder mit Verzweigung

### **Format**

0(

# **Beschreibung**

**O(** (ODER mit Verzweigung) speichert die Bits VKE und OR sowie eine Operationskennung im Klammerstack. Der Klammerstack kann maximal 7 Einträge enthalten.

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

# 1.12 ON( Oder Nicht mit Verzweigung

**Format** 

ON(

# **Beschreibung**

**ON(** (ODER NICHT mit Verzweigung) speichert die Bits VKE und OR sowie eine Operationskennung im Klammerstack. Der Klammerstack kann maximal 7 Einträge enthalten.

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

# 1.13 X( Exklusiv Oder mit Verzweigung

**Format** 

X(

# **Beschreibung**

**X(** (EXKLUSIV ODER mit Verzweigung) speichert die Bits VKE und OR sowie eine Operationskennung im Klammerstack. Der Klammerstack kann maximal 7 Einträge enthalten.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

# 1.14 XN( Exklusiv Oder Nicht mit Verzweigung

**Format** 

XN(

## **Beschreibung**

**XN(** (EXKLUSIV ODER NICHT mit Verzweigung) speichert die Bits VKE und OR sowie eine Operationskennung im Klammerstack. Der Klammerstack kann maximal 7 Einträge enthalten.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

# 1.15 ) Verzweigung schließen

### **Format**

)

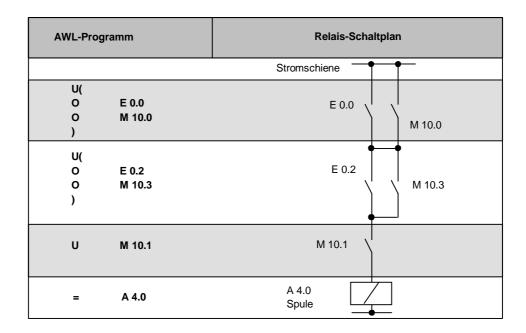
### **Beschreibung**

) (Verzweigung schließen) löscht einen Eintrag aus dem Klammerstack, stellt das Bit OR wieder her, verknüpft das im Stackeintrag enthaltene VKE mit dem aktuellen VKE entsprechend der Operationskennung und weist das Ergebnis dem VKE zu. Handelt es sich bei der Operationskennung um UND oder UND NICHT, wird zusätzlich das OR-Bit berücksichtigt.

Operationen zum Öffnen von Verzweigungen:

- U( Und mit Verzweigung
- UN( Und Nicht mit Verzweigung
- O( Oder mit Verzweigung
- ON( Oder Nicht mit Verzweigung
- X( Exklusiv Oder mit Verzweigung
- XN( Exklusiv Oder Nicht mit Verzweigung

		BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
I	schreibt:	-	-	-	-	-	х	1	х	1



# 1.16 = Zuweisung

### **Format**

= <Bit>

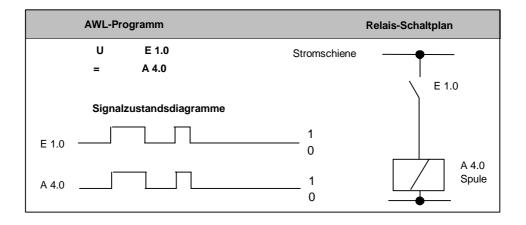
Operand	Datentyp	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D

## **Beschreibung**

= **<Bit>** schreibt bei eingeschaltetem Master Control Relay (MCR = 1) das VKE in das adressierte Bit. Bei MCR = 0 wird statt dem VKE der Wert "0" in das adressierte Bit geschrieben.

### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	-	0



# 1.17 R Rücksetze

### **Format**

### R <Bit>

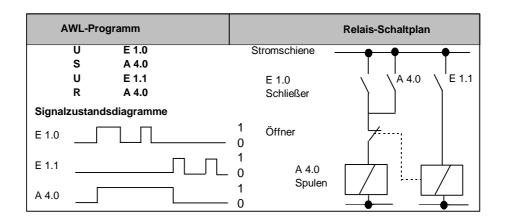
Operand	Datentyp	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D

# **Beschreibung**

**R** (Rücksetze Bit) schreibt bei VKE = 1 und bei eingeschaltetem Master Control Relay (MCR = 1) den Wert "0" in das adressierte Bit. Bei MCR = 0 wird das adressierte Bit nicht verändert.

### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	-	0



# 1.18 S Setze

### **Format**

### S <Bit>

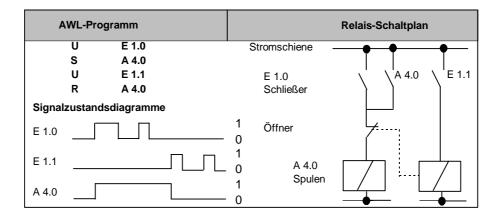
Operand	Datentyp	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	E, A, M, L, D

## **Beschreibung**

**S** (Setze Bit) schreibt bei VKE = 1 und bei eingeschaltetem Master Control Relay (MCR = 1) den Wert "1" in das adressierte Bit. Bei MCR = 0 wird das adressierte Bit nicht verändert.

### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	-	0



# 1.19 NOT Negiere VKE

**Format** 

NOT

# Beschreibung

NOT negiert das VKE.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	1	х	-

# 1.20 SET Setze VKE (=1)

**Format** 

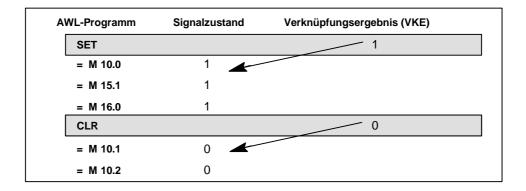
**SET** 

# **Beschreibung**

SET setzt das VKE auf den Signalzustand "1".

### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	1	0



# 1.21 CLR Rücksetze VKE (=0)

**Format** 

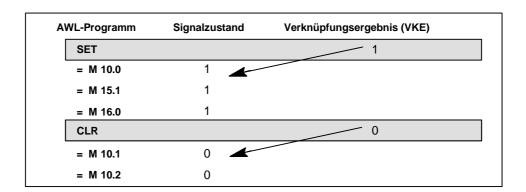
**CLR** 

# **Beschreibung**

CLR setzt das VKE auf den Signalzustand "0".

### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	0	0	0



## 1.22 SAVE Sichere VKE im BIE-Bit

#### **Format**

**SAVE** 

### **Beschreibung**

**SAVE** speichert das VKE im BIE-Bit. Das Erstabfragebit /ER wird dabei nicht zurückgesetzt.

Aus diesem Grund wird bei einer UND-Verknüpfung im nächsten Netzwerk der Zustand des BIE-Bits mitverknüpft.

Die Verwendung von **SAVE** und eine nachfolgende Abfrage des BIE-Bits im gleichen Baustein oder in unterlagerten Bausteinen wird nicht empfohlen, da das BIE-Bit durch zahlreiche dazwischen liegende Operationen verändert werden kann. Sinnvoll ist der Einsatz der Operation **SAVE** vor Verlassen eines Baustein, da damit der ENO-Ausgang (=BIE-Bit) auf den Wert des VKE-Bits gesetzt wird und Sie daran eine Fehlerbehandlung des Bausteins anschließen können.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	х	-	-	-	-	_	-	-	-

## 1.23 FN Flanke Negativ

#### **Format**

#### FN <Bit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	, , , ,	Flankenmerker, speichert den vorherigen Signalzustand des VKE.

## **Beschreibung**

**FN <Bit>** (Flanke Negativ) erkennt eine fallende Flanke, wenn das VKE von "1" auf "0" wechselt und zeigt dies mit VKE = 1 an.

Während eines jeden Programmzyklus wird der Signalzustand des VKE-Bits mit dem Signalzustand des VKE-Bits des vorherigen Zyklus verglichen, um Änderungen des Zustands festzustellen. Um den Vergleich ausführen zu können, muß der Zustand des vorherigen VKE-Bits in der Adresse des Flankenmerkers (**<Bit>**) gespeichert werden. Unterscheidet sich der aktuelle Signalzustand des VKE-Bits vom vorherigen Zustand ("1") (Erkennung einer fallenden Flanke), ist das VKE-Bit nach dieser Operation "1".

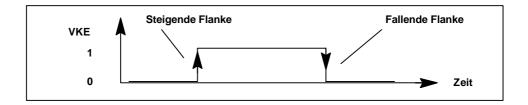
#### **Hinweis**

Die Operation ist nicht sinnvoll, falls das zu überwachende Bit im Prozeßabbild liegt. Denn die Lokaldaten eines Bausteins sind nur zu dessen Laufzeit gültig.

## **Statuswort**

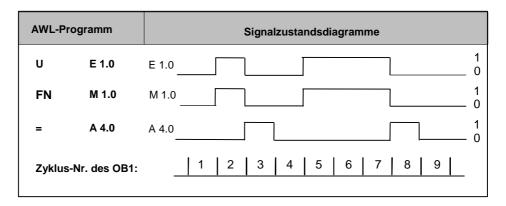
	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	х	1

## **Definition**



## **Beispiel**

Wenn das Automatisierungssystem eine negative Flanke an Kontakt E 1.0 erkennt, aktiviert es den Ausgang A 4.0 für einen OB1-Zyklus.



## 1.24 FP Flanke Positiv

#### **Format**

#### FP <Bit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Speicherbereich
<bit></bit>	BOOL	, , , ,	Flankenmerker, speichert den vorherigen Signalzustand des VKE.

## **Beschreibung**

**FP <Bit>** (Flanke Positiv) erkennt eine steigende Flanke, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt und zeigt dies mit VKE = 1 an.

Während eines jeden Programmzyklus wird der Signalzustand des VKE-Bits mit dem Signalzustand des VKE-Bits des vorherigen Zyklus verglichen, um Änderungen des Zustands festzustellen. Um den Vergleich ausführen zu können, muß der vorherige VKE-Zustand in der Adresse des Flankenmerkers (**Bit>**) gespeichert werden. Unterscheidet sich der aktuelle Signalzustand des VKE-Bits vom vorherigen Zustand ("0") (Erkennung einer steigenden Flanke), ist das VKE-Bit nach dieser Operation "1".

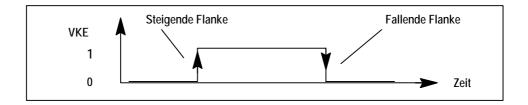
#### **Hinweis**

Die Operation ist nicht sinnvoll, falls das zu überwachende Bit im Prozeßabbild liegt. Denn die Lokaldaten eines Bausteins sind nur zu dessen Laufzeit gültig.

#### **Statuswort**

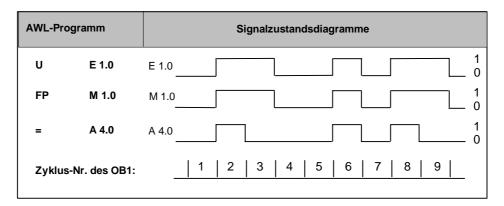
		BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
Ī	schreibt:	-	-	-	-	-	0	х	х	1

## **Definition**



## **Beispiel**

Wenn das Automatisierungssystem eine steigende Flanke an Kontakt E 1.0 erkennt, aktiviert es den Ausgang A 4.0 für einen OB1-Zyklus.



# 2 Vergleicher

# 2.1 Vergleichsoperationen Übersicht

## **Beschreibung**

Verglichen werden die Werte von AKKU 2 und AKKU 1 entsprechend der folgenden Vergleichsarten:

- == AKKU 2 ist gleich AKKU 1
- <> AKKU 2 ist ungleich AKKU 1
- > AKKU 2 ist größer als AKKU 1
- < AKKU 2 ist kleiner als AKKU 1
- >= AKKU 2 ist größer als oder gleich AKKU 1
- <= AKKU 2 ist kleiner als oder gleich AKKU 1

Ergibt der Vergleich die Aussage "wahr", so ist das VKE der Operation "1", ansonsten "0". Die Statusbits A1 und A0 zeigen die Relation "kleiner als", "gleich" oder "größer als" an.

Folgende Vergleichsoperationen stehen Ihnen zur Verfügung:

- ? I Vergleiche Ganzzahlen (16 Bit)
- ? D Vergleiche Ganzzahlen (32 Bit)
- ? R Vergleiche Gleitpunktzahlen (32 Bit)

## 2.2 ? I Vergleiche Ganzzahlen (16 Bit)

#### **Format**

## **Beschreibung**

Die Operationen **Vergleiche Ganzzahlen (16 Bit)** vergleichen den Inhalt von AKKU2-L mit dem Inhalt von AKKU1-L. Die Inhalte von AKKU2-L und AKKU1-L werden als Ganzzahlen (16 Bit) ausgewertet. Das Ergebnis des Vergleichs wird vom VKE und den relevanten Bits des Statusworts angezeigt. VKE = 1 zeigt an, daß das Vergleichsergebnis wahr ist. VKE = 0 zeigt an, daß das Vergleichsergebnis falsch ist. Die Statusbits A1 und A0 zeigen die Relation "kleiner als", "gleich" oder "größer als" an.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schre	bt: -	х	х	0	-	0	х	х	1

#### Werte des VKE

Ausgeführte Vergleichsoperation	VKE, wenn AKKU 2 > AKKU 1	VKE, wenn AKKU 2 = AKKU 1	VKE, wenn AKKU 2 < AKKU 1	
==I	0	1	0	
<>l	1	0	1	
>l	1	0	0	
<	0	0	1	
>=l	1	1	0	
<=l	0	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MW10	//Lade den Inhalt von MW10 (16 Bit-Ganzzahl).
L	EW24	//Lade den Inhalt von EW24 (16 Bit-Ganzzahl).
>I		//Vergleiche, ob AKKU2-L (MW10) größer (>) ist als AKKU1-L (EW24).
=	M 2.0	//VKE = 1, wenn MW10 > EW24.

# 2.3 ? D Vergleiche Ganzzahlen (32 Bit)

#### **Format**

## **Beschreibung**

Die Operationen **Vergleiche Ganzzahlen (32 Bit)** vergleichen den Inhalt von AKKU 2 mit dem Inhalt von AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 2 und AKKU 1 werden als Ganzzahlen (32 Bit) ausgewertet. Das Ergebnis des Vergleichs wird vom VKE und den relevanten Bits des Statusworts angezeigt. VKE = 1 zeigt an, daß das Vergleichsergebnis wahr ist. VKE = 0 zeigt an, daß das Vergleichsergebnis falsch ist. Die Statusbits A1 und A0 zeigen die Relation "kleiner als", "gleich" oder "größer als" an.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	0	-	0	х	х	1

#### Werte des VKE

Ausgeführte Vergleichsoperation	VKE, wenn AKKU 2 > AKKU 1	VKE, wenn AKKU 2 = AKKU 1	VKE, wenn AKKU 2 < AKKU 1	
==D	0	1	0	
<>D	1	0	1	
>D	1	0	0	
<d< th=""><th>0</th><th>0</th><th>1</th></d<>	0	0	1	
>=D	1	1	0	
<=D	0	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade den Inhalt von MD10 (32 Bit-Ganzzahl).
L	ED24	//Lade den Inhalt von ED24 (32 Bit-Ganzzahl).
>D		//Vergleiche, ob AKKU 2 (MD10) größer (>) ist als AKKU 1 (ED24).
=	M 2.0	//VKE = 1, wenn MD10 > ED24.

# 2.4 ? R Vergleiche Gleitpunktzahlen (32 Bit)

#### **Format**

## **Beschreibung**

Die Operationen **Vergleiche Gleitpunktzahlen (32-Bit, IEEE-FP)** vergleichen den Inhalt von AKKU 2 mit dem Inhalt von AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Gleitpunktzahlen (32-Bit, IEEE-FP) ausgewertet. Das Ergebnis des Vergleichs wird vom VKE und den relevanten Bits des Statusworts angezeigt. VKE = 1 zeigt an, daß das Vergleichsergebnis wahr ist. VKE = 0 zeigt an, daß das Vergleichsergebnis falsch ist. Die Statusbits A1 und A0 zeigen die Relation "kleiner als", "gleich" oder "größer als" an.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	0	х	х	1

#### Werte des VKE

Ausgeführte Vergleichsoperation	VKE, wenn AKKU 2 > AKKU 1	VKE, wenn AKKU 2 = AKKU 1	VKE, wenn AKKU 2 < AKKU 1	
==R	0	1	0	
<>R	1	0	1	
>R	1	0	0	
<r< th=""><th>0</th><th>0</th><th>1</th></r<>	0	0	1	
>=R	1	1	0	
<=R	0	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade den Inhalt von MD10 (Gleitpunktzahl).
L	1.359E+02	//Lade die Konstante 1.359E+02.
>R		//Vergleiche, ob AKKU 2 (MD10) größer (>) ist als AKKU 1 (1.359E+02).
=	M 2.0	//VKE = 1, wenn MD10 > 1.359E+02.

## 3 Umwandler

# 3.1 Umwandlungsoperationen Übersicht

## **Beschreibung**

Mit den folgenden Operationen können Sie binär-codierte Dezimalzahlen und Ganzzahlen in andere Zahlenarten umwandeln:

- BTI BCD wandeln in Ganzzahl (16 Bit)
- ITB Ganzzahl (16 Bit) wandeln in BCD
- BTD BCD wandeln in Ganzzahl (32 Bit)
- ITD Ganzzahl (16 Bit) wandeln in Ganzzahl (32 Bit)
- DTB Ganzzahl (32 Bit) wandeln in BCD
- DTR Ganzzahl (32 Bit) wandeln in Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)

Mit den folgenden Operationen können Sie die Komplemente von Ganzzahlen bilden oder das Vorzeichen einer Gleitpunktzahl wechseln:

- INVI 1-Komplement Ganzzahl (16 Bit)
- INVD 1-Komplement Ganzzahl (32 Bit)
- NEGI 2-Komplement Ganzzahl (16 Bit)
- NEGD 2-Komplement Ganzzahl (32 Bit)
- NEGR Negiere Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)

Mit den folgenden Operationen können Sie die Reihenfolge der Bytes im niederwertigen Wort von AKKU 1 oder im gesamten Akkumulator umkehren:

- TAW Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1-L (16 Bit)
- TAD Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1 (32 Bit)

Mit den folgenden Operationen können Sie eine Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in AKKU 1 in eine Ganzzahl (32 Bit) umwandeln. Die einzelnen Operationen unterscheiden sich in der Art des Rundens.

- RND Runden einer Gleitpunktzahl zur Ganzzahl
- TRUNC Runden einer Gleitpunktzahl durch Abschneiden
- RND+ Runden einer Gleitpunktzahl zur nächsthöheren Ganzzahl
- RND- Runden einer Gleitpunktzahl zur nächstniederen Ganzzahl

# 3.2 BTI BCD wandeln in Ganzzahl (16 Bit)

#### **Format**

BTI

## **Beschreibung**

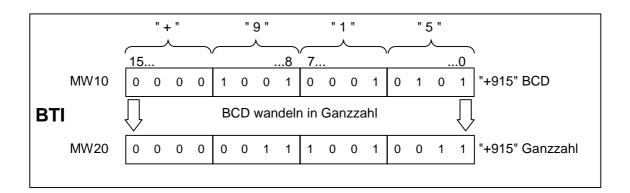
**BTI** (Dezimal-Dual-Umwandlung einer dreistelligen BCD-Zahl) wertet den Inhalt von AKKU1-L als eine dreistellige binär-codierte Dezimalzahl (BCD) aus und wandelt diese in eine Ganzzahl (16 Bit) um. Das Ergebnis wird in AKKU1-L gespeichert. AKKU1-H und AKKU 2 werden nicht verändert.

BCD-Zahl in AKKU1-L: Zulässig sind Werte von "-999" bis "+999". Bit 0 bis Bit 11 geben den Wert und Bit 15 das Vorzeichen (0 = positiv, 1= negativ) der BCD-Zahl an. Bit 12 bis Bit 14 werden bei der Umwandlung nicht verwendet. Wenn eine Dezimalziffer (eine 4-Bit-Tetrade in der BCD-Darstellung) im ungültigen Bereich von 10 bis 15 liegt, tritt während einer versuchten Umwandlung ein BCDF-Fehler auf. Im allgemeinen geht das Automatisierungssystem dann in den Betriebszustand STOP. Sie können jedoch mit Hilfe von OB121 eine andere Fehlerreaktion auf diesen Synchronfehler programmieren.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreib	t: -	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung					
L	L MW10 //Lade die BCD-Zahl in AKKU1-L.						
BTI		//Wandle die BCD-Zahl in eine Ganzzahl um, speichere das Ergebnis in					
		AKKU1-L.					
T	MW20	//Transferiere das Ergebnis (Ganzzahl, 16 Bit) nach MW20.					



## 3.3 ITB Ganzzahl (16 Bit) wandeln in BCD

#### **Format**

**ITB** 

## **Beschreibung**

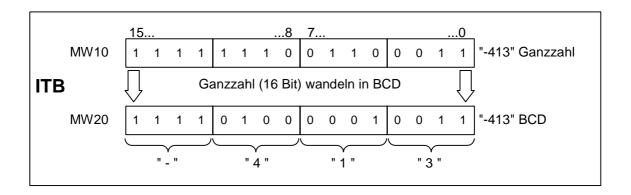
ITB (Dual-Dezimal-Umwandlung einer Ganzzahl, 16 Bit) wertet den Inhalt von AKKU1-L als eine Ganzzahl (16 Bit) aus und wandelt diese in eine dreistellige binär-codierte Dezimalzahl (BCD) um. Das Ergebnis wird in AKKU1-L gespeichert. Bit 0 bis Bit 11 geben den Wert der BCD-Zahl an. Bit 12 bis Bit 15 stellen den Vorzeichenstatus (0000 = positiv, 1111 = negativ) der BCD-Zahl dar. AKKU1-H und AKKU 2 werden nicht verändert.

Die BCD-Zahl kann im Bereich von "-999" bis "+999" liegen. Befindet sich die Zahl außerhalb des zulässigen Bereichs, werden die Statusbits OV und OS auf "1" gesetzt.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	х	х	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MW10	//Lade die Ganzzahl in AKKUl-L.
ITB		//Wandle die Ganzzahl (16 Bit) in eine BCD-Zahl um, speichere das Ergebnis
		in AKKU1-L.
T	MW20	//Transferiere das Ergebnis (BCD-Zahl) nach MW20.



## 3.4 BTD BCD wandeln in Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

**BTD** 

#### **Beschreibung**

**BTD** (Dezimal-Dual-Umwandlung einer siebenstelligen BCD-Zahl) wertet den Inhalt von AKKU 1 als eine siebenstellige binär-codierte Dezimalzahl (BCD) aus und wandelt diese in eine Ganzzahl (32 Bit) um. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. AKKU 2 wird nicht verändert.

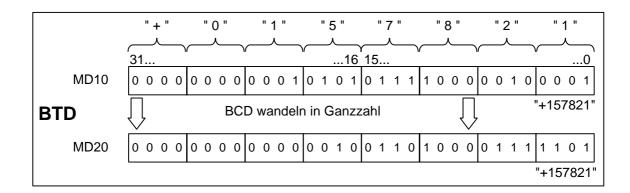
**BCD-Zahl in AKKU 1:** Zulässig sind Werte von "-9999999" bis "+9999999". Bit 0 bis Bit 27 geben den Wert und Bit 31 das Vorzeichen (0 = positiv, 1 = negativ) der BCD-Zahl an. Bit 28 bis Bit 30 werden bei der Umwandlung nicht verwendet.

Wenn eine Dezimalziffer (eine 4-Bit-Tetrade in der BCD-Darstellung) im ungültigen Bereich von 10 bis 15 liegt, tritt während einer versuchten Umwandlung ein BCDF-Fehler auf. Im allgemeinen geht das Automatisierungssystem dann in den Betriebszustand STOP. Sie können jedoch mit Hilfe von OB121 eine andere Fehlerreaktion auf diesen Synchronfehler programmieren.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade die BCD-Zahl in AKKU 1.
BTD		//Wandle die BCD-Zahl in eine Ganzzahl um, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis (Ganzzahl, 32 Bit) nach MD20.



# 3.5 ITD Ganzzahl (16 Bit) wandeln in Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

ITD

## **Beschreibung**

ITD (Umwandlung einer Ganzzahl, 16 Bit, in eine Ganzzahl, 32 Bit) wertet den Inhalt von AKKU1-L als Ganzzahl (16 Bit) aus und wandelt diese in eine Ganzzahl (32 Bit) um. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. AKKU 2 wird nicht verändert.

## **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

## **Beispiel**

AWL		Erläuterung							
L	MW12	2 //Lade die Ganzzahl (16 Bit) in AKKU 1-L.							
ITD		//Wandle die Ganzzahl (16 Bit) in eine Ganzzahl (32 Bit) um, speichere das							
		Ergebnis in AKKU 1.							
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis (Ganzzahl, 32 Bit) nach MD20.							

## Beispiel: MW12 = "-10" (Ganzzahl, 16 Bit):

Inhalt	AKKU1	I-H			AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0
vor Ausführung von ITD	XXXX	XXXX	XXXX	XXXX	1111	1111	1111	0110
nach Ausführung von ITD	1111	1111	1111	1111	1111	1111	1111	0110
	(X = 0 oder 1, Bits sind für die Umwandlung nicht erforderlich)							

# 3.6 DTB Ganzzahl (32 Bit) wandeln in BCD

#### **Format**

**DTB** 

## **Beschreibung**

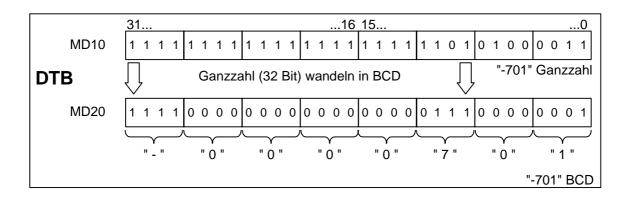
**DTB** (Dual-Dezimal-Umwandlung einer Ganzzahl, 32 Bit) wertet den Inhalt von AKKU 1 als eine Ganzzahl (32 Bit) aus und wandelt diese in eine siebenstellige binär-codierte Dezimalzahl um. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Bit 0 bis Bit 27 geben den Wert der BCD-Zahl an. Bit 28 bis Bit 31 stellen den Vorzeichenstatus der BCD-Zahl (0000 = positiv, 1111 = negativ) dar. AKKU 2 wird nicht verändert.

Die BCD-Zahl kann im Bereich zwischen "-9999999" und "+9999999" liegen. Wenn sich die Zahl nicht im zulässigen Bereich befindet, werden die Statusbits OV und OS auf "1" gesetzt.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	х	х	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade die Ganzzahl (32 Bit) in AKKU 1.
DTB		//Wandle die Ganzzahl (32 Bit) in eine BCD-Zahl um, speichere das Ergebnis
		in AKKU 1.
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis (BCD-Zahl) nach MD20.



# 3.7 DTR Ganzzahl (32 Bit) wandeln in Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)

#### **Format**

**DTR** 

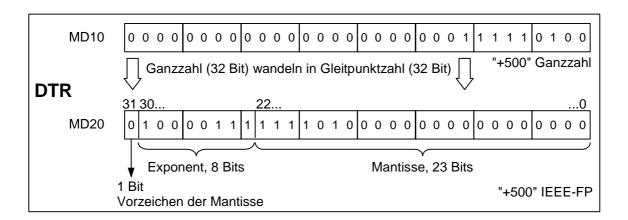
## **Beschreibung**

**DTR** (Umwandlung einer Ganzzahl, 32 Bit, in eine Gleitpunktzahl, 32 Bit, IEEE-FP) wertet den Inhalt von AKKU 1 als eine Ganzzahl (32 Bit) aus und wandelt diese in eine Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) um. Sofern erforderlich, rundet die Operation das Ergebnis (eine Ganzzahl, 32 Bit, hat eine höhere Genauigkeit als eine Gleitpunktzahl, 32 Bit, IEEE-FP). Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade die Ganzzahl (32 Bit) in AKKU 1.
DTR		//Wandle die Ganzzahl (32 Bit) in eine Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE- FP)
		um, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis (BCD-Zahl) nach MD20.



# 3.8 INVI 1-Komplement Ganzzahl (16 Bit)

#### **Format**

INVI

## **Beschreibung**

**INVI** (1-Komplement Ganzzahl, 16 Bit) bildet das Einerkomplement des 16-Bit-Wertes in AKKU1-L. Beim Bilden des Einerkomplements werden die einzelnen Bits umgekehrt, d. h. die Nullen werden durch Einsen ersetzt und die Einsen durch Nullen. Das Ergebnis wird in AKKU1-L gespeichert.

## **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	EW8	//Lade den Wert in AKKU1-L.
INVI		//Bilde das Einerkomplement (16 Bit).
T	MW10	//Transferiere das Ergebnis nach MW10.

Inhalt	AKKU1-L	AKKU1-L					
Bit	15			0			
vor Ausführung von INVI	0110	0011	1010	1110			
nach Ausführung von INVI	1001	1100	0101	0001			

# 3.9 INVD 1-Komplement Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

INVD

## **Beschreibung**

**INVD** (1-Komplement Ganzzahl, 32 Bit) bildet das Einerkomplement des 32-Bit-Wertes in AKKU 1. Beim Bilden des Einerkomplements werden die einzelnen Bits umgekehrt, d. h. die Nullen werden durch Einsen ersetzt und die Einsen durch Nullen. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert.

## **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	ED8	//Lade den Wert in AKKU 1.
INVD		//Bilde das Einerkomplement (32 Bit).
T	MD10	//Transferiere das Ergebnis nach MD10.

Inhalt	AKKU1-H				AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0
vor Ausführung von INVD	0110	1111	1000	1100	0110	0011	1010	1110
nach Ausführung von INVD	1001	0000	0111	0011	1001	1100	0101	0001

## 3.10 NEGI 2-Komplement Ganzzahl (16 Bit)

#### **Format**

**NEGI** 

## **Beschreibung**

**NEGI** (2-Komplement Ganzzahl, 16 Bit) bildet das Zweierkomplement des 16-Bit-Wertes in AKKU1-L. Beim Bilden des Zweierkomplements werden die einzelnen Bits umgekehrt, d. h. die Nullen werden durch Einsen ersetzt und die Einsen durch Nullen. Dann wird eine "1" addiert. Das Ergebnis wird in AKKU1-L gespeichert. Die Operation 2-Komplement Ganzzahl entspricht einer Multiplikation mit "-1". Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	Х	Х	Х	х	-	-	-	-

Bilden der Statusbits:	A1	A0	ov	os
Ergebnis = 0	0	0	0	-
-32768 <= Ergebnis <= -1	0	1	0	-
32767 >= Ergebnis >= 1	1	0	0	-
Ergebnis = 2768	0	1	1	1

AWL		Erläuterung
L	EW8	//Lade den Wert in AKKU1-L.
NEGI		//Bilde das Zweierkomplement (16 Bit).
T	MW10	//Transferiere das Ergebnis nach MW10.

Inhalt	AKKU1-L	AKKU1-L					
Bit	15			0			
vor Ausführung von <b>NEGI</b>	0101	1101	0011	1000			
nach Ausführung von <b>NEGI</b>	1010	0010	1100	1000			

## 3.11 NEGD 2-Komplement Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

**NEGD** 

## **Beschreibung**

**NEGD** (2-Komplement Ganzzahl, 32 Bit) bildet das Zweierkomplement des 32-Bit-Wertes in AKKU 1. Beim Bilden des Zweierkomplements werden die einzelnen Bits umgekehrt, d. h. die Nullen werden durch Einsen ersetzt und die Einsen durch Nullen. Dann wird eine "1" addiert. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Die Operation 2-Komplement Ganzzahl entspricht einer Multiplikation mit "-1". Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Statusbits:	A1	A0	ov	os
Ergebnis = 0	0	0	0	-
-2.147.483.648 <= Ergebnis <= -1	0	1	0	-
2.147.483.647 >= Ergebnis >= 1	1	0	0	-
Ergebnis = 2 147 483 648	0	1	1	1

AWL		Erläuterung
L	ED8	//Lade den Wert in AKKU 1.
NEGD		//Bilde das Zweierkomplement (32 Bit).
T	MD10	//Transferiere das Ergebnis nach MD10.

Inhalt	AKKU1-H				AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0
vor Ausführung von <b>NEGD</b>	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1000
nach Ausführung von <b>NEGD</b>	1010	0000	1001	1011	1010	0010	1100	1000

# 3.12 NEGR Negiere Gleitpunktzahl

#### **Format**

**NEGR** 

## **Beschreibung**

**NEGR** (Negiere Gleitpunktzahl, 32 Bit, IEEE-FP) negiert die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Die Operation kehrt den Status von Bit 31 in AKKU 1 um (Vorzeichen der Mantisse). Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert.

## **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	ED8	//Lade den Wert in AKKU 1 (Beispiel ED8 = 1.5E+02).
NEGR		//Negiere Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP), speichere das Ergebnis in AKKU
		1.
т	MD10	//Transferiere das Ergebnis nach MD10 (Beispiel Ergebnis = -1.5E+02).

# 3.13 TAW Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1-L (16 Bit)

## **Format**

**TAW** 

## **Beschreibung**

**TAW** kehrt die Reihenfolge der Bytes in AKKU1-L um. Das Ergebnis wird in AKKU1-L gespeichert. AKKU1-H und AKKU 2 werden nicht verändert.

## **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MW10	//Lade den Wert von MW10 in AKKU 1.
TAW		//Kehre die Reihenfolge der Bytes in AKKU1-L um.
T	MW20	//Transferiere das Ergebnis nach MW20.

Inhalt	AKKU1-H-H	AKKU1-H-L	AKKU1-L-H	AKKU1-L-L
vor der Ausführung von <b>TAW</b>	Wert A	Wert B	Wert C	Wert D
nach der Ausführung von <b>TAW</b>	Wert A	Wert B	Wert D	Wert C

# 3.14 TAD Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1 (32 Bit)

## **Format**

**TAD** 

## **Beschreibung**

**TAD** kehrt die Reihenfolge der Bytes in AKKU 1 um. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. AKKU 2 wird nicht verändert.

## **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade den Wert von MD10 in AKKU 1.
TAD		//Kehre die Reihenfolge der Bytes in AKKU 1 um.
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis nach MD20.

Inhalt	AKKU1-H-H	AKKU1-H-L	AKKU1-L-H	AKKU1-L-L
vor der Ausführung von <b>TAD</b>	Wert A	Wert B	Wert C	Wert D
nach der Ausführung von TAD	Wert D	Wert C	Wert B	Wert A

## 3.15 RND Runden einer Gleitpunktzahl zur Ganzzahl

#### **Format**

**RND** 

## **Beschreibung**

RND (Umwandlung einer Gleitpunktzahl, 32 Bit, IEEE-FP, in eine Ganzzahl, 32 Bit) wertet den Inhalt von AKKU 1 als eine Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) aus. Die Operation wandelt die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in eine Ganzzahl (32 Bit) um und rundet das Ergebnis zur nächsten Ganzzahl. Liegt der Bruch der umgewandelten Zahl genau zwischen einem geraden und einem ungeraden Ergebnis, rundet die Operation zum geraden Ergebnis. Liegt die Zahl außerhalb des zulässigen Bereichs, werden die Statusbits OV und OS auf "1" gesetzt.

Tritt ein Fehler auf (Vorliegen einer NaN oder einer Gleitpunktzahl, die nicht als Ganzzahl, 32 Bit, dargestellt werden kann), wird die Umwandlung nicht ausgeführt, sondern Überlauf angezeigt.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	х	х	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in AKKU1-L.
RND		//Wandle die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in eine Ganzzahl (32 Bit) um
		und runde das Ergebnis. Speichere das Ergebnis in AKKUl.
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis (Ganzzahl, 32 Bit) nach MD20.

Wert vor der Umwandlung		Wert nach der Umwandlung
MD10 = "100.5"	=> RND =>	MD20 = "+100"
MD10 = "-100.5"	=> RND =>	MD20 = "-100"

# 3.16 TRUNC Runden einer Gleitpunktzahl durch Abschneiden

#### **Format**

**TRUNC** 

## **Beschreibung**

**TRUNC** (Umwandlung einer Gleitpunktzahl, 32 Bit, IEEE-FP, in eine Ganzzahl, 32 Bit) wertet den Inhalt von AKKU 1 als eine Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) aus. Die Operation wandelt die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in eine Ganzzahl (32 Bit) um. Das Ergebnis besteht aus dem ganzzahligen Anteil der Gleitpunktzahl (IEEE-Rundungsmodus 'Round to Zero'). Liegt die Zahl außerhalb des zulässigen Bereichs, werden die Statusbits OV und OS auf "1" gesetzt. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert.

Tritt ein Fehler auf (Vorliegen einer NaN oder einer Gleitpunktzahl, die nicht als Ganzzahl, 32 Bit, dargestellt werden kann), wird die Umwandlung nicht ausgeführt, sondern Überlauf angezeigt.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	х	х	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in AKKU1-L.
TRUNC		//Wandle die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in eine Ganzzahl (32 Bit)
		um und runde das Ergebnis. Speichere das Ergebnis in AKKUl.
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis (Ganzzahl, 32 Bit) nach MD20.

