Кодирование микрокоманд

Содержимое различных ROM формируется в виде файлов с расширением .mif на этапе кодирования и загружается в ПЛИС при компиляции проекта в MaxPlus и Quartus.

Файлы создаются в системе микропрограммирования по текстам структурных микрокоманд после отладки функциональных микрокоманд.

Ниже приведены таблицы кодирования микрокоманд по блокам

- коды полей микрокоманд представлены порядковыми номерами 0,1,2,....,7,8,

Если 0-код указан, то он обозначает выборку по умолчанию соответствующего источника данных в мультиплексоре.

Если первый код 1, то все коды трактуются как унитарные 1 в соответствующих разрядах поля Unicod.

Блок имя файл кодирования разрядность _____

```
Блок 1 16mem Dcm1.mif
                                      7 бит
char *Selpc= "Acall,Pc+a,Vect,Call ";
                                             бит 2
                   1
                        2 3
char *Unicod16="Wrpc,Wrxda,Incdptr,Incpc ";
                                            бит 4
char *Selaxa ="Dptr, P2wrk ";
                                            бит 1
Code.mif программный код -тест
```

блок 3 Bit Dcm3.mif

char **Unibit*="Bitor,Bitand,Nebit,Newbit,Setbit,Wlocpsw,Selpsw,Clrb"; 1 2 3 4 5 6 8 бит 8

блок 4 RALU **Dcm4.mif** бит 19 char **Mop*="L,Suba,Subb,Add,Or,Xor,And,H"; бит 3 0 1 2 3 4 5 6 char *Selacc="BusB,Lalc,Rarc,Xdata,F,Mulow,Quot"; бит 3 0 1 2 3 5 6 char *SelB="Busc,Mulhigh,Remain"; бит 2 char **Uniralu* ="Wrb, Wrpb, Wrpa, Ci, Mul, Div, Wrwrk, IncWrk, Count "; 3 4 5 6 9 бит 9 char *Selpa = "Pa,Acc"; бит 1 _char *Selpb = "Pb,Pcl"; бит 1 0 1 **блок 5** ports -

char *Uniport="outp0,outp1,outp2.outp3,cntsp,incsp,altf0,altf2,altf3"; 1 3 4 5 6 8

<mark>блок 6</mark> Interrupt - управление в Control

<u>блок 7</u> Bus8	<u>Dcm.7.mif</u>					<u>бит 1</u>	<u>.7</u>		
char *SelbusB=	=								
="Code,Wrk,Pch	,Pcl,P0in,P	lin,P2i	n,P3in,l	Ram,Sp,I	F,Psw,Ac	c,Ntco	n ";		
0 1 2	3 4 5	6	7	8 9 2	10 11 1	2 13	бит	4	
char *SelbusA	= " Riram,W	/rk,Asf	r,Sp,Ab	itwrk ";					
			3			бит З	}		
<pre>char *Unibus8 ="Ari,Wram,WramNsfr ";</pre>				•					
	1 2	1 2 3				бит	бит 3		
char *Asfr ="A	.cc .Sp. B	. Psw	, Dol.	Doh. P	0. P1.	P2.	P3.	Tcon.	Ip.
Ie" бит 7	,- F)	,	, - F	Γ,	,		-,	,	r
адрес 7 бит Ох	xe0 0x81 0x	xf0 0xd	0 0x82	0x83 0x	x80 0x90	0xa0	0xb0	0x88	
0xb8 0xa8)x20
0x30 0x08 0x3									
01100 01100 0110	0 0:120								
<mark>блок 8</mark> Control	Dcm.8.n	nif			би	<u>r 5</u>			
char *Unicon ="									
		2		5					
ADC.mif д	екодер 250	6 кодов	в коман.	д в 128 а	дресов м	икроп	рограг	им/ clk:	1
Адрес МК				,	/ (<u>F</u>	r	r - r -		
	- 1-								
ROMM	ROMM.	mif			10 би	т			
микропрогр									
Условная микро							форм	ирует а	лрес
Мк в декодере	лошинда	1101/11/	1[1100]	npom	cmy 10 1111	л под	форт	iipyei a	ДРСС
DC по условию	if(v/	cπ) DC	'[BOMI	ا معام الس	C[0]				
DC 110 y C/10BH10	щу	ch) DC	(IVOIVII	vij, cisc i	الماح				
char * Selif =	:"I Cc 7acc	c Ritwr	k Wrk7	PswC In	tra Neiff	···			
char * Selif ="L,Cc,Zacc,Bitwrk,Wr 0 1 2 3							+ Noif	f	
	0 1	۷) 4		U	оит 5	' INCII	1	
shou domi		٠٤٠٠٠٠٠	DC	6 .	- 6·	C			
char dcmio	сго ; //код	оощии	для все	ех олоко	в оит	O			
X47C				Cf					
Wrsfr.mif код	-				-				
"wracc,wrsp,wi	_	_	_		_	_		_	
1 2	3 4	5	6	7 8	9	10	11	12 1	
_	tcon p0	-		p3 sp	b	-	ie	dpl dj	
	1 0xf0 0xd								
0x60 0x0	01 0x70 0x5	50 0x02	2 0x03	0x00 0x	10 0x20	0x30	80x0	0x38)x28
VECTOR.mif	вектора п	рерыва	ний						
	0x03	0x0B	0x13	0x1B	0x23 i	вектор			
	1	2	4	8	0x10	-			
	-	_	•	U	UAIU	адрес			
	Int0	Tf0	Int1	Tf1	T1vR1	адрес преры	вание		

ADC, Asfr, VECTOR, Wrsfr, Code - различные типы ROM, формируются безусловно

В регистр Sfr записывается новое значение в команде по умолчанию (mov a,#55 .) - в микрокоманде блока 7 задается сокращенный адрес регистра **Asfr** и Wram , который передается и. распознается на адресной шине BusA. Формируются сигналы записи в теневой регистр Ram[Sfr] и в неявно доступный регистр Sfr,

Регистр Sfr может быть задан адресом в команде (mov Acc,#55, push Acc, ..) – адрес передается на шину BusA и далее интерпретируется Данные одновременно записывается в Ram[Sfr] и в регистр Sfr с прямым доступом. Таким образом, обеспечивается когерентность значений Sfr в Ram и неявно(прямо) доступных.

Все передачи {Pb,wrk}→busc→ {Sfr,Ram}

При чтении значение читается из Ram по адресу на шине BusA с прямым адресом в команде и коммутируется через шину Bus ${\bf B}$ для записи в рабочие регистры Pa, Pb, Wrk.

Все передачи {Code,Xdata,Pcl,Pch} →busb→{Pa,Pb,Wrk}

В регистры Sfr (в частности, Acc, B и тд) передача Ram \rightarrow Ram всегда двухтактная через промежуточный рабочий регистр.

Прямое обращение при чтении доступно ко всем регистрам Sfr