

Musterlösung - Übungsblatt 9

Aufgabe 1

- a) *Was leistet dieses Programm ?*
Das Programm liest eine Long-Zahl ein und gibt ihre Ziffern sortiert aus.
- b) *Wie wird Speicherplatz für die lokalen Variablen der Prozeduren geschaffen ? Wie sind die Variablen laenge, eingabe und sort auf dem Stack in main angeordnet ?*
Es wird immer zunächst der Befehl "link a6,#xx" ausgeführt. Dadurch wird auf dem Stack Platz für lokale Variablen geschaffen, die über den FramePointer (A6) angesprochen werden können. Der Offset "#xx" gibt dabei die Größe des reservierten Speicherplatzes (in Byte) an.
Die Variablen sind in main wie folgt abgelegt:
laenge: -4(a6)
eingabe: -8(a6)
sort: -48(a6) (10 mal 4, wobei sort[0] bei -48(a6) und sort[10] bei -12(a6) liegen)
- c) *Wie werden Variablen-Werte an Unterprogramme übergeben ?*
Die Werte der Variablen werden mittels "move n,-(sp)" auf den Stack gelegt.
Ausnahme ist das Feld der sortierten Werte. Von diesen wird die Anfangsadresse auf den Stack gelegt.
- d) *Wie werden Ergebnisse an das Hauptprogramm zurückgeliefert ?*
Die Werte werden, solange es einzelne Werte sind, in dem Register D0 übergeben.
Die Werte des Sortierfeldes werden direkt im Speicher (auf dem Stack) geändert.
- e) *Skizzieren Sie den Stack an der mit →***** gekennzeichneten Stelle. Gehen Sie dabei von einem eingelesenen Wert von 7428 aus.*
siehe Zeichnung.
- f) *Wie wird der Unterprogrammaufruf durchgeführt ? Wie wird die Rücksprungadresse gespeichert ?*
Durch den Befehl "jsr label". Dabei wird die Rücksprungadresse auf den Stack gelegt.

Stackabbild bis zu markierten Stelle:

Old FP	
laenge	← FP von main (A6_main)
eingabe	← -4(A6_main)
sort[10]	← -8(A6_main)
sort[9]	← -12(A6_main)
....	
sort[0]	
Adresse von -48(A6)	← -48(A6_main)
eingabe	
Return – PC (A[7])	← 8(A6_zerlegung)
Old FP (A6_main)	
lokale Variable (undefined)	← FP von Zerlegung (A6_zerlegung)
\$0000.0000	← -4(A6_zerlegung)
D5	← -8(A6_zerlegung)
D4	
D3	
D2	
	← -24(A6_zerlegung)

Aufgabe 2 – Version 1 (Parameterübergabe über den Stack)

```

*----- Berechnung des Binomialkoeffizienten
*          (N ueber K) = (N-1 ueber K) + (N-1 ueber K-1)
*
* C-Funktion (angepasst an das Assemblerporgramm):
*
* short int binom (short int N, short int K)
* {
*     short int temp = 1;
*     if (K == 0)
*         return temp;
*     if (N == K)
*         return temp;
*     temp = binom(N - 1, K);
*     temp += binom(N - 1, K - 1);
*     return temp;
* }
*
* Anmerkungen:
* Die Parameteruebergabe erfolgt ueber den Stack,
* des weiteren wird zur Abspeicherung des Zwischenergebnisses
* nach der ersten Rekursion eine lokale Variable verwendet.
* Dadurch wird der Code an einigen Stellen recht umstaendlich, aber
* der Sinn und Zweck von LINK wird verdeutlicht.