Wert vor der Umwandlung		Wert nach der Umwandlung
MD10 = "100.5"	=> TRUNC =>	MD20 = "+100"
MD10 = "-100.5"	=> TRUNC =>	MD20 = "-100"

# 3.17 RND+ Runden einer Gleitpunktzahl zur nächsthöheren Ganzzahl

#### **Format**

RND+

## **Beschreibung**

RND+ (Umwandlung einer Gleitpunktzahl, 32 Bit, IEEE-FP, in eine Ganzzahl, 32 Bit) wertet den Inhalt von AKKU 1 als eine Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) aus. Die Operation wandelt die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in eine Ganzzahl (32 Bit) um und rundet das Ergebnis zur kleinsten ganzen Zahl, die größer oder gleich der umgewandelten Gleitpunktzahl ist (IEEE-Rundungsmodus "Round to +infinity"). Liegt die Zahl außerhalb des zulässigen Bereichs, werden die Statusbits OV und OS auf "1" gesetzt. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert.

Tritt ein Fehler auf (Vorliegen einer NaN oder einer Gleitpunktzahl, die nicht als Ganzzahl, 32 Bit, dargestellt werden kann), wird die Umwandlung nicht ausgeführt, sondern Überlauf angezeigt.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	х	х	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in AKKU1-L.
RND		//Wandle die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in eine Ganzzahl (32 Bit) um
		und runde das Ergebnis. Speichere das Ergebnis in AKKU1.
Т	MD20	//Transferiere das Ergebnis (Ganzzahl, 32 Bit) nach MD20.

Wert vor der Umwandlung		Wert nach der Umwandlung
MD10 = "100.5"	=> RND+ =>	MD20 = "+101"
MD10 = "-100.5"	=> RND+ =>	MD20 = "-100"

# 3.18 RND- Runden einer Gleitpunktzahl zur nächstniederen Ganzzahl

#### **Format**

RND-

## **Beschreibung**

RND- (Umwandlung einer Gleitpunktzahl, 32 Bit, IEEE-FP, in eine Ganzzahl, 32 Bit) wertet den Inhalt von AKKU 1 als eine Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) aus. Die Operation wandelt die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in eine Ganzzahl (32 Bit) um und rundet das Ergebnis zu der nächsten ganzen Zahl, die kleiner oder gleich der umgewandelten Gleitpunktzahl ist (IEEE-Rundungsmodus "Round to-infinity"). Liegt die Zahl außerhalb des zulässigen Bereichs, werden die Statusbits OV und OS auf "1" gesetzt. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert.

Tritt ein Fehler auf (Vorliegen einer NaN oder einer Gleitpunktzahl, die nicht als Ganzzahl, 32 Bit, dargestellt werden kann), wird die Umwandlung nicht ausgeführt, sondern Überlauf angezeigt.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	х	х	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Lade die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in AKKU1-L.
RND-		//Wandle die Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP) in eine Ganzzahl (32 Bit) um
		und runde das Ergebnis. Speichere das Ergebnis in AKKUl.
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis (Ganzzahl, 32 Bit) nach MD20.

Wert vor der Umwandlung		Wert nach der Umwandlung
MD10 = "100.5"	=> RND- =>	MD20 = "+100"
MD10 = "-100.5"	=> RND- =>	MD20 = "-101"

# 4 Zähler

# 4.1 Zähloperationen Übersicht

## **Beschreibung**

Ein Zähler ist ein Funktionselement der Programmiersprache STEP 7. Zähler haben einen eigenen reservierten Speicherbereich in Ihrer CPU. Dieser Speicherbereich reserviert ein Wort von 16 Bit für jeden Zähler. Das Programmieren mit AWL unterstützt 256 Zähler. Die bei Ihrer CPU verfügbare Anzahl von Zählern entnehmen Sie bitte deren technischen Daten. Zähloperationen sind die einzigen Funktionen, die Zugriff auf den für Zähler reservierten Speicherbereich haben.

Folgende Zähloperationen stehen Ihnen zur Verfügung:

- FR Freigabe Zähler
- L Lade aktuellen Zählwert als Ganzzahl in AKKU 1
- LC Lade aktuellen Zählwert als BCD in AKKU 1
- R Rücksetze Zähler
- S Setze Zählerstartwert
- ZV Zählen vorwärts
- ZR Zählen rückwärts

# 4.2 FR Freigabe Zähler

#### **Format**

## FR <Zähler>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zähler></zähler>	COUNTER	Z	Zähler; Bereich hängt von der CPU ab.

## **Beschreibung**

FR <Zähler> löscht den Flankenmerker, der den adressierten Zähler auf Vorwärtsbzw. Rückwärtszählen setzt, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt. Die Freigabe des Zählers ist nicht erforderlich, wenn ein Zähler gesetzt werden soll oder wenn die normale Zählfunktion ausgeführt wird. Das heißt, trotz konstantem VKE von 1 an den Anweisungen Setze Zählerstartwert, Zählen vorwärts oder Zählen rückwärts, werden nach der Freigabe diese Operationen erneut ausgeführt.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
υ	E 2.0	//Frage den Signalzustand am Eingang E 2.0 ab.
FR	<b>Z</b> 3	//Gib den Zähler Z3 frei, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt.

# 4.3 L Lade aktuellen Zählwert als Ganzzahl in AKKU 1

#### **Format**

## L <Zähler>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zähler></zähler>	COUNTER	Z	Zähler; Bereich hängt von der CPU
			ab.

## **Beschreibung**

**L <Zähler>** lädt den aktuellen Zählwert des adressierten Zählers als Ganzzahl in AKKU1-L, nachdem zuvor der Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 gespeichert wurde.

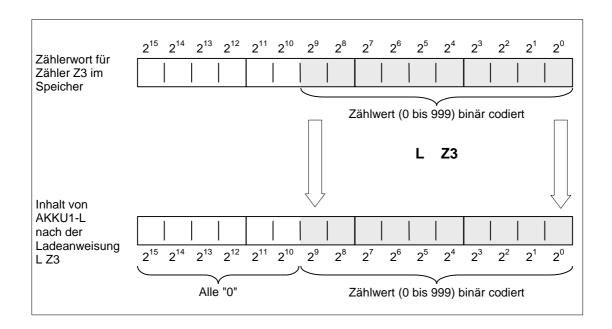
## **Statuswort**

		BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
Ī	schreibt:	-	-	-	-	-	_	-	-	-

## **Beispiel**

AWL Erläuterung

L Z3 //Lade den Zählwert des Zählers Z3 im Binärformat in AKKU1-L.



# 4.4 LC Lade aktuellen Zählwert als BCD in AKKU 1

#### **Format**

## LC <Zähler>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zähler></zähler>	COUNTER	Z	Zähler; Bereich hängt von der CPU ab.

## **Beschreibung**

**LC <Zähler>** lädt den aktuellen Zählwert des adressierten Zählers als BCD-Zahl in AKKU 1, nachdem zuvor der Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 gespeichert wurde.

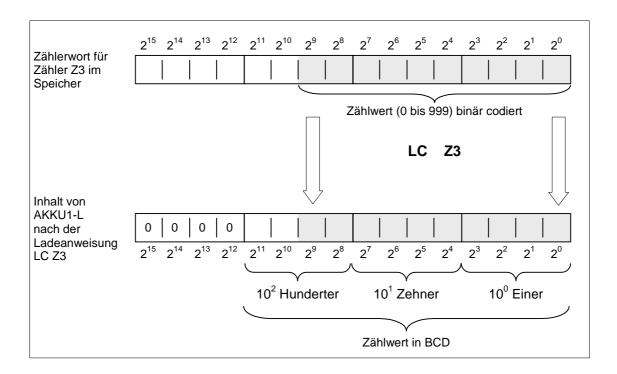
## **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	_	-	-	-

## **Beispiel**

AWL Erläuterung

LC Z3 //Lade den Zählwert des Zählers Z3 im BCD-Format in AKKU1-L.



# 4.5 R Rücksetze Zähler

## **Format**

## R <Zähler>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zähler></zähler>	COUNTER	Z	Zähler, der zurückgesetzt werden soll; Bereich hängt von der CPU ab.

## **Beschreibung**

R <Zähler> lädt den Zählwert "0" in den adressierten Zähler, wenn das VKE = 1 ist.

## **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
U	E 2.3	//Frage den Signalzustand am Eingang E 2.3 ab.
R	<b>Z</b> 3	//Setze den Zähler Z3 auf den Wert "0" zurück, wenn das VKE von "0" auf "1"
		wechselt.

# 4.6 S Setze Zählerstartwert

## **Format**

## S <Zähler>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zähler></zähler>	COUNTER	Z	Zähler, der voreingestellt werden soll; Bereich hängt von der CPU ab.

## **Beschreibung**

**S <Zähler>** lädt den Zählwert aus AKKU1-L in den adressierten Zähler, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt. Der Zählwert in AKKU 1 muß als BCD-Zahl zwischen "0" und "999" vorliegen.

## **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
U	E 2.3	//Frage den Signalzustand am Eingang E 2.3 ab.
L	C#3	//Lade den Zählwert 3 in AKKU1-L.
s	Z1	//Setze den Zähler Z1 auf den Zählwert, wenn das VKE von "0" auf "1"
		wechselt.

## 4.7 ZV Zählen vorwärts

#### **Format**

## ZV <Zähler>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zähler></zähler>	COUNTER	Z	Zähler; Bereich hängt von der CPU ab.

## **Beschreibung**

**ZV <Zähler>** erhöht den Zählwert des adressierten Zählers um "1", wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt und der Zählwert kleiner als "999" ist. Wenn der Zählwert den oberen Grenzwert "999" erreicht, wird der Wert nicht weiter erhöht. Weiteres Wechseln des VKE hat keine Auswirkungen. Das Überlaufbit (OV) wird nicht gesetzt.

## **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
U	E 2.1	//Frage den Signalzustand am Eingang E 2.1 ab.
zv	<b>Z</b> 3	//Inkrementiere den Zähler Z3 um den Wert 1, wenn das VKE von "0" auf "1"
		wechselt.

## 4.8 ZR Zählen rückwärts

#### **Format**

## ZR <Zähler>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zähler></zähler>	COUNTER	Z	Zähler; Bereich hängt von der CPU ab.

## **Beschreibung**

**ZR <Zähler>** vermindert den Zählwert des adressierten Zählers um "1", wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt und der Zählwert größer als "0" ist. Wenn der Zählwert den unteren Grenzwert "0" erreicht, wird der Wert nicht weiter vermindert. Weiteres Wechseln des VKE hat keine Auswirkungen, weil der Zähler nicht mit negativen Werten arbeitet.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
L	C#14	//Voreingestellter Wert des Zählers.
U	E 0.1	//Voreingestellter Zähler nach der Erkennung der steigenden Flanke am
		Eingang E 0.1.
s	Z1	//Lade den Zähler Z1 mit der Voreinstellung, sofern er freigegeben ist.
U	E 0.0	//Vermindere um "1" bei jeder steigenden Flanke an E 0.0.
ZR	<b>Z1</b>	//Dekrementiere den Zähler Z1 um "1", wenn das VKE abhängig von Eingang E
		0.0 von "0" auf "1" wechselt.
UN	<b>Z1</b>	//Null-Erkennung mit dem Bit Z1.
=	A 0.0	//Wenn der Wert von Zähler Z1 "0" ist, ist A 0.0 = 1.

## 5 DB-Aufruf

# 5.1 Datenbausteinoperationen Übersicht

## **Beschreibung**

Mit der Operation AUF (Öffne Datenbaustein) können Sie einen globalen Datenbaustein oder einen Instanz-Datenbaustein öffnen. Es kann gleichzeitig im Programm je ein globaler Datenbaustein und ein Instanz-Datenbaustein geöffnet sein.

Folgende Datenbausteinoperationen stehen Ihnen zur Verfügung:

- AUF Datenbaustein öffnen
- TDB Tausche Global-DB und Instanz-DB
- L DBLG Lade Länge Global-DB in AKKU 1
- L DBNO Lade Nummer Global-DB in AKKU 1
- L DILG Lade Länge Instanz-DB in AKKU 1
- L DINO Lade Nummer Instanz-DB in AKKU 1

## 5.2 AUF Datenbaustein öffnen

### **Format**

### AUF <Datenbaustein>

Operand	Datenbausteintyp	Quelladresse
<datenbaustein></datenbaustein>	DB, DI	1 bis 65535

## **Beschreibung**

**AUF <Datenbaustein>** öffnet einen Datenbaustein als Global-Datenbaustein oder als Instanz-Datenbaustein. Es können jeweils ein Global-Datenbaustein und ein Instanz-Datenbaustein gleichzeitig geöffnet sein.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
AUF	DB10	//Öffne den Datenbaustein DB10 als Global-Datenbaustein.
L	DBW35	//Lade Datenwort DBW35 des geöffneten Datenbausteins in AKKU1-L.
T	MW22	//Transferiere den Inhalt von AKKU1-L ins MW22.
AUF	DI20	//Öffne den Datenbaustein DB20 als Instanz-Datenbaustein.
L	DIB12	//Lade Datenbyte DIB12 des geöffneten Instanz-Datenbausteins in AKKU1-L-L.
T	DBB37	//Transferiere den Inhalt von AKKUl-L-L nach Datenbyte DBB37 des geöffneten
		Global-Datenbausteins.

# 5.3 TDB Tausche Global-DB und Instanz-DB

**Format** 

**TDB** 

## **Beschreibung**

**TDB** vertauscht die Datenbausteinregister. Ein Global-Datenbaustein wird so zum Instanz-Datenbaustein und umgekehrt.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# 5.4 L DBLG Lade Länge Global-DB in AKKU 1

### **Format**

L DBLG

## **Beschreibung**

**L DBLG** (Lade die Länge des Global-Datenbausteins) lädt die Länge des Global-Datenbausteins in AKKU 1, nachdem zuvor der Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 gespeichert wurde.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung						
AUF	DB10	//Öffne den Datenbaustein DB10 als Global-Datenbaustein.						
L	DBLG	//Lade die Länge des Global-Datenbausteins (Länge von DB10).						
L	MD10	//Vergleichswert, ob der Datenbaustein lang genug ist.						
<d< td=""><td></td><td></td></d<>								
SPB	ERRO	//Springe zur Sprungmarke ERRO, wenn die Länge des Datenbausteins kleiner						
		ist als der Wert in MD10.						

## 5.5 L DBNO Lade Nummer Global-DB in AKKU 1

### **Format**

L DBNO

## **Beschreibung**

**L DBNO** (Lade die Nummer des Global-Datenbausteins) lädt die Nummer des geöffneten Global-Datenbausteins in AKKU1, nachdem zuvor der Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 gespeichert wurde.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# 5.6 L DILG Lade Länge Instanz-DB in AKKU 1

### **Format**

L DILG

## **Beschreibung**

**L DILG** (Lade die Länge des Instanz-Datenbausteins) lädt die Länge des Instanz-Datenbausteins in AKKU 1, nachdem zuvor der Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 gespeichert wurde.

## **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
AUF	DI20	//Öffne den Datenbaustein DB20 als Instanz-Datenbaustein.
L	DILG	//Lade die Länge des Instanz-Datenbausteins (Länge von DB20).
L	MW10	//Vergleichswert, ob der Datenbaustein lang genug ist.
<i< td=""><td></td><td></td></i<>		
SPB	ERRO	//Springe zur Sprungmarke ERRO, wenn die Länge des Datenbausteins kleiner
		ist als der Wert in MW10.

## 5.7 L DINO Lade Nummer Instanz-DB in AKKU 1

### **Format**

L DINO

## **Beschreibung**

**L DINO** (Lade die Nummer des Instanz-Datenbausteins) lädt die Nummer des geöffneten Instanz-Datenbausteins in AKKU 1, nachdem zuvor der Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 gespeichert wurde.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# 6 Sprünge

## 6.1 Sprungoperationen Übersicht

## **Beschreibung**

Sprungoperationen ermöglichen es, den Programmablauf zu unterbrechen, um die Bearbeitung an einem anderen Punkt wiederaufzunehmen. Mit der Operation LOOP können Sie einen Programmteil mehrmals aufrufen.

Als Operand einer Sprungoperation bzw. der Operation LOOP dient eine Sprungmarke. Die Sprungmarke kann aus bis zu vier Zeichen bestehen, von denen das erste Zeichen ein Buchstabe sein muß. Die Sprungmarke endet mit einem Doppelpunkt ":" und leitet die Anweisung in der Zeile ein.

#### **Hinweis**

Achten Sie bei Programmen für die S7-300-CPUs darauf, daß bei Sprungoperationen das Sprungziel immer der Beginn einer Verknüpfungskette ist (gilt nicht für die CPU 318-2). Das Sprungziel darf sich nicht innerhalb einer Verknüpfungskette befinden.

Mit den folgenden Operationen können Sie den Programmablauf unabhängig von einer Bedingung unterbrechen:

- SPA Springe absolut
- SPL Sprungleiste

Die folgenden Operationen unterbrechen den Programmablauf. Ihre Ausführung ist vom Verknüpfungsergebnis (VKE) abhängig, das die vorherige Anweisung gebildet hat:

- SPB Springe, wenn VKE = 1
- SPBN Springe, wenn VKE = 0
- SPBB Springe, wenn VKE = 1 und rette VKE ins BIE
- SPBNB Springe, wenn VKE = 0 und rette VKE ins BIE

Die folgenden Operationen unterbrechen den Programmablauf abhängig vom Signalzustand eines Bits im Statuswort:

SPBI Springe, wenn BIE = 1
 SPBIN Springe, wenn BIE = 0
 SPO Springe, wenn OV = 1
 SPS Springe, wenn OS = 1

Die folgenden Operationen unterbrechen den Programmablauf abhängig vom Ergebnis einer vorhergehenden Operation:

- SPZ Springe, wenn Ergebnis = 0
- SPN Springe, wenn Ergebnis <> 0
- SPP Springe, wenn Ergebnis > 0
- SPM Springe, wenn Ergebnis < 0
- SPPZ Springe, wenn Ergebnis >= 0
- SPMZ Springe, wenn Ergebnis <= 0
- SPU Springe, wenn Ergebnis ungültig

## 6.2 SPA Springe absolut

#### **Format**

### SPA <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

SPA <Sprungmarke> unterbricht den linearen Programmablauf und springt unabhängig vom Inhalt des Statusworts an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	1		-	-	1		-	-

AWL			Erläuterung
	υ	E 1.0	
	υ	E 1.2	
	SPB	DELE	//Springe, wenn VKE = 1, zur Sprungmarke DELE.
	L	MB10	
	INC	1	
	T	MB10	
	SPA	FORW	//Absoluter Sprung zur Sprungmarke FORW.
DELE:	L	0	
	T	MB10	
FORW:	U	E 2.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke FORW hier fortgesetzt.

## 6.3 SPL Sprungleiste

#### **Format**

### SPL <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung				
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.				

### **Beschreibung**

**SPL <Sprungmarke>** (Springe über Sprungleiste) ermöglicht das Programmieren von Fallunterscheidungen. Die Zielsprungleiste, die maximal 255 Einträge enthält, beginnt unmittelbar nach der Operation **SPL** und endet vor der Sprungmarke, die der Operand SPL angibt. Jedes Sprungziel besteht aus einer Operation **SPA**. Die Anzahl der Sprungziele (0 bis 255) wird dem AKKU1-L-L entnommen.

Solange der AKKU-Inhalt kleiner ist als die Anzahl der Sprungziele zwischen SPL-Anweisung und Sprungmarke, springt die Operation **SPL** auf eine der Operationen **SPA**. Wenn AKKU1-L-L = 0 ist, wird zur ersten Operation SPA gesprungen, ist AKKU1-L-L = 1, wird zur zweiten Operation **SPA** gesprungen usw. Ist die Anzahl der Sprungziele zu groß, springt die Operation **SPL** zur ersten Anweisung nach der letzten Operation **SPA** in der Zielleiste.

Die Zielsprungleiste muß aus Operationen **SPA** bestehen, die sich vor der Sprungmarke befinden, die vom Operand der Anweisung SPL angegeben wird. Andere Operationen innerhalb der Sprungleiste sind unzulässig.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	_	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL			Erläuterung
	L	MB0	//Lade die Nummer des Sprungziels in AKKUl-L-L.
	$\mathtt{SPL}$	LSTX	//Sprungziel, wenn AKKU1-L-L > 3 ist.
	SPA	SEG0	//Sprungziel, wenn AKKU1-L-L = 0 ist.
	SPA	SEG1	//Sprungziel, wenn AKKU1-L-L = 1 ist.
	SPA	COMM	//Sprungziel, wenn AKKU1-L-L = 2 ist.
	SPA	SEG3	//Sprungziel, wenn AKKU1-L-L = 3 ist.
LSTX:	SPA	COMM	
SEG0:	*		//Zulässige Anweisung.
	*		
	SPA	COMM	
SEG1:	*		//Zulässige Anweisung.
	*		
	SPA	COMM	
SEG3:	*		//Zulässige Anweisung.
	*		
	SPA	COMM	
COMM:	*		
	*		

## 6.4 SPB Springe, wenn VKE = 1

### **Format**

### SPB <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

## Beschreibung

Wenn VKE = 1, unterbricht **SPB <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms ab (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen).

Wenn VKE = 0, wird der Sprung nicht ausgeführt. Das VKE wird auf "1" gesetzt, und der Programmablauf wird mit der folgenden Anweisung fortgesetzt.

### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	1	0

AWL			Erläuterung
	Ū	E 1.0	
	υ	E 1.2	
	SPB	JOVR	//Springe, wenn VKE = 1, zur Sprungmarke JOVR.
	L	EW8	//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.
	T	MW22	
JOVR:	U	E 2.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke JOVR hier fortgesetzt.

## 6.5 SPBN Springe, wenn VKE = 0

#### **Format**

### SPBN <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Wenn VKE = 0, unterbricht **SPBN <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms ab (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen).

Wenn VKE = 1, wird der Sprung nicht ausgeführt. Der Programmablauf wird mit der folgenden Anweisung fortgesetzt.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	1	0

AWL			Erläuterung
	U	E 1.0	
	U	E 1.2	
	SPBN	JOVR	//Springe, wenn VKE = 0, zur Sprungmarke JOVR.
	L	EW8	//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.
	T	MW22	
JOVR:	υ	E 2.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke JOVR hier fortgesetzt.

## 6.6 SPBB Springe, wenn VKE = 1 und rette VKE ins BIE

#### **Format**

## SPBB <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung				
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.				

### **Beschreibung**

Wenn VKE = 1, unterbricht **SPBB <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms ab (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen).

Wenn VKE = 0, wird der Sprung nicht ausgeführt. Das VKE wird auf "1" gesetzt und der Programmablauf wird mit der folgenden Anweisung fortgesetzt.

Unabhängig vom VKE wird bei der Operation **SPBB <Sprungmarke>** das VKE ins BIE kopiert.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	х	-	-	-	-	0	1	1	0

AWL			Erläuterung
	U	E 1.0	
	U	E 1.2	
	SPB B	JOVR	<pre>//Springe, wenn VKE = 1, zur Sprungmarke JOVR. Kopiere Inhalt des VKE-Bit ins BIE-Bit.</pre>
	L	EW8	<pre>//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.</pre>
	T	MW22	
JOVR:	υ	E 2.1	<pre>//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke JOVR hier fortgesetzt.</pre>

## 6.7 SPBNB Springe, wenn VKE = 0 und rette VKE ins BIE

#### **Format**

### SPBNB <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Wenn VKE = 0, unterbricht **SPBNB <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

Wenn VKE = 1, wird der Sprung nicht ausgeführt. Das VKE wird auf "1" gesetzt, und der Programmablauf wird mit der folgenden Anweisung fortgesetzt.

Unabhängig vom VKE wird bei der Operation **SPBNB <Sprungmarke>** das VKE ins BIE kopiert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	х	-	-	-	-	0	1	1	0

AWL			Erläuterung
	υ	E 1.0	
	υ	E 1.2	
	SPB NB	JOVR	<pre>//Springe, wenn VKE = 0, zur Sprungmarke JOVR. Kopiere Inhalt des VKE-Bit ins BIE-Bit.</pre>
	L	EW	//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.
	T	MW22	
JOVR:	U	E 2.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke JOVR hier fortgesetzt.

## 6.8 SPBI Springe, wenn BIE = 1

#### **Format**

### SPBI <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Ist das Statusbit BIE = 1, unterbricht **SPBI < Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms ab (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen).

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

## 6.9 SPBIN Springe, wenn BIE = 0

#### **Format**

### SPBIN <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

## Beschreibung

Ist das Statusbit BIE = 0, unterbricht **SPBIN <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Die Sprungmarke kann aus bis zu vier Zeichen bestehen, von denen das erste Zeichen ein Buchstabe sein muß. Die Sprungmarke endet mit einem Doppelpunkt ":" und leitet die Anweisung in der Zeile ein. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

## 6.10 SPO Springe, wenn OV = 1

#### **Format**

## SPO <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Ist das Statusbit OV = 1, unterbricht SPO <Sprungmarke> den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab. Bei einer kombinierten arithmetischen Operation muß nach jeder einzelnen arithmethischen Operation darauf geachtet werden, daß kein Überlauf auftritt, um sicherzustellen, daß jedes Zwischenergebnis innerhalb des zulässigen Bereichs liegt. Andernfalls ist die Operation SPS zu verwenden.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL			Erläuterung
	L	MW10	
	L	3	
	*I		//Multiplikation des Inhalts von MW10 mit "3".
	SPO	OVER	//Springe, wenn das Ergebnis den maximalen Bereich überschreitet $(OV = 1)$ .
	T	MW10	//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.
	υ	м 4.0	
	R	м 4.0	
	SPA	NEXT	
OVER:	UN	м 4.0	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke OVER hier fortgesetzt.
	s	M	
		4.0	
NEXT:	NOP 0		//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEXT hier fortgesetzt.

## 6.11 SPS Springe, wenn OS = 1

### **Format**

### SPS <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Ist das Statusbit OS = 1, unterbricht **SPS <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	-	-	-	-

## **Beispiel**

AWL			Erläuterung
	L	EW10	
	L	MW12	
	*I		
	L	DBW25	
	+I		
	L	MW14	
	-I		
	SPS	OVER	<pre>//Springe, wenn Überlauf in einer der 3 vorhergehenden Operationen, OS = 1, auftritt (siehe Hinweis).</pre>
	T	MW16	<pre>//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.</pre>
	U	M 4.0	
	R	M 4.0	
	SPA	NEXT	
OVER:	UN	M 4.0	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke OVER
			hier fortgesetzt.
	s	M 4.0	
NEXT:	NOP 0		//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEXT hier fortgesetzt.

## Hinweis

In diesem Fall dürfen Sie die Operation **SPO** nicht verwenden. Die Operation **SPO** würde nur den Überlauf der vorangehenden Operation **-I** abfragen.

## 6.12 SPZ Springe, wenn Ergebnis = 0

#### **Format**

### SPZ <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Sind die Statusbits A1 = 0 und A0 = 0, unterbricht **SPZ <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL			Erläuterung
	L	MW10	
	SRW	1	
	SPZ	ZERO	//Springe zur Sprungmarke ZERO, wenn das geschobene Bit = 0 ist.
	L	MW2	//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.
	INC	1	
	T	MW2	
	SPA	NEXT	
ZERO:	L	MW4	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke ZERO hier fortgesetzt.
	INC	1	
	T	MW4	
NEXT:	NOP 0		//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEXT hier fortgesetzt.

## 6.13 SPN Springe, wenn Ergebnis <> 0

#### **Format**

### SPN <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Ist das Ergebnis, das von den Statusbits A1 und A0 angezeigt wird, größer oder kleiner als Null (A1 = 0/A0 = 1 oder A1 = 1/A0 = 0), unterbricht **SPN <Sprungmarke>** (Springe, wenn das Ergebnis <> 0) den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL			Erläuterung
	L	EW8	
	L	MW12	
	XOW		
	SPN	NOZE	//Springe, wenn der Inhalt von AKKU1-L ungleich Null ist.
	UN	M 4.0	<pre>//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.</pre>
	S	M 4.0	
	SPA	NEXT	
NOZE:	UN	M 4.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NOZE
			hier fortgesetzt.
	s	M 4.1	
NEXT:	NOP 0		$//{\tt Der\ Programmablauf\ wird\ nach\ dem\ Sprung\ zur\ Sprungmarke\ NEXT\ hier\ fortgesetzt.}$

## 6.14 SPP Springe, wenn Ergebnis > 0

#### **Format**

### SPP <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Sind die Statusbits A1 = 1 und A0 = 0, unterbricht SPP <Sprungmarke> den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL			Erläuterung
	L	EW8	
	L	MW12	
	-I		//Subtraktion des Inhalts von MW12 vom Inhalt von EW8.
	SPP	POS	<pre>//Springe, wenn das Ergebnis &gt; 0 (d. h. der Inhalt von AKKU 1 &gt; 0) ist.</pre>
	UN	M 4.0	<pre>//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.</pre>
	s	M 4.0	
	SPA	NEXT	
POS:	UN	M 4.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke POS hier fortgesetzt.
	S	M 4.1	
NEXT:	NOP 0		//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEXT hier fortgesetzt.

## 6.15 SPM Springe, wenn Ergebnis < 0

#### **Format**

### SPM <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Sind die Statusbits A1 = 0 und A0 = 1, unterbricht **SPM <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird an dem Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

## **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	1		-	-	1		-	-

AWL			Erläuterung
	L	EW8	
	L	MW12	
	-I		//Subtraktion des Inhalt von MW12 vom Inhalt von EW8.
	SPM	NEG	//Springe, wenn Ergebnis < 0 (d. h. der Inhalt von AKKU 1 < 0) ist.
	UN	M 4.0	//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.
	S SPA	M 4.0 NEXT	
NEG:	UN	M 4.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEG hier fortgesetzt.
	S	M 4.1	
NEXT:	NOP 0		//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEXT hier fortgesetzt.

## 6.16 SPPZ Springe, wenn Ergebnis >= 0

#### **Format**

### SPPZ <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Ist das Ergebnis, das von den Statusbits A1 und A0 angezeigt wird, größer als oder gleich Null (A1 = 0/A0 = 0 oder A1 = 1/A0 = 0), unterbricht SPPZ <Sprungmarke> (Springe, wenn das Ergebnis >= 0) den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL			Erläuterung
	L	EW8	
	L	MW12	
	-I		//Subtraktion des Inhalts von MW12 vom Inhalt von EW8.
	SPPZ	REG0	<pre>//Springe, wenn das Ergebnis &gt;= 0 (d. h. der Inhalt von AKKU 1 &gt;= 0) ist.</pre>
	UN	M 4.0	<pre>//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.</pre>
	s	M 4.0	
	SPA	NEXT	
REG0:	UN	M 4.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke REGO hier fortgesetzt.
	s	M 4.1	
NEXT:	NOP 0		//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEXT hier fortgesetzt.

## 6.17 SPMZ Springe, wenn Ergebnis <= 0

#### **Format**

### SPMZ <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Ist das Ergebnis, das von den Statusbits A1 und A0 angezeigt wird, kleiner als oder gleich Null (A1 = 0/A0 = 0 oder A1 = 0/A0 = 1), unterbricht **SPMZ <Sprungmarke>** (Springe, wenn das Ergebnis <= 0) den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL			Erläuterung
	L	EW8	
	L	MW12	
	-I		//Subtraktion des Inhalts von MW12 vom Inhalt von EW8.
	SPMZ	RGE0	<pre>//Springe, wenn das Ergebnis &lt;= 0 (d. h. der Inhalt von AKKU 1 &lt;= 0) ist.</pre>
	UN	M 4.0	<pre>//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.</pre>
	S	M 4.0	
	SPA	NEXT	
RGE0:	UN	M 4.1	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke RGEO hier fortgesetzt.
	S	M 4.1	
NEXT:	NOP 0		//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEXT hier fortgesetzt.

## 6.18 SPU Springe, wenn Ergebnis ungültig

#### **Format**

### SPU <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

Sind die Statusbits A1 = 1 und A0 = 1, unterbricht **SPU <Sprungmarke>** den linearen Programmablauf und springt an das Sprungziel. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Das Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Sprunganweisung und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

Das Setzen der Statusbits A1 = 1 und A0 = 1 erfolgt bei

- · Division durch Null oder
- Verwendung unzulässiger Operationen oder
- "ungültigem" Ergebnis eines Vergleichs von Gleitpunktzahlen, d. h. bei Verwendung eines ungültigen Formats.

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL			Erläuterung
	L	MD10	
	L	ED2	
	/D		//Division des Inhalts von MD10 durch den Inhalt von ED2.
	SPU	ERRO	//Springe, wenn Division durch Null (d. h. ED2 = "0").
	T	MD14	<pre>//Der Programmablauf wird hier fortgesetzt, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.</pre>
	υ	M 4.0	
	R	M 4.0	
	SPA	NEXT	
ERRO:	UN	M 4.0	//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke ERRO hier fortgesetzt.
	s	M 4.0	
NEXT:	NOP 0		//Der Programmablauf wird nach dem Sprung zur Sprungmarke NEXT hier fortgesetzt.

## 6.19 LOOP Programmschleife

### **Format**

### LOOP <Sprungmarke>

Operand	Beschreibung
<sprungmarke></sprungmarke>	Symbolischer Name des Sprungziels.

### **Beschreibung**

LOOP <Sprungmarke> (Dekrementiere AKKU1-L und springe, wenn AKKU1-L <> 0) vereinfacht die Programmierung von Schleifen. Der Schleifenzähler ist eine vorzeichenlose Ganzzahl (16 Bit) und befindet sich in AKKU1-L. Die Anweisung springt an das angegebene Sprungziel. Der Sprung wird ausgeführt, solange der Inhalt von AKKU1-L ungleich "0" ist. Der lineare Programmablauf wird am Sprungziel fortgesetzt. Dieses Sprungziel wird durch eine Sprungmarke angegeben. Es kann sowohl vorwärts als auch rückwärts gesprungen werden. Sprünge können nur innerhalb eines Bausteins ausgeführt werden, d. h. die Operation Programmschleife und das Sprungziel müssen innerhalb desselben Bausteins liegen. Das Sprungziel darf innerhalb dieses Bausteins nur einmal vorhanden sein. Die maximale Sprungweite liegt bei -32768 bzw. +32767 Wörtern des Programmcodes. Die tatsächliche maximale Anzahl der Anweisungen, die übersprungen werden können, hängt von der Kombination der Anweisungen innerhalb des Programms (Ein-, Zwei- oder Dreiwortanweisungen) ab.

		BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
sc	hreibt:	-	-	-	-	-	-	-		-

## Beispiel zur Berechnung der Fakultät von 5 (5!)

AWL			Erläuterung
	L	L#1	//Lade die Ganzzahl-Konstante (32 Bit) in den AKKU 1.
	T	MD20	//Transferiere den Inhalt von AKKU 1 in MD20 (Initialisierung).
	L	5	//Lade die Anzahl der Schleifenzyklen in AKKU1-L.
NEXT:	T	MW10	//Sprungmarke = Anfang der Schleife / Transferiere AKKU1-L in
			Schleifenzähler.
	L	MD20	
	*	D	//Multipliziere aktuellen Inhalt von MD20 mit aktuellem Inhalt von
			MB10.
	T	MD20	//Transferiere Ergebnis der Multiplikation in MD20.
	L	MW10	//Lade den Inhalt des Schleifenzählers in AKKU 1.
	LOO	NEXT	//Dekrementiere den Inhalt von AKKU 1 und springe zur Sprungmarke
	P		NEXT, wenn AKKU1-L > 0 ist.
	L	MW24	//Der Programmablauf wird nach dem Ende der Schleife hier
			fortgesetzt.
	L	200	
	>I		

# 7 Festpunkt-Funktionen

## 7.1 Festpunkt-Funktionen Übersicht

## **Beschreibung**

Festpunkt-Funktionen verknüpfen den Inhalt von AKKU 1 und 2 miteinander. Das Ergebnis wird in AKKU 1 abgelegt. Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

Mit den Festpunkt-Funktionen können Sie die folgenden Operationen mit **zwei Ganzzahlen** (16 Bit, 32 Bit) durchführen:

- +I Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)
- -I Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (16 Bit)
- \*I Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)
- /I Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (16 Bit)
- + Addiere Ganzzahlkonstante (16, 32 Bit)
- +D Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)
- -D Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (32 Bit)
- \*D Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)
- /D Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (32 Bit)
- MOD Divisionsrest Ganzzahl (32 Bit)

## 7.2 Auswerten der Bits im Statuswort bei Festpunkt-Funktionen

## **Beschreibung**

Die Festpunkt-Funktionen beeinflussen die Bits A1, A0, OV und OS im Statuswort.

Die folgenden Tabellen zeigen den Signalzustand der Bits des Statusworts für die Ergebnisse von Operationen mit Festpunktzahlen (16 Bit, 32 Bit).

Gültiger Bereich	A1	A0	٥٧	os
0 (Null)	0	0	0	*
16 Bit: -32 768 <= Ergebnis < 0 (negative Zahl) 32 Bit: -2 147 483 648 <= Ergebnis < 0 (negative Zahl)	0	1	0	*
16 Bit: 32 767 >= Ergebnis > 0 (positive Zahl) 32 Bit: 2 147 483 647 >= Ergebnis > 0 (positive Zahl)	1	0	0	*

<sup>\*</sup> Das OS-Bit wird vom Ergebnis der Operation nicht beeinflußt.

