

Einheitlicher
Sammenstand
Elektronischer
Rechengeräte

Urbeschreibung

Daniel CAMPOS DO NASCIMENTO © 2020

Licensed under Creative Commons CC-BY-SA 4.0.

Reichstandortsgemeinschaft – Rsg

Reichsforschungsgemeinschaft für Rechenwissenschaft und -lehre – Rfg-r

British Forseeec Fellowship for Recon- and Telllore

Norræn Rannsóknar Samfélag

© 1963-1970, 1972-1992

Unter der Reichsgemeinnutzerlaubnis erlaubt.

© 1993-

Unter der Reichsgemeinnutz- und -verbreitungserlaubnis erlaubt.

Inhaltsverzeichnis

I	Zugriff	3
1	Hauptspeicher	5
	Stellenketten	5
	Achtheit	5
	Sechzehnheit	5
	Zweiunddreißigkeit	5
	Vierundsechzigheit	5
	Hundertachtundzwanzigkeit	5
	Zweihundertsechsfünzigheit	6
	Anschriften	6
	Wahranschriften	6
	Kunstanschriften	6
	1-Gestalt	6
	2-Gestalt	6
2	Einheiten	7
	Wahranschriften	7
	Übertragung	7
	Lesen	7
	Schreiben	7
	Zugriffolge	7
	Kunstanschriften	7
	Seitenfeld	7
	Grundfeld	7
	2-Seitentor	8
	1-Seitenfeld	8
	1-Seitentor	9
	Ablauf	9
	Seitenfeldlauf	9
	n-Seitenzugriff	9
II	Unterbrechung	11
3	Anbauen	13
	Ziel	13
	Tor	13
	Eintrag	13
	Quelle	13
4	Ablauf	15
III	Ausführung	17
5	Betrieb	19
	Anweisungskreislauf	19
	Sonderfälle	19

6 Recheneinheiten	21
Nahspeicher	21
0-15 – Angaben	21
AZ – Anweisungszeiger	21
ZE – Zustandseintrag	22
Angaben	22
Standbeistrichzahlen	22
U/Z1	22
U/Z2	22
U/Z4	22
Gleitbeistrichzahlen	22
X4	22
X8	23
X16	23
X32	23
Anweisungen	23
Regelungsanweisungen	23
WGL – Weglass	24
SPR – Sprung	24
Bewegungsanweisungen	24
BWG – Bewegung	24
UWG – Ungeschnittende Bewegung	25
VWE – Verfahrenwechsel	25
UTB – Unterbrechung	26
Stellenweiseanweisungen	26
LVS – Linksverschiebung	27
RNS – Rechtsnullverschiebung	27
RZS – Rechtsvorzeichenverschiebung	27
DRH – Umdreh	27
UND – Durchschnitt	27
ODR – Vereinigung	28
NIC – Nicht	28
VZW – Vorzeichenwechsel	28
Rechenanweisungen	28
ZGB – Zugabe	29
UNT – Unterschied	29
VFL – Verfaltung	29
VTL – Verteilung	29
7 Durchgangeinheiten	31
Nahspeicher	31
AZ – Anweisungszeiger	31
UTZ – Unterbrechungstorzeiger	31
UEZ – Unterbrechungseintragszeiger	31
ZE – Zustandseintrag	31
Anweisungen	32
Regelungsanweisung	32
Übertragungsanweisung	32
Lesung	33
Schreibung	33
Betrieb	33
Verfahren	33
Fallen	33

Einführung

Der ESER ist ein Entwurf Zusammenstände, die als Ziel die Rechnung und Austausche der Angaben vereinfachen hat. Ein ESER Zusammenstand besteht aus einem **Hauptspeicher**, einigen **Recheneinheiten** und einigen **Durchgangeinheiten**.

Im ESER werden die Rechnungen und Austausche durch **Verfahren** ausgedrückt. Wenn ein Verfahren ausgeführt wird, finden drei Verläufe statt:

- der Zugriff;
- die Unterbrechung; und
- die Ausführung.

Zugriff

Beim Zugriff wird eine **Angabe** zwischen einer Einheit und dem Hauptspeicher übertragen.

Unterbrechung

Bei der Unterbrechung macht eine Einheit eine Recheneinheit ein neues Verfahren ausführen.

Ausführung

Bei der Ausführung führt eine Einheit ein Verfahren aus.

Teil I

Zugriff

Abschnitt 1

Hauptspeicher

Der Hauptspeicher besteht aus **Orte**.