```

	ORG \$0		
	DC.L \$8000		Stack pointer value after a reset
	DC.L START		Program counter value after a reset
PAR_N	EQU	4+8	Position von N auf dem Stack (relativ)
PAR_K	EQU	2+8	Position von K
RET_VAL	EQU	0+8	Position des Ergebnisses
			* Anmerkung: +8 resultiert aus der
			* Tatsache, dass die Ruecksprungadresse
			* und der Framepointer zunaechst
			* abgelegt werden
	ORG \$2000		Start at location 2000 Hex
START	MOVE.W	N,-(SP)	Parameter N auf den Stack
	MOVE.W	K,-(SP)	Parameter K auf den Stack
	SUBQ.L	#2,SP	Platz fuer das Ergebnis schaffen
	BSR.S	BINOM	los geht's
	MOVE.W	(SP)+,ERGENIS	Ergebnis vom Stack holen
	ADDQ.L	#4,SP	Parameter vom Stack loeschen (2+2)
	BREAK		
TEMP	EQU	-2	Position der lokalen Variable TEMP
BINOM	LINK	A6,#-2	Frame anlegen, Platz fuer die
			* lokale Variable schaffen
	MOVEM.L	D0-D2,-(SP)	benoetigte Register retten
	MOVE.W	PAR_N(A6),D0	Parameter einlesen
	MOVE.W	PAR_K(A6),D1	
	MOVE.W	#1,TEMP(A6)	Default-Ergebnis nach TEMP
	TST.W	D1	K = 0 ?
	BEQ.S	BINOMENDE	ja -> Rekursionsende
	CMP.W	D0,D1	N = K ?
	BEQ.S	BINOMENDE	ja -> Rekursionsende

	SUBQ.W	#1,D0	N = N - 1
	MOVE.W	D0,-(SP)	Parameter auf den Stack
	MOVE.W	D1,-(SP)	
	SUBQ.L	#2,SP	Platz fuer Ergebnis schaffen
	BSR.S	BINOM	(N-1 ueber K)
	MOVE.W	(SP)+,D2	Ergebnis vom Stack holen
	MOVE.W	D2,TEMP(A6)	und zwischenspeichern
	ADDQ.L	#4,SP	Parameter N-1 und K vom Stack
	SUBQ	#1,D1	K = K - 1
	MOVE.W	D0,-(SP)	Parameter auf den Stack
	MOVE.W	D1,-(SP)	
	SUBQ.L	#2,SP	Platz fuer Ergebnis schaffen
	BSR.S	BINOM	(N-1 ueber K-1)
	MOVE.W	TEMP(A6),D2	Zwischenergebnis laden
	ADD.W	(SP)+,D2	neues Ergebnis dazu addieren
	MOVE.W	D2,TEMP(A6)	und zwischenspeichern
	ADDQ.L	#4,SP	Parameter vom N-1 und K-1 loeschen
BINOMENDE	MOVE.W	TEMP(A6),D2	Zwischenergebnis laden
	MOVE.W	D2,RET_VAL(A6)	und als Endergebnis speichern
	MOVEM.L	(SP)+,D0-D2	Register restaurieren
	UNLK	A6	Frame loeschen
	RTS		
N	DC.W	25	Konstantendefinition 1
K	DC.W	5	Konstantendefinition 2
ERGEBNIS	DS.L	1	Konstantendefinition 3

Aufgabe 2 – Version 2 (Parameterübergabe in Registern)

*----- Berechnung des Binomialkoeffizienten
* (N ueber K) = (N-1 ueber K) + (N-1 ueber K-1)
* Anmerkungen:
* Parameteruebergabe per Register

	ORG	\$0	
	DC.L	\$8000	Stack pointer value after a reset
	DC.L	START	Program counter value after a reset
	ORG	\$2000	Start at location 2000 Hex
START	MOVE.W	N,D0	Parameter N nach D0
	MOVE.W	K,D1	Parameter K nach D1
	BSR.S	BINOM	los geht's
	MOVE.W	D6,ERGEBNIS	Ergebnis speichern
	BREAK		
BINOM	MOVEM.L	D0-D2,-(SP)	benoetigte Register retten
	MOVE.W	#1,D6	Default-Ergebnis setzen
	TST.W	D1	K = 0 ?
	BEQ.S	BINOMENDE	ja -> Rekursionsende
	CMP.W	D0,D1	N = K ?
	BEQ.S	BINOMENDE	ja -> Rekursionsende
	SUBQ.W	#1,D0	N = N - 1
	BSR.S	BINOM	(N-1 ueber K)
	MOVE.W	D6,D2	Zwischenergebnis speichern
	SUBQ	#1,D1	K = K - 1
	BSR.S	BINOM	(N-1 ueber K-1)
	ADD.W	D2,D6	neues Ergebnis dazu addieren
BINOMENDE	MOVEM.L	(SP)+,D0-D2	Register restaurieren
	RTS		