Ungültiger Bereich	A1	A0	οv	os
Unterschreitung bei Addition 16 Bit: Ergebnis = -65536 32 Bit: Ergebnis = -4 294 967 296	0	0	1	1
Unterschreitung bei Multiplikation 16 Bit: Ergebnis < -32 768 (negative Zahl) 32 Bit: Ergebnis < -2 147 483 648 (negative Zahl)	0	1	1	1
Überlauf bei Addition, Subtraktion 16 Bit: Ergebnis > 32 767 (positive Zahl) 32 Bit: Ergebnis > 2 147 483 647 (positive Zahl)	0	1	1	1
Überlauf bei Multiplikation, Division 16 Bit: Ergebnis > 32 767 (positive Zahl) 32 Bit: Ergebnis > 2 147 483 647 (positive Zahl)	1	0	1	1
Unterschreitung bei Addition, Subtraktion 16 Bit: Ergebnis < -32 768 (negative Zahl) 32 Bit: Ergebnis < -2 147 483 648 (negative Zahl)	1	0	1	1
Division durch 0	1	1	1	1

Operation	A1	A0	ov	os
+D: Ergebnis = -4 294 967 296	0	0	1	1
/D oder MOD: Division durch 0	1	1	1	1

# 7.3 +I Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)

#### **Format**

+I

## **Beschreibung**

+I (Addiere Ganzzahlen, 16 Bit) addiert den Inhalt von AKKU1-L zum Inhalt von AKKU2-L und speichert das Ergebnis in AKKU1-L. Die Inhalte von AKKU1-L und AKKU2-L werden als Ganzzahlen (16 Bit) ausgewertet. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS, und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt. Bei Überlauf/Unterlauf ist das Ergebnis der Operation keine Ganzzahl (32 Bit), sondern eine Ganzzahl (16 Bit).

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Statusbits				A0	ov	os
Summe	=	0	0	0	0	-
-32768	<=	Summe < 0	0	1	0	-
32767	>=	Summe > 0	1	0	0	-
Summe	=	-65536	0	0	1	1
65534	>=	Summe > 32767	0	1	1	1
-65535	<=	Summe < -32768	1	0	1	1

AWL		Erläuterung
L	EW10	//Der Wert von EW10 wird in AKKU1-L geladen.
L	MW14	//Lade den Inhalt von AKKU1-L in AKKU2-L. Lade den Wert von MW14 in
		AKKU1-L.
+I		//Addiere AKKU2-L und AKKU1-L, speichere das Ergebnis in AKKU1-L.
T	DB1.DBW25	//Der Inhalt von AKKU1-L (Ergebnis) wird nach DBW25 von DB1
		transferiert.

# 7.4 -I Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (16 Bit)

#### **Format**

-1

#### **Beschreibung**

-I (Subtrahiere Ganzzahlen, 16 Bit) subtrahiert den Inhalt von AKKU1-L vom Inhalt von AKKU2-L und speichert das Ergebnis in AKKU1-L. Die Inhalte von AKKU1-L und AKKU2-L werden als Ganzzahlen (16 Bit) ausgewertet. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS, und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt. Bei Überlauf/Unterlauf ist das Ergebnis der Operation keine Ganzzahl (32 Bit), sondern eine Ganzzahl (16 Bit).

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Statusbits					Α0	ov	os
Differenz	=	0		0	0	0	-
-32768	<=	Differenz	< 0	0	1	0	-
32767	>=	Differenz	> 0	1	0	0	-
65535	>=	Differenz	> 32767	0	1	1	1
-65535	<=	Differenz	< -32768	1	0	1	1

AWL	ı	Erläuterung
L	EW10	//Der Wert von EW10 wird in AKKU1-L geladen.
L	MW14	//Lade den Inhalt von AKKU1-L in AKKU2-L. Lade den Wert von MW14 in
		AKKU1-L.
-I		//Subtrahiere AKKU1-L von AKKU2-L, speichere das Ergebnis in AKKU1-L.
Т	DB1.DBW25	//Der Inhalt von AKKU1-L (Ergebnis) wird nach DBW25 von DB1
		transferiert.

# 7.5 \*I Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)

#### **Format**

\*|

#### **Beschreibung**

\*I (Multipliziere Ganzzahlen, 16 Bit) multipliziert den Inhalt von AKKU2-L mit dem Inhalt von AKKU1-L. Die Inhalte von AKKU1-L und AKKU2-L werden als Ganzzahlen (16 Bit) ausgewertet. Das Ergebnis wird als Ganzzahl (32 Bit) in AKKU 1 gespeichert. Sind die Statusbits OV 1 = 1 und OS = 1, liegt das Ergebnis außerhalb des Bereichs einer Ganzzahl (16 Bit).

Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	1

Bilden der Statusbits					A0	ov	os
Produkt	=	0		0	0	0	-
-32768	<=	Produkt <	0	0	1	0	-
32767	>=	Produkt >	0	1	0	0	-
1.073.741.824	>=	Produkt >	32767	1	0	1	1
-1.073.709.056	<=	Produkt <	-32768	0	1	1	1

AWL		Erläuterung
L	EW10	//Der Wert von EW10 wird in AKKU1-L geladen.
L	MW14	//Lade den Inhalt von AKKU1-L in AKKU 2-L. Lade den Wert von MW14 in
		AKKU1-L.
*I		//Multipliziere AKKU2-L und AKKU1-L, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	DB1.DBD25	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach DBD25 in DB1
		transferiert.

# 7.6 /I Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (16 Bit)

#### **Format**

/I

#### **Beschreibung**

/I (Dividiere Ganzzahlen, 16 Bit) dividiert den Inhalt von AKKU2-L durch den Inhalt von AKKU1-L. Die Inhalte von AKKU1-L und AKKU2-L werden als Ganzzahlen (16 Bit) ausgewertet. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert und besteht aus zwei Ganzzahlen (16 Bit), dem Quotienten und dem Divisionsrest. Der Quotient wird in AKKU1-L gespeichert und der Divisionsrest in AKKU1-H. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Statusbits					A0	ov	os
Quotient = 0				0	0	0	-
-32768	<=	Quotient <	0	0	1	0	-
32767	>=	Quotient >	0	1	0	0	-
Quotient	=	32768		1	0	1	1
Division durch Null				1	1	1	1

# Beispiel

AWL		Erläuterung
L	EW10	//Der Wert von EW10 wird in AKKU1-L geladen.
L	MW14	//Lade den Inhalt von AKKU1-L in AKKU2-L. Lade den Wert von MW14 in AKKU1-
		L.
/I		//Dividiere AKKU2-L durch AKKU1-L, speichere das Ergebnis in AKKU 1: AKKU1-
		L: Quotient, AKKU1-H: Divisionsrest
T	MD20	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach MD20 transferiert.

# Beispiel: "13 dividiert durch 4"

Inhalt von AKKU2-L vor der Operation (EW10):	"13"
Inhalt von AKKU1-L vor der Operation (MW14):	"4"
Operation /I (AKKU2-L / AKKU1-L):	"13/4"
Inhalt von AKKU1-L nach der Operation (Quotient):	"3"
Inhalt von AKKU1-H nach der Operation (Divisionsrest):	"1"

# 7.7 + Addiere Ganzzahlkonstante (16, 32 Bit)

#### **Format**

#### + < Ganzzahlkonstante>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<ganzzahlkonstante></ganzzahlkonstante>	Konstante, (16 bzw. 32 Bit)	Konstante, die addiert
		werden soll

#### **Beschreibung**

- + < Ganzzahlkonstante > addiert die Ganzzahlkonstante zum Inhalt von AKKU 1 und speichert das Ergebnis in AKKU 1. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.
- + < Ganzzahlkonstante, 16 Bit> addiert eine Ganzzahlkonstante (16 Bit) (in dem Bereich von -32768 bis +32767) zum Inhalt von AKKU1-L und speichert das Ergebnis in AKKU1-L.
- + < Ganzzahlkonstante, 32 Bit> addiert eine Ganzzahlkonstante (32 Bit) (in dem Bereich von -2.147.483.648 bis 2.147.483.647) zum Inhalt von AKKU 1 und speichert das Ergebnis in AKKU 1.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL	ı	Erläuterung
L	EW10	//Lade den Wert von EW10 in AKKU1-L.
L	MW14	//Lade den Inhalt von AKKU1-L in AKKU2-L. Lade den Wert von MW14 in
		AKKU1-L.
+I		//Addiere AKKU2-L und AKKU1-L, speichere das Ergebnis in AKKU1-L.
+	25	//Addiere AKKU1-L und 25, speichere das Ergebnis in AKKU1-L.
Т	DB1.DBW25	//Transferiere den Inhalt von AKKU1-L (Ergebnis) nach DBW25 von DB 1.

# Beispiel 2

AWL		Erläuterung
L	EW12	
L	EW14	
+	100	//Addiere AKKU1-L und 100, speichere das Ergebnis in AKKU 1-L.
>I		//Ist AKKU 2 > AKKU 1 bzw. gilt EW 12 > (EW14 + 100),
SPB	NEXT	//dann springe zur Sprungmarke NEXT.

AWL		Erläuterung
L	MD20	
L	MD24	
+D		//Addiere AKKU 1 und AKKU 2, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
+	L#-200	//Addiere AKKUl und -200, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	MD28	

# 7.8 +D Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

+D

## **Beschreibung**

**+D** (Addiere Ganzzahlen, 32 Bit) addiert den Inhalt von AKKU 1 zum Inhalt von AKKU 2 und speichert das Ergebnis in AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Ganzzahlen (32 Bit) ausgewertet. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Statusbits					A0	ov	os
Summe	=	0		0	0	0	-
-2.147.483.648	<=	Summe <	0	0	1	0	1
2.147.483.647	>=	Summe >	0	1	0	0	ı
Summe	=	-4.294.967.296	;	0	0	1	1
4.294.967.294	>=	Summe > 2.14	17.483.647	0	1	1	1
-4.294.967.295	<=	Summe < -2.1	47.483.648	1	0	1	1

AWL		Erläuterung
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU
		1.
+D		//Addiere AKKU 2 und AKKU 1, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
Т	DB1.DBD25	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach DBD25 von DB1
		transferiert.

# 7.9 -D Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

-D

#### **Beschreibung**

**-D** (Subtrahiere Ganzzahlen, 32 Bit) subtrahiert den Inhalt von AKKU 1 vom Inhalt von AKKU 2 und speichert das Ergebnis in AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Ganzzahlen (32 Bit) ausgewertet. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Stati		<b>A</b> 1	A0	ov	os	
Differenz	=	0	0	0	0	-
-2.147.483.648	<=	Differenz < 0	0	1	0	-
2.147.483.647	>=	Differenz > 0	1	0	0	-
4.294.967.295	>=	Differenz > 2.147.483.647	0	1	1	1
-4.294.967.295	<=	Differenz < -2.147.483.648	1	0	1	1

AWL		Erläuterung
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU
		1.
-D		//Subtrahiere AKKU 1 von AKKU 2, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	DB1.DBD25	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach DBD25 in DB1
		transferiert.

# 7.10 \*D Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

\*D

#### **Beschreibung**

\*D (Multipliziere Ganzzahlen, 32 Bit) multipliziert den Inhalt von AKKU 1 mit dem Inhalt von AKKU 2. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Ganzzahlen (32 Bit) ausgewertet. Das Ergebnis wird als Ganzzahl (32 Bit) in AKKU 1 gespeichert. Sind die Statusbits OV1 = 1 und OS = 1, liegt das Ergebnis außerhalb des Bereichs einer Ganzzahl (32 Bit).

Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Stat	usbits			<b>A</b> 1	A0	A0         OV         OS           0         0         -           1         0         -           0         0         -		
Produkt	=	0		0	0	0	-	
-2.147.483.648	<=	Produkt <	0	0	1	0	-	
2.147.483.647	>=	Produkt >	0	1	0	0	-	
Produkt	>	2.147.483.647		1	0	1	1	
Produkt	<	-2.147.483.648		0	1	1	1	

AWL		Erläuterung
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU
		1.
*D		//Multipliziere AKKU 2 und AKKU 1, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	DB1.DBD25	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach DBD25 in DB1
		transferiert.

# 7.11 /D Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

/D

#### **Beschreibung**

**/D** (Dividiere Ganzzahlen, 32 Bit) dividiert den Inhalt von AKKU 2 durch den Inhalt von AKKU1. Die Inhalte von AKKU1 und AKKU2 werden als Ganzzahlen (32 Bit) ausgewertet. Das Ergebnis wird in AKKU1 gespeichert. Das Ergebnis enthält nur den Quotienten, nicht den Divisionsrest (mit der Operation **MOD** erhalten Sie den Divisionsrest).

Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Sta	tusbits			<b>A</b> 1	A0	ov	os
Quotient = 0		-		0	0	0	-
-2147483648	<=	Quotient <	0	0	1	0	-
2147483647	>=	Quotient >	0	1	0	0	-
Quotient	=	2147483648		1	0	1	1
Division durch	Null			1	1	1	1

AWL		Erläuterung
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU 1.
/D		//Dividiere AKKU 2 durch AKKU 1, speichere das Ergebnis (Quotient) in AKKU
		1.
T	MD20	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach MD20 transferiert.

# Beispiel: "13 dividiert durch 4"

Inhalt von AKKU 2 vor der Operation (ED10):	"13"
Inhalt von AKKU 1 vor der Operation (MD14):	"4"
Operation /D (AKKU 2 / AKKU 1):	"13/4"
Inhalt von AKKU 1 nach der Operation (Quotient):	"3"

# 7.12 MOD Divisionsrest Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

MOD

## **Beschreibung**

**MOD** (Divisionsrest von Ganzzahlen, 32 Bit) dividiert den Inhalt von AKKU 2 durch den Inhalt von AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Ganzzahlen (32 Bit) ausgewertet. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Das Ergebnis enthält nur den Divisionsrest, nicht den Quotienten (mit der Operation /D erhalten Sie den Quotienten).

Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

Bilden der Sta	tusbits				A1	A0	ov	os
Rest	=	0			0	0	0	-
-2147483648	<=	Rest	<	0	0	1	0	-
2147483647	>=	Rest	>	0	1	0	0	1
Division durch	Null				1	1	1	1

AWL		Erläuterung
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU 1.
MOD		//Dividiere AKKU 2 durch AKKU 1, speichere das Ergebnis (Divisionsrest) in
		AKKU 1.
T	MD20	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach MD20 transferiert.

# Beispiel: "13 dividiert durch 4"

Inhalt von AKKU 2 vor der Operation (ED10):	"13"
Inhalt von AKKU 1 vor der Operation (MD14):	"4"
Operation /D (AKKU 2 / AKKU 1):	"13/4"
Inhalt von AKKU 1 nach der Operation (Divisionsrest):	"1"

# 8 Gleitpunkt-Funktionen

# 8.1 Gleitpunkt-Funktionen Übersicht

#### **Beschreibung**

Gleitpunkt-Funktionen verknüpfen den Inhalt von AKKU 1 und 2 miteinander. Das Ergebnis wird in AKKU 1 abgelegt. Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

Gleitpunkt-Zahlen gehören zum Datentyp REAL ("R"). Mit den Gleitpunkt-Funktionen können Sie die folgenden Operationen mit **zwei Gleitpunktzahlen** (32 Bit, IEEE-FP) ausführen:

- +R Addiere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
- -R Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
- \*R Multipliziere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
- /R Dividiere AKKU 2 durch 1 als Gleitpunktzahl (32 Bit)

Folgende Operationen können Sie mit **einer Gleitpunktzahl** (32 Bit, IEEE-FP) ausführen:

- ABS Absolutwert einer Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)
- SQR Bilden des Quadrats einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
- SQRT Bilden der Quadratwurzel einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
- EXP Bilden des Exponentialwerts einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
- LN Bilden des natürlichen Logarithmus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
- SIN Bilden des Sinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)
- COS Bilden des Cosinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)
- TAN Bilden des Tangens eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)
- ASIN Bilden des Arcussinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
- ACOS Bilden des Arcuscosinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
- ATAN Bilden des Arcustangens einer Gleitpunktzahl (32 Bit)

# 8.2 Auswerten der Bits im Statuswort bei Gleitpunkt-Funktionen

## **Beschreibung**

Die Gleitpunkt-Funktionen beeinflussen die Bits A1, A0, OV und OS im Statuswort.

Die folgenden Tabellen zeigen den Signalzustand der Bits im Statuswort für die Ergebnisse von Operationen mit Gleitpunktzahlen (32 Bit).

Gültiger Bereich	A1	A0	ov	os
+0, -0 (Null)	0	0	0	*
-3,402823E+38 < Ergebnis < -1,175494E-38 (negative Zahl)	0	1	0	*
+1,175494E-38 < Ergebnis < 3,402824E+38 (positive Zahl)	1	0	0	*

<sup>\*</sup> Das OS-Bit wird vom Ergebnis der Operation nicht beeinflußt.

Ungültiger Bereich	A1	A0	ov	os
Unterschreitung -1,175494E-38 < Ergebnis < - 1,401298E-45 (negative Zahl)	0	0	1	1
Unterschreitung +1,401298E-45 < Ergebnis < +1,175494E-38 (positive Zahl)	0	0	1	1
Überlauf Ergebnis < -3,402823E+38 (negative Zahl)	0	1	1	1
Überlauf Ergebnis > 3,402823E+38 (positive Zahl)	1	0	1	1
keine gültige Gleitpunktzahl oder unzulässige Operation (Eingangswert außerhalb des gültigen Wertebereichs)	1	1	1	1

# 8.3 Grundoperationen

# 8.3.1 +R Addiere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

+R

#### **Beschreibung**

**+R** (Addiere Gleitpunktzahlen, 32-Bit, IEEE-FP) addiert den Inhalt von AKKU 1 zum Inhalt von AKKU 2 und speichert das Ergebnis in AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Gleitpunktzahlen (32-Bit, IEEE-FP) ausgewertet. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

# **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-unendlich	0	1	1	1	Überlauf
-qNaN	1	1	1	1	

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	_	-	-	_

AWL		Erläuterung
AUF	DB10	
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU 1.
+R		//Addiere AKKU 2 und AKKU 1, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	DBD25	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach DBD25 in DB10 transferiert.

# 8.3.2 -R Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

-R

#### **Beschreibung**

**-R** (Subtrahiere Gleitpunktzahlen, 32-Bit, IEEE-FP) subtrahiert den Inhalt von AKKU 1 vom Inhalt von AKKU 2 und speichert das Ergebnis in AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Gleitpunktzahlen (32-Bit, IEEE-FP) ausgewertet. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-unendlich	0	1	1	1	Überlauf
-qNaN	1	1	1	1	

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
AUF	DB10	
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU 1.
-R		//Subtrahiere AKKU 2 von AKKU 1, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
Т	DBD25	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach DBD25 in DB10 transferiert.

# 8.3.3 \*R Multipliziere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

\*R

## **Beschreibung**

\*R (Multipliziere Gleitpunktzahlen, 32-Bit, IEEE-FP) multipliziert den Inhalt von AKKU 2 mit dem Inhalt von AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Gleitpunktzahlen (32-Bit, IEEE-FP) ausgewertet. Das Ergebnis wird als Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1 gespeichert. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-unendlich	0	1	1	1	Überlauf
-qNaN	1	1	1	1	

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х				-

AWL		Erläuterung
OPN	DB10	
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU 1.
*R		//Multipliziere AKKU 2 und AKKU 1, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	DBD25	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach DBD25 in DB10 transferiert.

# 8.3.4 /R Dividiere AKKU 2 durch 1 als Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

/R

## **Beschreibung**

/R (Dividiere Gleitpunktzahlen, 32-Bit, IEEE-FP) dividiert den Inhalt von AKKU 2 durch den Inhalt von AKKU 1. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 werden als Gleitpunktzahlen (32-Bit, IEEE-FP) ausgewertet. Die Operation wird ausgeführt, ohne das VKE zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Statusbits A1, A0, OS und OV werden als Ergebnis der Operation gesetzt.

Bei CPUs mit zwei Akkus bleibt der Inhalt von AKKU 2 unverändert.

Bei CPUs mit vier Akkus werden die Inhalte von AKKU 3 in AKKU 2, und von AKKU 4 in AKKU 3 kopiert. Der Inhalt von AKKU 4 bleibt unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-unendlich	0	1	1	1	Überlauf
-qNaN	1	1	1	1	

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	х	-	-	-	-

AW	L	Erläuterung
AU	F DB10	
L	ED10	//Der Wert von ED10 wird in AKKU 1 geladen.
L	MD14	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD14 in AKKU 1.
/R		//Dividiere AKKU 2 durch AKKU 1, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	DBD20	//Der Inhalt von AKKU 1 (Ergebnis) wird nach DBD20 in DB10 transferiert.

# 8.3.5 ABS Absolutwert einer Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)

#### **Format**

**ABS** 

## **Beschreibung**

**ABS** (Absolutwert einer Gleitpunktzahl, 32-Bit, IEEE-FP) bildet den Absolutwert einer Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

	AWL		Erläuterung
Γ	ь	ED8	//Lade den Wert in AKKU 1 (Beispiel: ED8 = -1.5E+02).
١.	ABS		//Bilde den Absolutwert, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
1	Т	MD10	//Transferiere das Ergebnis nach MD10 (Beispiel: Ergebnis = 1.5E+02).

# 8.4 Erweiterte Operationen

# 8.4.1 SQR Bilden des Quadrats einer Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

**SQR** 

## **Beschreibung**

**SQR** (Bilden des Quadrats einer Gleitpunktzahl, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet das Quadrat einer Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-qNaN	1	1	1	1	

AWL		Erläuterung
AUF	DB17	//Schlage Datenbaustein DB17 auf.
L	DBD0	//Der Wert aus Datendoppelwort DBD0 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser Wert muss Gleitpunktformat haben.)
SQR		//Berechne das Quadrat der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Lege das Ergebnis in AKKU 1 ab.
UN	ov	//Frage Bit OV im Statuswort auf "0" ab.
SPB	OK	//Falls bei der Operation SQR kein Fehler aufgetreten ist, springe zur Marke OK.
BEA		//BEA, falls bei der Operation SQR ein Fehler aufgetreten ist.
OK: T	DBD4	//Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Datendoppelwort DBD4.

# 8.4.2 SQRT Bilden der Quadratwurzel einer Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

**SQRT** 

#### **Beschreibung**

**SQRT** (Bilden der Quadratwurzel einer Gleitpunktzahl, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet die Quadratwurzel einer Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Der Eingangswert muß größer oder gleich Null sein. Das Ergebnis ist dann positiv. Einzige Ausnahme: die Quadratwurzel von -0 ist -0. Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und die CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-qNaN	1	1	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser Wert muss Gleitpunktformat haben.)
SQRT		//Berechne die Quadratwurzel der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Lege das Ergebnis in AKKU 1 ab.
UN	ov	//Frage Bit OV im Statuswort auf "0" ab.
SPB	OK	//Falls bei der Operation SQRT kein Fehler aufgetreten ist, springe zur Marke OK.
BEA OK: T	MD20	//BEA, falls bei der Operation SQRT ein Fehler aufgetreten ist. //Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 8.4.3 EXP Bilden des Exponentialwerts einer Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

**EXP** 

## **Beschreibung**

**EXP** (Bilden des Exponentialwerts einer Gleitpunktzahl, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet den Exponentialwert (Exponentialwert zur Basis e) einer Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-qNaN	1	1	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser Wert muss Gleitpunktformat haben.)
EXP		//Berechne den Exponentialwert der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1 zur Basis e. Lege das Ergebnis in AKKU 1 ab.
UN	ov	//Frage Bit OV im Statuswort auf "0" ab.
SPB	OK	//Falls bei der Operation EXP kein Fehler aufgetreten ist, springe zur
		Marke OK.
BEA		//BEA, falls bei der Operation EXP ein Fehler aufgetreten ist.
OK: T	MD20	//Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 8.4.4 LN Bilden des natürlichen Logarithmus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

LN

## **Beschreibung**

**LN** (Bilden des natürlichen Logarithmus einer Gleitpunktzahl, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet den natürlichen Logarithmus (Logarithmus zur Basis e) einer Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Der Eingangswert muß größer Null sein. Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

# **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-unendlich	0	1	1	1	Überlauf
-qNaN	1	1	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser Wert
		muss Gleitpunktformat haben.)
LN		//Berechne den natürlichen Logarithmus der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-
		FP) in AKKU 1. Lege das Ergebnis in AKKU 1 ab.
UN	ov	//Frage Bit OV im Statuswort auf "0" ab.
SPB	OK	//Falls bei der Operation LN kein Fehler aufgetreten ist, springe zur
		Marke OK.
BEA		//BEA, falls bei der Operation LN ein Fehler aufgetreten ist.
OK: T	MD20	//Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 8.4.5 SIN Bilden des Sinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)

#### **Format**

SIN

## **Beschreibung**

**SIN** (Bilden des Sinus von Winkeln als Gleitpunktzahlen, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet den Sinus von einem Winkel, der im Bogenmaß angegeben wird. Der Winkel muß als Gleitpunktzahl in AKKU 1 vorliegen. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	Α0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Überlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-qNaN	1	1	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser Wert
		muss Gleitpunktformat haben.)
SIN		//Berechne den Sinus der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Lege
		das Ergebnis in AKKU 1 ab.
T	MD20	//Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 8.4.6 COS Bilden des Cosinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)

#### **Format**

cos

## **Beschreibung**

**COS** (Bilden des Cosinus von Winkeln als Gleitpunktzahlen, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet den Cosinus von einem Winkel, der im Bogenmaß angegeben wird. Der Winkel muß als Gleitpunktzahl in AKKU 1 vorliegen. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Überlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-qNaN	1	1	1	1	

AWL	Erläuterung
L MD1	0 //Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser Wert
	muss Gleitpunktformat haben.)
COS	//Berechne den Cosinus der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1. Lege
	das Ergebnis in AKKU 1 ab.
T MD2	0 //Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 8.4.7 TAN Bilden des Tangens eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)

#### **Format**

**TAN** 

## **Beschreibung**

**TAN** (Bilden des Tangens von Winkeln als Gleitpunktzahlen, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet den Tangens von einem Winkel, der im Bogenmaß angegeben wird. Der Winkel muß als Gleitpunktzahl in AKKU 1 vorliegen. Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	Α0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+unendlich	1	0	1	1	Überlauf
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-unendlich	0	1	1	1	Überlauf
-qNaN	1	1	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser Wert
		muss Gleitpunktformat haben.)
TAN		//Berechne den Tangens der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU 1.
		Lege das Ergebnis in AKKU 1 ab.
UN	ov	//Frage Bit OV im Statuswort auf "0" ab.
SPB	OK	//Falls bei der Operation TAN kein Fehler aufgetreten ist, springe zur
		Marke OK.
BEA		//BEA, falls bei der Operation TAN ein Fehler aufgetreten ist.
OK: T	MD20	//Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 8.4.8 ASIN Bilden des Arcussinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

**ASIN** 

## **Beschreibung**

**ASIN** (Bilden des Arcussinus einer Gleitpunktzahl, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet den Arcussinus einer Gleitpunktzahl in AKKU 1. Zulässiger Wertebereich für den Eingangswert:

-1 <= Eingangswert <= +1

Das Ergebnis ist ein Winkel, der im Bogenmaß angegeben wird. Der Wert liegt in dem folgenden Bereich:

 $-\pi$  / 2 <= Arcussinus (AKKU 1) <=  $+\pi$  / 2, mit  $\pi$  = 3,14159...

Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung	
+qNaN	1	1	1	1		
+normalisiert	1	0	0	-		
+denormalisiert	0	0	1	1	Überlauf	
+Null	0	0	0	-		
-Null	0	0	0	-		
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf	
-normalisiert	0	1	0	-		
-qNaN	1	1	1	1		

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser
		Wert muss Gleitpunktformat haben.)
ASIN		//Berechne den Arcussinus der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU
		1. Lege das Ergebnis in AKKU 1 ab.
UN	ov	//Frage Bit OV im Statuswort auf "0" ab.
SPB	OK	//Falls bei der Operation ASIN kein Fehler aufgetreten ist, springe zur
		Marke OK.
BEA		//BEA, falls bei der Operation ASIN ein Fehler aufgetreten ist.
OK: T	MD20	//Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 8.4.9 ACOS Bilden des Arcuscosinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

**ACOS** 

#### **Beschreibung**

**ACOS** (Bilden des Arcuscosinus einer Gleitpunktzahl, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet den Arcuscosinus einer Gleitpunktzahl in AKKU 1. Zulässiger Wertebereich für den Eingangswert:

-1 <= Eingangswert <= +1

Das Ergebnis ist ein Winkel, der im Bogenmaß angegeben wird. Der Wert liegt in dem folgenden Bereich:

0 <= Arcuscosinus (AKKU 1) <=  $\pi$ , mit  $\pi$  = 3,14159...

Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Überlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-qNaN	1	1	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser
		Wert muss Gleitpunktformat haben.)
ACOS		//Berechne den Arcuscosinus der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU
		1. Lege das Ergebnis in AKKU 1 ab.
UN	ov	//Frage Bit OV im Statuswort auf "0" ab.
SPB	OK	//Falls bei der Operation ACOS kein Fehler aufgetreten ist, springe zur
		Marke OK.
BEA		//BEA, falls bei der Operation ACOS ein Fehler aufgetreten ist.
OK: T	MD20	//Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 8.4.10 ATAN Bilden des Arcustangens einer Gleitpunktzahl (32 Bit)

#### **Format**

**ATAN** 

## **Beschreibung**

**ATAN** (Bilden des Arcustangens einer Gleitpunktzahl, 32-Bit, IEEE-FP) berechnet den Arcustangens einer Gleitpunktzahl in AKKU 1. Das Ergebnis ist ein Winkel, der im Bogenmaß angegeben wird. Der Wert liegt in dem folgenden Bereich:

-
$$_{\pi}$$
 / 2 <= Arcustangens (AKKU 1) <= + $_{\pi}$  / 2, mit  $_{\pi}$  = 3,14159...

Die Operation beeinflußt die Bits A1, A0, OV und OS des Statusworts.

Die Inhalte von AKKU 2 (und bei CPUs mit vier Akkus auch die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4) bleiben unverändert.

## **Ergebnis**

Ergebnis in AKKU 1	A1	A0	ov	os	Anmerkung
+qNaN	1	1	1	1	
+normalisiert	1	0	0	-	
+denormalisiert	0	0	1	1	Überlauf
+Null	0	0	0	-	
-Null	0	0	0	-	
-denormalisiert	0	0	1	1	Unterlauf
-normalisiert	0	1	0	-	
-qNaN	1	1	1	1	

AWL		Erläuterung
L	MD10	//Der Wert aus Merkerdoppelwort MD10 wird in AKKU 1 geladen. (Dieser Wert
		muss Gleitpunktformat haben.)
ATAN		//Berechne den Arcustangens der Gleitpunktzahl (32-Bit, IEEE-FP) in AKKU
		1. Lege das Ergebnis in AKKU 1 ab.
UN	ov	//Frage Bit OV im Statuswort auf "0" ab.
SPB	OK	//Falls bei der Operation ATAN kein Fehler aufgetreten ist, springe zur
		Marke OK.
BEA		//BEA, falls bei der Operation ATAN ein Fehler aufgetreten ist.
OK: T	MD20	//Transferiere das Ergebnis aus AKKU 1 in das Merkerdoppelwort MD20.

# 9 Laden/Transferieren

# 9.1 Lade- und Transferoperationen Übersicht

#### **Beschreibung**

Die Lade- und Transferoperationen ermöglichen es Ihnen, den Informationsaustausch zwischen Ein- oder Ausgabebaugruppen und Speicherbereichen oder zwischen Speicherbereichen zu programmieren. Die CPU führt diese Operationen in jedem Zyklus als unbedingte Operationen aus, d. h. sie werden vom Verknüpfungsergebnis einer Operation nicht beeinflußt.

Folgende Lade- und Transferoperationen stehen Ihnen zur Verfügung:

- L Lade
- L STW Lade Statuswort in AKKU 1
- LAR1 Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von AKKU 1
- LAR1 <D> Lade Adreßregister 1 mit Pointer (32 Bit-Format)
- LAR1 AR2 Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von Adressregister 2
- LAR2 Lade Adreßregister 2 mit Inhalt von AKKU 1
- LAR2 <D> Lade Adreßregister 2 mit Ganzzahl (32 Bit)
- T Transferiere
- T STW Transferiere AKKU 1 in Statuswort
- TAR Tausche Adreßregister 1 mit 2
- TAR1 Transferiere Adreßregister 1 in AKKU 1
- TAR1 <D> Transferiere Adreßregister 1 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)
- TAR1 AR2 Transferiere Adreßregister 1 in Adreßregister 2
- TAR2 Transferiere Adreßregister 2 in AKKU 1
- TAR2 <D> Transferiere Adreßregister 2 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)

# 9.2 L Lade

#### **Format**

## L <Operand>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Quelladresse
<operand></operand>	BYTE	E, A, PE, M, L, D,	065535
	WORD	Pointer, Parameter	065534
	DWORD		065532

# Beschreibung

**L <Operand>** lädt den Inhalt des adressierten Bytes, Wortes oder Doppelwortes in AKKU 1, nachdem zuvor der alte Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 gespeichert wurde und AKKU 1 auf "0" zurückgesetzt wurde.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	EB10	//Lade Eingangsbyte EB10 in AKKU1-L-L.
L	MB120	//Lade Merkerbyte MB120 in AKKU1-L-L.
L	DBB12	//Lade Datenbyte DBB12 in AKKU1-L-L.
L	DIW15	//Lade Instanzdatenwort DIW15 in AKKU1-L.
L	LD252	//Lade Lokaldaten-Doppelwort LD252 in AKKU 1.
L	P# E 8.7	//Lade den Pointer in AKKU1
L	OTTO	//Lade den Parameter "OTTO" in AKKU1
L	P# ANNA	//Lade den Pointer auf den angegebenen Parameter in AKKU1 (Dieser Befehl
		lädt den relativen Adressoffset des angegebenen Parameters. Um in multiinstanzfähigen FBs den absoluten Offset im Instanz-Datenbaustein zu ermitteln, muss zu diesem Wert noch der Inhalt des AR2-Registers addiert
		werden.

### Inhalt von Akkumulator 1

Inhalt von AKKU 1	AKKU1-H-H	AKKU1-H-L	AKKU1-L-H	AKKU1-L-L		
vor Ausführung der Ladeoperation	XXXXXXX	XXXXXXXX	XXXXXXXX	XXXXXXX		
nach Ausführung von L MB10 (L <byte>)</byte>	00000000	00000000	00000000	<mb10></mb10>		
nach Ausführung von <b>L MW10</b> (L <wort>)</wort>	00000000	00000000	<mb10></mb10>	<mb11></mb11>		
nach Ausführung von <b>L MD10</b> (L <doppelwort>)</doppelwort>	<mb10></mb10>	<mb11></mb11>	<mb12></mb12>	<mb13></mb13>		
nach Ausführung von <b>L P# ANNA</b> (im FB)	<86>	<bit-offset anna="" fb-anfang="" relativ="" von="" zum="">. Um in multiinstanzfähigen FBs den absoluten Offset im Instanz-Datenbaustein zu ermitteln, muß zu diesem Wert noch der Inhalt des AR2-Registers addiert werden.</bit-offset>				
nach Ausführung von <b>L P# ANNA</b> (im FC)	<ul><li><eine adresse="" ar<br="" bereichsübergreifende="" das="" datums,="" des="">ANNA übergeben wird&gt;</eine></li></ul>					
	X = "1" oder "0	)"				

### 9.3 L STW Lade Statuswort in AKKU 1

#### **Format**

**L STW** 

#### **Beschreibung**

**L STW** (Operation L mit dem Operand STW) lädt AKKU 1 mit dem Inhalt des Statusworts. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### Hinweis

Bei den CPUs der Familie S7-300 werden die Bits des Statusworts /ER, STA und OR nicht durch die Anweisung **L STW** geladen. Lediglich Bit 1, 4, 5, 6, 7 und 8 werden an die entsprechenden Bitpositionen des niederwertigen Worts von AKKU 1 geladen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

#### **Beispiel**

AWL		Erläuterung
L	STW	//Lade den Inhalt des Statusworts in AKKU 1.

Der Inhalt von AKKU 1 nach der Ausführung von L STW lautet:

Bit	31-9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
Inhalt:	0	BIE	A1	A0	OV	os	OR	STA	VKE	/ER

# 9.4 LAR1 Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von AKKU 1

**Format** 

LAR1

#### **Beschreibung**

**LAR1** lädt das Adreßregister AR1 mit dem Inhalt von AKKU 1 (32 Bit-Pointer). AKKU 1 und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# 9.5 LAR1 <D> Lade Adreßregister 1 mit Pointer (32 Bit-Format)

#### **Format**

#### LAR1 <D>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Quelladresse
<d></d>	DWORD	D, M, L	065532
	Pointerkonstante		

#### **Beschreibung**

**LAR1 <D>** lädt das Adreßregister AR1 mit dem Inhalt des adressierten Doppelworts <D> oder einer Pointerkonstante. AKKU 1 und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# Beispiel: Direkte Adressen

AWL		Erläuterung
LAR1	DBD 20	//Lade AR 1 mit dem Pointer in Datendoppelwort DBD20.
LAR1	DID 30	//Lade AR1 mit dem Pointer in Instanzdoppelwort DID30.
LAR1	LD 180	//Lade AR1 mit dem Pointer in Lokaldaten-Doppelwort LD180.
LAR1	MD 24	//Lade AR1 mit dem Pointer in Merkerdoppelwort MD24.

#### **Beispiel: Pointerkonstante**

AWL		Erläuterung
LAR1	P#M100.0	//Lade AR1 mit einer 32-Bit Pointerkonstante.