Stellenketten

Die Orte speichern **Stellenketten**. In einer Stellenkette werden die Stellen ab 1 gezählt und sie gleichen entweder 0 oder 1. Eine Kette, die aus n Stellen besteht, wird eine **n -heit** genannt.

Jeder Ort im Hauptspeicher speichert eine einzige Achtheit. Um eine Stellenkette zu speichern, die größere als eine Achtheit ist, wird sie in Achtheiten geteilt und die Achtheiten in folgenden Orten gespeichert.

Achtheit

1	8
1	

Sechzehnheit

1	8 9	16
1	2	

Zweiunddreißigkeit

1	8 9	16 17	24 25	32
1	2	3	4	

Vierundsechzigheit

1	8 9	16 17	24 25	32
1	2	3	4	
33	40 41	48 49	56 57	64
5	6	7	8	

Hundertachtundzwanzigkeit

1	8 9		16 17		24 25		32
1	2		3		4		
33	40 41		48 49		56 57		64
5	6		7		8		
65	72 73		80 81		88 89		96
9	10		11		12		
97	104 105		112 113		120 121		128
13	14		15		16		

Zweihundertsechsfünzigheit

1	8 9	16 17	24 25	32
1	2	3	4	
33	40 41	48 49	56 57	64
5	6	7	8	
65	72 73	80 81	88 89	96
9	10	11	12	
97	104 105	112 113	120 121	128
13	14	15	16	
129	136 137	144 145	152 153	160
17	18	19	20	
161	168 169	176 177	184 185	192
21	22	23	24	
193	200 201	208 209	216 217	224
25	26	27	28	
225	232 233	240 241	248 249	256
29	30	31	32	

Anschriften

Eine **Anschrift** ist eine ganze Zahl, die einen Ort bestimmt. Eine Stellenkette, die größere als eine Achtheit ist, wird durch die Anschrift ihrer ersten Achtheit bestimmt.

Jede Anschrift ist eine **Wahranschrift** oder eine **Kunstanschrift**.

Wahranschriften

Eine Wahranschrift bestimmt einen einzigen Ort im Hauptspeicher. Die Wahranschrift 0 bestimmt den ersten Ort, und folgende Wahranschriften bestimmen folgenden Orte.

Kunstanschriften

Eine Kunstanschrift hat zwei Gestalten.

1-Gestalt

1	10 11	20 21	32
G	1-S	A	

G Grundbeschreibungszahl

1-S 1-Seitenschlüsselzahl

A Abstand

2-Gestalt

1	10 11	32
G	A	

G Grundbeschreibungszahl

A Abstand

Abschnitt 2

Einheiten

Eine Einheit greift den Hauptspeicher zu, wenn eine Stellenkette zwischen dieser Einheit und bestimmten Orte darin übertragen wird.

1. Die Einheit ergibt die Wahrschrift, die den ersten zugehörigen Ort im Hauptspeicher bestimmt.
2. Die Stellenkette werden zwischen der Einheit und dem Hauptspeicher übertragen.

Wahrschriften

Wenn eine Stellenkette bestimmt wird, stillschweigend werden allen ihre Achtheiten bestimmt.

Übertragung

Je nach der Richtung der Übertragung entweder **liest** oder **schreibt** die Einheit beim Zugriff.

Lesen

Wenn eine Einheit aus dem Hauptspeicher liest, wird die Stellenkette aus dem bestimmten Ort im Hauptspeicher zur Einheit geschickt.

Schreiben

Wenn eine Einheit in den Hauptspeicher schreibt, wird die Stellenkette von der Einheit zum bestimmten Ort im Hauptspeicher geschickt.

Zugriffsfolge

Für jede Einheit und für jeden Hauptspeicherort, eine Lesung von der Einheit aus dem Hauptspeicherort überträgt den Wert, den die letzte Schreibung von derselben Einheit zu demselben Hauptspeicherort übertragen hat.

Kunstanschriften

Eine Kunstanschrift wird zu einer Wahrschrift verwandelt.

Seitenfeld

Das **Seitenfeld** speichert die Angaben, die für die Verwandlung nützlich sind.

Grundfeld

Ein Grundfeld enthält entweder 2-Seitenbeschreibungen, 2-Seitenschlüssel oder 1-Seitenfeldbeschreibungen.