N	DC.W 25	Konstantendefinition 1
K	DC.W 5	Konstantendefinition 2
ERGEBNIS	DS.L 1	Konstantendefinition 3

Aufgabe 2 – Version 3 (Parameterübergabe über Stack, Ergebnis in Register)

* Das Programm berechnet rekursiv den Binomialkoeffizienten (n , k)

* $(n , k) = (n-1 , k) + (n-1 , k-1)$

* Register: D0 => n, D1 => k, D6 => Ergebnis

```

                ORG        $0
                DC.L       $8000
                DC.L       START
                ORG        $2000

START  MOVE.W   #14,D0      * Initialisierung: n = 14
        MOVE.W   #5,D1      * k = 5
        MOVE.L   #0,D6      * Ergebnis = 0

        MOVE.W   D0,-(SP)   * n & k werden auf den Stack geschrieben,
        MOVE.W   D1,-(SP)   * d.h. sie werden an die Routine BINOM übergeben

        JSR     BINOM       * die Unterroutine BINOM wird aufgerufen

        MOVE.W   (SP)+,D1   * nach dem Ende der Routine sind die Originale
        MOVE.W   (SP)+,D0   * von D0 und D1 noch auf dem Stack
                                * das Ergebnis steht im Register D6

        BREAK

```

* rekursive Unterroutine BINOM

* diese Routine schreibt solange die Werte von n-1 und k(k-1) auf den Stack,

* bis k==0 oder k==n ist. Nur falls diese Bedingung erfüllt ist, wird das

* Ergebnis verändert. Es wird dann eine 1 addiert.

```

BINOM  MOVE.W   6(SP),D0    * aktueller Wert von n wird vom Stack gelesen
        MOVE.W   4(SP),D1    * aktueller Wert von k wird vom Stack gelesen
        CMP.W    #0,D1      * ist k == 0 ?
        BEQ     BASIS      * falls ja, ist die Basis der Rekursion erreicht
        CMP.W    D0,D1      * ist k == n ?
        BEQ     BASIS      * falls ja, ist ebenfalls die Basis erreicht

        SUBQ.W   #1,D0      * n' = n - 1, s. Formel

        MOVE.W   D0,-(SP)   * ein rekursiver Aufruf mit n' = n - 1 und
        MOVE.W   D1,-(SP)   * k' = k wird vorbereitet

        JSR     BINOM       * rekursiver Aufruf, es wird (n-1,k) berechnet

```

	MOVE.W	(SP)+,D1	* die vorherigen Werte
	MOVE.W	(SP)+,D0	* für n und k werden vom Stack gelesen
	SUBQ.W	#1,D1	* $k' = k - 1$, s. Formel
	MOVE.W	D0,-(SP)	* ein rekursiver Aufruf mit $n' = n - 1$ und
	MOVE.W	D1,-(SP)	* $k' = k - 1$ wird vorbereitet
	JSR	BINOM	* rekursiver Aufruf, es wird $(n-1,k-1)$ berechnet
	MOVE.W	(SP)+,D1	
	MOVE.W	(SP)+,D0	
	RTS		
BASIS	ADD.L	#1,D6	* falls die Basis der Rekursion erreicht wurde,
	RTS		* wird eine 1 zum Ergebnis dazuaddiert,
			* denn $(n, 0) = (n, k) = 1$