# 9.6 LAR1 AR2 Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von Adressregister 2

#### **Format**

LAR1 AR2

#### **Beschreibung**

**LAR1 AR2** (Operation LAR1 mit dem Operand AR2) lädt das Adreßregister AR1 mit dem Inhalt von Adreßregister AR2. AKKU 1 und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# 9.7 LAR2 Lade Adreßregister 2 mit Inhalt von AKKU 1

#### **Format**

LAR2

### Beschreibung

LAR2 lädt das Adreßregister AR2 mit dem Inhalt von AKKU 1 (32 Bit-Pointer).

AKKU 1 und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# 9.8 LAR2 <D> Lade Adreßregister 2 mit Ganzzahl (32 Bit)

#### **Format**

#### LAR2 <D>

Operand Datentyp		Speicherbereich	Quelladresse
<d></d>	DWORD	D, M, L	065532
	Pointerkonstante		

#### **Beschreibung**

**LAR2 <D>** lädt das Adreßregister AR 2 mit dem Inhalt des adressierten Doppelworts <D> oder einer Pointerkonstante. AKKU 1 und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

#### **Beispiel: Direkte Adressen**

AWL		Erläuterung
LAR2	DBD 20	//Lade AR 2 mit Pointer in Datendoppelwort DBD20.
LAR2	DID 30	//Lade AR 2 mit dem Pointer in Instanzdoppelwort DID30.
LAR2	LD 180	//Lade AR 2 mit dem Pointer in Lokaldaten-Doppelwort LD180.
LAR2	MD 24	//Lade AR 2 mit dem Inhalt des direkt adressierten Merkerdoppelwort
		MD24.

#### **Beispiel: Pointerkonstante**

AWL		Erläuterung
LAR2	P#M100.0	//Lade AR 2 mit einer 32-Bit Pointerkonstante.

#### 9.9 T Transferiere

#### **Format**

#### T < Operand>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Quelladresse
<operand></operand>	BYTE	E, A, PA, M, L, D	065535
	WORD		065534
	DWORD		065532

#### **Beschreibung**

T <Operand> transferiert (kopiert) bei eingeschaltetem Master Control Relay (MCR = 1) den Inhalt von AKKU 1 in die Zieladresse. Bei MCR = 0 wird der Wert "0" an die Zieladresse geschrieben. Die Anzahl der Bytes, die aus dem AKKU 1 kopiert werden, hängt von der Größe ab, die in der Zieladresse angegeben ist. AKKU 1 speichert die Daten auch nach dem Transfervorgang. Das Transferieren in den direkten Peripheriebereich (Speicherbereich PA) transferiert auch den Inhalt von AKKU 1 oder "0" (bei MCR = 0) an die entsprechende Adresse im Prozeßabbild der Ausgänge (Speicherbereich A). Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
T	AB10	//Transferiere den Inhalt von AKKUl-L-L in das Ausgangsbyte AB10.
T	MW14	//Transferiere den Inhalt von AKKU1-L in das Merkerwort MW14.
T	DBD2	//Transferiere den Inhalt von AKKU 1 in das Datendoppelwort DBD2.

# 9.10 T STW Transferiere AKKU 1 in Statuswort

#### **Format**

T STW

#### **Beschreibung**

**T STW** (Operation T mit dem Operand STW) transferiert Bit 0 bis Bit 8 von AKKU 1 in das Statuswort.

Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen.

#### **Statuswort**

		BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
sc	chreibt:	х	х	Х	х	х	х	Х	х	х

#### **Beispiel**

AWL Erläuterung

STW //Transferiere Bit 0 bis Bit 8 von AKKU 1 in das Statuswort.

Die Bits in AKKU 1 enthalten folgende Statusbits:

Bit	31-9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
Inhalt:	*)	BIE	A1	A0	OV	os	OR	STA	VKE	/ER

<sup>\*)</sup> Bits werden nicht transferiert.

# 9.11 TAR Tausche Adreßregister 1 mit 2

#### **Format**

**TAR** 

#### **Beschreibung**

**TAR** (Tausche Adreßregister) tauscht die Inhalte der Adreßregister AR 1 und AR 2. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

Der Inhalt von Adreßregister AR 1 wird verschoben in Adreßregister AR 2 und der Inhalt von Adreßregister AR 2 wird verschoben in Adreßregister AR 1.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	1	-	-	-	1	1	-

# 9.12 TAR1 Transferiere Adreßregister 1 in AKKU 1

#### **Format**

TAR1

#### **Beschreibung**

**TAR1** transferiert den Inhalt von AR1 nach AKKU 1 (32 Bit-Pointer). Der Inhalt von AKKU 1 wurde zuvor in AKKU 2 gespeichert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	1	1	1	ı	1	1	-

# 9.13 TAR1 <D> Transferiere Adreßregister 1 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)

#### **Format**

#### TAR1 <D>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Quelladresse
<d></d>	DWORD	D, M, L	065532

#### **Beschreibung**

**TAR1 <D>** transferiert den Inhalt von Adreßregister AR 1 in das adressierte Doppelwort <D>. Als Zielbereiche sind Merkerdoppelwörter (MD), Lokaldaten-Doppelwörter (LD), Datendoppelwörter (DBD) und Instanzdoppelwörter (DID) möglich.

AKKU 1 und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
TAR1	DBD20	//Transferiere den Inhalt von AR 1 in das Datendoppelwort DBD20.
TAR1	DID30	//Transferiere den Inhalt von AR 1 in das Instanzdoppelwort DID30.
TAR1	LD18	//Transferiere den Inhalt von AR 1 in das Lokaldaten-Doppelwort LD18.
TAR1	MD24	//Transferiere den Inhalt von AR 1 in das Merkerdoppelwort MD24.

# 9.14 TAR1 AR2 Transferiere Adreßregister 1 in Adreßregister 2

#### **Format**

TAR1 AR2

#### **Beschreibung**

**TAR1 AR2** (Operation TAR1 mit dem Operand AR2) transferiert den Inhalt von Adreßregister AR 1 in Adreßregister AR 2.

AKKU 1 und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

		BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
sch	reibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# 9.15 TAR2 Transferiere Adreßregister 2 in AKKU 1

#### **Format**

TAR2

#### **Beschreibung**

**TAR2** transferiert den Inhalt von Adreßregister AR 2 in AKKU 1 (32 Bit-Pointer). Der Inhalt von AKKU 1 wurde zuvor in AKKU 2 gespeichert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

# 9.16 TAR2 <D> Transferiere Adreßregister 2 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)

#### **Format**

#### TAR2 <D>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Quelladresse
<d></d>	DWORD	D, M, L	065532

#### **Beschreibung**

**TAR2 <D>** transferiert den Inhalt von Adreßregister AR 2 in das adressierte Doppelwort <D>. Als Zielbereiche sind Merkerdoppelwörter (MD), Lokaldaten-Doppelwörter (LD), Datendoppelwörter (DBD) und Instanzdoppelwörter (DID) möglich.

AKKU 1 und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung							
TAR2	DBD20	//Transferiere den	Inhalt	von	AR	2	in	das	Datendoppelwort DBD20.
TAR2	DID30	//Transferiere den	Inhalt	von	AR	2	in	das	Instanzdoppelwort DID30.
TAR2	LD18	//Transferiere den	Inhalt	von	AR	2	in	das	Lokaldaten-Doppelwort LD18.
TAR2	MD24	//Transferiere den	Inhalt	von	AR	2	in	das	Merkerdoppelwort MD24.

# 10 Programmsteuerung

# 10.1 Programmsteuerungsoperationen Übersicht

#### **Beschreibung**

Folgende Operationen stehen Ihnen zur Programmsteuerung zur Verfügung:

- BE Bausteinende
- BEB Bausteinende bedingt
- BEA Bausteinende absolut
- CALL Bausteinaufruf
- CC Bedingter Bausteinaufruf
- UC Unbedingter Bausteinaufruf
- FB aufrufen
- FC aufrufen
- SFB aufrufen
- SFC aufrufen
- Multiinstanz aufrufen
- Baustein aus einer Bibliothek aufrufen
- Das Master Control Relay
- Wichtige Hinweise zur Benutzung der MCR-Funktionalität
- MCR( Sichere VKE im MCR-Stack, Beginn MCR-Bereich
- )MCR Beende MCR-Bereich
- MCRA Aktiviere MCR-Bereich
- MCRD Deaktiviere MCR-Bereich

#### 10.2 BE Bausteinende

#### **Format**

BE

#### **Beschreibung**

**BE** (Bausteinende) unterbricht den Programmablauf im aktuellen Baustein und springt zu dem Baustein, der den aktuellen Baustein aufgerufen hat. Der Programmablauf wird mit der ersten Anweisung nach dem Bausteinaufruf fortgesetzt. Der aktuelle Lokaldatenbereich wird freigegeben und der vorherige Lokaldatenbereich wird zum aktuellen Lokaldatenbereich. Die Datenbausteine, die zum Zeitpunkt des Aufrufens des Bausteins geöffnet waren, werden erneut geöffnet. Zusätzlich wird die MCR-Abhängigkeit des aufrufenden Bausteins wiederhergestellt, und das VKE wird vom aktuellen Baustein in den aufrufenden Baustein übertragen. Die Operation BE ist nicht von Bedingungen abhängig. Wird die Operation BE übersprungen, wird der aktuelle Programmablauf nicht beendet, sondern am Sprungziel innerhalb des Bausteins fortgesetzt.

Die Operation BE ist mit der S5-Software nicht identisch. Bei S7-Hardware hat die Operation BE die gleiche Funktionalität wie die S5-Operation BEA.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	οv	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	-	0

AWL			Erläuterung
	U	E 1.0	
	SPB	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das VKE = 1 (E 1.0 = 1) ist.
	L	EW4	//Setze hier fort, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.
	T	EW10	
	υ	E 6.0	
	U	E 6.1	
	S	M 12.0	
	BE		//Bausteinende.
NEXT:	NOP 0		//Setze hier fort, wenn der Sprung ausgeführt wird.

# 10.3 BEB Bausteinende bedingt

#### **Format**

**BEB** 

#### **Beschreibung**

Wenn VKE = 1, dann unterbricht **BEB** (Bausteinende bedingt) den Programmablauf im aktuellen Baustein und springt zu dem Baustein, der den aktuellen Baustein aufgerufen hat. Der Programmablauf wird mit der ersten Anweisung nach dem Bausteinaufruf fortgesetzt. Der aktuelle Lokaldatenbereich wird freigegeben und der vorherige Lokaldatenbereich wird zum aktuellen Lokaldatenbereich. Die Datenbausteine, die zum Zeitpunkt des Aufrufens des Bausteins geöffnet waren, werden erneut geöffnet. Die MCR-Abhängigkeit des aufrufenden Bausteins wird wiederhergestellt.

Das VKE (= 1) wird von dem Baustein, der beendet wurde, in den Baustein, der aufgerufen hat, übernommen. Wenn das VKE = 0 ist, dann wird die Operation BEB nicht ausgeführt. Das VKE wird auf "1" gesetzt, und der Programmablauf wird mit der folgenden Anweisung fortgesetzt.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	1	-	х	0	1	1	0

```
AWL Erläuterung

U E 1.0 //Aktualisiere das VKE.

BEB //Beende den Baustein, wenn das VKE = 1 ist.

L EW4 //Setze hier fort, wenn die Anweisung BEB nicht ausgeführt wird (VKE = 0).

T MW10
```

#### 10.4 BEA Bausteinende absolut

#### **Format**

**BEA** 

#### **Beschreibung**

**BEA** (Bausteinende absolut) unterbricht den Programmablauf im aktuellen Baustein und springt zu dem Baustein, der den aktuellen Baustein aufgerufen hat. Der Programmablauf wird mit der ersten Anweisung nach dem Bausteinaufruf fortgesetzt. Der aktuelle Lokaldatenbereich wird freigegeben und der vorherige Lokaldatenbereich wird zum aktuellen Lokaldatenbereich. Die Datenbausteine, die zum Zeitpunkt des Aufrufens des Bausteins geöffnet waren, werden erneut geöffnet. Zusätzlich wird die MCR-Abhängigkeit des aufrufenden Bausteins wiederhergestellt, und das VKE wird vom aktuellen Baustein in den aufrufenden Baustein übertragen. Die Operation BEA ist von keinen Bedingungen abhängig. Wird die Operation BEA übersprungen, wird der aktuelle Programmablauf nicht beendet, sondern am Sprungziel innerhalb des Bausteins fortgesetzt.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	-	0

AWL			Erläuterung
	U	E 1.0	
	SPB	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das VKE = 1 (E 1.0 = 1) ist.
	L	EW4	//Setze hier fort, wenn der Sprung nicht ausgeführt wird.
	T	EW10	
	U	E 6.0	
	U	E 6.1	
	S	M 12.0	
	BEA		//Bausteinende absolut.
NEXT:	NOP 0		//Setze hier fort, wenn der Sprung ausgeführt wird.

#### 10.5 CALL Bausteinaufruf

#### **Format**

#### CALL <Kennung des Codebausteins>

#### **Beschreibung**

CALL <Kennung des Codebausteins> dient zum Aufruf von Funktionen (FCs) und Funktionsbausteinen (FBs) beziehungsweise zum Aufruf der von Siemens gelieferten Standardfunktionen (SFCs) und Standardfunktionsbausteinen (SFBs). Die Operation CALL ruft die FC und SFC oder den FB und SFB auf, die oder den Sie als Operanden eingeben, unabhängig vom VKE oder einer anderen Bedingung. Wenn Sie einen FB oder SFB mit CALL aufrufen, müssen Sie ihn mit einem Instanz-Datenbaustein versehen. Nach der Bearbeitung des aufgerufenen Bausteins wird das Programm des aufrufenden Bausteins weiterbearbeitet. Die Kennung des Codebausteins kann absolut oder symbolisch angegeben werden. Register-Inhalte werden nach einem SFB-/SFC-Aufruf wieder restauriert.

#### Beispiel: CALL FB1, DB1 bzw. CALL FILLVAT1, RECIPE1

Codebaustein	Bausteinart	Syntax für den Aufruf (Absolute Adresse)		
FC	Funktion	CALL FCn		
SFC	Systemfunktion	CALL SFCn		
FB	Funktionsbaustein	CALL FBn1,DBn2		
SFB	Systemfunktionsbaustein	CALL SFBn1,DBn2		

#### **Hinweis**

Wenn Sie mit dem AWL-Editor arbeiten, müssen sich die Angaben (n, n1 bzw. n2) aus der Tabelle oben auf bereits vorhandene gültige Bausteine beziehen. Die symbolischen Namen müssen Sie ebenfalls vorher definieren.

# Übertragen von Parametern (arbeiten Sie hierzu im inkrementellen Bearbeitungsmodus)

Der aufrufende Baustein kann mit dem aufgerufenen Baustein über die Variablenliste Parameter austauschen. Die Variablenliste wird in Ihrem AWL-Programm automatisch ergänzt, wenn Sie eine gültige Anweisung CALL eingeben.

Wenn Sie einen FB bzw. einen SFB oder eine FC bzw. eine SFC aufrufen und die Variablendeklarationstabelle des aufgerufenen Bausteins über Deklarationen vom Typ IN, OUT und IN\_OUT verfügt, werden diese Variablen im Programm des aufrufenden Bausteins als Liste der Formalparameter ergänzt.

Beim Aufruf der FCs und SFCs müssen Sie den Formalparametern Aktualparameter des aufrufenden Codebausteins zuordnen.

Beim Aufruf der FBs und SFBs müssen Sie nur die Aktualparameter angeben, die sich gegenüber dem letzten Aufruf ändern sollen, da die Aktualparameter nach der Bearbeitung des FB im Instanz-DB gespeichert sind. Ist der Aktualparameter ein DB, muß immer die vollständige, absolute Adresse angegeben werden, z.B. DB1, DBW2.

Die Parameter IN können als Konstanten oder als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Die Parameter OUT und IN\_OUT müssen als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Achten Sie darauf, daß alle Adressen und Konstanten mit den Datentypen, die übertragen werden, kompatibel sind.

Die Operation CALL speichert die Rücksprungadresse (Selektor und relative Adresse), die Selektoren der beiden geöffneten Datenbausteine und das MA-Bit im B-Stack. Zusätzlich deaktiviert die Operation die MCR-Abhängigkeit und erstellt den Lokaldatenbereich des Bausteins, der aufgerufen werden soll.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	-	0

#### Beispiel 1: Zuordnung von Parametern zu dem Aufruf der Funktion FC6

CALL	FC6	
	Formalparameter	Aktualparameter
	NO OF TOOL	:= MW100
	TIME OUT	:= MW110
	FOUND	:= A 0.1
	ERROR	:= A 100.0

#### Beispiel 2: Aufruf einer SFC ohne Parameter

CALL SFC43 //Rufe SFC43 auf, um die Zeitüberwachung neu zu starten (ohne Parameter).

#### Beispiel 3: Aufruf des FB99 mit Instanz-Datenbaustein DB1

CALL FB99,DB16

#### Beispiel 4: Aufruf des FB99 mit Instanz-Datenbaustein DB2

CALL FB99,DB2

#### Hinweis

Jeder Aufruf eines FBs oder eines SFBs muß über einen Instanz-Datenbaustein verfügen. In dem obigen Beispiel müssen die Bausteine DB1 und DB2 vor dem Aufruf vorhanden sein.

#### 10.6 FB aufrufen

#### **Format**

CALL FB n1, DB n1

#### **Beschreibung**

Die Operation dient zum Aufruf von selbsterstellten Funktionsbausteinen (FBs). Die Operation CALL ruft den FB auf, den Sie als Operanden eingeben haben, unabhängig vom VKE oder einer anderen Bedingung. Wenn Sie einen FB mit CALL aufrufen, müssen Sie ihn mit einem Instanz-Datenbaustein versehen. Nach der Bearbeitung des aufgerufenen Bausteins wird das Programm des aufrufenden Bausteins weiterbearbeitet. Die Kennung des Codebausteins kann absolut oder symbolisch angegeben werden.

# Übertragen von Parametern (arbeiten Sie hierzu im inkrementellen Bearbeitungsmodus)

Der aufrufende Baustein kann mit dem aufgerufenen Baustein über die Variablenliste Parameter austauschen. Die Variablenliste wird in Ihrem AWL-Programm automatisch ergänzt, wenn Sie eine gültige Anweisung CALL eingeben.

Wenn Sie einen FB aufrufen und die Variablendeklarationstabelle des aufgerufenen Bausteins über Deklarationen vom Typ IN, OUT und IN\_OUT verfügt, werden diese Variablen im Programm des aufrufenden Bausteins als Liste der Formalparameter ergänzt.

Beim Aufruf der FBs müssen Sie nur die Aktualparameter angeben, die sich gegenüber dem letzten Aufruf ändern sollen, da die Aktualparameter nach der Bearbeitung des FB im Instanz-DB gespeichert sind. Ist der Aktualparameter ein DB, muß immer die vollständige, absolute Adresse angegeben werden, z.B. DB1, DBW2.

Die Parameter IN können als Konstanten oder als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Die Parameter OUT und IN\_OUT müssen als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Achten Sie darauf, daß alle Adressen und Konstanten mit den Datentypen, die übertragen werden, kompatibel sind.

Die Operation CALL speichert die Rücksprungadresse (Selektor und relative Adresse), die Selektoren der beiden geöffneten Datenbausteine und das MA-Bit im B-Stack. Zusätzlich deaktiviert die Operation die MCR-Abhängigkeit und erstellt den Lokaldatenbereich des Bausteins, der aufgerufen werden soll.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	-	0

### Beispiel 1: Aufruf des FB99 mit Instanz-Datenbaustein DB1

CALL FB99,DB1

### Beispiel 2: Aufruf des FB99 mit Instanz-Datenbaustein DB2

CALL FB99,DB2

#### **Hinweis**

Jeder Aufruf eines FBs muß über einen Instanz-Datenbaustein verfügen. In dem obigen Beispiel müssen die Bausteine DB1 und DB2 vor dem Aufruf vorhanden sein.

#### 10.7 FC aufrufen

#### **Format**

#### CALL FC n

#### Hinweis

Wenn Sie mit dem AWL-Editor arbeiten, muß sich die Angabe (n) auf bereits vorhandene gültige Bausteine beziehen. Die symbolischen Namen müssen Sie ebenfalls vorher definieren.

#### Beschreibung

Die Operation dient zum Aufruf von Funktionen (FCs). Die Operation CALL ruft die FC auf, die Sie als Operanden eingeben, unabhängig vom VKE oder einer anderen Bedingung. Nach der Bearbeitung des aufgerufenen Bausteins wird das Programm des aufrufenden Bausteins weiterbearbeitet. Die Kennung des Codebausteins kann absolut oder symbolisch angegeben werden.

# Übertragen von Parametern (arbeiten Sie hierzu im inkrementellen Bearbeitungsmodus)

Der aufrufende Baustein kann mit dem aufgerufenen Baustein über die Variablenliste Parameter austauschen. Die Variablenliste wird in Ihrem AWL-Programm automatisch ergänzt, wenn Sie eine gültige Anweisung CALL eingeben.

Wenn Sie eine FC aufrufen und die Variablendeklarationstabelle des aufgerufenen Bausteins über Deklarationen vom Typ IN, OUT und IN\_OUT verfügt, werden diese Variablen im Programm des aufrufenden Bausteins als Liste der Formalparameter ergänzt.

Beim Aufruf der FCs müssen Sie den Formalparametern Aktualparameter des aufrufenden Codebausteins zuordnen.

Die Parameter IN können als Konstanten oder als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Die Parameter OUT und IN\_OUT müssen als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Achten Sie darauf, daß alle Adressen und Konstanten mit den Datentypen, die übertragen werden, kompatibel sind.

Die Operation CALL speichert die Rücksprungadresse (Selektor und relative Adresse), die Selektoren der beiden geöffneten Datenbausteine und das MA-Bit im B-Stack. Zusätzlich deaktiviert die Operation die MCR-Abhängigkeit und erstellt den Lokaldatenbereich des Bausteins, der aufgerufen werden soll.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	-	0

#### Beispiel: Zuordnung von Parametern zu dem Aufruf der Funktion FC6

CALL FC6

#### 10.8 SFB aufrufen

#### **Format**

CALL SFB n1, DB n2

#### **Beschreibung**

Die Operation dient zum Aufruf der von Siemens gelieferten Standardfunktionsbausteine (SFBs). Die Operation CALL ruft die SFB auf, die Sie als Operanden eingeben, unabhängig vom VKE oder einer anderen Bedingung. Wenn Sie einen SFB mit CALL aufrufen, müssen Sie ihn mit einem Instanz-Datenbaustein versehen. Nach der Bearbeitung des aufgerufenen Bausteins wird das Programm des aufrufenden Bausteins weiterbearbeitet. Die Kennung des Codebausteins kann absolut oder symbolisch angegeben werden.

# Übertragen von Parametern (arbeiten Sie hierzu im inkrementellen Bearbeitungsmodus)

Der aufrufende Baustein kann mit dem aufgerufenen Baustein über die Variablenliste Parameter austauschen. Die Variablenliste wird in Ihrem AWL-Programm automatisch ergänzt, wenn Sie eine gültige Anweisung CALL eingeben.

Wenn Sie einen einen SFB aufrufen und die Variablendeklarationstabelle des aufgerufenen Bausteins über Deklarationen vom Typ IN, OUT und IN\_OUT verfügt, werden diese Variablen im Programm des aufrufenden Bausteins als Liste der Formalparameter ergänzt.

Beim Aufruf der SFBs müssen Sie nur die Aktualparameter angeben, die sich gegenüber dem letzten Aufruf ändern sollen, da die Aktualparameter nach der Bearbeitung des SFB im Instanz-DB gespeichert sind. Ist der Aktualparameter ein DB, muß immer die vollständige, absolute Adresse angegeben werden, z.B. DB1, DBW2.

Die Parameter IN können als Konstanten oder als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Die Parameter OUT und IN\_OUT müssen als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Achten Sie darauf, daß alle Adressen und Konstanten mit den Datentypen, die übertragen werden, kompatibel sind.

Die Operation CALL speichert die Rücksprungadresse (Selektor und relative Adresse), die Selektoren der beiden geöffneten Datenbausteine und das MA-Bit im B-Stack. Zusätzlich deaktiviert die Operation die MCR-Abhängigkeit und erstellt den Lokaldatenbereich des Bausteins, der aufgerufen werden soll.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	-	0

# **Beispiel**

CALL	SFB4,DB4	
	Formalparameter	Aktualparameter
	IN:	E0.1
	PT:	T#20s
	Q:	M0.0
	ET:	MW10

#### **Hinweis**

Jeder Aufruf eines SFBs muß über einen Instanz-Datenbaustein verfügen. In dem obigen Beispiel müssen die Bausteine SFB4 und DB4 vor dem Aufruf vorhanden sein.

#### 10.9 SFC aufrufen

#### **Format**

#### CALL SFC n

#### Hinweis

Wenn Sie mit dem AWL-Editor im inkrementellen Bearbeitungsmodus arbeiten, muß sich die Angabe (n) auf bereits vorhandene gültige Bausteine beziehen. Die symbolischen Namen müssen Sie ebenfalls vorher definieren.

#### Beschreibung

Die Operation dient zum Aufruf von Siemens gelieferten Standardfunktionen (SFCs). Die Operation CALL ruft die SFC auf, die Sie als Operanden eingeben, unabhängig vom VKE oder einer anderen Bedingung. Nach der Bearbeitung des aufgerufenen Bausteins wird das Programm des aufrufenden Bausteins weiterbearbeitet. Die Kennung des Codebausteins kann absolut oder symbolisch angegeben werden.

# Übertragen von Parametern (arbeiten Sie hierzu im inkrementellen Bearbeitungsmodus)

Der aufrufende Baustein kann mit dem aufgerufenen Baustein über die Variablenliste Parameter austauschen. Die Variablenliste wird in Ihrem AWL-Programm automatisch ergänzt, wenn Sie eine gültige Anweisung CALL eingeben.

Wenn Sie eine SFC aufrufen und die Variablendeklarationstabelle des aufgerufenen Bausteins über Deklarationen vom Typ IN, OUT und IN\_OUT verfügt, werden diese Variablen im Programm des aufrufenden Bausteins als Liste der Formalparameter ergänzt.

Beim Aufruf der SFCs müssen Sie den Formalparametern Aktualparameter des aufrufenden Codebausteins zuordnen.

Die Parameter IN können als Konstanten oder als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Die Parameter OUT und IN\_OUT müssen als absolute bzw. symbolische Adressen angegeben werden. Achten Sie darauf, daß alle Adressen und Konstanten mit den Datentypen, die übertragen werden, kompatibel sind.

Die Operation CALL speichert die Rücksprungadresse (Selektor und relative Adresse), die Selektoren der beiden geöffneten Datenbausteine und das MA-Bit im B-Stack. Zusätzlich deaktiviert die Operation die MCR-Abhängigkeit und erstellt den Lokaldatenbereich des Bausteins, der aufgerufen werden soll.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	-	0

# Beispiel: Aufruf einer SFC ohne Parameter

AWL		Erläuterung
CALL	SFC43	//Rufe SFC43 auf, um die Zeitüberwachung neu zu starten (ohne
		Parameter).

### 10.10 Multiinstanz aufrufen

#### **Format**

#### **CALL # Variablenname**

#### **Beschreibung**

Eine Multiinstanz entsteht durch die Deklaration einer statischen Variable vom Datentyp eines Funktionsbausteins. Nur bereits deklarierte Multiinstanzen werden im Programmelementekatalog aufgeführt.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	X	X	Χ

#### 10.11 Baustein aus einer Bibliothek aufrufen

Die im SIMATIC Manager bekannten Bibliotheken werden Ihnen im Programmelemente-Katalog zur Auswahl angeboten.

Aus diesen Bibliotheken können Sie Bausteine auswählen,

- die im Betriebssystem Ihrer CPU integriert sind (Bibliothek "Standard Library"),
- die Sie selbst in Bibliotheken abgelegt haben, weil Sie sie mehrfach verwenden wollen.

## 10.12 CC Bedingter Bausteinaufruf

#### **Format**

CC <Kennung des Codebausteins>

#### **Beschreibung**

CC <Kennung des Codebausteins> (bedingter Bausteinaufruf) ruft bei VKE = 1 einen Codebaustein vom Typ FC oder FB ohne Parameter auf. Die Operation CC gleicht der Operation CALL, mit dem Unterschied, daß keine Parameter übergeben werden können. Die Operation speichert die Rücksprungadresse (Selektor und relative Adresse), die Selektoren der beiden aktuellen Datenbausteine sowie das MA-Bit im B-Stack, deaktiviert die MCR-Abhängigkeit, erstellt den Lokaldatenbereich des Bausteins, der aufgerufen werden soll, und beginnt, den aufgerufenen Code auszuführen. Die Kennung des Codebausteins kann absolut oder symbolisch angegeben werden.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	1	0

#### **Beispiel**

AWL		Erläuterung
υ	E 2.0	//Frage den Signalzustand am Eingang E 2.0 ab.
CC	FC6	//Rufe die Funktion FC6 auf, wenn E 2.0 = 1 ist.
υ	M3.0	//Wird nach Rückkehr von der aufgerufenen Funktion ausgeführt
		(bei E 2.0 = 1) bzw. unmittelbar nach der Anweisung U E 2.0, wenn E 2.0 = 0
		ist.

#### **Hinweis**

Wird mit der Operation **CALL** ein Funktionsbaustein (FB) oder ein Systemfunktionsbaustein (SFB) aufgerufen, muß ein Instanz-Datenbaustein (DB-Nr.) in der Anweisung angegeben werden. Bei einem Aufruf mit der Operation **CC** können Sie in dem Operanden der Anweisung keinen Datenbaustein zuordnen.

Je nach dem Netzwerk, mit dem Sie arbeiten, erzeugt "KOP/AWL: Bausteine programmieren" bei der Übersetzung der Programmiersprache Kontaktplan in die Programmiersprache Anweisungsliste teilweise die Operation **UC** und teilweise die Operation **CC**. Verwenden Sie im allgemeinen die Operation **CALL**, damit in den von Ihnen erstellten Programmen keine Fehler auftreten.

## 10.13 UC Unbedingter Bausteinaufruf

#### **Format**

UC <Kennung des Codebausteins>

#### **Beschreibung**

UC <Kennung des Codebausteins> (unbedingter Bausteinaufruf) ruft einen Codebaustein vom Typ FC, FB, SFC oder SFB auf. Die Operation UC gleicht der Operation CALL, mit dem Unterschied, daß keine Parameter übergeben werden können. Die Operation speichert die Rücksprungadresse (Selektor und relative Adresse), die Selektoren der beiden aktuellen Datenbausteine sowie das MA-Bit im B-Stack, deaktiviert die MCR-Abhängigkeit, erstellt den Lokaldatenbereich des Bausteins, der aufgerufen werden soll, und beginnt, den aufgerufenen Code auszuführen.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	0	0	1	-	0

#### **Beispiel 1**

AWL		Erläuterung
ŪĊ	FC6	//Rufe die Funktion FC6 auf (ohne Parameter).

#### **Beispiel 2**

AWL		Erläuterung
ŪĊ	SFC43	//Rufe die Systemfunktion SFC43 auf (ohne Parameter).

#### **Hinweis**

Wird mit der Operation **CALL** ein FB oder ein SFB aufgerufen, muß ein Instanz-Datenbaustein (DB-Nr.) in der Anweisung angegeben werden. Bei einem Aufruf mit der Operation **UC** können Sie in dem Operanden der Anweisung keinen Datenbaustein zuordnen.

Je nach dem Netzwerk, mit dem Sie arbeiten, erzeugt "KOP/AWL: Bausteine programmieren" bei der Übersetzung der Programmiersprache Kontaktplan in die Programmiersprache Anweisungsliste teilweise die Operation UC und teilweise die Operation CC. Verwenden Sie im allgemeinen die Operation CALL, damit in den von Ihnen erstellten Programmen keine Fehler auftreten.

# 10.14 Das Master Control Relay

Wichtige Hinweise zur Benutzung der MCR-Funktionalität



#### Warnung

Um das Risiko möglicher Personen- oder Sachschäden auszuschließen, verwenden Sie das MCR niemals als Ersatz für ein festverdrahtetes, mechanisches Master Control Relay, das als NOT-AUS-Einrichtung dient.

#### **Definition des Master Control Relay (MCR)**

Das Master Control Relay wird in Relais-Kontaktplänen für das Aktivieren und Deaktivieren des Signalflusses verwendet. Operationen, die von den folgenden Bitverknüpfungs- und Transferoperationen ausgelöst werden, sind vom MCR abhängig:

- = <Bit>
- **S** <Bit>
- R <Bit>
- T <Byte>, T <Wort>, T <Doppelwort>

Die Operation **T**, die mit Byte, Wort oder Doppelwort verwendet wird, schreibt eine "0" in den Speicher, wenn das MCR "0" ist. Die Operationen **S** und **R** ändern den bereits bestehenden Wert nicht. Die Operation = schreibt eine "0" in das adressierte Bit.

#### Reaktionen der Operationen auf den Signalzustand des MCR

Signalzustand des MCR	= <bit></bit>	S <bit>, R <bit></bit></bit>	T <byte>, T <wort>, T <doppelwort></doppelwort></wort></byte>
0 ("AUS")	Schreibt "0". (Imitiert ein Relais, das bei Spannungsausfall in seinen Ruhezustand geht.)	Schreibt nicht. (Imitiert ein Relais, das bei Spannungsausfall in seinem aktuellen Zustand bleibt.)	Schreibt "0". (Imitiert eine Komponente, die bei Spannungsausfall den Wert "0" ausgibt.)
1 ("EIN")	Normale Bearbeitung	Normale Bearbeitung	Normale Bearbeitung

#### MCR( - Beginn MCR-Bereich, )MCR - Ende MCR-Bereich

Das MCR wird von einem Stack gesteuert, der ein Bit breit und acht Bits tief ist. Das MCR ist solange eingeschaltet, wie alle acht Einträge gleich "1" sind. Die Operation MCR( kopiert das VKE-Bit in den MCR-Stack. Die Operation )MCR löscht den letzten Eintrag aus dem Stack und setzt die freigewordene Stelle auf "1". Die Operationen MCR( und )MCR müssen immer paarweise verwendet werden. Folgen mehr als acht MCR(-Operationen aufeinander oder wird bei leerem Stack versucht, eine Operation )MCR auszuführen, tritt die Fehlermeldung MCRF auf.

#### MCRA - Aktiviere MCR-Bereich, MCRD - Deaktiviere MCR-Bereich

Die Operationen MCRA und MCRD müssen immer paarweise verwendet werden. Anweisungen, die zwischen MCRA und MCRD programmiert sind, sind vom Status des MCR-Bits abhängig. Die Anweisungen, die sich außerhalb einer MCRA-MCRD-Folge befinden, sind nicht vom Status des MCR-Bits abhängig.

Bei Aufruf von FCs und FBs müssen Sie die MCR-Abhängigkeit in diesen Bausteinen programmieren. Verwenden Sie hierzu die Operation MCRA im aufgerufenen Baustein.

## 10.15 Wichtige Hinweise zur Benutzung der MCR-Funktionalität



# Vorsicht bei Bausteinen, in denen mit MCRA das Master Control Relay aktiviert wurde:

- Wenn das MCR abgeschaltet ist, wird in Programmabschnitten zwischen MCR (und )MCR durch alle Zuweisungen (T, =) der Wert 0 geschrieben!
- Das MCR ist genau dann abgeschaltet, wenn vor einem MCR( -Befehl das VKE = 0 war.



#### Gefahr: STOP der AS oder undefiniertes Laufzeitverhalten!

Der Compiler greift für Adreßberechnungen auch schreibend auf Lokaldaten hinter den in VAR\_TEMP definierten temporären Variablen zu. Daher setzen folgende Befehlssequenzen die AS in STOP oder führen zu undefiniertem Laufzeitverhalten:

#### **Formalparameterzugriffe**

- Zugriffe auf Komponenten komplexer FC-Parameter vom Typ STRUCT, UDT, ARRAY, STRING
- Zugriffe auf Komponenten komplexer FB-Parameter vom Typ STRUCT, UDT, ARRAY, STRING aus dem Bereich IN\_OUT in einem multiinstanzfähigen Baustein (Bausteinversion 2).
- Zugriffe auf Parameter eines multiinstanzfähigen FB (Bausteinversion 2), wenn ihre Adresse größer als 8180.0 ist.
- Zugriff im multiinstanzfähigen FB (Bausteinversion 2) auf einen Parameter vom Typ BLOCK\_DB schlägt den DB 0 auf. Nachfolgende Datenzugriffe bringen die CPU in STOP. Bei TIMER, COUNTER, BLOCK\_FC, BLOCK\_FB wird auch immer T 0, Z 0, FC 0 bzw. FB 0 verwendet.

#### Parameterübergabe

• Calls, bei denen Parameter übergeben werden.

#### **KOP/FUP**

• T-Abzweige und Konnektoren in KOP oder FUP starten mit VKE = 0.

#### **Abhilfe**

Lösen Sie die genannten Befehle aus der MCR-Abhängigkeit:

- 1. Deaktivieren Sie das Master Control Relay mit dem MCRD-Befehl vor der betreffenden Anweisung bzw. vor dem betreffenden Netzwerk.
- Aktivieren Sie das Master Control Relay mit dem MCRA-Befehl nach der betreffenden Anweisung bzw. nach dem betreffenden Netzwerk.