5. Die Einheit gibt den Abstand zum Seitenzeiger, um die Wahrschrift zu ergeben.

Teil II

Unterbrechung

Abschnitt 3

Anbauen

In einer Unterbrechung wird ein Eintrag von einer Quelle zu einem Ziel übertragen.

Ziel

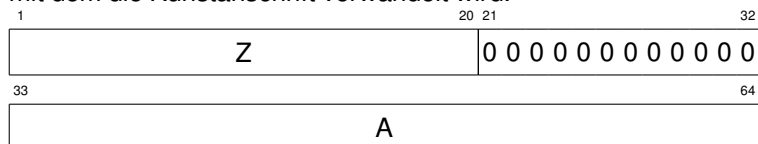
Ein Ziel ist eine Recheneinheit.

Tor

Ein Unterbrechungstor ist ein Hauptspeicherort, der mit einem Ziel verbunden wird.

Eintrag

Ein Unterbrechungseintrag enthält eine Kunstanschrift nach einer Angabe und einen Zeiger nach dem Grundfeld, mit dem die Kunstanschrift verwandelt wird.



Z Grundfeldzeiger

A Angabekunstanschrift

Quelle

Die Quelle ist die Einheit, die die Unterbrechung beginnt.

Abschnitt 4

Ablauf

Eine Unterbrechung findet statt, wenn die Quelle einen Unterbrechungseintrag in das Unterbrechungstor des Ziels schreibt.

1. Die Quelle schreibt den Eintrag in das Tor des Ziels.
2. Das Ziel übersetzt die Eintragskunstanschrift mit dem Grundfeld, den der Eintraggrundfeldzeiger zeigt.
3. Das Ziel verarbeitet die Angabe, die die gerade ausgegebene Wahranschrift zeigt.

Das Ziel muss den Anweisungskreislauf anfangen, nachdem es die Angabe verarbeitet hat.

Teil III

Ausführung

Abschnitt 5

Betrieb

Im ESER folgen die Recheneinheiten einen genauen Betrieb.

Anweisungskreislauf

Eine Recheneinheit folgt dem Anweisungskreislauf.

1. Die Einheit liest eine Anweisung.
2. Wenn die Anweisung nicht erkannt wird, findet der Sonderfall **AEA** statt.
3. Die Einheit macht alle Zugriffe, die vor der Anweisung gemacht werden sollen.
4. Die Einheit führt die Anweisung aus.
5. Die Einheit macht alle Zugriffe, die nach der Anweisung gemacht werden sollen.

Sonderfälle

Wenn ein Sonderfall statt findet, führt die Einheit eine **Falle** aus.

Eine Falle ist ein besonderes Verfahren, das den Zustand der Einheit beim Sonderfall als Eingabe bekommt.

Abschnitt 6

Recheneinheiten

Im ESER werden die Recheneinheiten nach einem bestimmten Entwurf gebaut.

Nahspeicher

Der Nahspeicher hängt nicht vom Hauptspeicher ab.

0-15 – Angaben

1		32
	0	
	1	
	2	
	3	
	4	
	5	
	6	
	7	
	8	
	9	
	10	
	11	
	12	
	13	
	14	
	15	

AZ – Anweisungszeiger

1		31	32
	A		Z

A Zeiger

Z Zustand

0 Laufend

1 Stehend

ZE – Zustandseintrag

1		20 21	29 30 31 32
	G	0 0 0 0 0 0 0 0	B 0
33			64
	AZ		

G Grundfeldzeiger

B Bedingung

AZ Anweisungszeiger

Angaben

Eine Angabe kann entweder eine Standbeistrichzahl oder eine Gleitbeistrichzahl sein.

Standbeistrichzahlen

Sei $Z_U(S, M)$ die Zahl, die eine Stellenkette S mit wenigsten Macht M in einer unvorzeichnenden Deutung ausdrückt.

$$Z_U(S, M) = 2^M \sum_{i=1}^{|S|} 2^{|S|-i} S_i$$

Sei $Z_Z(S, M)$ die Zahl, die eine Stellenkette S mit wenigsten Macht M in einer vorzeichnenden Deutung ausdrückt.

$$Z_Z(S, M) = 2^M \left(-2^{|S|-1} S_1 + \sum_{i=2}^{|S|} 2^{|S|-i} S_i \right)$$

U/Z1

1	8
S	

U/Z2

1	16
S	

U/Z4

1	32
S	

Gleitbeistrichzahlen

Sei $X(V, M, B)$ die Zahl, die eine Vorzeichenstelle V , eine Machtstellenkette M und eine Bruchstellenkette B ausdrücken.

$$X(V, M, B) = (-1)^V 2^{Z_U(M, 0) - 2^{|M|-1}} Z_U(B, -1 - |B|)$$

X4

1 2	9 10	32
V	M	B

X8

1	2			12	13			32
V		M				B		
33								64
						B		

X16

1	2					16	17	32
V		M				B		
33								64
						B		
65								96
						B		
97								128
						B		

X32

1	2					20	21	32
V		M				B		
33								64
						B		
65								96
						B		
97								128
						B		
129								160
						B		
161								192
						B		
193								224
						B		
225								256
						B		

Anweisungen

Eine Anweisung beschreibt eine Änderung des Zustands der Einheit. Jede Anweisung hat einige **Gestalten**.

Regelungsanweisungen

Eine Regelungsanweisung ändert die Ausführung des Verfahrens, wenn ihre Bedingung befriedigt wird. Jede Stelle der Anweisungsbedingung bestimmt einen möglichen Wert der ZE-Bedingung, und die Anweisungsbedingung wird befriedigt, wenn die ZE-Bedingung einen Wert hat, dessen Anweisungsbedingungsstelle 1 gleicht.

Eine Regelungsanweisung hat drei Gestalten.

Beständergestalt

1	3	4	5		8	9		12	13			32
0	0	0	*		B		R					W

In dieser Gestalt:

- ist das Ziel der Nahspeicherort *R*;
- ist die Quelle *W*.

Hauptspeichergestalt

1	8	9	12	13	16	17	18	20	21	32		
0	1	1	1	0	0	0	0	Z	Q	Ä	G	A

In dieser Gestalt:

- ist das Ziel der Nahspeicherort Z;
 - wenn die Ä-Stelle 0 gleicht, ist die Quelle der Hauptspeicherort, den die Zugabe von A und vom Nahspeicherort Q bestimmt;
- sonst:
- ist die Quelle der Hauptspeicherort, den der Nahspeicherort Q bestimmt;
 - wird A zum Nahspeicherort Q nach der Anweisung zugegeben.

1	8	9	12	13	16	17	18	20	21	32															
1		0		1		1		0		0		0		0		Z		Q		Ä		G		A	

In dieser Gestalt:

- wenn die Ä-Stelle 0 gleicht, ist das Ziel der Hauptspeicherort, den die Zugabe von A und vom Nahspeicherort Z bestimmt;
- sonst:
- wird A zum Nahspeicherort Z bevor der Anweisung zugegeben;
 - ist das Ziel der Hauptspeicherort, den der Nahspeicherort Z bestimmt;
- ist die Quelle der Nahspeicherort Q.

Nahspeichergestalt

1	8	9	12	13	16				
1	1	1	1	0	0	0	0	Z	Q

In dieser Gestalt sind das Ziel und die Quelle die Nahspeicherorte Z und Q.

UWG – Ungeschnittende Bewegung

Der Ablauf dieser Anweisung hängt von der Gestalt ab.

Diese Anweisung hat zwei Gestalten.

1	8	9	12	13	16	17	18	20	21	32		
0	1	1	1	0	0	0	1	Z	Q	0	G	A

In dieser Gestalt:

- ist das Ziel der Nahspeicherort Z;
- ist die Quelle der Hauptspeicherort, den die Zugabe A und des Nahspeicherortes Q bestimmt.

Außerdem wird der genaue Hauptspeicherort gespeichert.

1	8	9	12	13	16	17	18	20	21	32		
1	0	1	1	0	0	0	1	Z	Q	0	G	A

In dieser Gestalt:

- ist das Ziel der Hauptspeicherort, den die Zugabe A und des Nahspeicherortes Z bestimmt;
- ist die Quelle der Nahspeicherort Q.

Außerdem scheitert diese Anweisung, wenn eine Schreibung zu dem genauen Hauptspeicherort nach der letzten **UWG** danach statt gefunden ist.

VWE – Verfahrenwechsel

Der Ablauf dieser Anweisung hängt von der Gestalt ab.

Diese Anweisung hat zwei Gestalten.

1	8	9	12	13	16	17	32
0	1	1	1	0	0	1	0
			R		Q		A

In dieser Gestalt:

- wird ZE in den Hauptspeicherort gespeichert, den der Nahspeicherort R bestimmt;
- wird ein neuer Zustandseintrag aus dem Hauptspeicherort geladen, den die Zugabe von A und vom Nahspeicherort Q bestimmt.