# 10.16 MCR( Sichere VKE im MCR-Stack, Beginn MCR-Bereich

Wichtige Hinweise zur Benutzung der MCR-Funktionalität

#### **Format**

MCR(

#### Beschreibung

MCR( (Öffne einen MCR-Bereich) speichert das VKE im MCR-Stack und öffnet einen MCR-Bereich. MCR-Bereich: Anweisungen zwischen der Operation MCR( und der dazugehörigen Operation) MCR. Die Operationen MCR( und )MCR müssen immer paarweise verwendet werden.

Wenn das VKE = 1 ist, dann ist das MCR "eingeschaltet". Die MCR-abhängigen Anweisungen innerhalb dieses MCR-Bereichs werden normal ausgeführt.

Wenn das VKE = 0 ist, dann ist das MCR "ausgeschaltet".

Die MCR-abhängigen Anweisungen innerhalb dieses MCR-Bereichs werden entsprechend der folgenden Tabelle ausgeführt.

#### Reaktionen der Operationen auf den Signalzustand des MCR

Signalzustand des MCR	= <bit></bit>	S <bit>, R <bit></bit></bit>	T <byte>, T <wort>, T <doppelwort></doppelwort></wort></byte>
0 ("AUS")	Schreibt "0". (Imitiert ein Relais,	Schreibt nicht. (Imitiert ein Relais, das	Schreibt "0". (Imitiert eine
	das bei Spannungs- ausfall in seinen Ruhezustand geht.)	bei Spannungsausfall in seinem aktuellen Zustand bleibt.)	Komponente, die bei Spannungsausfall den Wert "0" ausgibt.)
1 ("EIN")	Normale Bearbeitung	Normale Bearbeitung	Normale Bearbeitung

Die Operationen **MCR(** und **)MCR** können geschachtelt werden. Die maximale Schachtelungstiefe liegt bei acht Operationen. Der Stack kann also maximal acht Einträge enthalten. Wird die Operation **MCR(** bei vollem Stack ausgeführt, ruft dies einen MCR-Stackfehler (MCRF) hervor.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

AWL		Erläuterung
MCRA		//Aktiviere MCR-Bereich.
υ	E 1.0	
MCR (		//Speichere das VKE im MCR-Stack, öffne einen MCR-Bereich. Das MCR ist
		"EIN", wenn das VKE = $1$ (E $1.0$ = $1$ ) ist. Das MCR ist "AUS", wenn das VKE
		= 0 (E 1.0 = 0) ist.
U	E 4.0	
=	A 8.0	//Wenn das MCR = "AUS" ist, wird A 8.0 auf "0" gesetzt, ohne E 4.0 zu
		berücksichtigen.
L	MW20	
T	AW10	//Wenn das MCR = "AUS" ist, wird der Wert "0" in AW10 transferiert.
) MCR		//Beende den MCR-Bereich.
MCRD		//Deaktiviere MCR-Bereich.
υ	E 1.1	
-	A 8.1	//Diese Anweisungen liegen außerhalb des MCR-Bereichs und sind nicht vom MCR-Bit abhängig.

# 10.17 )MCR Beende MCR-Bereich

Wichtige Hinweise zur Benutzung der MCR-Funktionalität

#### **Format**

)MCR

#### **Beschreibung**

**)MCR** (Beende einen MCR-Bereich) löscht einen Eintrag aus dem MCR-Stack und beendet einen MCR-Bereich. Der letzte Eintrag des MCR-Stacks wird frei und auf "1" gesetzt. Die Operationen MCR( und )MCR müssen immer paarweise verwendet werden. Wird die Operation )MCR bei leerem Stack ausgeführt, ruft dies einen MCR-Stackfehler (MCRF) hervor.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	1	-	0

AWL		Erläuterung
MCRA		Aktiviere den MCR-Bereich.
υ	E 1.0	
MCR (		//Speichere das VKE im MCR-Stack, öffne einen MCR-Bereich. Das MCR ist
		"EIN", wenn das VKE = 1 (E 1.0 = 1) ist. Das MCR ist "AUS", wenn das VKE
		= 0 (E 1.0 = 0) ist.
υ	E 4.0	
=	A 8.0	//Wenn das MCR = "AUS" ist, wird A 8.0 auf "0" gesetzt, ohne E 4.0 zu
		berücksichtigen.
L	MW20	
T	AW10	//Wenn das MCR = "AUS" ist, wird "0" in AW10 transferiert.
) MCR		//Beende den MCR-Bereich.
MCRD		//Deaktiviere den MCR-Bereich.
υ	E 1.1	
=	A 8.1	//Diese Anweisungen liegen außerhalb des MCR-Bereichs und sind nicht vom
		MCR-Bit abhängig.

## 10.18 MCRA Aktiviere MCR-Bereich

Wichtige Hinweise zur Benutzung der MCR-Funktionalität

#### **Format**

**MCRA** 

### **Beschreibung**

**MCRA** (Aktivierung des Master Control Relay) schaltet die MCR-Abhängigkeit für die Anweisungen ein, die dieser Operation folgen. Die Operationen MCRA und MCRD (Deaktivierung des Master Control Relay) müssen immer paarweise verwendet werden. Die Anweisungen, die zwischen MCRA und MCRD programmiert sind, sind vom Signalzustand des MCR-Bits abhängig.

Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
MCRA		//Aktiviere den MCR-Bereich.
υ	E 1.0	
MCR (		//Speichere das VKE im MCR-Stack, öffne einen MCR-Bereich. Das MCR ist
		"EIN", wenn das VKE = 1 (E 1.0 = 1) ist. Das MCR ist "AUS", wenn das VKE
		= 0 (E 1.0 = 0) ist.
υ	E 4.0	
=	A 8.0	//Wenn das MCR = "AUS" ist, wird A 8.0 auf "0" gesetzt, ohne E 4.0 zu
		berücksichtigen.
L	MW20	
T	AW10	//Wenn das MCR = "AUS" ist, wird "0" nach AW10 transferiert.
) MCR		//Beende den MCR-Bereich.
MCRD		//Deaktiviere den MCR-Bereich.
υ	E 1.1	
=	A 8.1	//Diese Anweisungen liegen außerhalb des MCR-Bereichs und sind nicht vom
		MCR-Bit abhängig.

### 10.19 MCRD Deaktiviere MCR-Bereich

Wichtige Hinweise zur Benutzung der MCR-Funktionalität

#### **Format**

**MCRD** 

#### **Beschreibung**

**MCRD** (Deaktivierung des Master Control Relay) schaltet die MCR-Abhängigkeit für die Anweisungen aus, die dieser Operation folgen. Die Operationen MCRD und MCRA (Aktivierung des Master Control Relay) müssen immer paarweise verwendet werden. Die Anweisungen, die zwischen MCRA und MCRD programmiert sind, sind vom Signalzustand des MCR-Bits abhängig.

Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
MCRA		//Aktiviere den MCR-Bereich.
υ	E 1.0	
MCR (		//Speichere das VKE im MCR-Stack, öffne einen MCR-Bereich. Das MCR ist
		"EIN", wenn das VKE = 1 (E 1.0 = 1) ist. Das MCR ist "AUS", wenn das VKE
		= 0 (E 1.0 = 0) ist.
υ	E 4.0	
=	A 8.0	//Wenn das MCR = "AUS" ist, wird A 8.0 auf "0" gesetzt, ohne E 4.0 zu
		berücksichtigen.
L	MW20	
T	AW10	//Wenn das MCR = "AUS" ist, wird "0" nach AW10 transferiert.
) MCR		//Beende den MCR-Bereich.
MCRD		//Deaktiviere den MCR-Bereich.
υ	E 1.1	
=	A 8.1	//Diese Anweisungen liegen außerhalb des MCR-Bereichs und sind nicht vom
		MCR-Bit abhängig.

## 11 Schieben/Rotieren

## 11.1 Schiebeoperationen

## 11.1.1 Schiebeoperationen Übersicht

#### **Beschreibung**

Mit den Schiebeoperationen können Sie den Inhalt des niederwertigen Worts von AKKU 1 oder den Inhalt des gesamten Akkumulators bitweise nach links oder rechts schieben (siehe auch CPU-Register). Ein Schieben um n Bits nach links multipliziert den Akkumulatorinhalt mit 2 hoch n; ein Schieben um n Bits nach rechts dividiert den Akkumulatorinhalt durch 2 hoch n. Wenn Sie also beispielsweise das binäre Äquivalent des Dezimalwerts 3 um 3 Bits nach links schieben, so ergibt sich das binäre Äquivalent des Dezimalwerts 24. Schieben Sie das binäre Äquivalent des Dezimalwerts 16 um 2 Bits nach rechts, so ergibt sich das binäre Äquivalent des Dezimalwerts 4.

Die Zahl, die auf eine Schiebeoperation oder einen Wert im niederwertigen Byte des niederwertigen Worts von AKKU 2 folgt, gibt an, um wie viele Bits geschoben werden soll. Die Stellen, die durch die Schiebeoperation frei werden, werden entweder mit Nullen oder mit dem Signalzustand des Vorzeichenbits aufgefüllt ("0" steht für positiv, "1" steht für negativ). Das zuletzt geschobene Bit wird in das Bit A1 des Statusworts geladen. Die Bits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt. Mit den Sprungoperationen können Sie das Bit A1 im Statuswort auswerten.

Die Schiebeoperationen sind absolut, d.h. ihre Ausführung hängt nicht von bestimmten Bedingungen ab. Sie beeinflussen das VKE nicht.

Folgende Schiebeoperationen stehen Ihnen zur Verfügung:

- SSI Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (16 Bit)
- SSD Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (32 Bit)
- SLW Schiebe links Wort (16 Bit)
- SRW Schiebe rechts Wort (16 Bit)
- SLD Schiebe links Doppelwort (32 Bit)
- SRD Schiebe rechts Doppelwort (32 Bit)

## 11.1.2 SSI Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (16 Bit)

#### **Formate**

SSI

SSI <Anzahl>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<anzahl></anzahl>	Ganzzahl, vorzeichenlos	Anzahl der Bitstellen, um die geschoben werden soll; Bereich von 0 bis 15

#### **Beschreibung**

**SSI** (Schiebe Ganzzahl vorzeichenrichtig nach rechts) schiebt nur den Inhalt von AKKU1-L bitweise nach rechts. In die Bitstellen, die durch das Schieben frei werden, wird der Signalzustand des Vorzeichenbits (Bit 15) geschrieben. Das zuletzt geschobene Bit wird in das Statusbit A1 geladen. Die Anzahl an Bitstellen, um die geschoben werden soll, wird entweder von dem Operanden <Anzahl> oder von einem Wert in AKKU2-L-L angegeben.

**SSI <Anzahl>:** Die Schiebezahl wird von dem Operanden <Anzahl> angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 15. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn <Anzahl> größer als Null ist. Ist <Anzahl> gleich "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

**SSI:** Die Schiebezahl wird von dem Wert in AKKU2-L-L angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 255. Eine Schiebezahl > 16 ruft immer das gleiche Ergebnis hervor: (AKKU 1 = 16#0000, A1 = 0 bzw. AKKU 1 = 16#FFFF, A1 = 1. Ist die Schiebezahl > 0, werden die Statusbits A0 und OV auf "0" zurückgesetzt. Ist die Schiebezahl "0", wird die Schiebeoperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	Х	Х	Х	-	-	-	-	-

Inhalt	AKKU1	AKKU1-H				AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0	
vor Ausführung von SSI 6	0101	1111	0110	0100	1001	1101	0011	1011	
nach Ausführung von SSI 6	0101	1111	0110	0100	1111	1110	0111	0100	

## Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	MW4	//Lade den Wert in AKKU 1.
SSI	6	//Schiebe die Bits in AKKUl vorzeichenrichtig um 6 Stellen nach rechts.
T	NW8	//Transferiere das Ergebnis nach MW8.

AWL		Erläuterung
L	+3	//Lade den Wert +3 in AKKU 1.
L	MW20	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MW20 in AKKU 1.
SSI		//Die Schiebezahl ist der Wert von AKKU2-L-L. => Schiebe die Bits in AKKU1-L vorzeichenrichtig um 3 Stellen nach rechts, setze die freien Stellen auf
		den Signalzustand des Vorzeichenbits.
SPP	NEXT	<pre>//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt geschobene Bit (A1) = 1 ist.</pre>

### 11.1.3 SSD Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (32 Bit)

#### **Formate**

**SSD** 

SSD <Anzahl>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<anzahl></anzahl>	,	Anzahl der Bitstellen, um die geschoben werden soll; Bereich von 0 bis 32

#### **Beschreibung**

**SSD** (Schiebe Ganzzahl, 32 Bit, vorzeichenrichtig nach rechts) schiebt den gesamten Inhalt von AKKU 1 bitweise nach rechts. In die Bitstellen, die durch das Schieben frei werden, wird der Signalzustand des Vorzeichenbits geschrieben. Das zuletzt geschobene Bit wird in das Statusbit A1 geladen. Die Anzahl an Bitstellen, um die geschoben werden soll, wird entweder von dem Operanden <Anzahl> oder von einem Wert in AKKU2-L-L angegeben.

**SSD <Anzahl>:** Die Schiebezahl wird von dem Operanden <Anzahl> angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 32. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn <Anzahl> größer als Null ist. Ist <Anzahl> gleich "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

**SSD:** Die Schiebezahl wird von dem Wert in AKKU2-L-L angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 255. Eine Schiebezahl > 32 ruft immer das gleiche Ergebnis hervor: AKKU 1 = 32#00000000, A1 = 0 bzw. AKKU 1 = 32#FFFFFFF, A1 = 1. Ist die Schiebezahl > 0, werden die Statusbits A0 und OV auf "0" zurückgesetzt. Ist die Schiebezahl "0", wird die Schiebeoperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	-	-	-	-	-

Inhalt	AKKU1	AKKU1-H				AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0	
vor Ausführung von SSD 7	1000	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011	
nach Ausführung von SSD 7	1111	1111	0001	1110	1100	1000	1011	1010	

# Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	MD4	//Lade den Wert in AKKU 1.
SSD	7	//Verschiebe die Bits in AKKU1 vorzeichenrichtig um 7 Stellen nach rechts.
T	MD8	//Transferiere das Ergebnis nach MD8.

AWL		Erläuterung
L	3	//Lade den Wert +3 in AKKU 1.
L	MD20	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD20 in AKKU 1.
SSD		//Die Schiebezahl ist der Wert von AKKU2-L-L. => Schiebe die Bits in AKKU 1 vorzeichenrichtig um 3 Stellen nach rechts, setze die freien Stellen auf
		den Signalzustand des Vorzeichenbits.
SPP	NEXT	<pre>//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt geschobene Bit (A1) = 1 ist.</pre>

## 11.1.4 SLW Schiebe links Wort (16 Bit)

#### **Formate**

**SLW** 

SLW <Anzahl>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<anzahl></anzahl>	,	Anzahl der Bitstellen, um die geschoben werden soll; Bereich von 0 bis 32

#### **Beschreibung**

**SLW** (Schiebe links Wort) schiebt nur den Inhalt von AKKU1-L bitweise nach links. In die Bitstellen, die durch das Schieben frei werden, werden Nullen geschrieben. Das zuletzt geschobene Bit wird in das Statusbit A1 geladen. Die Anzahl an Bitstellen, um die geschoben werden soll, wird entweder von dem Operanden <Anzahl> oder von einem Wert in AKKU2-L-L angegeben.

**SLW <Anzahl>:** Die Schiebezahl wird von dem Operanden <Anzahl> angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 15. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn <Anzahl> größer als Null ist. Ist <Anzahl> gleich "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

**SLW:** Die Schiebezahl wird von dem Wert in AKKU2-L-L angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 255. Eine Schiebezahl > 16 ruft immer das gleiche Ergebnis hervor: AKKU1-L = 0, A1 = 0, A0 = 0, OV = 0. Gilt 0 < Schiebezahl <= 16, werden die Statusbits A0 und OV auf "0" zurückgesetzt. Ist die Schiebezahl "0", wird die Schiebeoperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	-	-	-	-	-

Inhalt	AKKU1-F	l	AKKU1-L					
Bit	31			16	15			0
vor Ausführung von <b>SLW 5</b>	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011
nach Ausführung von SLW 5	0101	1111	0110	0100	1010	0111	0110	0000

# Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	MW4	//Lade den Wert nach AKKU 1.
SLW	5	//Schiebe die Bits in AKKU 1 um 5 Stellen nach links.
T	MW8	//Transferiere das Ergebnis nach MW8.

AWL		Erläuterung
L	3	//Lade den Wert +3 in AKKU 1.
L SLW	MW20	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MW20 in AKKU 1. //Die Schiebezahl ist der Wert von AKKU2-L-L. => Schiebe die Bits in AKKU1-
SPP	NEXT	L um 3 Stellen nach links.  //Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt geschobene Bit (A1) = 1 ist.

### 11.1.5 SRW Schiebe rechts Wort (16 Bit)

#### **Formate**

#### **SRW**

#### SRW <Anzahl>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<anzahl></anzahl>	,	Anzahl der Bitstellen, um die geschoben werden soll; Bereich von 0 bis 15

#### **Beschreibung**

**SRW** (Schiebe rechts Wort) schiebt nur den Inhalt von AKKU1-L bitweise nach rechts. In die Bitstellen, die durch das Schieben frei werden, werden Nullen geschrieben. Das zuletzt geschobene Bit wird in das Statusbit A1 geladen. Die Anzahl an Bitstellen, um die geschoben werden soll, wird entweder von dem Operanden <Anzahl> oder von einem Wert in AKKU2-L-L angegeben.

**SRW <Anzahl>:** Die Schiebezahl wird von dem Operanden <Anzahl> angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 15. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn <Anzahl> größer als Null ist. Ist <Anzahl> gleich "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

**SRW:** Die Schiebezahl wird von dem Wert in AKKU2-L-L angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 255. Eine Schiebezahl > 16 ruft immer das gleiche Ergebnis hervor: AKKU1-L = 0, A1 = 0, A0 = 0, OV = 0. Gilt 0 <Schiebezahl <= 16, werden die Statusbits A0 und OV auf "0" zurückgesetzt. Ist die Schiebezahl "0", wird die Schiebeoperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	_	х	х	х	-	_	-	-	-

Inhalt	AKKU1-H				AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0
vor Ausführung von SRW 6	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011
nach Ausführung von SRW 6	0101	1111	0110	0100	0000	0001	0111	0100

# Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	MW4	//Lade den Wert in AKKU 1.
SRW	6	//Schiebe die Bits in AKKU 1 um 6 Stellen nach rechts.
T	8WM	//Transferiere das Ergebnis in MW8.

AWL		Erläuterung
L	3	//Lade den Wert +3 in AKKU 1.
L	MW20	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MW20 in AKKU 1.
SRW		//Die Schiebezahl ist der Wert von AKKU2-L-L. => Schiebe die Bits in AKKU1-
		L um 3 Stellen nach rechts.
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt geschobene Bit (A1) = 1
		ist.

### 11.1.6 SLD Schiebe links Doppelwort (32 Bit)

#### **Formate**

**SLD** 

#### SLD <Anzahl>

Operand	Datentyp	Beschreibung		
<anzahl></anzahl>	Ganzzahl, vorzeichenlos	Anzahl der Bitstellen, um die geschoben werden soll; Bereich von 0 bis 32		

#### **Beschreibung**

**SLD** (Schiebe links Doppelwort) schiebt den gesamten Inhalt von AKKU 1 bitweise nach links. In die Bitstellen, die durch das Schieben frei werden, werden Nullen geschrieben. Das zuletzt geschobene Bit wird in das Statusbit A1 geladen. Die Anzahl an Bitstellen, um die geschoben werden soll, wird entweder von dem Operanden <Anzahl> oder von einem Wert in AKKU2-L-L angegeben.

**SLD <Anzahl>:** Die Schiebezahl wird von dem Operanden <Anzahl> angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 32. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn <Anzahl> größer als Null ist. Ist <Anzahl> gleich "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

**SLD:** Die Schiebezahl wird von dem Wert in AKKU2-L-L angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 255. Eine Schiebezahl > 32 ruft immer das gleiche Ergebnis hervor: AKKU 1 = 0, A1 = 0, A0 = 0, OV = 0. Gilt 0 < Schiebezahl <= 32, werden die Statusbits A0 und OV auf "0" zurückgesetzt. Ist die Schiebezahl "0", wird die Schiebeoperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	_	х	х	х	-	_	-	-	-

Inhalt	AKKU1	AKKU1-H				AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0	
vor Ausführung von <b>SLD 5</b>	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011	
nach Ausführung von SLD 5	1110	1100	1000	1011	1010	0111	0110	0000	

# Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	MD4	//Lade den Wert in AKKU 1.
SLD	5	//Verschiebe die Bits in AKKU 1 um 5 Stellen nach links.
T	MD8	//Transferiere das Ergebnis nach MD8.

AWL		Erläuterung
L	3	//Lade den Wert +3 in AKKU 1.
L	MD20	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD20 in AKKU 1.
SLD		//Die Schiebezahl ist der Wert von AKKU2-L-L. => Schiebe die Bits in AKKU 1 um 3 Stellen nach links.
SPP	NEXT	<pre>//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt geschobene Bit (A1) = 1 ist.</pre>

### 11.1.7 SRD Schiebe rechts Doppelwort (32 Bit)

#### **Formate**

**SRD** 

SRD <Anzahl>

Operand	Datentyp	Beschreibung		
<anzahl></anzahl>	,	Anzahl der Bitstellen, um die geschoben werden soll; Bereich von 0 bis 32		

#### **Beschreibung**

**SRD** (Schiebe rechts Doppelwort) schiebt den gesamten Inhalt von AKKU 1 bitweise nach rechts. In die Bitstellen, die durch das Schieben frei werden, werden Nullen geschrieben. Das zuletzt geschobene Bit wird in das Statusbit A1 geladen. Die Anzahl an Bitstellen, um die geschoben werden soll, wird entweder von dem Operanden <Anzahl> oder von einem Wert in AKKU2-L-L angegeben.

**SRD <Anzahl>:** Die Schiebezahl wird von dem Operanden <Anzahl> angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 32. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn <Anzahl> größer als Null ist. Ist <Anzahl> gleich "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

**SRD:** Die Schiebezahl wird von dem Wert in AKKU2-L-L angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 255. Eine Schiebezahl > 32 ruft immer das gleiche Ergebnis hervor: AKKU 1 = 0, A1 = 0, A0 = 0, OV = 0. Gilt 0 < Schiebezahl <= 32, werden die Statusbits A0 und OV auf "0" zurückgesetzt. Ist die Schiebezahl "0", wird die Schiebeoperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	-	-	-	-	-

Inhalt	AKKU1	AKKU1-H				AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0	
vor Ausführung von SRD 7	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011	
nach Ausführung von SRD 7	0000	0000	1011	1110	1100	1000	1011	1010	

# Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	MD4	//Lade den Wert in AKKU 1.
SRD	7	//Verschiebe die Bits in AKKU 1 um 7 Stellen nach rechts.
T	MD8	//Transferiere das Ergebnis in MD8.

AWL		Erläuterung
L	3	//Lade den Wert +3 in AKKU 1.
L	MD20	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD20 in AKKU 1.
SRD		//Die Schiebezahl ist der Wert von AKKU2-L-L. => Schiebe die Bits in AKKU 1
		um 3 Stellen nach rechts.
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt geschobene Bit (A1) = 1
		ist.

## 11.2 Rotieroperationen

## 11.2.1 Rotieroperationen Übersicht

#### **Beschreibung**

Mit den Rotieroperationen können Sie den gesamten Inhalt von AKKU 1 bitweise nach rechts oder links rotieren. Die frei gewordenen Stellen werden mit den Signalzuständen der Bits aufgefüllt, die aus dem Akkumulator geschoben werden.

Die Zahl, die auf eine Rotieroperation folgt oder ein Wert im niederwertigen Byte des niederwertigen Worts von AKKU 2 gibt an, um wie viele Bits rotiert werden soll.

Je nach Operation wird die Rotation über das Bit A1 ausgeführt. Das Bit A0 im Statuswort wird auf "0" zurückgesetzt.

Folgende Rotieroperationen stehen Ihnen zur Verfügung:

- RLD Rotiere links Doppelwort (32 Bit)
- RRD Rotiere rechts Doppelwort (32 Bit)
- RLDA Rotiere Akku 1 links über A1-Anzeige (32 Bit)
- RRDA Rotiere Akku 1 rechts über A1-Anzeige (32 Bit)

## 11.2.2 RLD Rotiere links Doppelwort (32 Bit)

#### **Formate**

**RLD** 

RLD < Anzahl>

Operand	Datentyp	Beschreibung		
<anzahl></anzahl>	,	Anzahl der Bitstellen, um die rotiert werden soll; Bereich von 0 bis 32		

#### **Beschreibung**

RLD (Rotiere links Doppelwort) rotiert den gesamten Inhalt von AKKU 1 bitweise nach links. In die Bitstellen, die durch das Rotieren frei werden, werden die Signalzustände der Bits geschrieben, die aus dem AKKU 1 geschoben werden. Das zuletzt rotierte Bit wird in das Statusbit A1 geladen. Die Anzahl an Bitstellen, um die rotiert werden soll, wird entweder von dem Operanden <Anzahl> oder von einem Wert in AKKU2-L-L angegeben.

**RLD <Anzahl>:** Die Rotierzahl wird von dem Operanden <Anzahl> angegeben. Zulässig sind Werte zwischen 0 und 32. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn <Anzahl> größer Null ist. Ist <Anzahl> gleich "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

**RLD:** Die Rotierzahl wird von dem Wert in AKKU2-L-L angegeben. Zulässig sind Werte zwischen 0 und 255. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn der Inhalt von AKKU2-L-L größer Null ist. Ist die Rotierzahl "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	х	х	-	-	-	-	-

### **Beispiele**

Inhalt AKKU1-H				AKKU1-L					
Bit	31			16	15			0	
vor Ausführung von RLD 4	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011	
nach Ausführung von RLD 4	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011	0101	

#### **Beispiel 1**

AWL		Erläuterung
L	MD2	//Lade den Wert in AKKU 1.
RLD	4	//Rotiere die Bits in AKKU 1 um 4 Stellen nach links.
T	MD8	//Transferiere das Ergebnis nach MD8.

AWL		Erläuterung
L	3	//Lade den Wert +3 in AKKU 1.
L	MD20	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD20 in AKKU 1.
RLD		//Die Rotierzahl ist der Wert von AKKU2-L-L. => Rotiere die Bits in AKKU 1
		um 3 Stellen nach links.
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt rotierte Bit (A1) = 1 ist.

### 11.2.3 RRD Rotiere rechts Doppelwort (32 Bit)

#### **Formate**

**RRD** 

RRD < Anzahl>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<anzahl></anzahl>	,	Anzahl der Bitstellen, um die rotiert werden soll; Bereich von 0 bis 32

#### **Beschreibung**

RRD (Rotiere rechts Doppelwort) rotiert den gesamten Inhalt von AKKU 1 bitweise nach rechts. In die Bitstellen, die durch das Rotieren frei werden, werden die Signalzustände der Bits geschrieben, die aus dem AKKU 1 rotiert werden. Das zuletzt rotierte Bit wird in das Statusbit A1 geladen Die Anzahl an Bitstellen, um die rotiert werden soll, wird entweder von dem Operanden <Anzahl> oder von einem Wert in AKKU2-L-L angegeben.

**RRD <Anzahl>:** Die Rotierzahl wird von dem Operanden <Anzahl> angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 32. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn <Anzahl> größer als Null ist. Ist <Anzahl> gleich Null, wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

**RRD:** Die Rotierzahl wird von dem Wert in AKKU2-L-L angegeben. Zulässig sind Werte von 0 bis 255. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt, wenn der Inhalt von AKKU2-L-L größer als Null ist. Ist die Rotierzahl "0", wird die Rotieroperation wie eine Operation **NOP** bearbeitet.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	_	х	х	х	-	_	-	-	-

Inhalt	AKKU1	AKKU1-H				AKKU1-L			
Bit	31			16	15			0	
vor Ausführung von RRD 4	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011	
nach Ausführung von RRD 4	1011	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	

# Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	MD2	//Lade den Wert in AKKU 1.
RRD	4	//Rotiere die Bits in AKKU 1 um 4 Stellen nach rechts.
T	MD8	//Transferiere das Ergebnis nach MD8.

AWL		Erläuterung
L	+3	//Lade den Wert +3 in AKKU 1.
L	MD20	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert von MD20 in AKKU 1.
RRD		//Die Rotierzahl ist der Wert von AKKU2-L-L. => Rotiere die Bits in AKKU 1 um 3 Stellen nach rechts.
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt rotierte Bit (A1) = 1 ist.

## 11.2.4 RLDA Rotiere Akku 1 links über A1-Anzeige (32 Bit)

#### **Format**

**RLDA** 

### **Beschreibung**

**RLDA** (Rotiere links Doppelwort über A1) rotiert den Inhalt von AKKU 1 um eine Bitposition nach links herum durch das Anzeigebit A1. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	0	0	-	-	-	-	-

Inhalt	A1	AKKU1-H AKKU1-L							
Bit		31			16	15			0
vor Ausführung von RLDA	Х	<b>0</b> 101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	1011
nach Ausführung von RLDA	0	1011	1110	1100	1000	1011	1010	0111	011 <b>X</b>
	(X = 0)	(X = 0 oder 1, alter Signalzustand von A1)							

AWL		Erläuterung
L	MD2	//Lade den Inhalt von MD2 in AKKU 1.
RLDA		//Rotiere die Bits in AKKU 1 um eine Stelle nach links über Al.
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt rotierte Bit (A1) = 1 ist.

## 11.2.5 RRDA Rotiere Akku 1 rechts über A1-Anzeige (32 Bit)

#### **Format**

**RRDA** 

### **Beschreibung**

**RRDA** (Rotiere rechts Doppelwort über A1) rotiert den Inhalt von AKKU1 um eine Bitposition nach rechts herum durch das Anzeigebit A1. Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt.

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	0	0	-	-	-	-	-

Inhalt	<b>A</b> 1	AKKU1-F	ł			AKKU1-L			
Bit		31			16	15			0
vor Ausführung von RRDA	X	0101	1111	0110	0100	0101	1101	0011	101 <b>1</b>
nach Ausführung von RRDA	1	<b>X</b> 010	1111	1011	0010	0010	1110	1001	1101
	(X = 0 oder 1, alter Signalzustand von A1)								

AWL		Erläuterung
L	MD2	//Lade den Inhalt von MD2 in AKKU 1.
RRDA		//Rotiere die Bits in AKKU 1 um eine Stelle nach rechts über Al.
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das zuletzt rotierte Bit (A1) = 1 ist.

# 12 Zeiten

# 12.1 Zeitoperationen Übersicht

### **Beschreibung**

Unter "Speicherbereiche und Komponenten einer Zeit" finden Sie Informationen zum Einstellen und zur Auswahl der richtigen Zeit.

Folgende Zeitoperationen stehen Ihnen zur Verfügung:

- FR Freigabe Timer
- L Lade aktuellen Zeitwert als Ganzzahl in AKKU 1
- LC Lade aktuellen Zeitwert als BCD in AKKU 1
- R Rücksetze Timer
- SI Zeit als Impuls
- SV Zeit als verlängerter Impuls
- SE Zeit als Einschaltverzögerung
- SS Zeit als speichernde Einschaltverzögerung
- SA Zeit als Ausschaltverzögerung

## 12.2 Speicherbereiche und Komponenten einer Zeit

#### **Speicherbereich**

Zeiten haben einen eigenen reservierten Speicherbereich in Ihrer CPU. Dieser Speicherbereich reserviert ein 16-Bit-Wort für jeden Zeitoperanden. Das Programmieren mit FUP unterstützt 256 Zeiten. Wie viele Zeitworte in Ihrer CPU zur Verfügung stehen, entnehmen Sie bitte deren technischen Daten.

Folgende Funktionen greifen auf den Speicherbereich der Zeiten zu:

- Zeitoperationen
- Aktualisieren der Timerwörter über Zeitimpulsgeber. Diese Funktion Ihrer CPU
  im RUN-Zustand vermindert einen bestimmten Wert um jeweils eine Einheit in
  einem Intervall, das von der Zeitbasis festgelegt wurde, bis der Zeitwert gleich
  "0" ist.

#### Zeitwert

Die Bits 0 bis 9 des Timerworts enthalten den Zeitwert binär-codiert. Der Zeitwert gibt eine Anzahl von Einheiten an. Das Aktualisieren der Zeit vermindert den Zeitwert um jeweils eine Einheit in einem Intervall, der von der Zeitbasis festgelegt wurde. Der Zeitwert wird solange vermindert, bis er gleich "0" ist.

Mit der folgenden Syntax können Sie einen vordefinierten Zeitwert laden:

- L w#16#txyz
  - t = Zeitbasis (d.h. Zeitintervall oder Auflösung)
  - xyz = Zeitwert im BCD-Format
- L S5T#aH\_bM\_cS\_dMS
  - H (Stunden), M (Minuten), S (Sekunden), MS (Millisekunden);
     a, b, c, d werden vom Anwender definiert.
  - Die Zeitbasis wird automatisch gewählt und der Wert zur n\u00e4chstniederen Zahl mit dieser Zeitbasis gerundet

Sie können einen Zeitwert von max. 9 990 Sekunden bzw. 2H\_46M\_30S eingeben.

#### **Zeitbasis**

Die Bits 12 und 13 des Timerworts enthalten die Zeitbasis binär-codiert. Die Zeitbasis definiert das Intervall, in dem der Zeitwert um eine Einheit vermindert wird. Die kleinste Zeitbasis beträgt 10 ms, die größte 10 s.

Zeitbasis	Binärcode für Zeitbasis
10 ms	00
100 ms	01
1 s	10
10 s	11

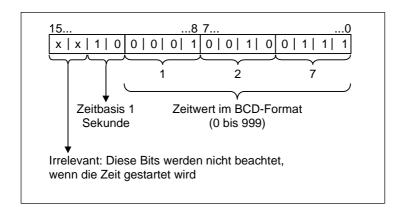
Die Werte dürfen 2H\_46M\_30S nicht überschreiten. Werte, die für einen Bereich oder für eine Auflösung zu groß sind, werden gerundet. Das allgemeine Format für den Datentyp S5TIME hat folgende Grenzwerte:

Auflösung	Bereich		
0,01 Sekunde	10MS bis 9S_990MS		
0,1 Sekunde	100MS bis 1M_39S_900MS		
1 Sekunde	1S bis 16M_39S		
10 Sekunden	10S bis 2H_46M_30S		

#### **Bit-Konfiguration in AKKU 1**

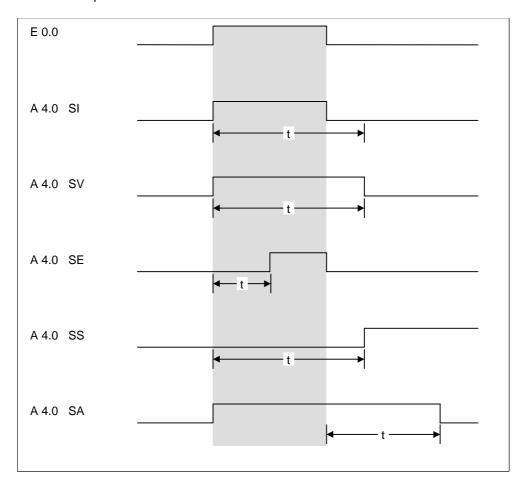
Wird eine Zeit gestartet, so wird der Inhalt des AKKU 1 als Zeitwert verwendet. Die Bits 0 bis 11 des AKKU1-L enthalten den Zeitwert im binär-codierten Dezimalformat (BCD-Format: jede Gruppe von vier Bits enthält den Binärcode für einen Dezimalwert). Die Bits 12 und 13 enthalten die Zeitbasis im Binärcode.

Folgendes Bild zeigt den Inhalt des AKKU1-L, nachdem Sie den Zeitwert 127 mit der Zeitbasis 1 Sekunde geladen haben:



## Auswahl der richtigen Zeit

Die Übersicht über die 5 verschiedenen Zeiten soll Ihnen helfen, die für Ihre Zwecke adäquate Zeit auszuwählen.



Zeiten	Erklärung
SI Zeit als Impuls	Die maximale Zeit, in der das Ausgangssignal auf "1" bleibt, ist gleich dem programmierten Zeitwert t. Das Ausgangssignal bleibt für eine kürzere Zeit auf "1", wenn das Eingangssignal auf "0" wechselt.
SV Zeit als verlängerter Impuls	Das Ausgangssignal bleibt für die programmierte Zeit auf "1", unabhängig davon, wie lange das Eingangssignal auf "1" bleibt.
SE Zeit als Einschaltverzögerung	Das Ausgangssignal ist nur "1", wenn die programmierte Zeit abgelaufen ist und das Eingangssignal noch immer "1" beträgt.
SS Zeit als speichernde Einschaltverzögerung	Das Ausgangssignal wechselt nur von "0" auf "1", wenn die programmierte Zeit abgelaufen ist, unabhängig davon, wie lange das Eingangssignal auf "1" bleibt.
SA Zeit als Ausschaltverzögerung	Das Ausgangssignal ist "1", wenn das Eingangssignal "1" ist oder die Zeit läuft. Die Zeit wird gestartet wenn das Eingangssignal von "1" auf "0" wechselt.

# 12.3 FR Freigabe Timer

#### **Format**

#### FR <Zeit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zeit></zeit>	TIMER		Nummer der Zeit; Bereich hängt von der CPU ab

### **Beschreibung**

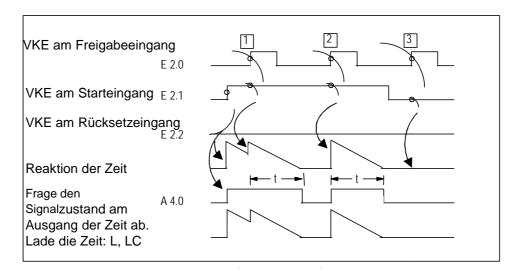
FR <Zeit> löscht den Flankenmerker, der für das Starten der adressierten Zeit verwendet wird, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt. Ein Wechsel des VKE-Bits von "0" auf "1" vor einer Operation Freigabe Timer (FR) gibt eine Zeit frei.

Die Operation Freigabe Timer ist für das normale Starten einer Zeit nicht erforderlich. Eine Freigabe wird nur dazu verwendet, eine laufende Zeit neu zu starten. Dies ist nur möglich, wenn die Startoperation weiterhin mit dem VKE = 1 bearbeitet wird.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	_	-	_	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
U	E 2.0	
FR	T1	//Gib die Zeit T1 frei.
υ	E 2.1	
L	S5T#10s	//Richte eine Voreinstellung von 10 Sekunden in AKKU 1 ein.
SI	T1	//Starte die Zeit T1 als Impuls.
υ	E 2.2	
R	T1	//Setze Zeit T1 zurück.
υ	T1	//Frage den Signalzustand der Zeit T1 ab.
=	A 4.0	
L	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 als Binärzahl.
T	MW10	



t = programmierte Zeitdauer

- (1) Wechselt das VKE am Freigabeeingang von "0" auf "1"; während die Zeit läuft, wir die Zeit neu gestartet. Die programmierte Zeit ist die aktuelle Zeit für den Wiederanlauf. Wechselt das VKE am Freigabeeingang von "1" auf "0", so hat dies keinen Einfluß.
- (2) Wechselt das VKE am Freigabeeingang von "0" auf "1", und die Zeit läuft nicht, während am Starteingang ein VKE von "1" anliegt, wird die Zeit mit dem programmierten Zeitwert als Impuls gestartet.
- (3) Wechselt das VKE am Freigabeeingang von "0" auf "1"; während am Starteingang ein VKE von "0" anliegt, so hat dies keinen Einfluß auf die Zeit.

## 12.4 L Lade aktuellen Zeitwert als Ganzzahl in AKKU 1

#### **Format**

#### L <Zeit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zeit></zeit>	TIMER	Т	Nummer der Zeit; Bereich hängt
			von der CPU ab

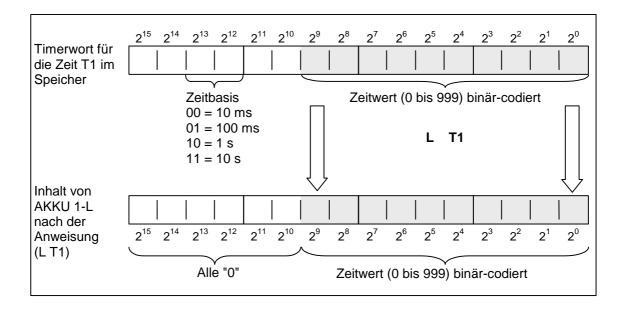
### **Beschreibung**

**L <Zeit>** lädt den aktuellen Zeitwert aus dem adressierten Timerwort ohne Zeitbasis als binäre Ganzzahl in den AKKU1-L, nachdem zuvor der Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 geladen wurde.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	T1	//Lade AKKU1-L mit dem aktuellen Zeitwert der Zeit T1 im Binärcode.



#### **Hinweis**

L<Zeit> lädt nur den Binärcode des aktuellen Zeitwerts in AKKU1-L, nicht die Zeitbasis. Der Zeitwert, der geladen wird, ist der Ausgangswert der Zeit minus der Zeit, die seit dem Start der Zeitfunktion abgelaufen ist.

# 12.5 LC Lade aktuellen Zeitwert als BCD in AKKU 1

#### **Format**

#### LC <Zeit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung	
<zeit></zeit>	TIMER	Т	Nummer der Zeit; Bereich hängt von der CPU ab	

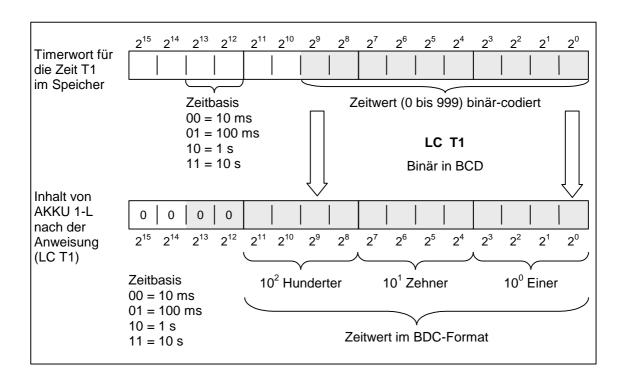
### **Beschreibung**

**LC <Zeit>** lädt den aktuellen Zeitwert und die Zeitbasis aus dem adressierten Timerwort als binär-codierte Dezimalzahl (BCD) in AKKU 1, nachdem zuvor der Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2 geladen wurde.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
LC	Т1	//Lade AKKUl-L mit der Zeitbasis und dem aktuellen Zeitwert der Zeit T1 im
		BCD-Format in AKKU1-L.



## 12.6 R Rücksetze Timer

#### **Format**

#### R <Zeit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zeit></zeit>	TIMER		Nummer der Zeit; Bereich hängt von der CPU ab

### **Beschreibung**

R <Zeit> beendet die aktuelle Zeitfunktion und löscht den Zeitwert und die Zeitbasis des adressierten Timerworts, wenn das VKE von "0" nach "1" wechselt.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	1	-	-	0	1	1	0

AWL Erläuterung		Erläuterung
Ū	E 2.1	
R	T1	//Frage den Signalzustand am Eingang E 2.1 ab. Wenn das VKE von "0" nach
		"1" wechselt ist, dann setze die Zeit Tl zurück.

## 12.7 SI Zeit als Impuls

#### **Format**

#### SI <Zeit>

Operand Datentyp		Speicherbereich	Beschreibung		
<zeit></zeit>	TIMER	Т	Nummer der Zeit; Bereich hängt		
			von der CPU ab		

#### **Beschreibung**

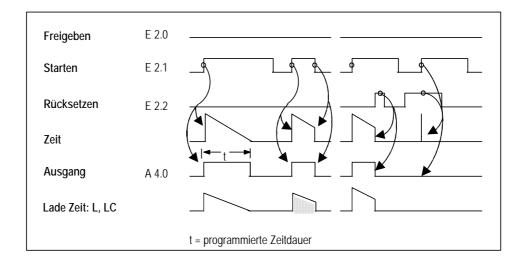
**SI <Zeit>** startet die adressierte Zeit, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt. Die programmierte Zeitdauer läuft ab, solange das VKE = 1 ist. Wechselt das VKE auf "0", bevor die Zeit abgelaufen ist, wird die Zeit angehalten. Für diese Operation (Starten der Zeit) müssen der Zeitwert und die Zeitbasis im BCD-Format in AKKU1-L gespeichert sein.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

Siehe auch Speicherbereiche und Komponenten einer Zeit.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
U	E 2.0	
FR	T1	//Gib die Zeit T1 frei.
υ	E 2.1	
L	S5T#10s	//Richte eine Voreinstellung von 10 Sekunden in AKKU 1 ein.
SI	T1	//Starte die Zeit T1 als Impuls.
υ	E 2.2	
R	T1	//Setze die Zeit T1 zurück.
υ	T1	//Frage den Signalzustand der Zeit T1 ab.
=	A 4.0	
L	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 als Binärzahl.
T	MW10	
LC	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 im BCD-Format.
T	MW12	



## 12.8 SV Zeit als verlängerter Impuls

#### **Format**

#### SV <Zeit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung
<zeit></zeit>	TIMER		Nummer der Zeit; Bereich hängt von der CPU ab

#### **Beschreibung**

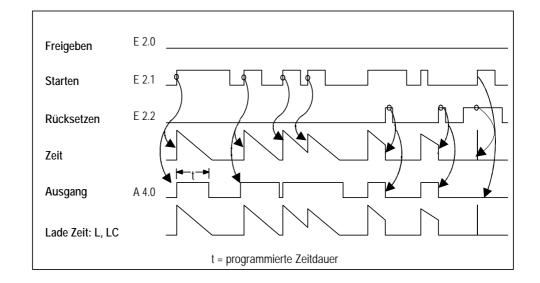
**SV <Zeit>** startet die adressierte Zeit, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt. Die programmierte Zeitdauer läuft ab, auch wenn das VKE inzwischen auf "0" wechselt. Wechselt das VKE von "0" auf "1", bevor die programmierte Zeit abgelaufen ist, wird die programmierte Zeitdauer neu gestartet. Für diesen Befehl zum Starten der Zeit müssen der Zeitwert und die Zeitbasis im BCD-Format in AKKU1-L gespeichert sein.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

Siehe auch Speicherbereiche und Komponenten einer Zeit.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
υ	E 2.0	
FR	T1	//Gib die Zeit Tl frei.
υ	E 2.1	
L	S5T#10s	//Richte eine Voreinstellung von 10 Sekunden in AKKU 1 ein.
sv	T1	//Starte die Zeit T1 als verlängerten Impuls.
υ	E 2.2	
R	T1	//Setze die Zeit T1 zurück.
υ	T1	//Frage den Signalzustand der Zeit T1 ab.
=	A 4.0	
L	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 als Binärzahl.
T	MW10	
LC	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 im BCD-Format.
T	MW12	



## 12.9 SE Zeit als Einschaltverzögerung

#### **Format**

### SE <Zeit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung		
<zeit></zeit>	TIMER		Nummer der Zeit; Bereich hängt von der CPU ab		

### **Beschreibung**

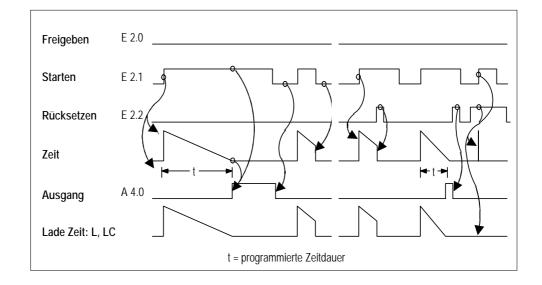
**SE <Zeit>** startet die adressierte Zeit, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt. Die programmierte Zeitdauer läuft ab, solange das VKE = 1 ist. Wechselt das VKE auf "0", bevor die programmierte Zeitdauer abgelaufen ist, wird die Zeit angehalten. Für diese Operation (Starten der Zeit) müssen der Zeitwert und die Zeitbasis im BCD-Format in AKKU1-L gespeichert sein.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

Siehe auch Speicherbereiche und Komponenten einer Zeit.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
U	E 2.0	
FR	T1	//Gib die Zeit T1 frei.
υ	E 2.1	
L	S5T#10s	//Richte eine Voreinstellung von 10 Sekunden in AKKU 1 ein.
SE	T1	//Starte die Zeit T1 als Einschaltverzögerung.
υ	E 2.2	
R	T1	//Setze die Zeit T1 zurück.
υ	T1	//Frage den Signalzustand der Zeit T1 ab.
=	A 4.0	
L	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 als Binärzahl.
T	MW10	
LC	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 im BCD-Format.
T	MW12	



## 12.10 SS Zeit als speichernde Einschaltverzögerung

#### **Format**

### SS <Zeit>

Operand	Datentyp	Speicherbereich	Beschreibung		
<zeit></zeit>	TIMER	Т	Nummer der Zeit; Bereich hängt von der CPU ab		

### **Beschreibung**

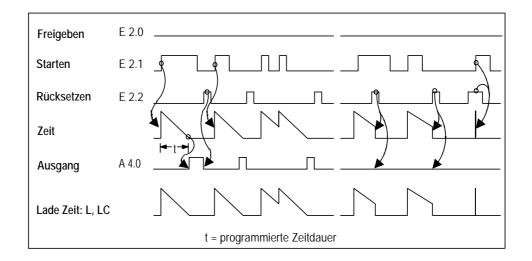
**SS <Zeit>** (Starte Zeit als speichernde Einschaltverzögerung) startet die adressierte Zeit, wenn das VKE von "0" auf "1" wechselt. Die programmierte Zeitdauer läuft ab, auch wenn das VKE inzwischen auf "0" wechselt. Wechselt das VKE von "0" auf "1", bevor die programmierte Zeit abgelaufen ist, wird die programmierte Zeitdauer erneut gestartet. Für diese Operation (Starten der Zeit) müssen der Zeitwert und die Zeitbasis im BCD-Format in AKKU1-L gespeichert sein.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

Siehe auch Speicherbereiche und Komponenten einer Zeit.

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
υ	E 2.0	
FR	T1	//Gib die Zeit T1 frei.
υ	E 2.1	
L	S5T#10s	//Richte eine Voreinstellung von 10 Sekunden in AKKU 1 ein.
SS	T1	//Starte die Zeit T1 als speichernde Einschaltverzögerung.
υ	E 2.2	
R	T1	//Setze die Zeit T1 zurück.
υ	T1	//Frage den Signalzustand der Zeit T1 ab.
=	A 4.0	
L	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 als Binärzahl.
T	MW10	
LC	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 im BCD-Format.
T	MW12	



## 12.11 SA Zeit als Ausschaltverzögerung

#### **Format**

### SA <Zeit>

Operand Datentyp		Speicherbereich	Beschreibung		
<zeit></zeit>	TIMER		Nummer der Zeit; Bereich hängt von der CPU ab		

### **Beschreibung**

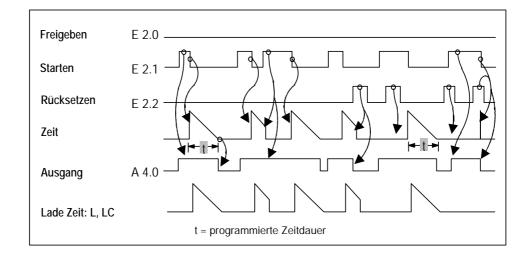
**SA <Zeit>** startet die adressierte Zeit, wenn das VKE von "1" auf "0" wechselt. Die programmierte Zeit läuft ab, solange das VKE = 0 ist. Wechselt das VKE auf "1", bevor die programmierte Zeitdauer abgelaufen ist, wird die Zeit angehalten. Für diesen Befehl zum Starten der Zeit müssen der Zeitwert und die Zeitbasis im BCD-Format in AKKU1-L gespeichert sein.

Auch wenn die Zeit nicht gestartet wird (VKE=0), muß im AKKU1-L eine Zahl im BCD-Format gespeichert sein.

Siehe auch Speicherbereiche und Komponenten einer Zeit.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	0	-	-	0

AWL		Erläuterung
υ	E 2.0	
FR	T1	//Gib die Zeit T1 frei.
υ	E 2.1	
L	S5T#10s	//Richte eine Voreinstellung von 10 Sekunden in AKKU 1 ein.
SA	T1	//Starte die Zeit T1 als Ausschaltverzögerung.
υ	E 2.2	
R	T1	//Setze die Zeit T1 zurück.
υ	T1	//Frage den Signalzustand der Zeit T1 ab.
=	A 4.0	
L	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 als Binärzahl.
T	MW10	
LC	T1	//Lade den aktuellen Zeitwert der Zeit T1 im BCD-Format.
T	MW12	



# 13 Wortverknüpfung

## 13.1 Wortverknüpfungsoperationen Übersicht

### **Beschreibung**

Durch Wortverknüpfungsoperationen werden Paare von Wörtern (16 Bits) oder Doppelwörtern (32 Bits) entsprechend der Booleschen Logik bitweise miteinander verknüpft. Jedes der beiden Wörter oder Doppelwörter muss sich in einem der beiden Akkumulatoren befinden.

Bei der Verknüpfung von Wörtern wird der Inhalt des niederwertigen Worts von AKKU 2 mit dem Inhalt des niederwertigen Worts von AKKU 1 verknüpft. Das Verknüpfungsergebnis wird im niederwertigen Wort von AKKU 1 gespeichert, wobei der alte Inhalt überschrieben wird.

Bei der Verknüpfung von Doppelwörtern wird der Inhalt von AKKU 2 mit dem Inhalt von AKKU 1 verknüpft. Das Verknüpfungsergebnis wird in AKKU 1 gespeichert, wobei der alte Inhalt überschrieben wird.

Folgende Operationen stehen Ihnen für Wortverknüpfungen zur Verfügung:

- UW UND-Wort (16 Bit)
- OW ODER-Wort (16 Bit)
- XOW EXKLUSIV-ODER-Wort (16 Bit)
- UD UND-Doppelwort (32 Bit)
- OD ODER-Doppelwort (32 Bit)
- XOD EXKLUSIV-ODER-Doppelwort (32 Bit)

## 13.2 UW UND-Wort (16 Bit)

#### **Format**

### UW

#### **UW < Konstante>**

Operand	Datentyp	Beschreibung		
<konstante></konstante>	WORD,	Bitmuster, das mit AKKU1-L durch UND		
	Konstante (16 Bit)	verknüpft werden soll.		

### **Beschreibung**

**UW** (UND-Wort) verknüpft den Inhalt von AKKU1-L mit AKKU2-L bzw. einer Konstanten (16 Bit) bitweise gemäß der booleschen UND-Verknüpfung. Nur wenn die entsprechenden Bits von beiden Wörtern, die verknüpft werden sollen, "1" sind, ist das Bit im Ergebniswort "1". Das Ergebnis wird in AKKU1-L gespeichert. AKKU1-H und AKKU 2 (und, bei CPUs mit vier Akkus, AKKU 3 und AKKU 4) werden nicht verändert. Als Ergebnis der Operation wird das Statusbit A1 gesetzt (A1 = 1, wenn das Ergebnis ungleich Null ist). Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt.

UW: Verknüpft AKKU1-L mit AKKU2-L.

**UW <Konstante>**: Verknüpft AKKU1-L mit einer Konstanten (16 Bit).

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	Х	0	0	-	-	-	-	-

## Beispiele

Bit	15			0
AKKU 1 vor Ausführung von <b>UW</b>	0101	1001	0011	1011
AKKU2-L oder Konstante (16 Bit)	1111	0110	1011	0101
Ergebnis (AKKU 1) nach Ausführung von <b>UW</b>	0101	0000	0011	0001

## Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	EW20	//Lade den Inhalt von EW20 in AKKU1-L.
L	EW22	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Inhalt von EW22 in AKKU 1-L.
UW		//Verknüpfe die Bits von AKKU1-L mit den Bits von AKKU2-L durch UND, speichere das Ergebnis in AKKU1-L.
T	MW 8	//Transferiere das Ergebnis nach MW8.

AWL		Erläuterung
L	EW20	//Lade den Inhalt von EW20 in AKKU1-L.
UW	W#16#0FFF	<pre>//Verknüpfe die Bits von AKKU1-L mit dem Bitmuster der Konstanten (16 Bit) (0000_1111_1111_1111) durch UND, speichere das Ergebnis in AKKU1-L.</pre>
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das Ergebnis ungleich Null ist (A1 = 1).

## 13.3 OW ODER-Wort (16 Bit)

#### **Format**

**OW** 

OW <Konstante>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<konstante></konstante>	WORD,	Bitmuster, das mit AKKU1-L durch ODER
	Konstante (16 Bit)	verknüpft werden soll.

## **Beschreibung**

**OW** (ODER-Wort) verknüpft den Inhalt von AKKU1-L mit AKKU2-L bzw. einer Konstanten (16 Bit) bitweise gemäß der booleschen ODER-Verknüpfung. Wenn mindestens eines der entsprechenden Bits der beiden Wörter, die verknüpft werden sollen, "1" ist, ist das Bit im Ergebniswort "1". Das Ergebnis wird in AKKU1-L gespeichert. AKKU1-H und AKKU 2 (und, bei CPUs mit vier Akkus, AKKU 3 und AKKU 4) werden nicht verändert. Als Ergebnis der Operation wird das Statusbit A1 gesetzt (A1 = 1, wenn das Ergebnis ungleich Null ist). Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt.

OW: Verknüpft AKKU1-L mit AKKU2-L.

OW <Konstante>: Verknüpft AKKU1-L mit einer Konstanten (16 Bit).

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	Х	0	0	-	-	-	-	-

## Beispiele

Bit	15			0
AKKU 1 vor Ausführung von <b>OW</b>	0101	0101	0011	1011
AKKU2-L oder Konstante (16 Bit)	1111	0110	1011	0101
Ergebnis (AKKU 1) nach Ausführung von <b>OW</b>	1111	0111	1011	1111

## Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	EW20	//Lade den Inhalt von EW20 in AKKU1-L.
L	EW22	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2.
		Lade den Inhalt von EW22 in AKKU 1-L.
OW		//Verknüpfe die Bits von AKKU1-L mit den Bits von AKKU2-L durch ODER,
		speichere das Ergebnis in AKKU1-L.
T	MW8	//Transferiere das Ergebnis nach MW 8.

AWL		Erläuterung
L	EW20	//Lade den Inhalt von EW20 in AKKU1-L.
OW	W#16#0FFF	<pre>//Verknüpfe die Bits von AKKU1-L mit dem Bitmuster der Konstanten (16 Bit) (0000_1111_1111_1111) durch ODER, speichere das Ergebnis in AKKU1-L.</pre>
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das Ergebnis ungleich Null ist $(A1 = 1)$ .

## 13.4 XOW EXKLUSIV-ODER-Wort (16 Bit)

#### **Format**

#### **XOW**

#### XOW <Konstante>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<konstante></konstante>	WORD,	Bitmuster, das mit AKKU1-L durch
	Konstante (16 Bit)	EXKLUSIV ODER verknüpft werden soll.

### **Beschreibung**

**XOW** (EXKLUSIV-ODER-Wort) verknüpft den Inhalt von AKKU1-L mit AKKU2-L bzw. einer Konstanten (16 Bit) bitweise gemäß der booleschen EXKLUSIV-ODER-Verknüpfung. Wenn nur eines der entsprechenden Bits der beiden Wörter, die verknüpft werden sollen, "1" ist, ist das Bit im Ergebniswort "1". Das Ergebnis wird in AKKU1-L gespeichert. AKKU1-H und AKKU 2 (und, bei CPUs mit vier Akkus, AKKU 3 und AKKU 4) werden nicht verändert. Als Ergebnis der Operation wird das Statusbit A1 gesetzt (A1 = 1, wenn das Ergebnis ungleich Null ist). Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt.

Sie können die Exklusiv-ODER-Funktion auch mehrfach nacheinander anwenden. Dann ist das gemeinsame Verknüpfungsergebnis "1", wenn eine ungerade Anzahl der abgefragten Operanden das Abfrageergebnis "1" liefert.

XOW: Verknüpft AKKU1-L mit AKKU2-L.

XOW < Konstante>: Verknüpft AKKU1-L mit einer Konstanten (16 Bit).

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schre	ibt: -	х	0	0	-	-	-	-	-

## Beispiele

Bit	15			0
AKKU 1 vor Ausführung von XOW	0101	0101	0011	1011
AKKU2-L oder Konstante (16 Bit)	1111	0110	1011	0101
Ergebnis (AKKU 1) nach Ausführung von XOW	1010	0011	1000	1110

## Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	EW20	//Lade den Inhalt von EW20 in AKKU1-L.
L	EW22	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Inhalt von ED24 in AKKU
		1-L.
XOW		//Verknüpfe die Bits von AKKU1-L mit den Bits von AKKU2-L durch EXKLUSIV
		ODER, speichere das Ergebnis in AKKU1-L.
T	MW8	//Transferiere das Ergebnis nach MW8.

AWL		Erläuterung			
L	EW20	//Lade den Inhalt von EW20 in AKKU1-L.			
XOW	16#0FFF	//Verknüpfe die Bits von AKKUl-L mit dem Bitmuster der Konstanten (16 Bit) (0000_1111_1111_1111) durch EXKLUSIV ODER, speichere das			
SPP	NEXT	<pre>Ergebnis in AKKU1-L. //Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das Ergebnis ungleich Null ist (A1 = 1).</pre>			

## 13.5 UD UND-Doppelwort (32 Bit)

#### **Format**

UD

#### **UD <Konstante>**

Operand	Datentyp	Beschreibung
<konstante></konstante>	DWORD,	Bitmuster, das mit AKKU1 durch UND
	Konstante (32 Bit)	verknüpft werden soll.

### **Beschreibung**

**UD** (UND-Doppelwort) verknüpft den Inhalt von AKKU 1 mit AKKU 2 bzw. einer Konstanten (32 Bit) bitweise gemäß der booleschen UND-Verknüpfung. Nur wenn die entsprechenden Bits von beiden Doppelwörtern, die verknüpft werden sollen, "1" sind, ist das Bit im Ergebnisdoppelwort "1". Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. AKKU 2 (und, bei CPUs mit vier Akkus, AKKU 3 und AKKU 4) wird nicht verändert. Als Ergebnis der Operation wird das Statusbit A1 gesetzt (A1 = 1, wenn das Ergebnis ungleich Null ist). Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt.

UD: Verknüpft AKKU 1 mit AKKU 2.

UD <Konstante>: Verknüpft AKKU 1 mit einer Konstanten (32 Bit).

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	Х	0	0	-	-	-	-	-

## Beispiele

Bit	31							0
AKKU 1 vor Ausführung von <b>UD</b>	0101	0000	1111	1100	1000	1001	0011	1011
AKKU 2 oder Konstante (32 Bit):	1111	0011	1000	0101	0111	0110	1011	0101
Ergebnis (AKKU 1) nach Ausführung von <b>UD</b>		0000	1000	0100	0000	0000	0011	0001

## Beispiel 1

AWL		Erläuterung			
L	ED20	//Lade den Inhalt von ED20 in AKKU 1.			
L	ED24	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Inhalt von ED24 in AKKU 1.			
UD		//Verknüpfe die Bits von AKKU 1 mit den Bits von AKKU 2 durch UND, speichere das Ergebnis in AKKU 1.			
T	MD8	//Transferiere das Ergebnis nach MD8.			

AWL		Erläuterung
L	ED 20	//Lade den Inhalt von ED20 in AKKU 1.
UD	DW#16#0FFF_EF2	//Verknüpfe die Bits von AKKU 1 mit dem Bitmuster der Konstanten
	1	(32 Bit) (0000_1111_1111_1111_1110_1111_0010_0001) durch UND,
		speichere das Ergebnis in AKKU 1.
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das Ergebnis ungleich Null
		ist (A1 = 1).

## 13.6 OD ODER-Doppelwort (32 Bit)

#### **Format**

OD

**OD <Konstante>** 

Operand	Datentyp	Beschreibung
<konstante></konstante>	DWORD,	Bitmuster, das mit AKKU1 durch ODER
	Konstante (32 Bit)	verknüpft werden soll.

## **Beschreibung**

**OD** (ODER-Doppelwort) verknüpft den Inhalt von AKKU 1 mit AKKU 2 bzw. einer Konstanten (32 Bit) bitweise gemäß der booleschen ODER-Verknüpfung. Wenn mindestens eines der entsprechenden Bits der beiden Doppelwörter, die verknüpft werden sollen, "1" ist, dann ist das Bit im Ergebnisdoppelwort "1". Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. AKKU 2 (bei CPUs mit vier Akkus auch AKKU 3 und AKKU 4) wird nicht verändert. Als Ergebnis der Operation wird das Statusbit A1 gesetzt (A1 = 1, wenn das Ergebnis ungleich Null ist). Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt.

OD: Verknüpft AKKU 1 mit AKKU 2.

**OD <Konstante>**: Verknüpft AKKU 1 mit einer Konstanten (32 Bit).

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	Х	0	0	-	-	-	-	-

## Beispiele

Bit	31							0
AKKU 1 vor Ausführung von <b>OD</b>	0101	0000	1111	1100	1000	0101	0011	1011
AKKU 2 oder Konstante (16 Bit):	1111	0011	1000	0101	0111	0110	1011	0101
Ergebnis (AKKU 1) nach Ausführung von <b>OD</b>		0011	1111	1101	1111	0111	1011	1111

## Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	ED20	//Lade den Inhalt von ED20 in AKKU 1.
L	ED24	//Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2.
		Lade den Inhalt von ED24 in AKKU 1.
OD		//Verknüpfe die Bits von AKKU 1 mit den Bits von AKKU 2 durch
		ODER, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	MD8	//Transferiere das Ergebnis nach MD8.

AWL		Erläuterung		
L	ED20	//Lade den Inhalt von ED20 in AKKU 1.		
OD	DW#16#0FFF_EF21	//Verknüpfe die Bits von AKKU 1 mit dem Bitmuster der Konstanten		
		(32 Bit) (0000_1111_1111_1111_1110_1111_0010_0001) durch ODER,		
		speichere das Ergebnis in AKKU 1.		
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das Ergebnis ungleich Null		
		ist $(A1 = 1)$ .		

## 13.7 XOD EXKLUSIV-ODER-Doppelwort (32 Bit)

#### **Format**

**XOD** 

XOD <Konstante>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<konstante></konstante>	DWORD,	Bitmuster, das mit AKKU1 durch EXKLUSIV
	Konstante (32 Bit)	ODER verknüpft werden soll.

### **Beschreibung**

**XOD** (EXKLUSIV-ODER-Doppelwort) verknüpft den Inhalt von AKKU 1 mit AKKU 2 bzw. einer Konstanten (32 Bit) bitweise gemäß der booleschen EXKLUSIV-ODER-Verknüpfung. Wenn nur eines der entsprechenden Bits der beiden Doppelwörter, die verknüpft werden sollen, "1" ist, ist das Bit im Ergebnisdoppelwort "1". Das Ergebnis wird in AKKU 1 gespeichert. AKKU 2 (und, bei CPUs mit vier Akkus, AKKU 3 und AKKU 4) wird nicht verändert. Als Ergebnis der Operation wird das Statusbit A1 gesetzt (A1 = 1, wenn das Ergebnis ungleich Null ist). Die Statusbits A0 und OV werden auf "0" zurückgesetzt.

Sie können die Exklusiv-ODER-Funktion auch mehrfach nacheinander anwenden. Dann ist das gemeinsame Verknüpfungsergebnis "1", wenn eine ungerade Anzahl der abgefragten Operanden das Abfrageergebnis "1" liefert.

XOD: Verknüpft AKKU 1 mit AKKU 2.

XOD <Konstante>: Verknüpft AKKU 1 mit einer Konstanten (32 Bit).

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	х	0	0	-	-	-	-	-

## Beispiele

Bit	31							0
AKKU 1 vor Ausführung von XOD	0101	0000	1111	1100	1000	0101	0011	1011
AKKU 2 oder Konstante (32 Bit):	1111	0011	1000	0101	0111	0110	1011	0101
Ergebnis (AKKU 1) nach Ausführung von XOD	1010	0011	0111	1001	1111	0011	1000	1110

## Beispiel 1

AWL		Erläuterung			
L	ED20	//Lade den Inhalt von ED20 in AKKU 1.			
L	ED24	/Lade den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Inhalt von ED24			
		in AKKU 1.			
XOD		//Verknüpfe die Bits von AKKU 1 mit den Bits von AKKU 2 durch			
		EXKLUSIV ODER, speichere das Ergebnis in AKKU 1.			
T	MD8	//Transferiere das Ergebnis nach MD8.			

AWL		Erläuterung
L	ED20	//Lade den Inhalt von ED20 in AKKU 1.
XOD	DW#16#0FFF_EF21	//Verknüpfe die Bits von AKKU 1 mit dem Bitmuster der Konstanten
		(32 Bit) (0000_1111_1111_1111_1111_1110_0010_0001) durch
		EXKLUSIV ODER, speichere das Ergebnis in AKKU 1.
SPP	NEXT	//Springe zur Sprungmarke NEXT, wenn das Ergebnis ungleich Null
		ist $(A1 = 1)$ .

# 14 Akkumulator-Operationen

# 14.1 Akkumulatoroperationen Übersicht

### **Beschreibung**

Folgende Operationen stehen Ihnen zur Verfügung, um den Inhalt von einem oder mehreren Akkumulatoren bzw. Adreßregistern zu bearbeiten:

- TAK Tausche AKKU 1 mit AKKU 2
- PUSH CPU mit zwei Akkus
- PUSH CPU mit vier Akkus
- POP CPU mit zwei Akkus
- POP CPU mit vier Akkus
- ENT Enter AKKU-Stack
- LEAVE Leave AKKU-Stack
- INC Inkrementiere AKKU 1-L-L
- DEC Dekrementiere AKKU 1-L-L
- +AR1 Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 1
- +AR2 Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 2
- BLD Bildbefehl (Nulloperation)
- NOP 0 Nulloperation
- NOP 1 Nulloperation

## 14.2 TAK Tausche AKKU 1 mit AKKU 2

#### **Format**

**TAK** 

### **Beschreibung**

**TAK** (Tausche AKKU 1 mit AKKU 2) tauscht den Inhalt von AKKU 1 mit dem Inhalt von AKKU 2. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen. Die Inhalte von AKKU 3 und AKKU 4 bleiben unverändert (bei CPUs mit vier Akkus).

#### **Statuswort**

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

### Beispiel: Subtrahiere den kleineren Wert vom größeren Wert

AWL			Erläuterung
	L	MW10	//Lade den Inhalt von MW10 in AKKU1-L.
	L	MW12	//Lade den Inhalt von AKKU1-L in AKKU2-L. Lade den Inhalt von MW12
			//in AKKU1-L.
	>I		//Prüfe, ob AKKU2-L (MW10) größer ist als AKKU1-L (MW12).
	SPB	NEXT	//Springe zu Sprungmarke NEXT, wenn AKKU 2 (MW10) größer ist als
			//AKKU 1 (MW12).
	TAK		//Tausche die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2.
NEXT:	-I		//Subtrahiere den Inhalt von AKKU1-L vom Inhalt von AKKU2-L.
	T	MW14	//Transferiere das Ergebnis (= größerer Wert minus kleinerer Wert)
			//nach MW14.

Inhalt	AKKU 1	AKKU 2
vor der Ausführung von <b>TAK</b>	<mw12></mw12>	<mw10></mw10>
nach der Ausführung von TAK	<mw<b>10&gt;</mw<b>	<mw<b>12&gt;</mw<b>

## 14.3 PUSH CPU mit zwei Akkus

#### **Format**

**PUSH** 

### **Beschreibung**

**PUSH** (AKKU 1 in AKKU 2) kopiert den gesamten Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. AKKU 1 wird nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MW10	//Lade den Inhalt von MW10 in AKKU 1.
PUSH		//Kopiere den gesamten Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2.

Inhalt	AKKU 1	AKKU 2
vor der Ausführung von <b>PUSH</b>	<mw10></mw10>	<x></x>
nach der Ausführung von PUSH	<mw10></mw10>	<mw10></mw10>

## 14.4 PUSH CPU mit vier Akkus

#### **Format**

**PUSH** 

### **Beschreibung**

**PUSH** (CPU mit vier Akkus) kopiert den Inhalt von AKKU 3 in AKKU 4, den Inhalt von AKKU 2 in AKKU 3, und den Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2. AKKU 1 wird nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MW10	//Lade den Inhalt von MW10 in AKKU 1.
PUSH		//Kopiere den gesamten Inhalt von AKKU 1 in AKKU 2, den Inhalt von AKKU 2
		in AKKU 3, und den Inhalt von AKKU 3 in AKKU 4.

Inhalt	AKKU 1	AKKU 2	AKKU 3	AKKU 4
vor der Ausführung von <b>PUSH</b>	Wert A	Wert B	Wert C	Wert D
nach der Ausführung von PUSH	Wert A	Wert A	Wert B	Wert C

## 14.5 POP CPU mit zwei Akkus

#### **Format**

POP

### **Beschreibung**

**POP** (CPU mit zwei Akkus) kopiert den gesamten Inhalt von AKKU 2 in AKKU 1. AKKU 2 wird nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
T	MD10	//Transferiere den Inhalt von AKKU 1 (= Wert A) nach MD10.
POP		//Kopiere den gesamten Inhalt von AKKU 2 in AKKU 1.
T	MD14	//Transferiere den Inhalt von von AKKU 1 (= Wert B) nach MD14.

Inhalt	AKKU 1	AKKU 2
vor der Ausführung von POP	Wert A	Wert B
nach der Ausführung von POP	Wert B	Wert B

## 14.6 POP CPU mit vier Akkus

#### **Format**

POP

### **Beschreibung**

**POP** (CPU mit vier Akkus) kopiert den Inhalt von AKKU 2 in AKKU 1, den Inhalt von AKKU 3 in AKKU 2, und den Inhalt von AKKU 4 in AKKU 3. AKKU 4 wird nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

### **Statuswort**

	BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
T M	D10	//Transferiere den Inhalt von AKKU 1 (= Wert A) nach MD10.
POP		//Kopiere den Inhalt von AKKU 2 in AKKU 1, den Inhalt von AKKU 3 in AKKU 2
		und den Inhalt von AKKU 4 in AKKU 3.
т м	D14	//Transferiere den Inhalt von von AKKU 1 (= Wert B) nach MD14.