1	8	9	12	13	16
1	1	1	1	0	0
			R		Q

In dieser Gestalt:

- wird ZE in der Hauptspeicherort gespeichert, den der Nahspeicherort R bestimmt;
- wird ein neuer Zustandseintrag aus dem Hauptspeicherort geladen, den der Nahspeicherort Q bestimmt.

UTB – Unterbrechung

1	8	9	12	13	15	16	17	32
1	0	1	1	0	0	1	0	
			Z		Q	0		A

In dieser Anweisung:

- ist die Quelle die Paar Nahspeicherorte $(Q, Q + 1)$;
- ist das Ziel der Hauptspeicherort, den die Zugabe von A und vom Nahspeicherort Z bestimmt.

Stellenweiseanweisungen

Eine Stellenweiseanweisung beschreibt eine Rechnung über einzelne Stellen.

Jede Stellenweiseanweisung hat vier Gestalten.

Beständergestalt

1	4	5	8	9	12	13	32
0	0	1	0	*	*	*	*
			Z				W

In dieser Gestalt:

- ist das Ziel der Nahspeicherort Z ;
- ist die Quelle W .

Hauptspeichergestalt

1	4	5	8	9	12	13	16	17	18	20	21	32
0	1	1	0	*	*	*	*					
			Z			Q	Ä		G			A

In dieser Gestalt:

- ist das Ziel der Nahspeicherort Z ;
- wenn die Ä-Stelle 0 gleicht, ist die Quelle der Hauptspeicherort, den die Zugabe von A und vom Wert Q bestimmt;

sonst:

- ist die Quelle der Hauptspeicherort, den der Nahspeicherort Q bestimmt;
- wird A zum Nahspeicherort Q nach der Anweisung zugegeben.

1	4	5	8	9	12	13	16	17	18	20	21	32
1	0	1	0	*	*	*	*					
			Z			Q	Ä		G			A

In dieser Gestalt:

- wenn die Ä-Stelle 0 gleicht, ist das Ziel der Hauptspeicherort, den die Zugabe von A und vom Wert Z bestimmt;

sonst:

- wird A zum Nahspeicherort Z vor der Anweisung zugegeben;

- ist das Ziel der Hauptspeicherort, den der Nahspeicherort Z bestimmt;
- ist die Quelle der Nahspeicherort Q .

ODR – Vereinigung

Nach dieser Anweisung wird jede Stelle des Ziels durch die Vereinigung der entsprechenden Stellen des Ziels und der Quelle ersetzt.

1	4	5	8	9	32
* * * *	0	1	0	1	* * * * * * * * * * * * * * * *
1	4	5	8	9	16
* * * *	0	1	0	1	* * * * * * * *

NIC – Nicht

Nach dieser Anweisung wird jede Stelle des Ziels durch den Wechsel der entsprechenden Stellen der Quelle ersetzt.

1	4	5	8	9	32
* * * *	0	1	1	0	* * * * * * * * * * * * * * * *
1	4	5	8	9	16
* * * *	0	1	1	0	* * * * * * * *

VZW – Vorzeichenwechsel

Nach dieser Anweisung wird das Ziel durch den Wechsel der Quelle ersetzt.

In der Beständergestalt wird die Quelle nullverweitert.

1	4	5	8	9	32
* * * *	0	1	1	1	* * * * * * * * * * * * * * * *
1	4	5	8	9	16
* * * *	0	1	1	1	* * * * * * * *

Rechenanweisungen

Eine Rechenanweisung beschreibt eine Rechnung.

Alle Rechenanweisungen rechnen Standbeistrichzahlen.

Jede Rechenanweisung hat vier Gestalten.

Beständergestalt

1	4	5	8	9	12	13	32
0	0	1	0	* * * *	Z		W

In dieser Gestalt:

- ist das Ziel der Nahspeicherort Z;
- ist die Quelle W.

Hauptspeichergestalt

1	4	5	8	9	12	13	16	17	18	20	21	32
0	1	1	0	* * * *	Z		Q	Ä	G			A

In dieser Gestalt:

- ist das Ziel der Nahspeicherort Z;
 - wenn die Ä-Stelle 0 gleicht, ist die Quelle der Hauptspeicherort, den die Zugabe A und des Nahspeicherortes Q bestimmt;
- sonst:
- ist die Quelle der Hauptspeicherort, den der Nahspeicherort Q bestimmt;
 - wird A zum Nahspeicherort Q nach der Anweisung zugegeben.