Inhalt	AKKU 1	AKKU 2	AKKU 3	AKKU 4
vor der Ausführung von POP	Wert A	Wert B	Wert C	Wert D
nach der Ausführung von POP	Wert B	Wert C	Wert D	Wert D

## 14.7 ENT Enter AKKU-Stack

#### **Format**

**ENT** 

### **Beschreibung**

**ENT** (Enter AKKU-Stack) kopiert den Inhalt von AKKU 3 in AKKU 4 und den Inhalt von AKKU 2 in AKKU 3. Wenn Sie die Operation **ENT** direkt vor einer Ladeoperation programmieren, können Sie damit ein Zwischenergebnis in AKKU 3 retten.

AWL		Erläuterung
L	DBD0	//Lade den Wert aus Datendoppelwort DBD0 in AKKU 1. (Dieser Wert muss
		Gleitpunktformat haben.)
L	DBD4	//Kopiere den Wert aus AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert aus Datendoppelwort
		DBD4 in AKKU 1. (Dieser Wert muss Gleitpunktformat haben.)
+R		//Addiere die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 2 als Gleitpunktzahlen (32 Bit,
		IEEE-FP) und speichere das Ergebnis in AKKU 1.
L	DBD8	//Kopiere den Wert aus AKKU 1 in AKKU 2. Lade den Wert aus Datendoppelwort
		DBD8 in AKKU 1.
ENT		//Kopiere den Inhalt von AKKU 3 in AKKU 4. Kopiere den Inhalt von AKKU 2
		(Zwischenergebnis) in AKKU 3.
L	DBD12	//Lade den Wert aus Datendoppelwort DBD12 in AKKU 1.
-R		//Subtrahiere den Inhalt von AKKU 1 vom Inhalt von AKKU 2 und speichere das
		Ergebnis in AKKU 1. Kopiere den Inhalt von AKKU 3 in AKKU 2 und den Inhalt
		von AKKU 4 in AKKU 3.
/R		//Dividiere den Inhalt von AKKU 2 (DBD0 + DBD4) durch den Inhalt von AKKU 1
		(DBD8 - DBD12) und speichere das Ergebnis in AKKU 1.
T	DBD16	//Transferiere das Ergebnis (AKKU 1) in das Datendoppelwort DBD16

### 14.8 LEAVE Leave AKKU-Stack

#### **Format**

**LEAVE** 

### **Beschreibung**

**LEAVE** (Leave AKKU-Stack) kopiert den Inhalt von AKKU 3 in AKKU 2 und den Inhalt von AKKU 4 in AKKU 3. Wenn Sie die Operation **LEAVE** direkt vor einer Schiebe- oder Rotieroperation programmieren, die Akkumulatoren verknüpft, dann funktioniert die Operation **LEAVE** wie eine arithmetische Operation. Die Inhalte von AKKU 1 und AKKU 4 bleiben unverändert.

### 14.9 INC Inkrementiere AKKU 1-L-L

#### **Format**

#### INC <Ganzzahl, 8 Bit>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<ganzzahl, 8="" bit=""></ganzzahl,>	Konstante	Konstante, die zu AKKU1-L-L addiert wird;
	(Ganzzahl, 8 Bit)	Bereich von 0 bis 255

### **Beschreibung**

**INC <Ganzzahl, 8 Bit>** (Inkrementiere AKKU1-L-L) addiert die Ganzzahl (8 Bit) zum Inhalt von AKKU1-L-L und speichert das Ergebnis in AKKU1-L-L. AKKU1-L-H, AKKU1-H und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Hinweis**

Diese Operation eignet sich nicht für arithmetische Operationen (16 oder 32 Bit), da vom niederwertigen Byte des niederwertigen Worts von AKKU 1 nichts in das höherwertige Byte des niederwertigen Worts von AKKU 1 übertragen wird. Verwenden Sie für arithmetische Operationen die Operation +I bzw +D.

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	1	-	-	-	1	-	-

AWL		Erläuterung
L	MB22	//Lade den Wert von MB22.
INC	1	//Inkrementiere AKKU 1 (MB 22) um 1, speichere das Ergebnis in AKKU1-L-L.
T	MB22	//Transferiere den Inhalt von AKKU1-L-L (Ergebnis) zurück nach MB22.

### 14.10 DEC Dekrementiere AKKU 1-L-L

#### **Format**

### DEC <Ganzzahl, 8 Bit>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<ganzzahl, 8="" bit=""></ganzzahl,>	Konstante	Konstante, die von AKKU1-L-L subtrahiert wird;
	(Ganzzahl, 8 Bit)	Bereich von 0 bis 255

### **Beschreibung**

**DEC <Ganzzahl, 8 Bit>** (Dekrementiere AKKU1-L-L) subtrahiert die Ganzzahl (8 Bit) vom Inhalt von AKKU1-L-L und speichert das Ergebnis in AKKU1-L-L. AKKU1-L-H, AKKU1-H und AKKU 2 werden nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

#### **Hinweis**

Diese Operation eignet sich nicht für arithmetische Operationen (16 oder 32 Bit), da vom niederwertigen Byte des niederwertigen Worts von AKKU 1 nichts in das höherwertige Byte des niederwertigen Worts von AKKU 1 übertragen wird. Verwenden Sie für arithmetische Operationen die Operation +I bzw +D.

### **Statuswort**

		BIE	A1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schr	eibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

AWL		Erläuterung
L	MB250	//Lade den Wert von MB250.
DEC	1	//Dekrementiere AKKU1-L-L um 1, speichere das Ergebnis in AKKU1-L-L.
T	MB250	//Transferiere den Inhalt von AKKU1-L- L (Ergebnis) zurück nach MB250.

## 14.11 +AR1 Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 1

#### **Formate**

#### +AR1

+AR1 <P#Byte.Bit>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<p#byte.bit></p#byte.bit>	Pointerkonstante	Adresse, die zu AR1 addiert wird.

### **Beschreibung**

+AR1 (Addiere zu AR1) addiert einen Versatz, der entweder in der Anweisung oder in AKKU1-L angegeben wird, zum Inhalt von AR1. Die Ganzzahl (16 Bit) wird zunächst vorzeichenrichtig auf 24 Bit erweitert und danach zu den niederwertigsten 24 Bit von AR1 (Teil der relativen Adresse in AR1) addiert. Der Teil der Bereichskennung in AR1 (Bits 24, 25 und 26) wird nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

**+AR1**: Die Ganzzahl (16 Bit), die zum Inhalt von AR1 addiert werden soll, wird durch den Wert in AKKU1-L angegeben. Zulässig sind Werte von -32768 bis +32767.

**+AR1 <P#Byte.Bit>**: Der Versatz, der addiert werden soll, wird durch den Operanden **<P#Byte.Bit>** angegeben.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

### **Beispiel 1**

AWL		Erläuterung
L	+300	//Lade den Wert in AKKU1-L.
+AR1		//Addiere AKKU1-L (Ganzzahl, 16 Bit) zu AR 1.

AWL		Erläuterung
+AR1	P#300.0	//Addiere den Versatz 300.0 zu AR 1.

## 14.12 +AR2 Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 2

#### **Formate**

+AR2

+AR2 <P#Byte.Bit>

Operand	Datentyp	Beschreibung
<p#byte.bit></p#byte.bit>	Pointerkonstante	Adresse, die zu AR2 addiert wird.

### **Beschreibung**

+AR2 (Addiere zu AR2) addiert einen Versatz, der entweder in der Anweisung oder in AKKU1-L angegeben wird, zum Inhalt von AR2. Die Ganzzahl (16 Bit) wird zunächst vorzeichenrichtig auf 24 Bit erweitert und danach zu den niederwertigsten 24 Bit von AR 2 (Teil der relativen Adresse in AR2) addiert. Der Teil der Bereichskennung in AR2 (Bits 24, 25 und 26) wird nicht verändert. Die Operation wird ausgeführt, ohne die Statusbits zu berücksichtigen oder zu beeinflussen.

**+AR2**: Die Ganzzahl (16 Bit), die zum Inhalt von AR2 addiert werden soll, wird durch den Wert in AKKU1-L angegeben. Zulässig sind Werte von -32768 bis +32767.

**+AR2 <P#Byte.Bit>**: Der Versatz, der addiert werden soll, wird durch den Operanden **<P#Byte.Bit>** angegeben.

#### **Hinweis**

Das Adreßregister AR2 wird bei der Bearbeitung von Multiinstanzen verwendet. Wenn Sie den Befehl **+AR2** programmieren, so sollten Sie zuvor den Inhalt des AR2 "retten" und später wieder zurückladen.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

## Beispiel 1

AWL		Erläuterung
L	+300	//Lade den Wert in AKKU1-L.
+AR2		//Addiere AKKU1-L (Ganzzahl, 16-Bit) zu AR 2.

AWL		Erläuterung
+AR2	P#300.0	//Addiere den Versatz 300.0 zu AR 2.

# 14.13 BLD Bildbefehl (Nulloperation)

#### **Format**

### BLD <Zahl>

Operand	Beschreibung
<zahl></zahl>	Kennummer der Operation BLD; Bereich von 0 bis 255

### **Beschreibung**

**BLD <Zahl>** (Bildbefehl; Nulloperation) führt keine Funktion aus und beeinflußt die Statusbits nicht. Die Operation dient dem Programmiergerät (PG) zum grafischen Bildaufbau. Sie wird automatisch erzeugt, wenn ein KOP- oder FUP-Programm in AWL angezeigt wird. Der Operand <Zahl> ist die Kennummer der Operation **BLD** und wird vom Programmiergerät erzeugt.

	BIE	A1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

## 14.14 NOP 0 Nulloperation

#### **Format**

NOP 0

#### **Beschreibung**

**NOP 0** (Operation NOP mit dem Operand "0") führt keine Funktion aus und beeinflußt die Statusbits nicht. Der Operationscode enthält ein Bitmuster mit 16 Nullen. Die Operation ist nur für das Programmiergerät (PG) wichtig, wenn ein Programm angezeigt wird.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	Α0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	1	ı	1	ı	1	1	-

### 14.15 NOP 1 Nulloperation

#### **Format**

NOP 1

#### **Beschreibung**

**NOP 1** (Operation NOP mit dem Operand "1") führt keine Funktion aus und beeinflußt die Statusbits nicht. Der Operationscode enthält ein Bitmuster mit 16 Einsen. Die Operation ist nur für das Programmiergerät (PG) wichtig, wenn ein Programm angezeigt wird.

#### **Statuswort**

	BIE	<b>A</b> 1	A0	ov	os	OR	STA	VKE	/ER
schreibt:	-	-	-	-	-	-	-	-	-

## A AWL-Operationen Übersicht

# A.1 AWL-Operationen sortiert nach deutscher Mnemonik (SIMATIC)

Deutsche Mnemonic	Englische Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
=	=	Bitverknüpfung	Zuweisung
)	)	Bitverknüpfung	Verzweigung schließen
*D	*D	Festpunkt-Funktion	Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)
*	*	Festpunkt-Funktion	Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)
*R	*R	Gleitpunkt-Funktion	Multipliziere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
/D	/D	Festpunkt-Funktion	Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (32 Bit)
/I	/I	Festpunkt-Funktion	Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (16 Bit)
/R	/R	Gleitpunkt-Funktion	Dividiere AKKU 2 durch 1 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
? D	? D	Vergleicher	Vergleiche Ganzzahlen (32 Bit) ==, <>, >, <, >=, <=
? I	? I	Vergleicher	Vergleiche Ganzzahlen (16 Bit) ==, <>, >, <, >=, <=
? R	? R	Vergleicher	Vergleiche Gleitpunktzahlen (32 Bit) ==, <>, >, <, >=, <=
+	+	Festpunkt-Funktion	Addiere Ganzzahlkonstante (16, 32 Bit)
+AR1	+AR1	Akkumulator	Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 1
+AR2	+AR2	Akkumulator	Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 2
+D	+D	Festpunkt-Funktion	Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)
+l	+l	Festpunkt-Funktion	Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)
+R	+R	Gleitpunkt-Funktion	Addiere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
-D	-D	Festpunkt-Funktion	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (32 Bit)
-I	-l	Festpunkt-Funktion	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (16 Bit)
-R	-R	Gleitpunkt-Funktion	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
ABS	ABS	Gleitpunkt-Funktion	Absolutwert einer Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)
ACOS	ACOS	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Arcuscosinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
ASIN	ASIN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Arcussinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
ATAN	ATAN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Arcustangens einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
AUF	OPN	Datenbaustein	Aufschlage Datenbaustein
BE	BE	Programmsteuerung	Bausteinende
BEA	BEU	Programmsteuerung	Bausteinende absolut
BEB	BEC	Programmsteuerung	Bausteinende bedingt
BLD	BLD	Akkumulator	Bildbefehl (Nulloperation)
BTD	BTD	Umwandler	BCD wandeln in Ganzzahl (32 Bit)

Deutsche Mnemonic	Englische Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
ВТІ	BTI	Umwandler	BCD wandeln in Ganzzahl (16 Bit)
CALL	CALL	Programmsteuerung	Baustein aus einer Bibliothek aufrufen
CALL	CALL	Programmsteuerung	Bausteinaufruf
CALL	CALL	Programmsteuerung	Multiinstanz aufrufen
СС	СС	Programmsteuerung	Bedingter Bausteinaufruf
CLR	CLR	Bitverknüpfung	Rücksetze VKE (=0)
cos	cos	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Cosinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)
DEC	DEC	Akkumulator	Dekrementiere AKKU 1
DTB	DTB	Umwandler	Ganzzahl (32 Bit) in BCD wandeln
DTR	DTR	Umwandler	Ganzzahl (32 Bit) wandeln in Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)
ENT	ENT	Akkumulator	Enter AKKU-Stack
EXP	EXP	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Exponentialwerts einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
FN	FN	Bitverknüpfung	Flanke Negativ
FP	FP	Bitverknüpfung	Flanke Positiv
FR	FR	Zeiten	Freigabe Timer
FR	FR	Zähler	Freigabe Zähler (Frei, FR Z 0 zu Z 255)
INC	INC	Akkumulator	Inkrementiere AKKU 1
INVD	INVD	Umwandler	1-Komplement Ganzzahl (32 Bit)
INVI	INVI	Umwandler	1-Komplement Ganzzahl (16 Bit)
ITB	ITB	Umwandler	Ganzzahl (16 Bit) wandeln in BCD
ITD	ITD	Umwandler	Ganzzahl (16 Bit) wandeln in Ganzzahl (32 Bit)
L DBLG	L DBLG	Datenbaustein	L DBLG Lade Länge Global-DB in AKKU 1
L DBNO	L DBNO	Datenbaustein	L DBNO Lade Nummer Global-DB in AKKU 1
L DILG	L DILG	Datenbaustein	L DILG Lade Länge Instanz-DB in AKKU 1
L DINO	L DINO	Datenbaustein	L DINO Lade Nummer Instanz-DB in AKKU 1
L	L	Laden/Transferieren	Lade
L	L	Zähler	Lade aktuellen Zählerwert als Ganzzahl in AKKU 1 (der aktuelle Zählerwert kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: L Z 15)
L	L	Zeiten	Lade aktuellen Zeitwert als Ganzzahl in AKKU 1 (der aktuelle Zeitwert kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: L T 32)
L STW	L STW	Laden/Transferieren	Lade Statuswort in AKKU 1
LAR1	LAR1	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von Adressregister 2
LAR1	LAR1	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von AKKU 1
LAR1	LAR1	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 1 mit Pointer (32 Bit-Format)
LAR2	LAR2	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 2 mit Ganzzahl (32 Bit)
LAR2	LAR2	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 2 mit Inhalt von AKKU 1
LC	LC	Zähler	Lade aktuellen Zählerwert als BCD in AKKU 1 (der aktuelle Zählerwert kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: LC Z 15)

Deutsche Mnemonic	Englische Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
LC	LC	Zeiten	Lade aktuellen Zeitwert als BCD in AKKU 1 (der aktuelle Zeitwert kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: LC T 32)
LEAVE	LEAVE	Akkumulator	Leave AKKU-Stack
LN	LN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des natürlichen Logarithmus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
LOOP	LOOP	Sprünge	Programmschleife
MCR(	MCR(	Programmsteuerung	Sichere VKE im MCR-Stack, Beginn MCR-Bereich
)MCR	)MCR	Programmsteuerung	Beende MCR-Bereich
MCRA	MCRA	Programmsteuerung	Aktiviere MCR-Bereich
MCRD	MCRD	Programmsteuerung	Deaktiviere MCR-Bereich
MOD	MOD	Festpunkt-Funktion	Divisionsrest Ganzzahl (32 Bit)
NEGD	NEGD	Umwandler	2-Komplement Ganzzahl (32 Bit)
NEGI	NEGI	Umwandler	2-Komplement Ganzzahl (16 Bit)
NEGR	NEGR	Umwandler	Negiere Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)
NOP 0	NOP 0	Akkumulator	Nulloperation 0
NOP 1	NOP 1	Akkumulator	Nulloperation 1
NOT	NOT	Bitverknüpfung	Negiere VKE
0	0	Bitverknüpfung	ODER
0	0	Bitverknüpfung	Und vor Oder
O(	0(	Bitverknüpfung	Oder mit Verzweigung
OD	OD	Wortverknüpfung	ODER-Doppelwort (32 Bit)
ON	ON	Bitverknüpfung	Oder Nicht
ON(	ON(	Bitverknüpfung	Oder Nicht mit Verzweigung
OW	OW	Wortverknüpfung	ODER-Wort (16 Bit)
POP	POP	Akkumulator	POP CPU mit vier Akkus
POP	POP	Akkumulator	POP CPU mit zwei Akkus
PUSH	PUSH	Akkumulator	PUSH CPU mit vier Akkus
PUSH	PUSH	Akkumulator	PUSH CPU mit zwei Akkus
R	R	Bitverknüpfung	Rücksetze
R	R	Zeiten	Rücksetze Timer (der aktuelle Timer kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: R T 32)
R	R	Zähler	Rücksetze Zähler (der aktuelle Zähler kann eine Zahl von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: R Z 15)
RLD	RLD	Schieben/Rotieren	Rotiere links Doppelwort (32 Bit)
RLDA	RLDA	Schieben/Rotieren	Rotiere Akku 1 links über A1-Anzeige (32 Bit)
RND	RND	Umwandler	Runden einer Gleitpunktzahl zur Ganzzahl
RND-	RND-	Umwandler	Runden einer Gleitpunktzahl zur nächstniederen Ganzzahl
RND+	RND+	Umwandler	Runden einer Gleitpunktzahl zur nächsthöheren Ganzzahl
RRD	RRD	Schieben/Rotieren	Rotiere rechts Doppelwort (32 Bit)
RRDA	RRDA	Schieben/Rotieren	Rotiere Akku 1 links über A1-Anzeige (32 Bit)

Deutsche Mnemonic	Englische Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
S	S	Bitverknüpfung	Setze
S	S	Zähler	Setze Zählerstartwert (der aktuelle Zähler kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: S Z 15)
SA	SF	Zeiten	Zeit als Ausschaltverzögerung
SAVE	SAVE	Bitverknüpfung	Sichere VKE im BIE-Bit
SE	SD	Zeiten	Zeit als Einschaltverzögerung
SET	SET	Bitverknüpfung	Setze
SI	SP	Zeiten	Zeit als Impuls
SIN	SIN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Sinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)
SLD	SLD	Schieben/Rotieren	Schiebe links Doppelwort (32 Bit)
SLW	SLW	Schieben/Rotieren	Schiebe links Wort (16 Bit)
SPA	JU	Sprünge	Springe absolut
SPB	JC	Sprünge	Springe, wenn VKE = 1
SPBB	JCB	Sprünge	Springe, wenn VKE = 1 und rette VKE ins BIE
SPBI	JBI	Sprünge	Springe, wenn BIE = 1
SPBIN	JNBI	Sprünge	Springe, wenn BIE = 0
SPBN	JCN	Sprünge	Springe, wenn VKE = 0
SPBNB	JNB	Sprünge	Springe, wenn VKE = 0 und rette VKE ins BIE
SPL	JL	Sprünge	Sprungleiste
SPM	JM	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis < 0
SPMZ	JMZ	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis <= 0
SPN	JN	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis <> 0
SPO	JO	Sprünge	Springe, wenn OV = 1
SPP	JP	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis > 0
SPPZ	JPZ	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis >= 0
SPS	JOS	Sprünge	Springe, wenn OS = 1
SPU	JUO	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis ungültig
SPZ	JZ	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis = 0
SQR	SQR	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Quadrats einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
SQRT	SQRT	Gleitpunkt-Funktion	Bilden der Quadratwurzel einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
SRD	SRD	Schieben/Rotieren	Schiebe rechts Doppelwort (32 Bit)
SRW	SRW	Schieben/Rotieren	Schiebe rechts Wort (16 Bit)
SS	SS	Zeiten	Zeit als speichernde Einschaltverzögerung
SSD	SSD	Schieben/Rotieren	Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (32 Bit)
SSI	SSI	Schieben/Rotieren	Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (16 Bit)
SV	SE	Zeiten	Zeit als verlängerter Impuls
Т	Т	Laden/Transferieren	Transferiere
T STW	T STW	Laden/Transferieren	T STW Transferiere AKKU 1 in Statuswort
TAD	CAD	Umwandler	Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1 (32 Bit)
TAK	TAK	Akkumulator	Tausche AKKU 1 mit AKKU 2
TAN	TAN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Tangens eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)

Deutsche Mnemonic	Englische Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
TAR	CAR	Laden/Transferieren	Tausche Adreßregister 1 mit 2
TAR1	TAR1	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 1 in Adreßregister 2
TAR1	TAR1	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 1 in AKKU 1
TAR1	TAR1	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 1 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)
TAR2	TAR2	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 2 in AKKU 1
TAR2	TAR2	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 2 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)
TAW	CAW	Umwandler	Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1-L (16 Bit)
TDB	CDB	Datenbaustein	Tausche Global-DB und Instanz-DB
TRUNC	TRUNC	Umwandler	Runden einer Gleitpunktzahl durch Abschneiden
U	Α	Bitverknüpfung	Und
U(	A(	Bitverknüpfung	Und mit Verzweigung
UC	UC	Programmsteuerung	Unbedingter Bausteinaufruf
UD	AD	Wortverknüpfung	UND-Doppelwort (32 Bit)
UN	AN	Bitverknüpfung	Und Nicht
UN(	AN(	Bitverknüpfung	Und Nicht mit Verzweigung
UW	AW	Wortverknüpfung	UND-Wort (16 Bit)
Χ	X	Bitverknüpfung	Exklusiv Oder
X(	X(	Bitverknüpfung	Exklusiv Oder mit Verzweigung
XN	XN	Bitverknüpfung	Exklusiv Oder Nicht
XN(	XN(	Bitverknüpfung	Exklusiv Oder Nicht mit Verzweigung
XOD	XOD	Wortverknüpfung	EXKLUSIV-ODER-Doppelwort (32 Bit)
XOW	XOW	Wortverknüpfung	EXKLUSIV-ODER-Wort (16 Bit)
ZR	CD	Zähler	Zählen rückwärts
ZV	CU	Zähler	Zählen vorwärts

## A.2 AWL-Operationen sortiert nach englischer Mnemonik (International)

Englische	Deutsche-	Operation/ Funktion	Beschreibung
Mnemonik	Mnemonik	<b>5</b> 1. 1. 11. 4	
_	=	Bitverknüpfung	Zuweisung
)	)	Bitverknüpfung	Verzweigung schließen
*D	*D	Festpunkt-Funktion	Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)
*	*	Festpunkt-Funktion	Multipliziere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)
*R	*R	Gleitpunkt-Funktion	Multipliziere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
/D	/D	Festpunkt-Funktion	Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (32 Bit)
/I	/I	Festpunkt-Funktion	Dividiere AKKU 2 durch 1 als Ganzzahl (16 Bit)
/R	/R	Gleitpunkt-Funktion	Dividiere AKKU 2 durch 1 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
? D	? D	Vergleicher	Vergleiche Ganzzahlen (32 Bit) ==, <>, >, <, >=, <=
? I	?	Vergleicher	Vergleiche Ganzzahlen (16 Bit) ==, <>, >, <, >=, <=
? R	? R	Vergleicher	Vergleiche Gleitpunktzahlen (32 Bit) ==, <>, >, <, >=, <=
+	+	Festpunkt-Funktion	Addiere Ganzzahlkonstante (16, 32 Bit)
+AR1	+AR1	Akkumulator	Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 1
+AR2	+AR2	Akkumulator	Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 2
+D	+D	Festpunkt-Funktion	Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (32 Bit)
+1	+l	Festpunkt-Funktion	Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl (16 Bit)
+R	+R	Gleitpunkt-Funktion	Addiere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
Α	U	Bitverknüpfung	Und
A(	U(	Bitverknüpfung	Und mit Verzweigung
ABS	ABS	Gleitpunkt-Funktion	Absolutwert einer Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)
ACOS	ACOS	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Arcuscosinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
AD	UD	Wortverknüpfung	UND-Doppelwort (32 Bit)
AN	UN	Bitverknüpfung	Und Nicht
AN(	UN(	Bitverknüpfung	Und Nicht mit Verzweigung
ASIN	ASIN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Arcussinus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
ATAN	ATAN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Arcustangens einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
AW	UW	Wortverknüpfung	UND-Wort (16 Bit)
BE	BE	Programmsteuerung	Bausteinende
BEC	BEB	Programmsteuerung	Bausteinende bedingt
BEU	BEA	Programmsteuerung	Bausteinende absolut
BLD	BLD	Akkumulator	Bildbefehl (Nulloperation)
BTD	BTD	Umwandler	BCD wandeln in Ganzzahl (32 Bit)
BTI	BTI	Umwandler	BCD wandeln in Ganzzahl (16 Bit)
CAD	TAD	Umwandler	Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1 (32 Bit)
CALL	CALL	Programmsteuerung	Baustein aus einer Bibliothek aufrufen
CALL	CALL	Programmsteuerung	Bausteinaufruf
CALL	CALL	Programmsteuerung	Multiinstanz aufrufen
CAR	TAR	Laden/Transferieren	Tausche Adreßregister 1 mit 2
CAW	TAW	Umwandler	Tausche Reihenfolge der Bytes im AKKU 1-L (16 Bit)

Englische Mnemonik	Deutsche- Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
СС	СС	Programmsteuerung	Bedingter Bausteinaufruf
CD	ZR	Zähler	Zählen rückwärts
CDB	TDB	Datenbaustein	Tausche Global-DB und Instanz-DB
CLR	CLR	Bitverknüpfung	Rücksetze VKE (=0)
cos	cos	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Cosinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)
CU	ZV	Zähler	Zählen vorwärts
-D	-D	Festpunkt-Funktion	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (32 Bit)
DEC	DEC	Akkumulator	Dekrementiere AKKU 1
DTB	DTB	Umwandler	Ganzzahl (32 Bit) in BCD wandeln
DTR	DTR	Umwandler	Ganzzahl (32 Bit) wandeln in Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)
ENT	ENT	Akkumulator	Enter AKKU-Stack
EXP	EXP	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Exponentialwerts einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
FN	FN	Bitverknüpfung	Flanke Negativ
FP	FP	Bitverknüpfung	Flanke Positiv
FR	FR	Zeiten	Freigabe Timer
FR	FR	Zähler	Freigabe Zähler (Frei, FR Z 0 zu Z 255)
-	-1	Festpunkt-Funktion	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Ganzzahl (16 Bit)
INC	INC	Akkumulator	Inkrementiere AKKU 1
INVD	INVD	Umwandler	1-Komplement Ganzzahl (32 Bit)
INVI	INVI	Umwandler	1-Komplement Ganzzahl (16 Bit)
ITB	ITB	Umwandler	Ganzzahl (16 Bit) wandeln in BCD
ITD	ITD	Umwandler	Ganzzahl (16 Bit) wandeln in Ganzzahl (32 Bit)
JBI	SPBI	Sprünge	Springe, wenn BIE = 1
JC	SPB	Sprünge	Springe, wenn VKE = 1
JCB	SPBB	Sprünge	Springe, wenn VKE = 1 und rette VKE ins BIE
JCN	SPBN	Sprünge	Springe, wenn VKE = 0
JL	SPL	Sprünge	Sprungleiste
JM	SPM	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis < 0
JMZ	SPMZ	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis <= 0
JN	SPN	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis <> 0
JNB	SPBNB	Sprünge	Springe, wenn VKE = 0 und rette VKE ins BIE
JNBI	SPBIN	Sprünge	Springe, wenn BIE = 0
JO	SPO	Sprünge	Springe, wenn OV = 1
JOS	SPS	Sprünge	Springe, wenn OS = 1
JP	SPP	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis > 0
JPZ	SPPZ	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis >= 0
JU	SPA	Sprünge	Springe absolut
JUO	SPU	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis ungültig
JZ	SPZ	Sprünge	Springe, wenn Ergebnis = 0
L DBLG	L DBLG	Datenbaustein	Lade Länge Global-DB in AKKU 1

Englische Mnemonik	Deutsche- Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
L DBNO	L DBNO	Datenbaustein	Lade Nummer Global-DB in AKKU 1
L DILG	L DILG	Datenbaustein	Lade Länge Instanz-DB in AKKU 1
L DINO	L DINO	Datenbaustein	Lade Nummer Instanz-DB in AKKU 1
L	L	Laden/Transferieren	Lade
L	L	Zähler	Lade aktuellen Zählerwert als Ganzzahl in AKKU 1 (der aktuelle Zählerwert kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: L Z 15)
L	L	Zeiten	Lade aktuellen Zeitwert als Ganzzahl in AKKU 1 (der aktuelle Zeitwert kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: L T 32)
L STW	L STW	Laden/Transferieren	Lade Statuswort in AKKU 1
LAR1	LAR1	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von Adressregister 2
LAR1	LAR1	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von AKKU 1
LAR1	LAR1	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 1 mit Pointer (32 Bit-Format)
LAR2	LAR2	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 2 mit Ganzzahl (32 Bit)
LAR2	LAR2	Laden/Transferieren	Lade Adreßregister 2 mit Inhalt von AKKU 1
LC	LC	Zähler	Lade aktuellen Zählerwert als BCD in AKKU 1 (der aktuelle Zählerwert kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: LC Z 15)
LC	LC	Zeiten	Lade aktuellen Zeitwert als BCD in AKKU 1 (der aktuelle Zeitwert kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: LC T 32)
LEAVE	LEAVE	Akkumulator	Leave AKKU-Stack
LN	LN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des natürlichen Logarithmus einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
LOOP	LOOP	Sprünge	Programmschleife
MCR(	MCR(	Programmsteuerung	Sichere VKE im MCR-Stack, Beginn MCR-Bereich
)MCR	)MCR	Programmsteuerung	Beende MCR-Bereich
MCRA	MCRA	Programmsteuerung	Aktiviere MCR-Bereich
MCRD	MCRD	Programmsteuerung	Deaktiviere MCR-Bereich
MOD	MOD	Festpunkt-Funktion	Divisionsrest Ganzzahl (32 Bit)
NEGD	NEGD	Umwandler	2-Komplement Ganzzahl (32 Bit)
NEGI	NEGI	Umwandler	2-Komplement Ganzzahl (16 Bit)
NEGR	NEGR	Umwandler	Negiere Gleitpunktzahl (32 Bit, IEEE-FP)
NOP 0	NOP 0	Akkumulator	Nulloperation 0
NOP 1	NOP 1	Akkumulator	Nulloperation 1
NOT	NOT	Bitverknüpfung	Negiere VKE
0	0	Bitverknüpfung	ODER
0	0	Bitverknüpfung	Und vor Oder
O(	0(	Bitverknüpfung	Oder mit Verzweigung
OD	OD	Wortverknüpfung	ODER-Doppelwort (32 Bit)
ON	ON	Bitverknüpfung	Oder Nicht

Englische Mnemonik	Deutsche- Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
ON(	ON(	Bitverknüpfung	Oder Nicht mit Verzweigung
OPN	AUF	Datenbaustein	Aufschlage Datenbaustein
OW	OW	Wortverknüpfung	ODER-Wort (16 Bit)
POP	POP	Akkumulator	POP CPU mit vier Akkus
POP	POP	Akkumulator	POP CPU mit zwei Akkus
PUSH	PUSH	Akkumulator	PUSH CPU mit vier Akkus
PUSH	PUSH	Akkumulator	PUSH CPU mit zwei Akkus
R	R	Bitverknüpfung	Rücksetze
R	R	Zeiten	Rücksetze Timer (der aktuelle Timer kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: R T 32)
R	R	Zähler	Rücksetze Zähler (der aktuelle Zähler kann eine Zahl von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: R Z 15)
-R	-R	Gleitpunkt-Funktion	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als Gleitpunktzahl (32 Bit)
RLD	RLD	Schieben/Rotieren	Rotiere links Doppelwort (32 Bit)
RLDA	RLDA	Schieben/Rotieren	Rotiere Akku 1 links über A1-Anzeige (32 Bit)
RND	RND	Umwandler	Runden einer Gleitpunktzahl zur Ganzzahl
RND-	RND-	Umwandler	Runden einer Gleitpunktzahl zur nächstniederen Ganzzahl
RND+	RND+	Umwandler	Runden einer Gleitpunktzahl zur nächsthöheren Ganzzahl
RRD	RRD	Schieben/Rotieren	Rotiere rechts Doppelwort (32 Bit)
RRDA	RRDA	Schieben/Rotieren	Rotiere Akku 1 links über A1-Anzeige (32 Bit)
S	S	Bitverknüpfung	Setze
S	S	Zähler	Setze Zählerstartwert (der aktuelle Zähler kann eine Zahl im Bereich von 0 bis 255 sein, zum Beispiel: S Z 15)
SAVE	SAVE	Bitverknüpfung	Sichere VKE im BIE-Bit
SD	SE	Zeiten	Zeit als Einschaltverzögerung
SE	SV	Zeiten	Zeit als verlängerter Impuls
SET	SET	Bitverknüpfung	Setze
SF	SA	Zeiten	Zeit als Ausschaltverzögerung
SIN	SIN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Sinus eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)
SLD	SLD	Schieben/Rotieren	Schiebe links Doppelwort (32 Bit)
SLW	SLW	Schieben/Rotieren	Schiebe links Wort (16 Bit)
SP	SI	Zeiten	Zeit als Impuls
SQR	SQR	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Quadrats einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
SQRT	SQRT	Gleitpunkt-Funktion	Bilden der Quadratwurzel einer Gleitpunktzahl (32 Bit)
SRD	SRD	Schieben/Rotieren	Schiebe rechts Doppelwort (32 Bit)
SRW	SRW	Schieben/Rotieren	Schiebe rechts Wort (16 Bit)
SS	SS	Zeiten	Zeit als speichernde Einschaltverzögerung
SSD	SSD	Schieben/Rotieren	Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (32 Bit)
SSI	SSI	Schieben/Rotieren	Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl (16 Bit)
Т	Т	Laden/Transferieren	T STW Transferiere AKKU 1 in Statuswort

Englische Mnemonik	Deutsche- Mnemonik	Operation/ Funktion	Beschreibung
Т	Т	Laden/Transferieren	Transferiere
T STW	T STW	Transferiere AKKU 1 in Statuswort	T STW Transferiere AKKU 1 in Statuswort
TAK	TAK	Akkumulator	Tausche AKKU 1 mit AKKU 2
TAN	TAN	Gleitpunkt-Funktion	Bilden des Tangens eines Winkels als Gleitpunktzahlen (32 Bit)
TAR1	TAR1	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 1 in Adreßregister 2
TAR1	TAR1	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 1 in AKKU 1
TAR1	TAR1	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 1 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)
TAR2	TAR2	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 2 in AKKU 1
TAR2	TAR2	Laden/Transferieren	Transferiere Adreßregister 2 nach Zieladresse (32-Bit-Pointer)
TRUNC	TRUNC	Umwandler	Runden einer Gleitpunktzahl durch Abschneiden
UC	UC	Programmsteuerung	Unbedingter Bausteinaufruf
X	Х	Bitverknüpfung	Exklusiv Oder
X(	X(	Bitverknüpfung	Exklusiv Oder mit Verzweigung
XN	XN	Bitverknüpfung	Exklusiv Oder Nicht
XN(	XN(	Bitverknüpfung	Exklusiv Oder Nicht mit Verzweigung
XOD	XOD	Wortverknüpfung	EXKLUSIV-ODER-Doppelwort (32 Bit)
XOW	XOW	Wortverknüpfung	EXKLUSIV-ODER-Wort (16 Bit)

## **B** Programmierbeispiele

## B.1 Programmierbeispiele Übersicht

#### **Praktische Anwendungen**

Jede AWL-Operation löst eine bestimmte Funktion aus. Durch Kombination der Operationen in einem Programm können Sie eine breite Palette von Automatisierungsaufgaben ausführen. Hier einige Beispiele für praktische Anwendungen:

- Steuern eines Förderbandes durch Bitverknüpfungsoperationen
- Erfassen der Richtung eines Förderbandes durch Bitverknüpfungsoperationen
- Generieren eines Taktimpulses durch Zeitoperationen
- Überwachen des Lagerbereichs durch Zähl- und Vergleichsoperationen
- Berechnungen mit arithmetischen Operationen für Ganzzahlen
- Einstellen der Zeitdauer für das Beheizen eines Ofens

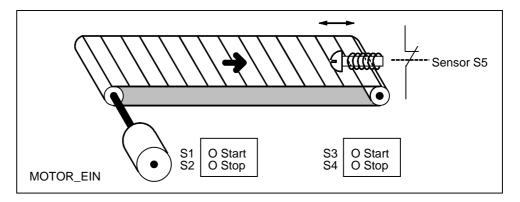
#### **Verwendete Operationen**

Mnemonik	Operation	Beschreibung			
UW	Wortverknüpfung	16 Bit UND verknüpfen			
ow	Wortverknüpfung	16 Bit ODER verknüpfen			
ZV, ZR	Zähler	Vorwärtszählen, Rückwärtszählen			
S, R	Bitverknüpfung	Ausgang setzen, Ausgang rücksetzen			
NOT	Bitverknüpfung	Negiere VKE			
FP	Bitverknüpfung	Flanke 0 → 1 abfragen			
+1	Festpunkt-Funktion	Ganze Zahlen addieren (16 Bit)			
/I	Festpunkt-Funktion	Ganze Zahlen dividieren (16 Bit)			
*	Festpunkt-Funktion	Ganze Zahlen multiplizieren (16 Bit)			
>=l, <=l	Vergleicher	Ganze Zahlen vergleichen (16 Bit)			
U, UN	Bitverknüpfung	UND, UND NICHT			
O, ON	Bitverknüpfung	ODER, ODER NICHT			
=	Bitverknüpfung	Zuweisung			
INC	Akkumulator	Inkrementiere AKKU 1			
BE, BEB	Programmsteuerung	Baustein, Bausteinende bedingt			
L, T	Laden/Transferieren	Laden, Transferieren			
SV	Zeiten	Zeit als verlängerten Impuls starten			

## B.2 Bitverknüpfungsoperationen Beispiel

#### Beispiel 1: Steuern eines Förderbandes

Das folgende Bild zeigt ein Förderband, das elektrisch in Gang gesetzt werden kann. Am Anfang des Bandes befinden sich zwei Druckschalter, S1 für START und S2 für STOP. Am Ende des Bandes befinden sich ebenfalls zwei Druckschalter, S3 für START und S4 für STOP. Das Band kann von beiden Enden aus gestartet oder gestoppt werden. Außerdem stoppt der Sensor S5 das Band, wenn ein Gegenstand auf dem Band dessen Ende erreicht.



#### **Absolute und symbolische Programmierung**

Sie können ein Programm zum Steuern des Förderbandes schreiben, indem Sie die verschiedenen Komponenten des Förderbandsystems mit Hilfe von **absoluten Adressen** oder **Symbolen** darstellen.

Die von Ihnen gewählten Symbole setzen Sie in der Symboltabelle mit den absoluten Adressen in Beziehung (siehe Online-Hilfe zu STEP 7).

Systemkomponente	Absolute Adresse	Symbol	Symboltabelle
Startschalter	E 1.1	S1	E 1.1 S1
Stoppschalter	E 1.2	S2	E 1.2 S2
Startschalter	E 1.3	S3	E 1.3 S3
Stoppschalter	E 1.4	S4	E 1.4 S4
Sensor	E 1.5	S5	E 1.5 S5
Motor	A 4.0	MOTOR_EIN	A 4.0 MOTOR_EIN

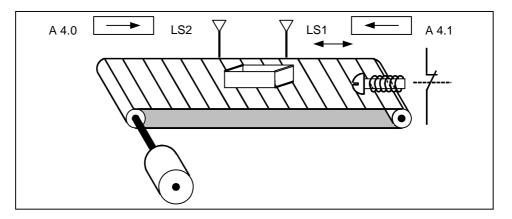
Abs	olute Programmierung	Symbolische Programmierung			
0	E 1.1	0	S1		
0	E 1.3	0	S3		
s	A 4.0	s	MOTOR_EIN		
0	E 1.2	0	S2		
0	E 1.4	0	S4		
ON	E 1.5	ON	S5		
R	A 4.0	R	MOTOR_EIN		

#### Anweisungsliste zum Steuern des Förderbandes

AWL		Erläuterung
0	E 1.1	//Durch Drücken einer der beiden Startschalter wird der Motor
		eingeschaltet.
0	E 1.3	
s	A 4.0	
0	E 1.2	//Durch Drücken einer der beiden Stoppschalter oder Öffnen eines Öffners
		am Ende des Bandes wird der Motor ausgeschaltet.
0	E 1.4	
ON	E 1.5	
R	A 4.0	

#### Beispiel 2: Erfassen der Richtung eines Förderbandes

Das folgende Bild zeigt ein Förderband, das mit zwei Lichtschranken (LS1, LS2) ausgestattet ist. Die Lichtschranken sollen feststellen, in welche Richtung sich ein Paket auf dem Band bewegt.



#### **Absolute und symbolische Programmierung**

Sie können ein Programm schreiben, das die Richtungsanzeige für das Förderbandsystem aktiviert, indem Sie die verschiedenen Komponenten des Fördersystems mit Hilfe von **absoluten Adressen** oder **Symbolen** darstellen.

Die von Ihnen gewählten Symbole setzen Sie in der Symboltabelle mit den absoluten Adressen in Beziehung (siehe Online-Hilfe zu STEP 7).

Systemkomponente	Absolute Adresse	Symbol	Symboltabelle
Lichtschranke 1	E 0.0	LS1	E 0.0 LS1
Lichtschranke 2	E 0.1	LS2	E 0.1 LS2
Anzeige für Bewegung nach rechts	A 4.0	RECHTS	A 4.0 RECHTS
Anzeige für Bewegung nach links	A 4.1	LINKS	A 4.1 LINKS
Taktmerker 1	M 0.0	TM1	M 0.0 TM1
Taktmerker 2	M 0.1	TM2	M 0.1 TM2

Abso	olute Programmierung	Sym	bolische Programmierung
U	E 0.0	U	LS1
FP	M 0.0	FP	TM1
UN	E 0.1	UN	LS2
S	A 4.1	S	LINKS
U	E 0.1	U	LS2
FP	M 0.1	FP	TM2
UN	E 0.0	UN	LS1
s	A 4.0	S	RECHTS
UN	E 0.0	UN	LS1
UN	E 0.1	UN	LS2
R	A 4.0	R	RECHTS
R	A 4.1	R	LINKS

## Anweisungsliste zur Richtungserfassung eines Förderbandes

AWL		Erläuterung
υ	E 0.0	//Wenn an E 0.0 ein Wechsel des Signalzustands von "0" auf "1" auftritt
		(positive Flanke) und gleichzeitig der Signalzustand an E 0.1 "0" ist,
		dann bewegt sich das Paket auf dem Band nach links
EP	M 0.0	
UN	E 0.1	
ន	A 4.1	
υ	E 0.1	//Wenn an E 0.1 ein Wechsel des Signalzustands von "0" auf "1" auftritt
		(positive Flanke) und gleichzeitig der Signalzustand an E 0.0 "0" ist,
		dann bewegt sich das Paket auf dem Band nach rechts. Ist eine der
		Lichtschranken unterbrochen, dann befindet sich ein Paket zwischen den
		Schranken.
FP	M 0.1	
UN	E 0.0	
s	A 4.0	
UN	E 0.0	//Sind die Lichtschranken nicht unterbrochen, dann befindet sich kein
		Paket zwischen den Schranken. Die Richtungsanzeiger sind ausgeschaltet.
UN	E 0.1	
R	A 4.0	
R	A 4.1	

## **B.3** Zeitoperationen Beispiel

#### **Taktgeber**

Zur Erzeugung eines sich periodisch wiederholenden Signals können Sie einen Taktgeber oder ein Blinkrelais verwenden. Taktgeber finden sich häufig in Meldesystemen, die das Blinken von Anzeigeleuchten steuern.

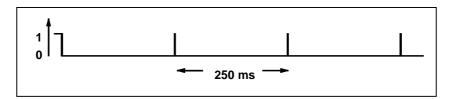
Wenn Sie S7-300 einsetzen, können Sie eine Taktgeberfunktion implementieren, indem Sie die zeitgesteuerte Verarbeitung in speziellen Organisationsbausteinen verwenden.

#### Anweisungsliste zum Generieren eines Taktes (Tastverhältnis 1:1)

AWL		Erläuterung
υ	T1	//Wenn Zeit T1 abgelaufen ist
L	S5T#250ms	//dann lade den Zeitwert 250 ms in T1
sv	T1	//und starte T1 als verlängerten Impuls.
NOT		//Negiere das Verknüpfungsergebnis (kehre es um).
BEB		//Beende den aktuellen Baustein, wenn die Zeit läuft.
L	MB100	//Wenn die Zeit abgelaufen ist, dann lade den Inhalt von Merkerbyte //MB100
INC	1	//inkrementiere den Inhalt um "1"
Т	MB100	//und transferiere das Ergebnis ins Merkerbyte MB100.

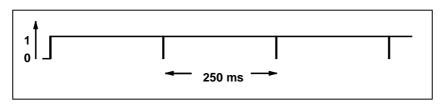
#### Signalabfrage

Eine Signalabfrage der Zeit T1 liefert für die Anweisung **UN T1** folgendes Verknüpfungsergebnis:



Sobald die Zeit abgelaufen ist, wird die Zeit erneut gestartet. Daher liefert die Signalabfrage, die von der Anweisung **UN T1** ausgeführt wird, nur kurz den Signalzustand "1".

Negiertes VKE-Bit der Zeit T1:



Alle 250 ms beträgt das VKE-Bit "0". Die Operation **BEB** beendet die Bearbeitung des Bausteins dann jedoch nicht. Stattdessen wird der Inhalt des Merkerbytes MB100 um "1" inkrementiert.

Der Inhalt des Merkerbytes MB100 verändert sich alle 250 ms wie folgt:

#### Erzielen einer bestimmten Frequenz

Mit den Bits von Merkerbyte MB100 können Sie folgende Frequenzen erzielen:

MB100	Frequenz in Hertz	Dauer	
M 100.0	2.0	0.5 s	(250 ms ein / 250 ms aus)
M 100.1	1.0	1 s	(0.5 s ein / 0.5 s aus)
M 100.2	0.5	2 s	(1 s ein / 1 s aus)
M 100.3	0.25	4 s	(2 s ein / 2 s aus)
M 100.4	0.125	8 s	(4 s ein / 4 s aus)
M 100.5	0.0625	16 s	(8 s ein / 8 s aus)
M 100.6	0.03125	32 s	(16 s ein / 16 s aus)
M 100.7	0.015625	64 s	(32 s ein / 32 s aus)

### **Anweisungsliste**

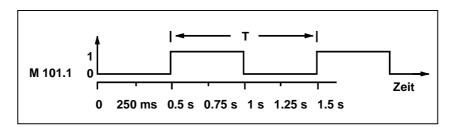
AWL		Erläuterung
υ	M10.0	//M10.0 ist "1", wenn ein Fehler auftritt. Tritt ein Fehler auf,
		//dann blinkt die Fehlerlampe mit einer Frequenz von 1 Hz auf.
Ū	M100.1	
=	A 4.0	

#### Signalzustände der Bits von Merkerbyte MB 100

Zyklus	Bit 7	Bit 6	Bit 5	Bit 4	Bit 3	Bit 2	Bit 1	Bit 0	Zeitwert in ms
0	0	0	0	0	0	0	0	0	250
1	0	0	0	0	0	0	0	1	250
2	0	0	0	0	0	0	1	0	250
3	0	0	0	0	0	0	1	1	250
4	0	0	0	0	0	1	0	0	250
5	0	0	0	0	0	1	0	1	250
6	0	0	0	0	0	1	1	0	250
7	0	0	0	0	0	1	1	1	250
8	0	0	0	0	1	0	0	0	250
9	0	0	0	0	1	0	0	1	250
10	0	0	0	0	1	0	1	0	250
11	0	0	0	0	1	0	1	1	250
12	0	0	0	0	1	1	0	0	250

## Signalzustand des Merkerbits M 101.1

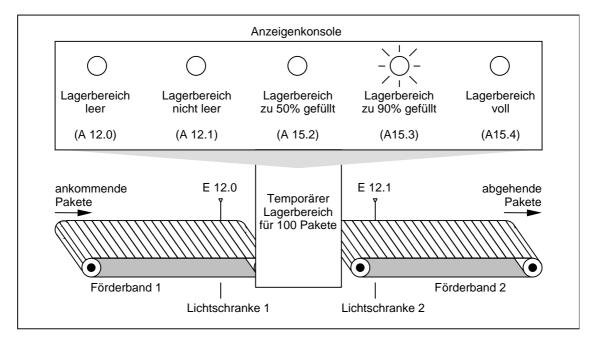
Frequenz = 1/T = 1/1 s = 1 Hz



#### B.4 Zähl- und Vergleichsoperationen Beispiel

#### Lagerbereich mit Zähler und Vergleicher

Das folgende Bild zeigt ein System mit zwei Förderbändern und einem temporären Lagerbereich dazwischen. Förderband 1 transportiert die Pakete zum Lagerbereich. Eine Lichtschranke am Ende des Förderbandes 1 neben dem Lagerbereich ermittelt, wie viele Pakete in den Lagerbereich transportiert werden. Förderband 2 transportiert Pakete von diesem temporären Lagerbereich zu einer Laderampe, wo sie zur Auslieferung beim Kunden auf LKW verladen werden. Eine Lichtschranke am Ende des Förderbandes 2 neben dem Lagerbereich ermittelt, wie viele Pakete aus dem Lagerbereich heraus zur Laderampe transportiert werden. Fünf Anzeigeleuchten zeigen an, wie weit der temporäre Lagerbereich gefüllt ist.



## Anweisungsliste, die die Anzeigeleuchten aktiviert

AWL		Erläuterung
υ	E 0.0	
ZV	Z1	//erhöht den Zählwert des Zählers Z1 um "1", wodurch die Zahl der Pakete //gezählt wird, die in den Lagerbereich transportiert werden.
U ZR	E 0.1 Z1	//Jeder durch die Lichtschranke 2 generierte Impuls //vermindert den Zählwert des Zählers Z1 um "1", wodurch die Zahl der //Pakete gezählt wird, die den Lagerbereich verlassen.
UN =	Z1 A 4.0	//Wenn der Zählwert "0" beträgt, //schaltet sich die Anzeigeleuchte für die Meldung "Lagerbereich leer" //ein.
บ =	Z1 A 4.1	//Beträgt der Zählwert nicht "0", //schaltet sich die Anzeigeleuchte für die Meldung "Lagerbereich nicht //leer" ein.
L	50	
L	<b>Z1</b>	
<=I =	A 4.2	<pre>// st 50 kleiner oder gleich Zählwert, //dann schaltet sich die Anzeigeleuchte für die Meldung "Lagerbereich zu //50% voll" ein.</pre>
L	90	
>=I		//Ist der Zählwert größer oder gleich 90,
=	A 4.3	//dann schaltet sich die Anzeigeleuchte für die Meldung "Lagerbereich zu //90% voll" ein.
L	<b>Z1</b>	
L	100	
>=I		//Ist der Zählwert größer oder gleich 100,
=	A 4.4	<pre>//dann schaltet sich die Anzeigeleuchte für die Meldung "Lagerbereich //voll" ein. (Sie könnten auch über Ausgang A 4.4 das Förderband 1 //blockieren.)</pre>

## B.5 Arithmetische Operationen mit Ganzzahlen Beispiel

#### Berechnen einer Gleichung

Das folgende Programmbeispiel zeigt, wie Sie mit drei arithmetischen Operationen für Ganzzahlen und den Operationen  ${\bf L}$  und  ${\bf T}$  das gleiche Ergebnis erzielen, wie die folgende Gleichung:

 $MD4 = ((EW0 + DB5.DBW3) \times 15) / MW2$ 

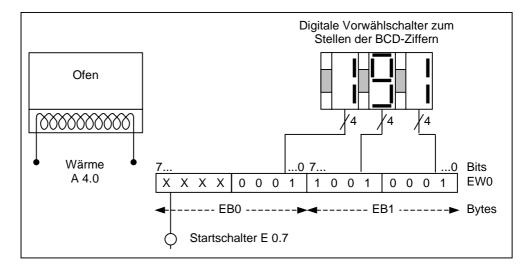
#### **Anweisungsliste**

AWL		Erläuterung
L	EW0	//Lade den Wert von Eingangswort EWO in AKKU 1.
		Lade den Wert des Globaldatenworts DBW3 aus dem DB 5 in AKKU 1. Der
		alte Inhalt von AKKU 1 wird in AKKU 2 geschoben.
L	DB5.DBW3	//Lade den Wert des Globaldatenworts DBW3 aus dem DB 5 in AKKU 1. Der
		alte Inhalt von AKKU 1 wird in AKKU 2 geschoben.
+I		//Addiere den Inhalt der niederwertigen Wörter von AKKU 1 und AKKU 2.
		Das Ergebnis wird im niederwertigen Wort von AKKU 1 gespeichert. Der
		Inhalt von AKKU 2 und das höherwertige Wort von AKKU 1 bleiben unverändert.
L	15	//Lade den konstanten Wert +15 in AKKU 1. Der alte Inhalt von AKKU 1
		wird in AKKU 2 geschoben.
*I		//Multipliziere den Inhalt des niederwertigen Worts von AKKU 2 mit dem
		Inhalt desniederwertigen Worts von AKKU 1. Das Ergebnis wird in AKKU 1
		gespeichert. Der Inhalt von AKKU 2 bleibt unverändert.
L	MW2	//Lade den Wert von Merkerwort MW2 in AKKU 1. Der alte Inhalt von AKKU
		1 wird in AKKU 2 geschoben.
/I		//Dividiere den Inhalt des niederwertigen Worts von AKKU 2 durch den
		Inhalt des niederwertigen Worts von AKKU 1. Das Ergebnis wird in AKKU
		1 gespeichert. Der Inhalt von AKKU 2 bleibt unverändert.
Т	MD4	//Transferiere das Endergebnis ins Merkerdoppelwort MD4. Der Inhalt
		beider Akkumulatoren bleibt unverändert.

## B.6 Wortverknüpfungsoperationen Beispiel

#### **Heizen eines Ofens**

Der Bediener startet das Heizen des Ofens, indem er den Startschalter drückt. Mit den digitalen Vorwählschaltern kann er die Dauer der Heizzeit festlegen. Der Wert, den er setzt, gibt die Sekunden im binär-codierten Dezimalformat (BCD) an.



Systemkomponente	Absolute Adresse
Startschalter	E 0.7
Digitale Vorwählschalter für Einer	E 1.0 bis E 1.3
Digitale Vorwählschalter für Zehner	E 1.4 bis E 1.7
Digitale Vorwählschalter für Hunderter	E 0.0 bis E 0.3
Beginn Heizvorgang	A 4.0

#### **Anweisungsliste**

AWL		Erläuterung
υ	T1	//Wenn die Zeit läuft,
=	A 4.0	//dann beginne den Heizvorgang.
BEB		//Wenn die Zeit läuft, dann beende die Bearbeitung hier. Dadurch wird
		ein Neustart der Zeit T1 verhindert, wenn der Schalter gedrückt wird.
L	EW0	
υw	W#16#0FFF	//Maskiere die Eingangsbits E 0.4 bis E 0.7 (d.h. setze sie auf "0" zurück). Der Zeitwert in Sekunden befindet sich in binär-codiertem Dezimalformat im niederwertigen Wort von AKKU 1.
OW	W#16#2000	//Ordne die Zeitbasis als Sekunden in Bits 12 und 13 des niederwertigen Wort von AKKU 1 zu.
υ	E 0.7	
sv	T1	//Starte die Zeit T1 als verlängerten Impuls, wenn der Schalter gedrückt wird.

## C Parameterübergabe

Die Parameter eines Bausteins werden als Wert übergeben. Bei Funktionsbausteinen wird innerhalb des aufgerufenen Bausteins eine Kopie des Aktualparameterwertes im Instanz-DB verwendet. Bei Funktionen liegt eine Kopie des Aktualwertes im Lokaldatenstack. Zeiger werden nicht kopiert. Vor dem Aufruf werden die INPUT-Werte in den Instanz-DB bzw auf den L-Stack kopiert. Nach dem Aufruf werden die OUTPUT-Werte zurück in die Variablen kopiert. Innerhalb des aufgerufenen Baustein arbeitet man nur auf einer Kopie. Die dafür notwendigen AWL-Befehlen befinden sich im aufrufenden Baustein und bleiben dem Anwender verborgen.

#### **Hinweis**

Wenn Merker, Eingänge, Ausgänge, Peripherieeingänge oder Peripherieausgänge als Aktualoperanden an einer Funktion verwendet werden, werden diese anders behandelt als die anderen Operanden. Die Aktualisierung erfolgt hier nicht über den L-Stack, sondern direkt.



#### Warnung

Sorgen Sie bei der Programmierung des aufgerufenen Bausteins dafür, daß die als OUTPUT deklarierten Parameter auch beschrieben werden. Sonst sind die ausgegebenen Werte zufällig! Bei Funktionsbausteinen bekommt man eben den vom letzen Aufruf gemerkten Wert aus dem Instanz-DB, bei Funktionen den zufällig auf dem L-Stack liegenden Wert.

Beachten Sie folgende Punkte:

- Initialisieren Sie wenn möglich alle OUTPUT Parameter.
- Verwenden Sie möglichst keine Setze- und Rücksetze-Befehle. Diese Befehle sind VKE-abhängig. Wenn das VKE den Wert 0 hat, bleibt der zufällige Wert erhalten!
- Wenn Sie innerhalb des Bausteins springen, so achten Sie darauf, daß Sie keine Stellen überspringen, in denen OUTPUT-Parameter beschrieben werden. Denken Sie dabei auch an BEB und die Wirkung der MCR-Befehle.

## Index

)	<>R2-2-2->R2-2-2-2-2-2-2-2-2-2-2-2-2-2-2-2-2-
) 1-16	<r2-2< td=""></r2-2<>
)1-10	>=R2-4
*	<=R2-4
*D7-12	>
*17-5	>=12-2
*R8-7	>=1
1	1
/D7-13, 7-14	11( 1 10 11(10 5))
/I	1-Komplement Ganzzahl (16 Bit)3-8 1-Komplement Ganzzahl (32 Bit)3-9
?	2
? D2-3	2-Komplement Ganzzahl (16 Bit)3-10
?	2-Komplement Ganzzahl (32 Bit)3-11
? R	,
- 1	Α
+	ABS8-9
+7-9	Absolutwert Gleitpunktzahl (32 Bit IEEE-FP)8-9
+AR114-11	ACOS8-18
+AR214-12, 14-13	Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl
+D	(16 Bit)7-3
+1	Addiere AKKU 1 und 2 als Ganzzahl
+R	(32 Bit)7-10
	Addiere AKKU 1 und 2 als Gleitpunktzahl
	(32 Bit)8-3
<	Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 114-11
<=I2-2	Addiere AKKU 1 zum Adreßregister 214-12
<>l2-2	Addiere Ganzzahlkonstante (16 oder 32 Bit)7-8
<li>&lt;1 2-2</li>	Akkumulatoroperationen Übersicht14-1 Aktiviere MCR-Bereich10-25
	Arithmetische Operationen mit
_	Ganzzahlen Beispiel B-12
=	ASIN
=1-18	ATAN
==D	AUF5-13
<>D	Aufrufen eines FBs10-8
>D2-3	Aufrufen eines FCs10-10
<d2-3< td=""><td>Aufrufen eines SFBs10-12</td></d2-3<>	Aufrufen eines SFBs10-12
>=D2-3	Aufrufen eines SFCs10-14
<=D2-3	Auswerten der Bits im Statuswort bei
==I2-2	Festpunkt-Funktionen7-2
	Auswerten der Bits im Statuswort bei
	Gleitpunkt-Funktionen 8-2

AWL-Operationen sortiert nach deutscher	DEC	14-10
Mnemonik (SIMATIC)A-1	Dekrementiere AKKU 1-L-L	14-10
AWL-Operationen sortiert nach englischer	Dividiere AKKU 2 durch 1 als	
Mnemonik (International)A-6	Ganzzahl (16 Bit)	7-6
	Dividiere AKKU 2 durch 1 als	
D	Ganzzahl (32 Bit)	7-13
В	Dividiere AKKU 2 durch 1 als	
Baustein aus einer Bibliothek aufrufen 10-16	Gleitpunktzahl (32 Bit)	8-8
	Divisionsrest Ganzzahl (32 Bit)	
Bausteinaufruf	DTB	
Bausteinende	DTR	
Bausteinende absolut 10-4		,
Bausteinende bedingt	_	
BCD wandeln in Ganzzahl (16 Bit)3-2	E	
BCD wandeln in Ganzzahl (32 Bit)3-4	E: 1/ 1	
BE10-2	Einer-Komplement Ganzzahl (16 Bit)	
BEA	Einer-Komplement Ganzzahl (32 Bit)	
BEB10-3	ENT	
Bedingter Bausteinaufruf 10-17	Enter AKKU-Stack	
Beende MCR-Bereich 10-24	Exklusiv Oder	
Beginn MCR-Bereich 10-22	Exklusiv Oder mit Verzweigung	1-14
Beispiele zur ProgrammierungB-1	Exklusiv Oder Nicht	
Bildbefehl (Nulloperation)14-14	Exklusiv Oder Nicht mit Verzweigung	1-15
Bilden der Quadratwurzel einer	EXKLUSIV-ODER-Doppelwort (32 Bit) .	13-12
Gleitpunktzahl (32 Bit)8-11	EXKLUSIV-ODER-Wort (16 Bit)	13-6
Bilden des Arcuscosinus einer	EXP Bilden des Exponentialwerts eine	er
Gleitpunktzahl (32 Bit)8-18	Gleitpunktzahl (32 Bit)	
Bilden des Arcussinus einer	, ,	
Gleitpunktzahl (32 Bit)8-17	_	
Bilden des Arcustangens einer	F	
Gleitpunktzahl (32 Bit)8-19	FB aufrufen	10.9
Bilden des Cosinus eines Winkels als		
Gleitpunktzahenl (32 Bit)8-15	FC aufrufen	
Bilden des natürlichen Logarithmus einer	Festpunkt-Funktionen Übersicht	
Gleitpunktzahl (32 Bit)8-13	Flanke Negativ	
Bilden des Quadrats einer Gleitpunktzahl	Flanke Positiv	
(32 Bit)	FN	
Bilden des Sinus eines Winkels als	FP	
Gleitpunktzahlen (32 Bit)8-14	FR 4-2, 1	
Bilden des Tangens eines Winkels als	Freigabe Timer	
Gleitpunktzahlen (32 Bit)8-16	Freigabe Zähler	4-2
Bitverknüpfungsoperationen BeispielB-2		
Bitverknüpfungsoperationen Übersicht 1-1	G	
BLD14-14		
	Ganzzahl (16 Bit) wandeln in BCD	3-3
BTD	Ganzzahl (16 Bit) wandeln in Ganzzahl	
BTI 3-2	(32 Bit)	3-5
	Ganzzahl (32 Bit) wandeln in BCD	
C	Ganzzahl (32 Bit) wandeln in	
	Gleitpunktzahl (32 Bit IEEE-FP)	3-7
CALL	Gleitpunkt-Funktionen Übersicht	8-1
CC10-17	Cionparine i arindioriori Oborolorie	
CLR1-23	_	
COS8-15		
Б	-1	
D	INC1	
D =	Inkrementiere AKKU 1-L-L	14-8
-D	INVD	3-9
Das MCR (Master Control Relay) 10-19	INVI	3-8
Datenbaustein öffnen 5-2	ITB	3-3
Datenbausteinoperationen Übersicht5-1	ITD	3-5
Deaktiviere MCR-Bereich 10-26		

	N
L	NEGD3-11
1202	NEGI
L4-3, 9-2 L DBLG5-4	Negiere Gleitpunktzahl
	Negiere VKE1-21
L DBNO5-5	NEGR
L DILG5-6	
L DINO5-7	NOP 014-15
L STW9-4	NOP 114-16
Lade9-2	NOT1-21
Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von Adressregister 29-7	Nulloperation14-15, 14-16
Lade Adreßregister 1 mit Inhalt von AKKU 1 . 9-5 Lade Adreßregister 2 mit Ganzzahl (32 Bit) 9-9	0
Lade Adreßregister 2 mit Inhalt von AKKU 1.9-8	O1-5, 1-9
Lade aktuellen Zählwert als BCD in AKKU 1 . 4-5	O(1-12
Lade aktuellen Zählwert als Ganzzahl in	OD13-10, 13-11
AKKU 14-3	Oder1-5
Lade aktuellen Zeitwert als BCD in AKKU 1 12-9	
Lade aktuellen Zeitwert als Ganzzahl in	Oder mit Verzweigung1-12
	Oder Nicht1-6
AKKU 1	Oder Nicht mit Verzweigung1-13
Lade Länge Global-DB in AKKU 15-4	ODER-Doppelwort (32 Bit)13-10
Lade Länge Instanz-DB in AKKU 15-6	ODER-Wort (16 Bit)13-4
Lade Nummer Global-DB in AKKU 1 5-5	ON1-6
Lade Nummer Instanz-DB in AKKU 15-7	ON(1-13
Lade Statuswort in AKKU 1 9-4	OW13-4, 13-5
Lade- und Transferoperationen Übersicht 9-1 LAR1 9-5	B
LAR1 <d> Lade Adreßregister 1 mit Pointer</d>	Р
(32 Bit-Format)9-6	Danamatan'ilanaha
LAR1 AR29-7	Parameterübergabe
LAR29-8	POP14-5, 14-6
LAR2 <d>9-9</d>	CPU mit vier Akkus14-6
LC4-5, 4-6, 12-9, 12-10	CPU mit zwei Akkus14-5
LEAVE	Praktische Anwendung B-1, B-2, B-7, B-12, B-13
	Programmierbeispiele Übersicht B-1
Leave AKKU-Stack 14-8	Programmschleife6-24
LN	Programmsteuerungsoperationen
LOOP6-24, 6-25	Übersicht10-1
	PUSH 14-2, 14-3, 14-4
M	CPU mit vier Akkus14-4
IVI	CPU mit zwei Akkus14-2
MCR10-22, 10-23, 10-24, 10-25, 10-26	Of O IIII 2Wei Arrus14-2
MCR( 10-23	_
MCR) 10-24	R
MCRA 10-25	
	R 1-19, 4-7, 12-11
MCR-Bereich	-R8-5
MCRD10-26	-R8-5
Mnemonik	-R8-6
englisch/internationalA-6	RLD11-14, 11-15
Mnemonik	RLDA11-18
deutsch/SIMATICA-1	RND
MOD 7-15	
Multiinstanz aufrufen10-16	RND
Multipliziere AKKU 1 und 2 als	RND3-18
Ganzzahl (16 Bit)7-5	RND3-18
Multipliziere AKKU 1 und 2 als	RND3-18
	RND+3-17
Ganzzahl (32 Bit)	Rotiere Akku 1 links über A1-Anzeige
Multipliziere AKKU 1 und 2 als	(32 Bit)11-18
Gleitpunktzahl (32 Bit)8-7	Rotiere Akku 1 rechts über A1-Anzeige
	(32 Bit)11-19
	\s= =,

Rotiere links Doppelwort (32 Bit)11-14	Springe
Rotiere rechts Doppelwort (32 Bit)11-16	wenn BIE = 06-11
Rotieroperationen Übersicht 11-14	wenn BIE = 16-10
RRD 11-16, 11-17	wenn Ergebnis < 06-19
RRDA11-19	wenn Ergebnis <= 06-21
Rücksetze1-19	wenn Ergebnis <> 06-17
Rücksetze Timer 12-11	wenn Ergebnis = 06-16
Rücksetze VKE (=0) 1-23	wenn Ergebnis > 06-18
Rücksetze Zähler4-7	wenn Ergebnis >= 06-20
Runden einer Gleitpunktzahl durch	wenn Ergebnis ungültig6-22
Abschneiden 3-16	wenn OS = 16-14
Runden einer Gleitpunktzahl zur Ganzzahl 3-15	wenn OV = 16-12
Runden einer Gleitpunktzahl zur	wenn VKE = 06-7
nächsthöheren Ganzzahl 3-17	wenn VKE = 0 und rette VKE ins BIE6-9
Runden einer Gleitpunktzahl zur	wenn VKE = 16-6
nächstniederen Ganzzahl 3-18	wenn VKE = 1 und rette VKE ins BIE6-8
	Springe absolut6-3
S	Sprungleiste6-4
•	Sprungoperationen Übersicht6-1
S1-20, 4-8	SPS6-14, 6-15
SA12-20, 12-21	SPU6-22, 6-23
SAVE 1-24	SPZ6-16
Schiebe links Doppelwort (32 Bit) 11-10	SQR8-10
Schiebe links Wort (16 Bit)11-6	SQRT8-11
Schiebe rechts Doppelwort (32 Bit) 11-12	SRD11-12, 11-13
Schiebe rechts Wort (16 Bit)11-8	SRW11-8, 11-9
Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl	SS12-18, 12-19
(16 Bit) 11-2	SSD11-4, 11-5
Schiebe Vorzeichen rechts Ganzzahl	SSI11-2, 11-3
(32 Bit) 11-4	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als
Schiebeoperationen Übersicht11-1	Ganzzahl (16 Bit)7-4
SE12-16, 12-17	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als
SET1-22	Ganzzahl (32 Bit)7-11
Setze1-20	Subtrahiere AKKU 1 von 2 als
Setze VKE (=1) 1-22	Gleitpunktzahl (32 Bit)8-5
Setze Zählerstartwert4-8	SV12-14, 12-15
SFB aufrufen 10-12	
SFC aufrufen10-14	Т
SI 12-12, 12-13	•
Sichere VKE im BIE-Bit1-24	T9-10
Sichere VKE im MCR-Stack 10-22	T STW9-11
SIN8-14	TAD3-14
SLD11-10, 11-11	TAK14-2
SLW 11-6, 11-7	TAN8-16
SPA6-3	TAR9-12
SPB 6-6	TAR19-13
SPBB 6-8	TAR1 <d>9-14</d>
SPBI6-10	TAR1 AR29-15
SPBIN 6-11	TAR29-16
SPBN6-7	TAR2 <d>9-17</d>
SPBNB6-9	Tausche Adreßregister 1 mit 29-12
Speicherbereiche und Komponenten	Tausche AKKU 1 mit AKKU 214-2
einer Zeit12-2	Tausche Global-DB und Instanz-DB5-3
SPL6-4, 6-5	Tausche Reihenfolge der Bytes im
SPM6-19	AKKU 1 (32 Bit)3-14
SPMZ6-21	Tausche Reihenfolge der Bytes im
SPN6-17	AKKU 1-L (16 Bit)3-13
SPO6-12, 6-13	TAW3-13
SPP6-18	TDB5-3
SPPZ6-20	Transferiere9-10

Transferiere Adreßregister 1 in Adreßregister 2	•
Transferiere Adreßregister 1 in AKKU 1 9-13	V
Transferiere Adreßregister 1 nach	Variable Commobiles (46 Bit)
Zieladresse (32-Bit-Pointer) 9-14	Vergleiche Ganzzahlen (16 Bit)2-2
Transferiere Adreßregister 2 in AKKU 1 9-16	Vergleiche Ganzzahlen (32 Bit)2-3
Transferiere Adressregister 2 in Artico 1 3-10  Transferiere Adressregister 2 nach	Vergleiche Gleitpunktzahlen (32 Bit)2-4
Zieladresse (32-Bit-Pointer) 9-17	Vergleichsoperationen Übersicht2-1
Transferiere AKKU 1 in Statuswort 9-11	Verzweigung schließen1-16
Transferoperationen Übersicht9-1	Vorzeichen einer Gleitpunktzahl wechseln3-12
TRUNC	
TRONG 3-10	W
U	Wichtige Hinweise zur Benutzung der
	MCR-Funktionalität10-21
U1-3	Wortverknüpfungsoperationen Beispiel B-13
U(1-10	Wortverknüpfungsoperationen Übersicht 13-1
Übersicht	
Akkumulatoroperationen14-1	V
Bitverknüpfungsoperationen 1-1	X
Datenbausteinoperationen5-1	X1-7
Festpunkt-Funktionen7-1	X1-7 X(1-14
Gleitpunkt-Funktionen8-1	XN
Lade- und Transferoperationen 9-1	XN(1-15
ProgrammierbeispieleB-1	XOD13-12, 13-13
Programmsteuerungsoperationen 10-1	XOW13-6, 13-7
Rotieroperationen 11-14	7077
Schiebeoperationen 11-1	_
Sprungoperationen 6-1	Z
Umwandlungsoperationen 3-1	7"hl and Vandaishaan antianan Baissial - B.40
Vergleichsoperationen2-1	Zähl- und Vergleichsoperationen Beispiel B-10
Wortverknüpfungsoperationen13-1	Zählen rückwärts4-10
Zähloperationen	Zählen vorwärts4-9
Zeitoperationen	Zähloperationen Übersicht4-1
UC	Zeit als Ausschaltverzögerung
UD	Zeit als Einschaltverzögerung
Umwandlungsoperationen Übersicht 3-1	Zeit als Impuls12-12
UN1-4	Zeit als speichernde
UN(1-11	Einschaltverzögerung
Unbedingter Bausteinaufruf 10-18	Zeit als verlängerter Impuls12-14 Zeit einstellen12-2
Und	
Und mit Verzweigung1-10	Zeitbasis
Und Nicht	Zeitoperationen Beispiel B-7 Zeitoperationen Übersicht12-1
Und Nicht mit Verzweigung1-11	
Und vor Oder	Zeitwert
UND-Doppelwort (32 Bit)	
UND-Wort (16 Bit)	Zuweisung1-18 ZV4-9
UW13-2, 13-3	Zweier-Komplement Ganzzahl (16 Bit)3-10
	Zweier-Komplement Ganzzahl (32 Bit)3-10
	Zweier-Noripieriierii Garizzarii (32 Bil)3-11