- wenn die Ä-Stelle 0 gleicht, ist das Ziel der Hauptspeicherort, den die Zugabe A und des Nahspeicherortes Z bestimmt;
- sonst:
 - wird A zum Nahspeicherort Z bevor der Anweisung zugegeben;
 - ist das Ziel der Hauptspeicherort, den der Nahspeicherort Z bestimmt;
- ist die Quelle der Nahspeicherort Q ;

1	4	5	8	9	12	13	16
1	1	1	0	*	*	*	*
				Z	Q		

Diagram illustrating the construction of a 16-bit word from two 8-bit words. The top row shows an 8-bit word with bits 1-4 as asterisks and bits 5-8 as 1000. The bottom row shows an 8-bit word with bits 1-4 as asterisks and bits 5-8 as 1000. The resulting 16-bit word has the top 8 bits as the top row and the bottom 8 bits as the bottom row.

Diagram illustrating the construction of a 32-bit word from four 8-bit words. The top row shows four 8-bit words: [1, 4, 5, 8, 9] with values [*, *, *, *], [1, 0, 0, 1], [*, *, *, *, *, *, *, *], and [32]. The bottom row shows a 16-bit word [1, 4, 5, 8, 9, 16] with values [*, *, *, *], [1, 0, 0, 1], and [*, *, *, *, *, *, *].

Diagram illustrating the iterative step of the Longest Common Subsequence (LCS) algorithm. The diagram shows two rows of a DP table, each with 32 columns. The top row represents the state after processing the first row of the input string '10101'. The bottom row represents the state after processing the second row of the input string '10101'. The columns are indexed 1 to 32 at the top and 1 to 16 at the bottom. The first 4 columns of both rows contain '*', and the remaining columns contain '1'.

Abschnitt 7

Durchgangeinheiten

Die Durchgangeinheiten vereinfachen die Angabeübertragung zu und aus dem Hauptspeicher. Jede Durchgangeinheit besteht aus einem **Gerät** und einer **Ausführungseinheit**. Hier wird beschrieben der Entwurf der Ausführungseinheit.

Nahspeicher

AZ – Anweisungszeiger

1		30	31	32
	A		0	Z

A Zeiger

Z Zustand

0 Laufend

1 Stehend

UTZ – Unterbrechungstorzeiger

1		32
	Z	

UEZ – Unterbrechungseintragszeiger

1		32
	Z	

ZE – Zustandseintrag

1		20	21	24	25	30	31	32
	G		0	0	0	0	S	B
33								64
	AZ							
65								96
	UTZ							
97								128
	UEZ							

G Grundfeldzeiger

S Sonderfallzeichen

B Bedingung
AZ Anweisungszeiger
UTZ Unterbrechungstorzeiger
UEZ Unterbrechungseintragzeiger

L Länge

Beständergestalt

1	2	3	4	5	10	11	32
*	*	1	1	0	0	0	0
							L
33							64
A							

In dieser Gestalt:

- ist *L* die Zahl Achtheiten zu übertragen;
- ist die Zugabe von *AZ* und von *A* die Anschrift des Orts, der an der Übertragung beteiligt ist.

Lesung

Nach dieser Anweisung wird die bestimmte Zahl Achtheiten vom Hauptspeicher in das Gerät übertragen.

1	2	3	4	5	10	11	32
*	*	*	0	0	0	0	0
							A
1	2	3	4	5	10	11	32
*	*	*	1	0	0	0	0
							L
33							64
A							

Schreibung

Nach dieser Anweisung wird die bestimmte Zahl Achtheiten vom Gerät in den Hauptspeicher übertragen.

1	2	3	4	5	10	11	32
*	*	*	0	0	0	0	0
							A
1	2	3	4	5	10	11	32
*	*	*	1	0	0	0	0
							L
33							64
A							

Betrieb

Verfahren

Die Durchgangeinheit fängt ein Verfahren an, wenn sie mit einem Zustandseintrag unterbrochen wird, in dem *Z* von *AZ* **Laufend** ist.

Fallen

Die Durchgangeinheit schreibt *ZE* zum Hauptspeicherort, der *UTZ* + 4 folgt.

Dann führt die Durchgangeinheit ein Verfahren aus, das aus einer einzigen Regelungsanweisung mit der folgenden Felden besteht:

- *Z* gleich 1;
- *U* gleich 1;
- *A* gleich 0.